

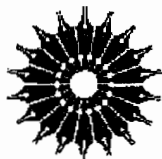


نظریهٔ اعداد

متن درسی و منبعی از مسائل

اندرو ادلر، جان ای. کوری

ترجمهٔ باقر نشوادیان بخش



نظریهٔ اعداد

متن درسی و منبعی از مسائل

اندرو ادلر، جان ای. کوری

ترجمهٔ دکتر باقر نشوادیان بخش

مرکز نشر دانشگاهی

بسم الله الرحمن الرحيم

فهرست

صفحه	عنوان
هفت	پیشگفتار مترجم
۱	پیشگفتار مؤلفان
۷	مقدمه
۱۳	۱. بخشپذیری، اعداد اول، و الگوریتم اقلیدسی
۱۴	قضیه‌هایی برای فصل ۱
۲۶	مسئله‌ها و راه‌حلها
۳۱	اعداد اول و تجزیه به عوامل اول
۵۱	تمرینهایی برای فصل ۱
۵۴	ملاحظات برای فصل ۱
۵۷	شرح مختصری از زندگینامه‌ها
۵۸	مراجع
۵۹	۲. همنهشتیها
۶۰	قضیه‌هایی برای فصل ۲

۷۱	مسأله‌ها و راه‌حله‌ها
۹۵	تمرینهایی برای فصل ۲
۹۷	ملاحظات برای فصل ۲
۱۰۰	شرح مختصری از زندگینامه‌ها
۱۰۱	مراجع
۱۰۳	۳. قضیه‌های فرما، اوایلر، و ویلسن
۱۰۴	قضیه‌هایی برای فصل ۳
۱۱۱	مسأله‌ها و راه‌حله‌ها
۱۳۶	تمرینهایی برای فصل ۳
۱۳۹	ملاحظات برای فصل ۳
۱۴۲	شرح مختصری از زندگینامه‌ها
۱۴۳	مراجع
۱۴۴	۴. همنهشتیهای چندجمله‌یی
۱۴۵	قضیه‌هایی برای فصل ۴
۱۵۶	مسأله‌ها و راه‌حله‌ها
۱۷۳	تمرینهایی برای فصل ۴
۱۷۴	ملاحظات برای فصل ۴
۱۷۵	مراجع
۱۷۶	۵. همنهشتیهای درجهٔ دوم و قانون تقابل مربعی
۱۷۷	قضیه‌هایی برای فصل ۵
۱۹۱	مسأله‌ها و راه‌حله‌ها
۲۱۵	تمرینهایی برای فصل ۵
۲۱۸	ملاحظات برای فصل ۵
۲۱۹	شرح مختصری از زندگینامه
۲۲۰	مراجع

۲۲۱	۶. ریشه‌های اولیه و اندیسه‌ها
۲۲۲	قضیه‌هایی برای فصل ۶
۲۳۵	مسئله‌ها و راه‌حله‌ها
۲۶۲	تمرینهایی برای فصل ۶
۲۶۵	ملاحظات برای فصل ۶
۲۶۷	شرح مختصری از زندگینامه‌ها
۲۶۸	مراجع
۲۶۹	۷. اعداد اول
۲۷۰	قضیه‌هایی برای فصل ۷
۲۷۶	قضیه‌های اعداد اول
۲۸۲	مسئله‌ها و راه‌حله‌ها
۲۹۸	تمرینهایی برای فصل ۷
۳۰۰	ملاحظات برای فصل ۷
۳۰۱	شرح مختصری از زندگینامه‌ها
۳۰۲	مراجع
۳۰۴	۸. چند معادله دیوفانتی و آخرین قضیه فرما
۳۰۵	قضیه‌هایی برای فصل ۸
۳۲۴	مسئله‌ها و راه‌حله‌ها
۳۶۲	تمرینهایی برای فصل ۸
۳۶۴	ملاحظات برای فصل ۸
۳۶۷	شرح مختصری از زندگینامه‌ها
۳۶۷	مراجع
۳۶۹	۹. کسرهای مسلسل
۳۷۰	قضیه‌هایی برای فصل ۹
۳۸۹	مسئله‌ها و راه‌حله‌ها

۴۲۱	تمرینهایی برای فصل ۹
۴۲۳	ملاحظات برای فصل ۹
۴۲۵	شرح مختصری از زندگینامه
۴۲۶	مراجع
۴۲۷	۱۰. معادلهٔ پل
۴۲۸	قضیه‌هایی برای فصل ۱۰
۴۴۶	مسئله‌ها و راه‌حلهای
۴۸۱	تمرینهایی برای فصل ۱۰
۴۸۳	ملاحظات برای فصل ۱۰
۴۸۴	شرح مختصری از زندگینامه
۴۸۵	مراجع
۴۸۷	۱۱. اعداد صحیح گاوسی و سایر توسیعیهای درجهٔ دوم
۴۸۸	قضیه‌هایی برای فصل ۱۱
۵۰۶	مسئله‌ها و راه‌حلهای
۵۲۷	تمرینهایی برای فصل ۱۱
۵۲۸	ملاحظات برای فصل ۱۱
۵۳۰	شرح مختصری از زندگینامه‌ها
۵۳۰	مراجع
۵۳۱	پیوست
۵۳۳	چهره‌های مهم در تاریخ نظریهٔ اعداد (برحسب حروف الفبا)
۵۳۵	چهره‌های مهم در تاریخ نظریهٔ اعداد (به ترتیب زمان)
۵۳۷	فهرست نمادها
۵۳۹	مراجع
۵۴۳	نمایه

پیشگفتار مترجم

تدریس بیش از ۵۰ نیمسال درس نظریهٔ اعداد در دوره‌های کارشناسی نه تنها مرا دلزده نکرد بلکه بیشتر و بیشتر مرا دلباختهٔ این ملکهٔ ریاضیات می‌دیدم و از اینکه گوشهٔ چشمی به من داشته بسیار راضی بوده‌ام. به نظر من درک زیباییهای این ملکهٔ دلربا را می‌توان با حل بیشتر تمرینی آن میسر ساخت. کتاب نظریهٔ اعداد تألیف پروفیسور ادلر و پروفیسور کوری این منظور مرا برآورده ساخت، زیرا کتابی است خودکفا. علاوه بر سبک جالب در ارائه روشهای روشن و ساده برای برهانها و ارائه کامل مراجع برای قضیه‌ها، و مزایای دیگر، تنها کتابی است در نظریهٔ اعداد که حل مفصل و گام به گام حدود ۸۰۰ مسأله را عرضه می‌کند. همچنین دارای ۴۳۳ تمرین حل نشده است که بسیاری از آنها با راهنمایی همراه‌اند.

پیشگفتار و مقدمهٔ کتاب مطالب بسیار جالبی هستند و توصیه می‌شود خوانندهٔ محترم با دقت آنها را مطالعه کند.

لازم می‌دانم که از استاد ارجمندم زنده یاد دکتر محمدهادی شفیعیها که هم مشوق من در ترجمهٔ کتاب بوده‌اند و هم به من منت نهادند و ویرایش آن را به عهده گرفتند، تشکر کنم. در واقع انتشار این کتاب را مدیون بذل توجه ایشان هستم. روانش شاد.

پیشگفتار مؤلفان

در این کتاب مفاهیم اصلی نظریهٔ کلاسیک مقدماتی اعداد با تأکید بر بسط تاریخی این قضیه‌ها و چهره‌های برجسته‌ای که در آنها کار کرده‌اند عرضه می‌شود. در این کتاب همچنین بر آنیم که دانشجویان را با برهانهای ریاضی که به روشی ساده و روشن ارائه شده‌اند و حل گام‌به‌گام و کامل مسائل با چنان تفصیلی که عرضهٔ آن از خود دانشجو انتظار می‌رود آشنا سازیم. در سراسر کتاب، سعی کرده‌ایم که مفاهیم مهم در یک برهان یا تکنیکهای عددی را مشخص سازیم و هر جا ممکن باشد محاسبات میان‌بر را به دانشجو نشان دهیم.

احساس می‌کنیم که زمینه‌های تاریخی و راهنمایها نه تنها برای تجسم قضیه‌های مختلف مهم‌اند، بلکه علاقه‌مندی و قدرت تخیل دانشجویان را جلب می‌کنند و مطالب را مناسبتر می‌سازند. هنگامی که این کتاب را می‌نوشتیم سه هدف در ذهن داشتیم. اول از همه، می‌خواستیم که مطالب جذاب و به‌قدر کافی برای آموختن آسان باشند؛ بدین منظور، کاربردهای مطالب نظری را افزوده‌ایم (مثلاً بحثی دربارهٔ تقویمها، چگونه روزی از هفته را با مفروض بودن یک تاریخ، تعیین «بهترین» تقریبهای گویای π ، و الگوریتمی برای تجزیهٔ اعداد بزرگ به حاصلضرب) پیدا کنیم. دوم، مطالب طوری مرتب شوند و برهانها و حلها به روشی نوشته شوند که تدریس این کتاب برای استاد بسیار آسان باشد. سرانجام، خواستیم که برهانها به‌قدر کافی شفاف و انگیزه‌دار باشند تا دانشجویان ماهیت برهان ریاضی — هم استدلالهای ساده و هم پیچیده — را بفهمند، و سرانجام بیاموزند که چگونه برهانهای منطقی و دقیق خود را بنا کنند.

از آنجا که بسیاری از مفاهیم پایه‌یی (اعداد اول، بخشپذیری، تجزیه) برای دانشجویان آشنا هستند، نظریهٔ اعداد روشی آرماتی برای آشنا کردن دانشجویان با برهانهای ریاضی است — در واقع، بهتر از یک درس در آنالیز مقدماتی، که در آن مفاهیم کمتر آشنا هستند و برهانها (مثلاً، استدلالهای ϵ - δ) فهمیدشان مشکلتر است. اما دانشجویان به نمونه‌های روشنی از چگونگی نوشتن برهانها و راه‌حلها نیاز دارند. امتیاز بی‌نظیر این کتاب در این است که حل تفصیلی تقریباً 80° مسأله

را با اشاره کامل به قضیه‌های به‌کاررفته ارائه می‌دهد تا دانشجو بتواند هر مرحله از استدلال را پیگیری کند. گردایه فراوانی از مسائل بدون حل نیز در آخر هر فصل وجود دارند که می‌توانند برای تکلیف شب یا امتحانات به‌کار روند. با توجه به تجربه ما، دانشجویان در این سطح تمرین کافی برای حل مسائل انجام نمی‌دهند، به‌ویژه وقتی که دوره درس فقط برای یک ترم باشد (کما اینکه در حال حاضر در اغلب دانشگاهها چنین است). این مطلب به‌ویژه در مورد مسائلی که شامل برهان هستند، حتی برهانهای ساده، صادق است. ولی، اگر دانشجویان در هر مبحث تعداد زیادی مسأله را که به تفصیل حل شده‌اند ببینند، شانس زیادتری برای حل مسائل مشابه دارند. وقتی فقط پاسخی عددی یا خلاصه‌ای از حل ارائه شده باشد، دانشجویان اغلب نکات مهم برهان را درک نمی‌کنند، در نتیجه، ممکن است نتوانند مسائل دیگر از این نمونه را حل کنند که شباهت نزدیکی به اندک تمرینهای حل شده در متن را ندارند.

در واقع، مسائل حل شده زمینه روشنی برای ادامه کارند، به دانشجو نشان می‌دهند که چگونه نتایج قبلی را برای حل یک مسأله جدید با هم مربوط سازند و مشخص کنند که چه چیزهایی را باید در نظر گرفت و چه چیزهایی ضرورت ندارند، و تا کجا باید پیش رفت. گاهی برای یک مسأله چندین راه حل ارائه شده است تا تأکید کنیم که اغلب روشهای مختلفی برای ورود به یک حل وجود دارند. سخنی در مورد برهانهای این کتاب. زحمات خاصی را متحمل شده‌ایم تا در حد امکان برهانها سراسر واضح باشند، و وضوح را با یک برهان کوتاه یا یک برهان «زیبا» مقدم داشته‌ایم. در تعدادی از موارد، برهانهای ارائه شده ناستانده و به‌طور قابل ملاحظه‌ای شفافتر از استدلالهای معمول هستند (مثلاً قضیه چهار مربع و قانون تقابل درجه دوم). فلسفه کار تماماً در آن بوده است که ارائه برهان قضیه‌ها و حل مسائل در کلاس آسان باشد. وقت بسیار زیادی برای مرتب کردن مطالب صرف شده است، و اغلب با مراجعه به مثالهای واقعی یا کاربردها توجه ویژه‌ای به‌کار رفته است تا قضیه‌ها انگیزه‌دار شوند.

این کتاب به‌عنوان یک کتاب درسی در نظریه مقدماتی اعداد برای یک یا دو ترم که معمولاً در کالجها یا دانشگاههای آمریکا و کانادا در سال سوم ارائه می‌شوند، در نظر گرفته شده است. معمولاً، این درس را دانشجویان سال سوم یا سال آخر می‌گیرند، اما بیشتر، دانشجویان سال دوم (از جمله دانشجویان کالجهای دوساله) این درس را انتخاب می‌کنند، و مفاد آن برای آنها کاملاً قابل فهم است. برای مطالب این کتاب پیش‌نیاز رسمی خیلی کمی مورد نیاز است؛ به‌ویژه، هیچ درس قبلی در جبر مجرد لازم نیست. دانشجویان بایستی با اثباتها از راه استقرا ریاضی آشنا باشند، و به‌کرات از این حقیقت استفاده خواهد شد که هر زیرمجموعه ناتهی از اعداد صحیح مثبت یک کوچکترین عنصر دارد. ویژگیهای پایه‌ی حد دنباله‌های اعداد حقیقی در اثباتهای کمی به‌کار می‌روند؛ مثلاً،

دانشجویان باید بدانند که یک دنبالهٔ صعودی از اعداد حقیقی که از بالا کراندار است همگراست. سرانجام، مطالب فصل ۱۱ — که این روزها به ندرت در یک درس نظریهٔ مقدماتی اعداد گنجانده می‌شود — آشنایی مختصری با اعداد مختلط را می‌طلبد.

قسمتهای مهم

این کتاب به صورت یک کتاب مستقل (خودکفا) برای یک درس در نظریهٔ مقدماتی اعداد و به عنوان یک کتاب منبع از مسائل حل شده در نظر گرفته شده است. این تنها کتاب منبع از مسائل در نظریهٔ اعداد است که دارای حل تفصیلی، گام به گام برای تمام مسائل است. از این رو، یک مرجعی است ارزشمند حتی اگر به عنوان کتاب درسی اصلی به کار نرود؛ مسائل حل شده برای تکمیل درسهای کلاس، تکالیف شب، امتحانات، و مرور آرمانی هستند. تمام مباحث استانده همراه با تعدادی از مطالب که در بسیاری از کتابهای جاری یافت نمی‌شوند، مثلاً، همنهشتیهای چندجمله‌یی، تجزیهٔ اعداد بزرگ، اعداد گاوسی و اعدادی از سایر هیتهای درجهٔ دوم، ارائه شده‌اند. این مبحث اخیر امروزه در یک درس مقدماتی نظریهٔ اعداد به ندرت تدریس می‌شود، اما تعدادی از مباحث فصلهای قبلی را به خوبی به یکدیگر پیوند می‌دهد و اثباتهای ساده‌ای برای بسیاری از قضیه‌ها عرضه می‌کند. بحث کاملی از تقابل درجه دوم، ریشه‌های اولیه، نمایش اعداد صحیح به صورت مجموع دو مربع (از جمله استخراج فرمولی برای تعداد این نمایشها)، تقریب گویای اعداد گنگ، و معادلهٔ پل نیز گنجانده شده‌اند. از این رو، استادان می‌توانند به میل خود تغییراتی در یک درس بدهند تا نظرات خود و زمینهٔ درسی دانشجویان خود را تأمین کنند، مثلاً می‌توانند مطالب محاسبه‌یی بیشتری به مواد استانده اضافه نمایند.

فصلهای ۱ و ۲ شامل مفاهیم پایه‌یی هستند که در سرتاسر کتاب به کار می‌روند؛ مطالب پیشرفته‌تر (از جمله مواد اختیاری) در فصلهای بعد ظاهر می‌شوند. بجز چند استثنا، هر فصل با یک مقدمهٔ تاریخی شروع می‌شود، و در سرتاسر کتاب نظرات تاریخی و تاریخهایی که قضیه‌های خاص و توسط چه کسی ثابت شده‌اند، آمده‌اند. هر جا مناسب داشته باشد نیز به مسائل حل نشده یا سوالات قابل بحث اشاره شده است. به‌ویژه هر فصل به صورت زیر مرتب شده است:

قضیه‌های پایه‌یی و اثباتها. در بسیاری از موارد، اثباتهای جدید یا برهانهای بسیار ساده‌تر تهیه شده است. همچنین، مثالهایی که به تفصیل توضیح داده شده‌اند، کار بردها، یادداشتهای محاسبه‌یی، و بحثی از الگوریتمها برای محاسبهٔ کارساز در مسائل عددی وجود دارند.

مسائل حل شده. در هر فصل تقریباً ۵۰ تا ۱۰۰ مسأله با حل تفصیلی و کامل آورده شده است، که تماماً به قضیه‌های کتاب ارجاع داده شده‌اند. این شکل کار در این کتاب منحصر به فرد است. مسائل

برحسب بحثهای فصل مرتب شده‌اند و دامنه وسیعی از مهارت‌های دشوار و محاسبه‌ی، از مسائل ساده و قابل فهم (یک محاسبه عددی یا اثبات یک مرحله‌ی که با استفاده از یک قضیه نظری از کتاب) گرفته تا مسائل مبارزطلب (که مستلزم چند مرحله در برهان یا استخراج قضیه‌های دیگر است) را در برمی‌گیرند. مسائل بسیار مبارزطلب که در حاشیه با علامت < نشان داده شده‌اند برای دانشجویان برتر در نظر گرفته شده‌اند. این مسائل عرصه‌های دیگر مطالب فصل را بسط می‌دهند و نظریه‌ی اضافی (مثلاً، نماد ژاکوبی در فصل ۵ و همگرهای درجه دوم در فصل ۹) عرضه می‌کنند، یا یک اثبات جدید یا استثنایی از یک قضیه رایج به دست می‌دهند. این مسائل مورد نیاز فصل‌های بعد نیستند؛ در واقع، بجز چند استثناء، قضیه‌های کتاب از مسائل حل شده مستقل‌اند. سرانجام، بسیاری از مسائل با راهنمایی همراه‌اند، و تعدادی به صورت «اثبات یا رد کنید» بیان شده‌اند تا دانشجویان را به تجربه کردن تشویق کنند و درباره صحت و سقم یک حکم به اندیشه وادارند. تمرینها، هر فصل شامل تعداد زیادی مسائل بدون حل است، هر چند که بسیاری از آنها با راهنمایی همراه‌اند. این تمرینها شباهت زیادی به مسائل حل شده دارند و برای تکالیف شب، مسابقه اطلاعات عمومی، و امتحانات آرمانی هستند.

یادداشتهای فصل. این یادداشتهای مطالب کتاب را با ارائه روشهای متفاوت، قضیه‌های اضافی و سؤالات قابل بحث وسعت می‌بخشند. بعضی از این یادداشتهای بحثهایی را مطرح می‌کنند که مباحث را به سطوح دیگر ریاضیات مربوط می‌سازند.

شرح کوتاهی از زندگینامه‌ها. شرح مختصری از زندگی و کارهای ریاضیدانان برگزیده‌تری که در نظریه اعداد کار کرده‌اند ارائه شده است.

مآخذ حاشیه‌ی. این مآخذ با مشخص کردن جنبه‌های اختصاصی هر کتاب، منبعی از مطالب اضافی برای دانشجویان علاقه‌مند عرضه می‌کنند.

چگونگی استفاده از این کتاب

در این کتاب بیش از حد کفایت مطلب برای دو درس یک ترمی در نظریه مقدماتی اعداد وجود دارد؛ در واقع، حتی اگر دو ترم نیز برقرار شود بایستی انتخابی از مطالب انجام گیرد. می‌توان سرفصلها را به روشهای مختلف دسته‌بندی کرد. در دانشگاه بریتیش کلمبیا، درس اصلی یک سال کامل ما در نظریه اعداد در دو ترم برنامه‌ریزی شده است که هر ترم ۱۳ هفته طول می‌کشد. اولی پیش‌نیاز برای دومی است و ممکن است به‌تنهایی اختیار شود، هر چند که اغلب دانشجویان هر دو را انتخاب می‌کنند.

درس یک ترمی را می‌توان به طریق زیر برنامه‌ریزی کرد: فصلهای ۱، ۲، و ۳ بایستی فرا گرفته شوند، زیرا مطالب پایه‌ی در بخش‌پذیری، اعداد اول، الگوریتم اقلیدسی، همنهشتیها، قضیه باقیمانده چینی، و قضیه‌های فرما، اولر، و ویلسن در فصلهای بعد به‌کار می‌روند. مباحث فصل ۴ (همنهشتیهای چندجمله‌یی) اختیاری هستند و به‌طور کلی در بسیاری از درسهای مقدماتی نظریه اعداد تدریس نمی‌شوند. به هر حال منبع خوبی برای مسائل محاسبه‌یی هستند. (در دانشگاه ما، معمولاً این قسمت با توجه به فصل ۵ حذف می‌شود.) در فصل ۵، قضیه مانده‌های درجه دوم و قانون تقابل درجه دوم گاوس بایستی تدریس شوند، حتی اگر اثبات قانون تقابل درجه دوم ارائه نشود. اثباتی که ما ارائه می‌دهیم برهان استاندارد نیست (منتسب به آیزنشتاین)، و باور داریم که برای دانشجویان ریاضی سال سوم و چهارم بسیار قابل فهم است. قانون تقابل درجه دوم یکی از مهمترین قضیه‌ها در نظریه کلاسیک اعداد است، و این مطلب یک منبع عالی از مسائل عددی و نظری است.

در دانشگاه ما، دومین درس یک ترمی معمولاً شامل مباحث زیر است: با مطالب فصل ۶ در ریشه‌های اولیه و اندیسها شروع می‌کنیم، اما می‌توان به آسانی بعضی از برهانهای وجودی را رها کرد یا به‌عنوان تکلیف خواندنی برای دانشجو گذاشت. این مطلب مخلوط زیبایی از نظریه و تکنیکهای محاسبه‌یی است. فصل ۷ اختیاری است، هر چند که بحث کلی اعداد اول و مطالب مربوط به اعداد تام و اعداد اول برسن در دوره‌ای که ما پیشنهاد می‌کنیم گنجانده شده است. بخش مربوط به اعداد فرما نیز خیلی کوتاه است و ما آن را نیز گنجانده‌ایم. مطالب فصل ۸ درباره سه‌تاییهای فیثاغورسی و مجموعه‌های دو مربع، همچنین بیان قضیه چهار مربع است، با بحث در نمایشهای اولیه، اثبات قضیه چهار مربع، و مسأله وِترینگ به‌عنوان مطالب اختیاری واگذار شده‌اند. در فصل ۹، اکثر قضیه‌های پایه‌یی در کسره‌های مسلسل متناهی و نامتناهی ارائه شده‌اند، اما تعداد کمی برهان نیاز به ارائه دارند، زیرا بسیاری از آنها با استفاده از استقرای ثابت می‌شوند و کاملاً تکراری هستند. مطالب مربوط به تقریبهای گویا را می‌توان حذف کرد، اما هر دو مؤلف گنجاندن آن را ضروری می‌دانند زیرا کاربردی زیبا از توری و نیز منبع خوبی از مسائل عددی است. فصل ۱۰ (معادله پل) یک کاربرد مهم از کسره‌های مسلسل است و نیز مسائل عددی بسیاری را به‌وجود می‌آورد. در حالت کلی توقع داریم که هر دو معادله $x^2 - dy^2 = 1$ و $x^2 - dy^2 = -1$ مورد مطالعه قرار گیرند، گرچه به دلیل صرفه‌جویی در وقت یا ارائه مطلب در تجزیه اعداد بزرگ (موضوعی که به نظر می‌رسد دانشجویان آن را واقعاً جالب بیابند) می‌توان دومی را حذف کرد. سرانجام، فصل ۱۱ دلخواه است و به‌ندرت ارائه می‌شود مگر آنکه مطالب دیگری (مثلاً ریشه‌های اولیه یا معادله پل) حذف شده باشند، که در این حالت، می‌توان مطالب اعداد اول گاوسی را ارائه

نمود که برای چند برهان ظریف از قضیه‌های فصلهای قبل، از جمله فرمول سه‌تاییهای فیثاغورسی و تعداد روشهای نمایش یک عدد صحیح به صورت مجموع دو مربع، به‌کار می‌آید. یک توصیه‌ی نهایی درباره‌ی مسائل حل‌شده و تمرینها. می‌توان گردآیه‌ای از مسائل حل‌شده و تمرینها را به‌طور هفتگی یا حتی روزانه برای مطالعه به دانشجویان واگذار کرد، و یک امتحان ۲۰ یا ۲۵ دقیقه در هر هفته یا در این حدود با استفاده از مسائل حل‌شده دیگر یا سؤالاتی از تمرینها به عمل آورد. بدین ترتیب، ضرورت ندارد که وقت با ارزش کلاس برای حل تعدادی از مسائل به تفصیل (که می‌توانند خیلی وقت‌گیر باشند) گرفته شود.

مطالب پایانی و سپاسگزاریها

در سرتاسر بیست‌وپنج سال گذشته هر دو ما بارها درسهایی در نظریه‌ی اعداد را تدریس کرده‌ایم. این کتاب و مسائل آن حاصل تجربه و علاقه‌ی پایدار ما به این موضوع است. ما هر دو دریافته‌ایم که بهترین روش تدریس نظریه‌ی اعداد این است که قضیه‌های نظری را با تعداد زیادی مسأله که حل تفصیلی دارند کامل کنیم، به طوری که دانشجویان تکنیکهای مختلف را برای نوشتن اثباتهای خود فراگیرند، سالهاست که این روند را در تدریسمان به‌کار برده‌ایم. از آنجا که هیچ کتاب منبعی از مسائل با حل گام‌به‌گام وجود نداشت، تصمیم گرفتیم که صدها مسأله‌ای را که در طول سالها جمع‌آوری کرده‌ایم مرتب کنیم و کتاب خود را بنویسیم.

مایلم که دین خود را به کتابهای گ. ه. هاردی^۱ و ا. م. رایت^۲، ایوان نیون^۳ و هربرت زوکرمن^۴، و هرلد داونپورت^۵ ادا کنیم. هر کدام به سهم خود نقش مهمی در رسیدن ما به نظریه اعداد و علاقه‌ی ممتد ما به این موضوع ایفا کرده‌اند.

مایلم که از پروفیسور استیون چیس^۶ و پروفیسور دون ردمنند^۷ به خاطر مطالعه‌ی نسخه‌ی دست‌نویس و ارائه‌ی تعدادی پیشنهادات سودمند سپاسگزاری نمایم.

سرانجام، پروفیسور کوری مایل است سپاس خود را نسبت به ادوین هویت^۸ و هربرت زوکرمن اظهار نماید، به اولی به خاطر هدایت زندگی ریاضی دیرینش و به دومی به جهت نشان دادن زیبایی نظریه‌ی اعداد. او به‌شدت مدیون هر دو آنهاست.

اندرو ادلر

جان ای. کوری

وَنکوور، کانادا

اکتبر ۱۹۹۴

1. G. H. Hardy 2. E. M. Wright 3. Ivan Niven 4. Herbert Zuckerman
5. Harold Davenport 6. Stephen Chase 7. Don Redmond 8. Edwin Hewitt

مقدمه

نظریهٔ اعداد، که گاهی حساب عالی خوانده می‌شود، یکی از قدیمی‌ترین عرصه‌های ریاضیات است، که به چند هزار سال قبل برمی‌گردد. قدیمی‌ترین مسائل مورد توجه، پایه‌ای در مفهوم شمارش و مفاهیم ابتدایی حساب داشتند، مفاهیمی که حتی قدیمی‌ترین و در لوحه‌های بابلیان حدود ۴۰۰۰ سال قبل پیدا شده‌اند. معماهای ریاضی و مسأله‌های لفظی، از دوران باستان، منابع دیگری برای تحقیق در نظریهٔ اعداد بوده‌اند. مسأله‌های لفظی در ریاضیات یونانی در آغاز سدهٔ اول میلادی و در ریاضیات چینی در سدهٔ پنجم میلادی پیدا شده‌اند. این مسائل در نوشته‌های ریاضیدانان هندی برهمگوپته (سدهٔ هفتم) و بهاسکره (سدهٔ دوازدهم)، و در کارهای ریاضیدان ایتالیایی فیبوناتچی (اوایل سدهٔ سیزدهم) نیز یافت شده‌اند.

نظریهٔ اعداد، به معنی وسیع کلمه، با ویژگیهای اعداد صحیح مثبت (یا اعداد طبیعی)، از جمله بخشپذیری، بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک دو عدد صحیح، و مطالعهٔ اعداد اول و مرکب سروکار دارد. به‌طور کلی، مسأله‌ها و حدسیه‌ها در نظریهٔ اعداد به بیان آسان هستند ولی اثبات آنها اغلب واقعاً دشوار است. یک مثال خوب از این نوع، حدسیهٔ گلدباخ است، که اظهار می‌دارد هر عدد صحیح زوج بزرگتر از ۲ مجموع دو عدد اول است. از ۱۷۴۲ که برای اولین بار این مسأله مطرح شده است تاکنون کارهای بسیاری در مورد آن انجام شده است، ولی حل نشده باقی مانده است. مثال دیگر دربارهٔ نمایش بعضی از اعداد صحیح مثبت به صورت مجموع دو مربع است. اگر چه دیوفانتوس در سدهٔ سوم در کتابش علم حساب به این مسأله پرداخته است، ولی سرانجام بعد از تقریباً ۱۵۰۰ سال این مسأله حل شد.

در ریاضیات یونان باستان به مسائلی از اعداد اول و بخشپذیری، یافتن مثلثهای قائم‌الزاویه با اضلاع صحیح، و بررسی اعداد تام (یعنی، اعدادی که با مجموع مقسوم‌علیه‌های کوچکتر از خودشان مساوی‌اند) پرداخته شده است. اگر از فیثاغورس در سدهٔ ششم قبل از میلاد شروع کنیم، این مسائل تا اندازه‌ای به تفصیل بررسی شده‌اند و معمولاً قضیه‌های آنها جنبهٔ نظری داشته‌اند.

در سده سوم قبل از میلاد، اقلیدس بسیاری از مطالب ریاضی را که بر یونانیان باستان معلوم بودند در کتاب اصول خود، که به احتمال قوی مهمترین اثر ریاضی است که تاکنون نوشته شده، گردآوری کرده است. علاوه بر بسط مشروح هندسه، کتاب اصول شامل بحثی در اعداد اول از جمله اثبات وجود بی‌نهایت عدد اول؛ روشی برای تولید اعداد تام؛ آلگوریتم معروف اقلیدسی برای یافتن بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک دو عدد صحیح؛ و مقدماتی برای اثبات قضیه اصلی علم حساب، که می‌گوید هر عدد صحیح بزرگتر از ۱ را می‌توان، صرف‌نظر از ترتیب عوامل، فقط به یک طریق به صورت حاصلضرب اعداد اول بیان کرد. (این قضیه را اول بار در ۱۸۰۱ کارل فریدریش گاوس بیان و اثبات کرد.) کمی بعد، اراتستن روش جالبی، به نام غربال اراتستن را، برای تعیین همه اعداد اول کمتر از یک عدد صحیح مثبت مفروض ارائه داد. و در سده سوم میلادی دیوفانتوس اسکندراتی نخستین بحث نظام‌مند آن چیزی را ارائه داد که اکنون به معادلات دیوفانتی معروف‌اند، یعنی معادلات جبری که باید جوابهای صحیح (یا، به‌زعم دیوفانتوس، جوابهای گویا) برای آنها پیدا کرد. کتاب علم حساب او، که برای نخستین بار برای بیان معادلات از نمادها به جای واژه‌ها استفاده کرده است، شامل بیش از ۲۵۰ مسأله از این نوع و حل آنهاست.

از زمان دیوفانتوس تا سده سیزدهم، ریاضیدانان هندی، چینی و عرب^۱ آلگوریتمهای مختلفی (نظیر قضیه باقیمانده چینی) تولید کردند و برخی معادله‌های دیوفانتی را بررسی نمودند، از جمله معادله خطی $ax + by = c$ و معادله درجه دوم $x^2 - dy^2 = 1$ را، که سرانجام به معادله پل معروف شد. برهمگوییته و بهاسکره معادله آخر را به تفصیل بررسی نمودند و نتایجی به‌دست آوردند که تا سده هفدهم در اروپا بی‌مانند بود. صورتهای خاص معادله پل توسط یونانیها نیز مطالعه شده بودند، زیرا این معادلات و مفاهیم بسیار مرتبط به آنها یعنی کسره‌های مسلسل در مسأله یافتن تقریبهای گویای خوب برای اعداد گنگ \sqrt{d} ظاهر می‌شوند. مثلاً در سده سوم ق.م. ارشمیدس $\sqrt{3}$ را با $265/153$ و $1351/780$ تقریب کرد، که به ترتیب تا چهار و شش رقم اعشاری دقت دارند. یکی از قدیمی‌ترین پیدایش معادله پل در سده سوم در ارتباط با مسأله گله ارشمیدس است، که به معادله $x^2 - 4729494y^2 = 1$ منجر می‌شود، کوچکترین جواب مثبت (که در سال ۱۸۸۰ پیدا شد) مقدار y آن ۴۱ رقم دارد.

تا سده دوازدهم، گسترش ریاضیات در اروپای سده‌های میانه بسیار کم بود. با استعدادترین ریاضیدان در اروپا در خلال سده‌های میانه لئوناردو پیسابی (حدود ۱۱۷۵ تا ۱۲۵۰)، مشهور به فیبوناتچی بود. او شمارهای عربی را در کتابش لیب‌آباکی («کتاب حساب») معرفی کرد، و در کتاب مربعات، به تحقیق در حل بعضی از معادلات دیوفانتی شامل مربعات پرداخت. لیب‌آباکی مسأله

لفظی بسیار دارد، از آن جمله «مسأله خرگوشها»^۱ معروف فیوناتچی است: با یک جفت خرگوش شروع می‌کنیم، در یک سال چند جفت خرگوش تولید می‌شود اگر هر جفت خرگوش در هر ماه جفت جدیدی تولید کند که از ماه دوم به بعد مولد می‌شوند؟ جواب ۳۷۷ یعنی جمله دوازدهم در دنباله فیوناتچی

$$۲, ۳, ۵, ۸, ۱۳, ۲۱, \dots, ۳۷۷, \dots$$

است که در آن از جمله سوم به بعد، هر جمله مساوی مجموع دو جمله قبلی است. این دنباله ویژگیهای بسیار دارد. مثلاً، هر دو جمله متوالی آن نسبت به هم اول‌اند، و نسبت دو جمله متوالی به اندازه کافی بزرگ تصادفاً به «نسبت زرین» $(\sqrt{5} - 1)/2$ ، که مورد علاقه یونانیهای باستان بوده نزدیک است.

با شروع سده دوازدهم در اروپای غربی، اصول اقلیدس و تعدادی از منابع نوشته‌شده به عربی به لاتین ترجمه شدند، مع‌هذا اولین نسخه چاپی اصول تا ۱۴۸۲ در دسترس قرار نگرفت. تقریباً یک سده بعد، یک ترجمه لاتین از کتاب حساب دیوفانتوس به چاپ رسید، و به دنبال آن در ۱۶۲۱ با چاپ خیلی بهتری انتشار یافت. با دستیابی به این کتابها، کیفیت ریاضیات در اروپا به‌طور قابل ملاحظه‌ای پیشرفت کرد.

تا سده هفدهم، کارکردن به‌تنهایی، برای ریاضیدانان یک امر عادی بود و دستاوردهای خود را توسط نامه به یکدیگر انتقال می‌دادند. مارن مرسن^۱ (۱۶۴۸-۱۵۸۸)، که راهبی از فرقه فرانسیسیان بود، با بسیاری از دانشمندان زمان خود ارتباط داشت و به‌عنوان مرکز مبادله کارهای علمی آنها عمل می‌کرد. یکی از ریاضیدانانی که مرسن با او به‌طور مرتب تبادل نظر داشت پیرفرما (۱۶۶۵-۱۶۰۱) بود. ترجمه کتاب علم حساب دیوفانتوس که در ۱۶۲۱ توسط باشه انجام شده بود، فرما را با مسائل نظریه اعداد آشنا کرد. فرما، که بعدها سلطان آماتورها لقب گرفت (حرفه او قضاوت بود)، آخرین ریاضیدان بزرگی است که ریاضیات برای او اساساً یک سرگرمی بود. بعد از فرماست که، تحقیقات ریاضی توسط ریاضیدانان حرفه‌یی در دانشگاهها و مراکز علمی به‌طور گسترده رهبری شده‌اند. نظریه اعداد به‌عنوان یک حوزه نظام‌مند تحقیق، در حقیقت با کار فرما در سده هفدهم آغاز می‌شود. از زمان فیثاغورس، بسیاری از ریاضیدانان در این حوزه کارهایی انجام داده‌اند، اما این فقط فرما بود که مسائل و مطالب نظریه اعداد را برجسته کرد تا در ۱۵۰ سال بعد مورد بررسی و تحقیق قرار گیرند. فرما به مفاهیم نظری که قضیه‌های عددی مجزا را به هم پیوند می‌دهند علاقه‌مند بود، و کار او طیف وسیعی از مسائل را می‌پوشانید: اعداد تام، بخشپذیری، اعداد اول، و انواع معادلات دیوفانتی، از جمله اولین بررسی جدی معادله پل. فرما، بدون اثبات، بیان داشت که هر

عدد اول به صورت $4k + 1$ نمایش یکتایی به صورت مجموع دو مربع دارد، مسأله‌ای که از کارهای دیوفانتوس حاصل می‌شود. در دوران زندگی‌ش، فرما برای تعداد کمی از احکامش برهان ارائه داده است؛ بسیاری از کارهایش در ارتباط با سایر ریاضیدانان، و اغلب به صورت یک چالش در حل مسائل خاص به وجود آمده‌اند. ولی، فرما برای اثبات بعضی از قضیه‌هایش از آنچه که او آن را روش نزول نامتناهی می‌نامد استفاده کرده است؛ این تکنیک اساساً با اصل استقرای ریاضی هم‌ارز است. معروفترین حکم ثابت‌نشده فرما، و یکی از مشهورترین مسائل حل‌نشده در تمام ریاضیات، بیان می‌کند که معادله $x^n + y^n = z^n$ به‌ازای $n \geq 3$ جواب صحیح غیرصفر ندارد. این حدسیه، معروف به آخرین قضیه فرما، برای مدت بیش از سه سده و نیم حل‌ناشدنی بود؛ سرانجام حل کامل آن در اکتبر ۱۹۹۴ ارائه شد.

لئونهارت اویلر (۱۷۸۳-۱۷۰۷) و جوزف لویی لاگرانژ (۱۸۱۳-۱۷۳۶) جانشین این برجسته‌ترین چهره در نظریه اعداد در سده هفدهم شدند. اویلر نامدارترین ریاضیدان سده هجدهم و نیز یکی از پرکارترین ریاضیدان تاریخ بود، که در دوران زندگی‌ش تعداد فوق‌العاده زیادی مقاله منتشر کرد. او بسیاری از قضیه‌هایی را که فرما فقط بیان کرده بود به اثبات رسانید، از جمله اینکه هر عدد اول به صورت $4k + 1$ تنها به یک طریق با مجموع دو مربع نشان داده می‌شود. تعدادی از قضیه‌های فرما را تعمیم داد و فرمولبندی کرد، در ۱۷۴۶ صورتی از قانون تقابل مربعی معروف را ارائه داد که حدود ۵۰ سال بعد توسط گاوس اثبات گردید. اویلر چیزی را نیز معرفی کرد که اکنون به تابع ϕ ی اویلر معروف است و اهمیت زیادی در نظریه اعداد دارد، و نیز مفهوم همبستگی و رده‌های مانده‌ها را ارائه داد که مجدداً توسط گاوس در اواخر همان سده احیا گردید.

ژوزف لویی لاگرانژ، تنها نظیر اویلر در شهرت ریاضی در سده هجدهم، جانشین اویلر در آکادمی برلین گردید وقتی که اویلر مقامی در سنت‌پترزبورگ پذیرفت. با اینکه بیشتر کارهای لاگرانژ در خارج از نظریه اعداد بود، او اولین کسی بود که در ۱۷۷۰ ثابت کرد که می‌توان هر عدد صحیح مثبت را به صورت حداکثر مجموع چهار مربع بیان کرد، قضیه‌ای که حتی اویلر از اثبات آن سر باز زد. همچنین، لاگرانژ نخستین اثبات قضیه ویلسن را در ۱۷۷۱ به چاپ رسانید و قضیه مهمی در تعداد ریشه‌های برخی از همبستگی‌های چندجمله‌یی اثبات کرد. و در یک سری از مقاله‌ها که به آکادمی برلین در حدود سال ۱۷۷۰ ارائه داد، اولین بررسی دقیق معادله پل را با بهره‌گیری از کسرهای مسلسل عرضه کرد (ادامه راهی که اویلر در حدود ده سال جلوتر مورد توجه قرار داده بود).

برجسته‌ترین عالم در نظریه اعداد در سده نوزدهم کارل فردریش گاوس (۱۸۵۵-۱۷۷۷) بود. گاوس که توسط معاصرانش «امیر ریاضیات» لقب گرفته بود، مؤسس نظریه جدید اعداد محسوب می‌شود و همراه با ارشمیدس و آیزک نیوتن بزرگترین ریاضیدان تاریخ به‌شمار می‌آید. با

انتشار کتاب دوران سازش «تحقیقات حسابی» در ۱۸۰۱، نظریهٔ اعداد را بر پایهٔ ریاضی استوار قرار داد. منظور گاوس از حساب، همان نظریهٔ اعداد است؛ در حقیقت، گاوس در مقدمهٔ کتابش عبارت «حساب عالی» را بدین منظور ساخته است، که شامل مطالب کلی‌تری از اعداد صحیح است، تا با آنچه که او «حساب مقدماتی» می‌خواند تمایزی قائل شود. گاوس در تحقیقات، بیشتر مفاهیم و نمادهایی را که هنوز امروزه به‌کار می‌روند ارائه داده است. او تعریف نوین همنهشتی و مانده‌ها را وارد کرده است، که محاسبات شامل اعداد صحیح را به‌طور وسیعی آسان کرده است، و نماد \equiv را برای همنهشتی به‌کار برده است که تاکنون نیز به‌کار می‌رود. کتاب گاوس اولین اثبات کامل قانون تقابل مربعی (او سرانجام شش برهان برای این قضیه ارائه داده است)، و بحث مفصلی از همنهشتی‌های خطی، و بحث کاملی از ریشه‌های اولیه را نیز شامل می‌شود. علاوه بر این، تحقیقات اولین اثبات قضیهٔ اصلی حساب و بیان آن را دربر دارد.

گاوس قضیهٔ معروف اعداد اول را فرمولبندی کرده، اما اثبات نکرده است (اولین اثباتی که تا ۱۸۹۶، یعنی حدود ۴۰ سال بعد از درگذشت گاوس، ارائه نشده بود)، و بعدها در کارهایش بررسی مفصلی از ویژگیهای آنچه که اکنون به اعداد صحیح گاوسی موسوم‌اند (یعنی، اعداد مختلط $a + bi$ ، که a و b اعداد صحیح‌اند) انجام داده است. گاوس مفهوم اعداد اول را به اعداد گاوسی تعمیم داده و ثابت کرده است که می‌توان این اعداد را همانند اعداد صحیح معمولی به یک روش اصولی یکتا به حاصلضرب اعداد اول گاوسی تجزیه کرد.

در سرتاسر فعالیت برجسته و طولانی‌اش در بسیاری از حوزه‌های ریاضی و علوم، گاوس همواره علاقهٔ خاص به نظریه اعداد داشت. او ریاضیات را ملکه علوم و نظریه اعداد را ملکه ریاضیات می‌نامید. یکی از دلایلی که نظریه اعداد از زمانهای قدیم مورد توجه ریاضیدانان بوده این است که مطالب و مفاهیم (مثل، بخشپذیری، اعداد اول، و تجزیه به حاصلضرب) همگی کاملاً آشنا هستند. فرمولبندی و فهم بسیاری از حدسیه‌ها آسان است، حتی مطالبی نظیر قضیهٔ آخر فرما، که برای قرن‌ها بدون اثبات مانده بود.

در ارتباط با مشکل اثبات قضیه‌هایی که بر پایهٔ ملاحظات عددی، کاملاً بدیهی به نظر می‌رسند یکبار گاوس گفته است که «دقیقاً همین نکته است که زیبایی سحرآمیز به حساب عالی می‌دهد، چیزی که آن را دانش محبوب بزرگترین ریاضیدانان ساخته است، صرف نظر از غنای پایان‌ناپذیری که برتری زیادی نسبت به سایر شاخه‌های ریاضیات به آن می‌دهد.»

بخشپذیری، اعداد اول، و الگوریتم اقلیدسی

اولین بسط نظام‌مند نظریه بخشپذیری را می‌توان در مقاله‌های IX-VII از اصول اقلیدس (تقریباً ۳۰۰ ق.م.) پیدا کرد. پیش از اقلیدس، گفته‌های نظام‌مندی از نظریه پایه‌ی اعداد، مثلاً توسط آرخوتاس^۱ و ریاضیدان بزرگ ائودوکسوس^۲ وجود داشته است. گرچه این گفته‌ها از بین رفته‌اند، ولی دلایلی وجود دارند تا باور کنیم که مقدار زیادی از نظریه اقلیدسی اعداد از منابع پیشین به‌دست آمده است.

تعداد زیادی از محتویات نظری این فصل را می‌توان در اصول اقلیدس یافت. قضیه تجزیه یکتا را او بیان نکرده است، اما بعضی استدلال کرده‌اند که این قضیه اساساً در اصول اقلیدس آمده است. اقلیدس حل معادله $ax + by = c$ را در اعداد صحیح مورد بررسی قرار نداده است، با اینکه جواب آن به سادگی از الگوریتمش برای یافتن بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک دو عدد به‌دست می‌آید.

روشهای یافتن جوابهای صحیح $ax + by = c$ در سده ششم در هند توسط آریهطه^۱ به دست آمده بودند و در سده هفتم توسط برهمگوپته^۲ شسته و رفته شدند. روش آنها، که *kuttaka* (خردکننده) نامیده می‌شد، برای چندین سده نقش مهمی در ریاضیات هندی ایفا کرده است، این روش با روش جایگزینی پسرو که بعد از قضیه ۲۳.۱ بیان شده است ارتباط نزدیک دارد.

به نظر می‌رسد که در اروپای غربی تنها در اوایل سده هفدهم به فهم کامل معادله $ax + by = c$ رسیده‌اند. کلود باشه دوم مزیریاک^۳ (۱۵۸۷-۱۶۳۸) در ۱۶۱۲ بحث کاملی ارائه داده است. روش او نیز ارتباط نزدیکی با الگوریتم اقلیدسی دارد. همانند ریاضیدانان قبلی در به‌کارگیری اعداد منفی اگراه داشته است. در سده هجدهم، لئونهارت اویلر^۴ (۱۷۰۷-۱۷۸۳) و ژوزف لویی لاگرانژ^۵ (۱۷۳۶-۱۸۱۳) تسلط فنی کاملی به موضوع پیدا کردند. در ۱۸۰۱، کارل فریدریش گاوس^۶ (۱۷۷۷-۱۸۵۵) در تحقیقات حسابی اش^۷ یک چارچوب نظری مناسب برای نظریه اعداد ارائه داد.

قضیه‌هایی برای فصل ۱

بخش‌پذیری

(۱.۱) تعریف. فرض می‌کنیم a و b که a غیر صفر است دو عدد صحیح باشند. گوئیم عدد a عدد b را می‌شمارد، یا b مضربی از a است، هرگاه عدد صحیحی مانند q وجود داشته باشد به طوری که $b = qa$. در این صورت، می‌نویسیم $a|b$ و گوئیم که a یک مقسوم‌علیه b است. اگر عدد a عدد b را نشمارد، می‌نویسیم $a \nmid b$.

برهان قضیه بعد نتیجه مستقیم این تعریف است.

(۲.۱) قضیه. فرض کنیم a, b ، و c اعداد صحیح باشند.

(i) اگر $a|b$ ، آنگاه به‌ازای هر عدد صحیح k ، $a|kb$.

(ii) اگر $a|b$ و $b|a$ ، آنگاه $a = \pm b$.

(iii) اگر $a|b$ و $b|c$ ، آنگاه $a|c$.

(iv) اگر $a|b$ و $a|c$ ، آنگاه به‌ازای هر دو عدد صحیح s و t داریم $a|sb + tc$.

(v) به‌ازای هر عدد صحیح غیر صفر $k, a|b$ اگر و تنها اگر $ka|kb$.

نتیجه آشنای زیر، که به الگوریتم تقسیم معروف است، ابزار مهمی در نظریه اعداد است.

صرف نظر از جزئیات، چنین می‌گویید که می‌توان عدد b را بر عدد a تقسیم کرد و باقیمانده‌ای کوچکتر از a به دست آورد. برهان قضیه ویژگی خوش‌ترتیبی زیر را که غالباً در این کتاب به کار می‌رود می‌طلبید: ویژگی خوش‌ترتیبی: هر زیرمجموعهٔ ناتهی از اعداد صحیح مثبت یک کوچکترین عنصر دارد.

(۳.۱) قضیهٔ (الگوریتم تقسیم). فرض می‌کنیم a و b دو عدد صحیح باشند که a مثبت است. در این صورت، اعداد صحیح یکتای q و r وجود دارند به طوری که $b = qa + r$ و $0 \leq r < a$.

برهان. فرض کنیم S مجموعهٔ اعداد صحیح مثبت بزرگتر از b/a باشد. بنا بر ویژگی خوش‌ترتیبی، S دارای یک کوچکترین عنصر مانند t است؛ بنابراین $t - 1 \leq b/a < t$. فرض کنیم $q = t - 1$ ، پس $qa \leq b < (q + 1)a$. اگر قرار دهیم $r = b - qa$ ، آنگاه $0 \leq r < a$ و $b = qa + r$. عدد صحیح q خارج قسمت و r باقیمانده نامیده می‌شوند.

توضیح. واژهٔ الگوریتم از نام الخوارزمی ریاضیدان قرن نهم، کسی که در بیان دستگاه‌شمار هندی (یعنی، نمایش دهدهی اعداد صحیح که اکنون عمومیت دارد) کتابی نوشته، مشتق شده است. در اواخر قرون وسطی، کسانی که هنر محاسبه را با کاربرد نمایش دهدهی می‌دانستند حسابگر^۱ نامیده می‌شدند. اینان به تدریج چرنکه‌کاران، یعنی کسانی را که با چرتکه اجزای محاسبه می‌کردند، روی کار آوردند.

الگوریتم به معنی روند محاسبهٔ مکانیکی آمده است. بدین معنی، در برهان قضیهٔ ۳.۱ یک الگوریتم ضمنی وجود دارد. مثلاً، اگر $b \geq 0$ ، عمل کم کردن a را از b تا آنجا ادامه می‌دهیم که آنچه می‌ماند کمتر از a باشد. روشن است که آنچه می‌ماند همان r است و تعداد دفعاتی که a را از b کم کرده‌ایم برابر q است. در حالت کلی، این الگوریتم فاقد کارایی است — روند آشنای «تقسیم طولانی» به مراتب بهتر است.

(۴.۱) تعریف. بزرگترین عدد صحیح مثبتی که هم a و هم b را می‌شمارد بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک (بمعم) a و b خوانده می‌شود. آن را با (a, b) نشان می‌دهیم.

تعریف ۴.۱ تلویحاً الگوریتمی را برای محاسبهٔ بمعم دربر دارد. اگر a و b هر دو صفر باشند، بمعم وجود ندارد. اگر $a = 0$ و $b \neq 0$ ، بمعم برابر $|b|$ است. اگر a و b هر دو ناصفر باشند و $|a| \leq |b|$ ، همهٔ مقسوم‌علیه‌های مثبت a را ثبت می‌کنیم. بزرگترین آنها که b را نیز می‌شمارد همان بمعم است. در حالت کلی، این الگوریتم خیلی کارایی ندارد.

قضیهٔ بعد یک خصوصیت بسیار مفیدی از بمعم a و b را برحسب ترکیب خطی آنها، یعنی، مجموعه‌هایی به صورت $sa + tb$ ، که در آن s و t اعداد صحیح هستند، به دست می‌دهد. این

قضیه غالباً در برهانهای بعدی این فصل به کار خواهد آمد.

(۵.۱) قضیه. فرض می‌کنیم a و b هر دو صفر نیستند، و $d = (a, b)$. در این صورت، d کوچکترین عدد صحیح مثبتی است که می‌توان آن را به صورت ترکیب خطی a و b بیان کرد.

برهان. چون روشن است که مجموعه تمام ترکیبهای خطی a و b شامل اعداد صحیح مثبت (همچنین اعداد صحیح منفی و صفر) است. لذا شامل کوچکترین عنصر مثبتی است مانند m ، مثلاً $m = sa + tb$. با استفاده از الگوریتم اقلیدسی می‌نویسیم $a = qm + r$ ، که $0 \leq r < m$. در این صورت، $r = a - qm = a - q(sa + tb) = (1 - qs)a + (-qt)b$ ، و لذا r نیز یک ترکیب خطی از a و b است. اما $r < m$ ، بنابراین از تعریف m نتیجه می‌شود که $r = 0$. از این رو، $a = qm$ ، یعنی $m|a$ ؛ به طریق مشابه، $m|b$. لذا، m یک مقسوم‌علیه مشترک a و b است. چون $d|a$ و $d|b$ ، لذا بنابر (iv.۲.۱)، هر ترکیب خطی آنها را می‌شمارد. بنابراین، $d|m$ و لذا $d \leq m$. چون d بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک است، باید داشته باشیم $d = m$.

(۶.۱) فرع. اگر c یک مقسوم‌علیه مشترک a و b باشد، آنگاه $c|(a, b)$.

برهان. اگر $d = (a, b)$ ، می‌نویسیم $d = sa + tb$. چون $c|a$ و $c|b$ ، لذا (iv.۲.۱) ایجاب می‌کند که $c|d$.

توضیح. می‌توان بعم a و b یعنی d را به ترتیب زیر نیز مشخص کرد: d عدد صحیح مثبت یکتایی است که (i) $d|a$ و $d|b$ ، و (ii) اگر $e|a$ و $e|b$ ، آنگاه $e|d$.

(۷.۱) قضیه. (i) به‌ازای هر عدد صحیح c ، $(ca, cb) = c(a, b)$ ؛

(ii) اگر $d = (a, b)$ ، آنگاه $1 = (a/d, b/d)$.

برهان. برای اثبات (i) توجه کنید که کوچکترین عدد صحیح مثبتی که ترکیب خطی ca و cb باشد درست c برابر کوچکترین عدد صحیح مثبتی است که ترکیب خطی a و b باشد. اکنون از (۵.۱) استفاده کنید. قسمت (ii) از (i) با استفاده از a/d ، b/d ، و $c = d$ نتیجه می‌شود.

(۸.۱) تعریف. اعداد a و b را نسبت به هم اول خوانیم اگر $(a, b) = 1$ ، یعنی، اگر هیچ عامل (مثبت) مشترک جز ۱ نداشته باشند. اعداد m_1, m_2, \dots, m_k را دو به دو نسبت به هم اول خوانیم اگر $i \neq j$ رابطه $(m_i, m_j) = 1$ را ایجاب کند.

از (۵.۱) نتیجه می‌شود که اگر به‌ازای مقادیری از s و t ، $sa + tb = 1$ ، آنگاه a و b نسبت به هم اول‌اند. همچنین، اگر a و b هرکدام بر بعمشان d تقسیم شوند، a/d و b/d نسبت به هم اول‌اند ((ii.۷.۱) را ببینید).

ویژگی زیر از اعداد صحیح نسبت به هم اول بسیار قابل استفاده است و نقش مهمی در اثبات قضیه اصلی حساب (قضیه ۱۶.۱) بازی می‌کند.

(۹.۱) قضیه (اقلیدس). اگر $a|bc$ و $(a, b) = 1$ ، آنگاه $a|c$.

برهان. از قضیه (۷.۱) نتیجه می‌شود که $(ac, bc) = c(a, b) = c$. ملاحظه می‌کنید که a مقسوم‌علیهی از ac (به‌وضوح) و bc (بنا به فرض) است. بنابراین، از (۶.۱) نتیجه می‌شود که $a|c$.

(۱۰.۱) قضیه (اقلیدس). فرض می‌کنیم a ، b ، و c اعداد صحیح باشند.

(i) اگر $(a, b) = (a, c) = 1$ ، آنگاه $(a, bc) = 1$.

(ii) اگر $a|c$ ، $a|b$ ، و $(a, b) = 1$ ، آنگاه $ab|c$.

برهان. (i) بنابر (۵.۱) اعداد صحیحی چون s ، t ، u ، v وجود دارند که $sa + tb = 1$ و $ua + vc = 1$ در این صورت، $ma = s + u - sua$ ، لذا $m = s + u - sua$ ، و قضیه از (۵.۱) به‌دست می‌آید.

(ii) فرض می‌کنیم $c = mb$. چون $a|mb$ و $(a, b) = 1$ ، از (۹.۱) نتیجه می‌شود که $a|m$.

اگر $m = na$ ، آنگاه $c = nab$ و لذا $ab|c$.

اکنون به تعریف مفهومی می‌پردازیم که تعریف بعم دو عدد را کامل می‌کند. قضیه (۱۳.۱) در زیر ارتباط بین آنها را نشان می‌دهد.

(۱۱.۱) تعریف. فرض می‌کنیم a و b دو عدد صحیح ناصفر باشند. کوچکترین عدد صحیح مثبتی که مضربی از a و b باشد کوچکترین مضرب مشترک a و b خوانده می‌شود. آن را با $[a, b]$ نشان می‌دهیم. کوچکترین مضرب مشترک a_1, a_2, \dots, a_r به طریق مشابه با $[a_1, a_2, \dots, a_r]$ نشان داده می‌شود.

(۱۲.۱) قضیه. اگر k مضرب مشترکی از a و b باشد، آنگاه $k|[a, b]$. لذا هر مضرب مشترک a و b به‌ازای عدد صحیحی مانند t به‌صورت $t[a, b]$ است.

برهان. فرض می‌کنیم $m = [a, b]$ و با استفاده از الگوریتم تقسیم می‌نویسیم $k = qm + r$ ، که $0 \leq r < m$. چون $a|m$ و $a|k$ ، داریم $a|r$ ؛ با استدلالی مشابه داریم، لذا r مضرب

مشترکی از a و b است که کمتر از m است. چون m کوچکترین مضرب مشترک است، در نتیجه $r = 0$ و از این رو $m|k$.

(۱۳.۱) قضیه. فرض می‌کنیم a و b اعداد صحیح مثبتی باشند. در این صورت $(a, b)[a, b] = ab$.

برهان. فرض کنیم $d = (a, b)$ و با استفاده از (۵.۱) می‌نویسیم $d = sa + tb$. چون $d|ab$ پس $m = ab/d$ عددی صحیح است. کافی است ثابت کنیم که $m = [a, b]$.

روشن است که m مضرب مشترکی از a و b است. همچنین، اگر n مضرب مشترک مثبت دلخواهی از a و b باشد، آنگاه $n/m = nd/ab = n(sa + tb)/ab = (n/b)s + (n/a)t$ عددی صحیح است. لذا $m|n$ و از این رو $m \leq n$. در نتیجه m کوچکترین مضرب مشترک a و b است.

اعداد اول

مطالعهٔ اعداد اول همیشه جزء مهمی از نظریهٔ اعداد بوده است، و قضیه‌های اولیه در این پهنه به یونانیها در سدهٔ چهارم قبل از میلاد مربوط می‌شود. در این بخش به ارائه مطالب پایه‌یی در اعداد اول می‌پردازیم. ویژگیهای عمیقتر اعداد اول در فصل ۷ بررسی خواهند شد. مطلب را با تعریف عدد اول آغاز می‌کنیم.

(۱۴.۱) تعریف. یک عدد اول عدد صحیحی است مانند $p > 1$ که هیچ مقسوم‌علیه مثبتی جز ۱ و خودش ندارد. (به عبارت دیگر، p هیچ مقسوم‌علیه ستره ندارد.) هر عدد صحیح بزرگتر از ۱ که اول نباشد مرکب نامیده می‌شود. (عدد ۱ نه اول است و نه مرکب.)

به یک تعبیر، اعداد اول بلوکهای ساختمانی اعداد صحیح‌اند. قضیهٔ اصلی حساب حکم می‌کند که هر عدد صحیح مثبت بزرگتر از ۱ را می‌توان اساساً به یک طریق یکتا به صورت حاصلضرب اعداد اول (احتمالاً تکراری) نوشت. همهٔ ابزار لازم برای اثبات این قضیه در اصول اقلیدس آمده‌اند، ولی گاوس اولین کسی بود که در تحقیقات حسابی‌اش در ۱۸۰۱ این قضیه را بیان و ثابت کرد. به لم زیر نیاز داریم.

(۱۵.۱) لم. اگر p اول باشد و $p|ab$ ، آنگاه $p|a$ یا $p|b$. به طور کلی، اگر p حاصلضرب $a_1 a_2 \dots a_r$ را بشمارد، لااقل یکی از a_i ها را می‌شمارد.

برهان. اگر $p|ab$ و $p \nmid a$ ، آنگاه $(p, a) = 1$ و لذا (۹.۱) ایجاب می‌کند که $p|b$ ، حال، فرض کنیم $p|a_1 a_2 \dots a_r$. اگر $p \nmid a_1$ ، آنگاه $p|a_2 \dots a_r$. اگر $p \nmid a_2 \dots a_r$ ، آنگاه $p|a_3 \dots a_r$ ، و مانند آن، لذا، اگر p هیچ‌کدام از a_1, \dots, a_{r-1} را نشمارد، آنگاه $p|a_r$.

(۱۶.۱) قضیه اصلی حساب. هر عدد صحیح $n > 1$ حاصلضربی از اعداد اول است. این نمایش، صرف‌نظر از ترتیب عوامل، یکتاست.

برهان. با استفاده از برهان خلف نشان می‌دهیم که n حداقل یک چنین نمایشی دارد. اگر عدد صحیحی بزرگتر از ۱ وجود داشته باشد که حاصلضرب اعداد اول نباشد، یک کوچکترین عدد صحیحی از این گونه اعداد، مانند m ، وجود دارد، روشن است که m اول نیست. لذا می‌توانیم بنویسیم $m = rs$ با $m > r > 1$ و $m > s > 1$. از آنجا که r و s کوچکتر از m هستند، باید هر کدام حاصلضرب اعداد اول باشند، و لذا m نیز حاصلضرب اعداد اول است، که با تعریف m تناقض دارد. بنابراین، نتیجه می‌گیریم که هر عدد $n > 1$ حاصلضرب اعداد اول (که لزوماً متمایز نیستند) است.

حال، فرض کنیم اعداد صحیحی بزرگتر از ۱ با دو تجزیه متفاوت وجود داشته باشند؛ کوچکترین آنها را n می‌نامیم که به‌وضوح اول نیست. فرض می‌کنیم n اساساً دارای دو تجزیه متفاوت $n = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_r^{a_r} = q_1^{b_1} q_2^{b_2} \dots q_s^{b_s}$ باشد، که در آن p_i ها و q_j ها اعداد اول متمایزند. چون p_1 طرف راست را می‌شمارد، از لم قبل نتیجه می‌شود که به‌ازای مقداری چون k ، $p_1 | q_k$ ؛ لذا $p_1 = q_k$ ، زیرا هر دو اول‌اند. از تقسیم طرفین بر p_1 دو تجزیه متفاوت از n/p_1 به‌دست می‌آوریم، که با تعریف n تناقض دارد، زیرا $1 < n/p_1 < n$. بنابراین، نتیجه می‌گیریم که صرف‌نظر از ترتیب عاملها، نمایش هر عدد بزرگتر از ۱ به‌صورت حاصلضرب اعداد اول یکتاست.

از قضیه اصلی حساب نتیجه می‌شود که هر عدد صحیح بزرگتر از ۱ را می‌توان به‌صورت $p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_r^{a_r}$ نوشت، که در آن p_i ها متمایز و نماها مثبت‌اند. این نمایش معمولاً تجزیه n به عوامل اول خوانده می‌شود. برای نشان دادن $p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_r^{a_r}$ ، اغلب نماد $\prod_i p_i^{a_i}$ ، یا به‌طور ساده‌تر $\prod p_i^{a_i}$ را به‌کار می‌بریم.

قضیه (۱۶.۱) روشی را برای یافتن بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک و کوچکترین مضرب مشترک دو عدد نیز به‌دست می‌دهد. اگر لازم باشد با انتخاب بعضی نماها برابر صفر، می‌توان در تجزیه دو عدد اعداد اول واحدی را به‌کار برد، مانند قضیه زیر.

(۱۷.۱) قضیه. فرض کنیم $a = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_r^{a_r}$ و $b = p_1^{b_1} p_2^{b_2} \dots p_r^{b_r}$ که در آنها a_i ها و b_i ها نامنفی هستند. به ازای $i = 1, 2, \dots, r$ m_i را مینیمم a_i و b_i و M_i را ماکسیمم a_i و b_i تعریف می‌کنیم. در این صورت

$$(a, b) = p_1^{m_1} p_2^{m_2} \dots p_r^{m_r} \quad \text{و} \quad [a, b] = p_1^{M_1} p_2^{M_2} \dots p_r^{M_r}.$$

قضیه (۱۷.۱) برهان خیلی آسانی از (۱۳.۱) را به دست می‌دهد: فقط ملاحظه کنید که $\min(m, n) + \max(m, n) = m + n$. به طور کلی، مسأله‌ای که فقط شامل حاصلضرب باشد (از جمله مفاهیم بخشپذیری، بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک، و کوچکترین مضرب مشترک) معمولاً با کاربرد قضیه اصلی حساب به طریقی ساده حل می‌شود.

اکنون که نشان دادیم هر عدد صحیح بزرگتر از ۱ یک مقسوم‌علیه اول دارد، در وضعیتی هستیم که ثابت کنیم تعداد اعداد اول نامتناهی است. برهان بی‌نهایت ساده است و در مقاله IX از اصول اقلیدس آمده است.

(۱۸.۱) قضیه (اقلیدس). بی‌نهایت عدد اول وجود دارد.

برهان. به ازای هر گردایه متناهی از اعداد اول، نشان می‌دهیم که همواره می‌توان عدد اولی مانند q یافت که در گردایه نباشد. فرض کنیم p_1, p_2, \dots, p_n اعداد اول مفروض باشند، و قرار می‌دهیم $N = p_1 p_2 \dots p_n + 1$. بنابر (۱۶.۱)، N مقسوم‌علیه اولی مانند q دارد (که ممکن است خود N باشد). اگر q یکی از p_i ها باشد، آنگاه q حاصلضرب $p_1 p_2 \dots p_n$ را می‌شمارد، و چون $q | N$ ، در نتیجه q تقاضل آنها را می‌شمارد، یعنی $q | 1$. این تناقض قضیه را ثابت می‌کند.

در حالی که بی‌نهایت عدد اول وجود دارد، به آسانی می‌توان نشان داد که فاصله بین دو عدد اول متوالی ممکن است اتفاقاً خیلی زیاد باشد. (مسأله ۲۸.۱ را ببینید.)

بعداً نشان می‌دهیم که تجزیه به عوامل اول یک عدد صحیح مثبت را چگونه می‌توان برای تعیین تعداد مقسوم‌علیه‌های مثبت و مجموع این مقسوم‌علیه‌ها به کار برد.

(۱۹.۱) تعریف. اگر n عدد صحیح مثبتی باشد، تعداد مقسوم‌علیه‌های مثبت n را با $\tau(n)$ نشان می‌دهیم، و مجموع همه مقسوم‌علیه‌های مثبت آن را با $\sigma(n)$.

در قضیه بعد، فرمولهایی برای $\tau(n)$ و $\sigma(n)$ برحسب تجزیه n به اعداد اول به دست می‌آوریم.

(۲۰.۱) قضیه. فرض می‌کنیم $n > 1$ و $n = p_1^{n_1} p_2^{n_2} \dots p_r^{n_r}$. در این صورت

$$\tau(n) = (n_1 + 1)(n_2 + 1) \dots (n_r + 1)$$

و

$$\sigma(n) = \frac{(p_1^{n_1+1} - 1)}{p_1 - 1} \frac{(p_2^{n_2+1} - 1)}{p_2 - 1} \dots \frac{(p_r^{n_r+1} - 1)}{p_r - 1}$$

برهان. فرض کنیم $d = p_1^{d_1} p_2^{d_2} \dots p_r^{d_r}$ یک مقسوم‌علیه مثبت n باشد؛ در این صورت به‌ازای هر i ، $d_i \leq n_i$. تعداد $n_i + 1$ انتخاب (یعنی، $0, 1, \dots, n_i$) برای d_i وجود دارد، و لذا می‌توان نماهای d_1, \dots, d_r را دقیقاً به $(n_1 + 1)(n_2 + 1) \dots (n_r + 1)$ طریق انتخاب کرد. برای به‌دست آوردن $\sigma(n)$ ، ملاحظه می‌کنید که اگر جمله‌های حاصلضرب

$$P = (1 + p_1 + p_1^2 + \dots + p_1^{n_1})(1 + p_2 + p_2^2 + \dots + p_2^{n_2}) \dots (1 + p_r + p_r^2 + \dots + p_r^{n_r})$$

در هم ضرب شوند، مجموع تمام حاصلضربهای ممکن به‌صورت $p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_r^{a_r}$ حاصل می‌شود که در آن $0 \leq a_i \leq n_i$. اما گردایی چنین حاصلضربهایی دقیقاً همان مجموعه تمام مقسوم‌علیه‌های مثبت n است، و لذا $\sigma(n) = P$. برای تکمیل برهان ملاحظه می‌کنیم که بنابر فرمول معمول جمع تصاعد هندسی، $1 + p + p^2 + \dots + p^k = (p^{k+1} - 1)/(p - 1)$. (برای اثبات این، $1 + p + p^2 + \dots + p^k$ را در $p - 1$ ضرب کنید.)

توضیح. توابع σ و τ مثالهایی از توابع حسابی هستند، و در یک ویژگی مهم شریک‌اند: τ و σ هر دو توابع ضربی هستند. یعنی، به‌ازای هر m و n که $(m, n) = 1$ داریم

$$\sigma(mn) = \sigma(m)\sigma(n) \quad \text{و} \quad \tau(mn) = \tau(m)\tau(n)$$

به‌طور کلی، هر تابع f را که روی اعداد صحیح مثبت تعریف شده باشد ضربی خوانیم اگر $f(mn) = f(m)f(n)$ هر وقت که $(m, n) = 1$. ضربی بودن τ و σ را با استفاده از فرمولهای به‌دست آمده در قضیه (۲۰.۱) می‌توان به آسانی ثابت کرد. (مثال مهم دیگری از یک تابع ضربی تابع ϕ اویلر است، که در فصل ۳ معرفی خواهد شد.)

این بخش را با مطلب مهمی درباره تجزیه به اعداد اول فاکتوریلها خاتمه می‌دهیم.

(۲۱.۱) قضیه (لژاندر). فرض کنیم p یک عدد اول باشد. بزرگترین توان p که $n!$ را می‌شمارد برابر است با $\dots + [n/p^3] + [n/p^2] + [n/p]$ ، که در آن نماد $[x]$ جزء صحیح x را نشان می‌دهد.

برهان. می‌خواهیم تعداد عاملهای p را که در $n!$ ظاهر می‌شوند به دست آوریم. در بین اعداد $۱, ۲, \dots, n$ ، تعداد اعدادی که بر p بخشپذیرند درست برابر $[n/p]$ است. بعضی از این اعداد بر p^2 نیز بخشپذیرند و لذا در یک عامل اضافی p سهم‌اند. به‌ویژه، دقیقاً تعداد $[n/p^2]$ وجود دارند که از n تجاوز نمی‌کنند و بر p^2 بخشپذیرند. همچنین، اعداد بخشپذیر بر p^3 در یک عامل اضافی دیگری سهم‌اند و بر همین قیاس ... لذا مجموع $[n/p] + [n/p^2] + \dots$ تعداد کلی عاملهای p در $n!$ را به دست می‌دهد. توجه کنید که این مجموع فقط تعداد متناهی جمله غیرصفر دارد، زیرا به‌ازای یک عدد مفروض n ، اگر k به اندازه کافی بزرگ باشد $n/p^k < ۱$ و لذا $[n/p^k] = ۰$.

الگوریتم اقلیدسی

اکنون به بیان الگوریتم اقلیدسی، روشی نظام‌مند و کارآمد برای محاسبهٔ بعمم دو عدد، می‌پردازیم. قضیهٔ ۲.VII اصول اقلیدس این الگوریتم را بیان و اثبات می‌کند که با این روش بعمم محاسبه می‌شود، ولی احتمالاً این روش کار قبل از اقلیدس وجود داشته است. لم زیر کلید فهم الگوریتم اقلیدسی است.

(۲۲.۱) لم. فرض می‌کنیم m و n هر دو ناصفر باشند. در این صورت به‌ازای هر t ،
 $(m, n) = (n, m - tn)$

برهان. اگر e یک مقسوم‌علیه مشترک m و n باشد، آنگاه بنابر (۲.۱)، $e|m - tn$ ، و لذا e یک مقسوم‌علیه مشترک n و $m - tn$ است. همچنین، اگر e یک مقسوم‌علیه مشترک n و $m - tn$ باشد، آنگاه $e|m$ ، و لذا e یک مقسوم‌علیه مشترک m و n است. به‌ویژه، از اینجا نتیجه می‌شود که بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک m و n همان بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک $m - tn$ و n است، یعنی $(m, n) = (n, m - tn)$.

مفید بودن این لم را با مثال زیر روشن می‌سازیم.

مثال. فرض کنید می‌خواهیم $(۹۹۶, ۲۳۴)$ را محاسبه کنیم. بنابر لم قبل و با $t = ۱$ داریم $(۹۹۶, ۲۳۴) = (۲۳۴, ۹۹۶ - ۲۳۴) = (۲۳۴, ۷۶۲)$ ؛ بعمم تغییر نکرده است، ولی یکی از اعداد کوچکتر شده است. می‌توانیم به این ترتیب ادامه دهیم، یعنی مرتباً عدد کوچکتر را از عدد

بزرگتر کم کنیم (این همان عبارت اقلیدس بوده است)، اما روش سریعتری وجود دارد. ۹۹۶ را بر ۲۳۴ تقسیم می‌کنیم، داریم $۹۹۶ = ۴ \times ۲۳۴ + ۶۰$. بنابر (۲۲.۱) با $t = ۴$ داریم $(۲۳۴, ۶۰) = (۲۳۴, ۹۹۶ - ۴ \times ۲۳۴) = (۲۳۴, ۶۰)$. حال، مجدداً این لم را برای $(۲۳۴, ۶۰)$ به‌کار می‌بریم. با تقسیم ۲۳۴ بر ۶۰ داریم $۲۳۴ = ۳ \times ۶۰ + ۵۴$ ؛ لذا $(۲۳۴, ۶۰) = (۶۰, ۵۴)$. یک‌بار دیگر (۲۲.۱) را با $t = ۱$ به‌کار می‌بریم، داریم $(۶۰, ۵۴) = (۵۴, ۶)$. یا با استفاده مجدداً از (۲۲.۱) رابطه $۶ = (۶, ۰) = (۵۴, ۶)$ را به‌دست می‌آوریم، و یا اصلاً ملاحظه می‌کنیم که $۶ = (۵۴, ۶)$ ، زیرا $۶ | ۵۴$. (اگر محاسبات را دستی انجام می‌دهیم همین‌که به بمع رسیدیم توقف می‌کنیم.)

چیزی که محاسبات فوق را عملی می‌سازد آن است که وقتی اعداد مورد نظر تغییر می‌کنند (در واقع، به سرعت نزول می‌کنند)، بمعشان تغییر نمی‌کند. اکنون مسأله را در حالت کلی در نظر می‌گیریم. به‌ازای هر عدد صحیح c ، مقسوم‌علیه‌های c دقیقاً همان مقسوم‌علیه‌های $c - a$ هستند؛ لذا همواره داریم $(a, b) = (|a|, |b|)$. از این رو، برای محاسبه (a, b) ، می‌توانیم فرض کنیم که a و b نامنفی‌اند. بی‌آنکه به کلیت خللی وارد آید، فرض خواهیم کرد که $a \geq b > 0$.

روند کاهش مشروح در مثال بالا را به‌طور مکرر به‌کار می‌بریم. اگر در مرحله معینی بخواهیم (m, n) را پیدا کنیم، که در آن $m \geq n$ و $n \neq 0$ ، از تقسیم m بر n فرض می‌کنیم $m = qn + r$. در این صورت، $r = m - qn$ و لذا بنابر (۲۲.۱)، $(m, n) = (n, r)$. اگر $r \neq 0$ ، مجدداً روند را برای دو عدد n و r به‌کار می‌بریم. اگر $r = 0$ ، توقف می‌کنیم؛ در این حالت $(m, n) = n$.

روشن است که روند بالا باید پایانی داشته باشد، زیرا در هر مرحله کوچکترین عدد از دو عددی که در نظر می‌گیریم لا‌اقل یک عدد کم می‌شود و از این رو باید حداکثر در b مرحله به 0 برسد. در واقع الگوریتم اقلیدسی زودتر از آن به پایان می‌رسد.

(۲۳.۱) الگوریتم اقلیدسی. فرض می‌کنیم $a \geq b > 0$. برای یافتن (a, b) ، اول فرض می‌کنیم $m = a$ و $n = b$ ، و r باقیمانده تقسیم m بر n باشد. اگر $r \neq 0$ ، به‌جای m, n می‌گذاریم و به‌جای n, r سپس این فرایند را تکرار می‌کنیم. اگر $r = 0$ ، آنگاه $(a, b) = n$.

اکنون نشان می‌دهیم که چگونه با استفاده از الگوریتم اقلیدسی اعداد صحیح x و y را محاسبه می‌کنیم به‌طوری که $ax + by = (a, b)$. برای سهولت در نمادگذاری، قرار می‌دهیم $a = r_0$ و $b = r_1$. در این صورت الگوریتم اقلیدسی را می‌توان به شرح زیر بیان کرد. فرض می‌کنیم r_2

باقیمانده تقسیم r_0 بر r_1 ، r_1 بر r_2 ، r_2 بر r_3 ، باقیمانده تقسیم r_3 بر r_4 ، به همین قیاس باشد. مقداری از k ، $1 \leq k$ وجود دارد که $r_{k+1} = 0$ و محاسبه خاتمه می‌یابد. در این صورت $(a, b) = r_k$. آخرین باقیمانده ناصفر) اگر q_i خارج قسمت تقسیم r_{i-1} بر r_i باشد، داریم

$$a = r_0 = q_1 r_1 + r_2, \quad 0 < r_2 < r_1,$$

$$b = r_1 = q_2 r_2 + r_3, \quad 0 < r_3 < r_2,$$

$$r_2 = q_3 r_3 + r_4, \quad 0 < r_4 < r_3,$$

⋮

$$r_{k-2} = q_{k-1} r_{k-1} + r_k, \quad 0 < r_k < r_{k-1},$$

$$r_{k-1} = q_k r_k.$$

از معادلهٔ ماقبل آخر شروع می‌کنیم و r_k را برحسب r_{k-1} و r_{k-2} به دست می‌آوریم. سپس r_{k-1} را از معادلهٔ قبلی (یعنی دو معادله به آخر مانده) پیدا کرده در رابطه‌ای که به دست آورده‌ایم جانشین می‌کنیم. به همین ترتیب ادامه می‌دهیم و متوالیاً باقیمانده‌های $r_{k-1}, r_{k-2}, \dots, r_2$ را حذف می‌کنیم. معادلهٔ آخر، r_k یعنی بمع a و b را به صورت ترکیب خطی از a و b به دست می‌دهد. (تمرین ۳.۱ را ببینید.)

توضیح محاسبه‌ی. صورت دیگری از الگوریتم اقلیدسی، موسوم به الگوریتم اقلیدسی منبسط، وجود دارد که اعداد صحیح x و y را به طور همزمان به دست می‌دهد به گونه‌ای که $ax + by = (a, b)$. این روند کار مؤثر و انجام آن با کامپیوتر یا رایانه‌هایی که قابل برنامه‌ریزی باشند آسان است.

این الگوریتم را به گونه‌ای که در ۲۳.۱ گفته شد به کار می‌بریم. روشن است که، a و b ترکیبهای خطی a و b هستند. حال فرض کنیم m و n را به صورت ترکیبهای خطی از a و b ، مثلاً $m = as + bt$ و $n = au + bv$ نوشته‌ایم. می‌نویسیم $m = qn + r$ که $0 \leq r < n$. اگر $r = 0$ ، آنگاه $n = (a, b)$ ، و لذا نمایشی از (a, b) به صورت یک ترکیب خطی از a و b یافته‌ایم. اگر $r \neq 0$ ، آنگاه $r = m - nq = as + bt - q(au + bv) = a(s - qu) + b(t - qv)$. از آنجا که (a, b) آخرین باقیماندهٔ ناصفر است، سرانجام نمایشی از (a, b) به صورت $ax + by$ به دست می‌آوریم.

معادله $ax + by = c$

در کارهای دیوفانتوس اسکندرانی (حدود ۲۵۰ بعد از میلاد) روشهای نظام‌مندی برای استخراج جوابهای گویای بعضی از معادلات آمده است. در ابتدا، عبارت معادله دیوفانتی^۱ به معادله‌ای گفته می‌شده که جوابهایش به اعداد گویا محدود می‌شدند، اما اکنون در مورد معادلاتی به‌کار می‌رود که در آنها جوابهای صحیح جستجو می‌شوند. این معادله‌ها به تفصیل در فصل ۸ مورد مطالعه قرار می‌گیرند. در این بخش، به بررسی جوابهای صحیح معادله $ax + by = c$ می‌پردازیم، زیرا وجود و شکل جوابهایش از قضیه‌های قبلی این فصل نتیجه می‌شوند. به‌ویژه، نشان خواهیم داد که اگر چنین معادله‌ای یک جواب در اعداد صحیح داشته باشد، بی‌نهایت جواب صحیح دارد.

(۲۴.۱) قضیه. معادله $ax + by = c$ جواب صحیح دارد اگر و تنها اگر $d = (a, b) | c$. اگر x^*, y^* یک جواب خصوصی این معادله باشد، همه جوابها به‌صورت زیرند

$$x = x^* + (b/d)t \quad \text{و} \quad y = y^* - (a/d)t \quad (۱)$$

که در آن t عدد صحیحی است دلخواه.

برهان. فرض می‌کنیم که $ax + by = c$ دارای جواب باشد؛ چون $d | a$ و $d | b$ ، بنا بر (iv.۲.۱) باید داشته باشیم $d | c$. لذا جواب صحیح وجود ندارد مگر آنکه $d | c$. حال، فرض کنیم $d | c$ ، و می‌نویسیم $c = kd$. بنا بر (۵.۱)، اعداد صحیح r و s وجود دارند به‌طوری که $ra + sb = d$ ، و لذا $ax^* + by^* = c$ ، $ax + by = c$ یک جواب است، روشن است که اگر x, y مانند (۱) تعریف شده باشند، آنگاه $ax + by = c$ ، بعکس، اگر x, y جوابی از این معادله باشند، آنگاه $ax + by = ax^* + by^* = c$ ، و لذا $a(x - x^*) = b(y^* - y)$. از آنجا که a/d طرف تقسیم طرفین این رابطه بر d داریم $(a/d)(x - x^*) = (b/d)(y^* - y)$. راست را می‌شمارد و (بنا بر (ii.۷.۱)) $(a/d, b/d) = ۱$ ، لذا بنا بر (۹.۱)، a/d باید $y^* - y$ را بشمارد. بنابراین عدد صحیح t وجود دارد که $y^* - y = (a/d)t$ ، یعنی $y = y^* - (a/d)t$. با گذاشتن این مقدار در $(a/d)(x - x^*) = (b/d)(y^* - y)$ خواهیم داشت $(a/d)(x - x^*) = (b/d)t$ ، و لذا $x = x^* + (b/d)t$.

توضیح. بنا به تعریف، یک نقطه مشبکه نقطه‌ای است مانند (x, y) در صفحه که x و y هر دو صحیح باشند. در این صورت (۲۴.۱) ایجاب می‌کند که اگر خط مستقیم $ax + by = c$ (با a, b, c اعداد صحیح) از یک نقطه مشبکه بگذرد، از بی‌نهایت نقطه مشبکه خواهد گذشت.

سرانجام، به دنبال شرایطی در a, b, c و هستیم که وجود جواب مثبت را تضمین کند، یعنی، جوابی با $x > 0$ و $y > 0$. در بررسی معادله $ax + by = c$ ، می‌توانیم فرض کنیم که $d = (a, b) = 1$. (در غیر این صورت، معادله هم‌ارز $(a/d)x + (b/d)y = c/d$ را بررسی می‌کنیم که در آن $(a/d, b/d) = 1$.)

(۲۵.۱) قضیه. فرض می‌کنیم a, b, c اعداد صحیح مثبت باشند، با $(a, b) = 1$ ، و فرض می‌کنیم x^*, y^* جواب دلخواهی از $ax + by = c$ باشد. در این صورت، تعداد جوابهای مثبت $ax + by = c$ برابر تعداد اعداد صحیح t است که $y^*/a - x^*/b < t < y^*/a + x^*/b$. به ویژه، به $ax + by = c$ دارای حداقل n جواب مثبت است هرگاه $c > nab$.

برهان. با قرار دادن $x > 0$ و $y > 0$ در صورت کلی جوابها داریم $y^*/a - x^*/b < t < y^*/a + x^*/b$. (۱) لذا تعداد جوابهای مثبت معادله با تعداد اعداد صحیحی که در (۱) صدق می‌کنند برابر است. در نتیجه معادله $ax + by = c$ حداقل دارای n جواب مثبت است هرگاه $y^*/a - (-x^*/b) > n$. این نابرابری اخیر برقرار است اگر و تنها اگر $by^* + ax^* > nab$. چون $by^* + ax^* = c$ ، قضیه ثابت می‌شود.

فرض کنیم تعداد جوابهای مثبت $ax + by = c$ برابر N باشد. اگر c/ab عددی صحیح باشد، آنگاه $N = (c/ab) - 1$. اگر c/ab عدد صحیح نباشد، N با $[c/ab]$ یا با $[c/ab] + 1$ برابر است. از این رو تعداد جوابهای مثبت تقریباً و نه کاملاً، با c/ab معین می‌شود. (مثلاً معادله‌های $x + 15y = 23$ و $3x + 5y = 23$ را در نظر بگیرید. معادله اول یک جواب دارد و معادله دوم دو جواب مثبت، اما در هر دو حالت، $c/ab = 23/15$.)

مسأله‌ها و راه‌حلهای

بخش‌پذیری، بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک، کوچکترین مضرب مشترک، الگوریتم اقلیدسی

۱.۱. بمع ۲۱۰ و ۴۹۵ را تعیین کنید، و آن را به صورت ترکیب خطی صحیح از ۲۱۰ و ۴۹۵ بیان کنید.

حل. با کاربرد الگوریتم اقلیدسی داریم: $۴۹۵ = ۲ \times ۲۱۰ + ۷۵$ ، $۲۱۰ = ۲ \times ۷۵ + ۶۰$ ، $۷۵ = ۱ \times ۶۰ + ۱۵$ ، $۶۰ = ۴ \times ۱۵$. لذا $(۴۹۵, ۲۱۰) = ۱۵$. همچنین،

$$15 = 75 - 1 \times 60 = 75 - 1(210 - 2 \times 75) = 3 \times 75 - 1 \times 210 \\ = 3(495 - 2 \times 210) - 1 \times 210 = 3 \times 495 - 7 \times 210$$

۲.۱ بمع اعداد (الف) ۲۷۱ و ۳۳۷؛ (ب) ۱۱۲۸ و ۱۶۳۶؛ (ج) ۵۱۹ و ۱۷۳۰ را با استفاده از الگوریتم اقلیدسی به دست آورید.

حل. (الف) $271 + 66 = 337$ ، $4 \times 66 + 7 = 271$ ، $9 \times 7 + 3 = 271$ ، $2 \times 3 + 1 = 66$ ؛ $7 = 2 \times 3 + 1$ لذا $(271, 337) = 1$ آخرین باقیمانده غیر صفر.

(ب) $1128 + 508 = 1636$ ، $2 \times 508 + 112 = 1128$ ، $4 \times 112 + 60 = 508$ ، $1 \times 60 + 52 = 112$ ، $6 \times 8 + 4 = 60$ ، $2 \times 4 = 8$ ؛ لذا $(1128, 1636) = 4$.

(ج) $1730 = 3 \times 519 + 173$ ، $519 = 3 \times 173$ ، و لذا $(519, 1730) = 173$.

۳.۱ بمع ۱۷۶۹ و ۲۳۷۸ را به دست آورید و آن را به صورت ترکیب خطی از این دو عدد بیان کنید.

حل. $2378 = 1 \times 1769 + 609$ ، $551 = 2 \times 609 + 551$ ، $1769 = 2 \times 609 + 551$ ، $1 \times 551 + 58 = 609$ ؛ لذا $(1769, 2378) = 29$ سپس

$$29 = 551 - 9 \times 58 = 551 - 9(609 - 551) = 10 \times 551 - 9 \times 609 \\ = 10(1769 - 2 \times 609) - 9 \times 609 = 10 \times 1769 - 29 \times 609 \\ = 10 \times 1769 - 29(2378 - 1769) = 39 \times 1769 - 29 \times 2378.$$

۴.۱ الگوریتم بمع دوتایی را که در یادداشتهای آخر فصل بیان شده است برای یافتن سه جفت اعداد مسأله ۲.۱ به کار برید.

حل. (الف)

$$(271, 337) = (271, 337 - 271) = (271, 66) = (271, 33) = (33, 271 - 33) \\ = (33, 238) = (33, 119) = (33, 119 - 33) = (33, 86) = (33, 43) = 1.$$

(ب)

$$(1128, 1636) = 2(564, 818) = 4(282, 409) = 4(141, 409) = 4(141, 268) \\ = 4(141, 134) = 4(141, 67) = 4(74, 67) = 4(37, 67) = 4.$$

(ج)

$$(519, 1730) = (519, 865) = (519, 346) = (519, 173) = (346, 173) \\ = (173, 173) = 173$$

۵.۱ آیا دو عدد a و b وجود دارند که مجموعشان 500° و بمعشان 7 باشد؟

حل. نه. اگر $(a, b) = 7$ ، آنگاه $7|a$ و $7|b$ ، و لذا $7|a + b$. اما 500 بر 7 قابل قسمت نیست.

۶.۱ فرض کنید a, b, c, d و اعداد صحیح مثبت باشند، که $b \neq d$. اگر $(c, d) = (a, b) = 1$ ثابت کنید $a/b + c/d$ نمی‌تواند عدد صحیح باشد.

حل. برخلاف فرض می‌کنیم که $a/b + c/d = n$ که n عددی صحیح است. در این صورت، $ad + bc = bdn$ ، یعنی، $ad = b(dn - c)$. لذا $b|ad$ ، و چون $(a, b) = 1$ ، پس $b|d$. به طریق مشابه می‌توانیم نشان دهیم که $d|b$. بنابراین $b = d$ ، که یک تناقض است.

۷.۱ ثابت کنید که n و $n + 1$ همیشه نسبت به هم اول‌اند.

حل. هر مقسوم‌علیه مشترک n و $n + 1$ باید $n + 1 - n = 1$ را بشمارد.

۸.۱ نشان دهید که $n! + 1$ و $(n + 1)! + 1$ نسبت به هم اول‌اند. (راهنمایی: عدد اولی را در $n + 1$ ضرب کنید.)

حل. اگر $d > 1$ یک مقسوم‌علیه مشترک این دو عدد باشد، آنگاه d ترکیب خطی $(n + 1)! + 1 - ((n + 1)(n! + 1)) = 1$ را که برابر n است، می‌شمارد. اما اگر $d|n! + 1$ و $d|(n + 1)! + 1$ ، آنگاه $d|1$. لذا $d = 1$.

۹.۱ اگر n فرد باشد، ثابت کنید n و $n - 2$ نسبت به هم اول‌اند.

حل. اگر $d = (n, n - 2)$ ، آنگاه $d|(n - (n - 2)) = 2$. اما چون n فرد است پس $d \neq 2$ ، و لذا $d = 1$.

۱۰.۱ اگر $(a, b) = 1$ ، ثابت کنید $(a + b, a - b)$ برابر 1 یا 2 است.

حل. فرض کنیم $d = (a + b, a - b)$. لذا $d|(a + b) \pm (a - b)$ یعنی $d|2b$ و $d|2a$ لذا بنا بر (۱.۷.۱)، $d|(2a, 2b) = 2(a, b) = 2$ پس d برابر ۱ یا ۲ است. اما اگر یکی از a و b فرد و دیگری زوج باشد، $a + b$ فرد است و در این حالت $d = 1$. در غیر این صورت، یعنی اگر a و b هر دو فرد باشند، $a + b$ زوج است و لذا $d = 2$. (حل با تغییراتی از مترجم).

۱۱.۱ اثبات یا رد کنید. به‌ازای هر $k \geq 1$ ، اعداد صحیح $6k + 5$ و $6k + 6$ نسبت به هم اول‌اند.

حل. این حکم برقرار است، زیرا $6(6k + 5) - 7(6k + 6) = 1$. لذا هر مقسوم‌علیه مشترک $6k + 5$ و $6k + 6$ باید ۱ را بشمارد.

۱۲.۱ اگر $(a, b) = 1$ و $c|a + b$ ، ثابت کنید که $(a, c) = (b, c) = 1$.

حل. فرض کنیم $d = (a, c)$. از $d|c$ نتیجه می‌شود که $d|a + b$ ، چون $d|a$ ، همچنین داریم $d|b$. لذا $d = 1$. استدلال مشابه نشان می‌دهد که $(b, c) = 1$.

۱۳.۱ اگر $(b, c) = 1$ و $m|b$ ، ثابت کنید $(m, c) = 1$.

حل. فرض کنیم $d = (m, c)$ ؛ لذا $d|m$ و $d|c$. چون $m|b$ ، پس $d|b$ ، و لذا d یک مقسوم‌علیه مشترک b و c است و چون $(b, c) = 1$ پس $d = 1$.

برهان دیگر: بنا بر (۵.۱)، دو عدد صحیح r و s وجود دارند به‌طوری که $rb + sc = 1$. فرض می‌کنیم $b = mk$. در این صورت، $(rk)m + sc = 1$ ، و لذا $(m, c) = 1$.

۱۴.۱ اگر b مثبت باشد، نشان دهید که در دنبالهٔ اعداد $n, 2n, 3n, \dots, bn$ دقیقاً تعداد (b, n) عدد وجود دارد که مضرب b هستند.

حل. فرض کنیم $d = (b, n)$ ، و می‌نویسیم $n = md$ ، $b = ad$. در این صورت، kn مضربی از b است اگر و تنها اگر km مضربی از a باشد. اما چون $(a, m) = 1$ ، این برقرار است اگر و تنها اگر k مضربی از a باشد. تعداد این‌گونه k ها با شرط $1 \leq k \leq b$ برابر است با $b/a = d$.

۱۵.۱ مجموع دو عدد مثبت ۵۴۳۲ و کوچکترین مضرب مشترکشان ۲۲۳۰۲۰ است، آن دو عدد را بیابید.

حل. فرض کنیم a و b آن دو عدد باشند، لذا $a + b = 5432$ و $[a, b] = 223020$. اگر $(a, b) = d$ ، داریم $a = a'd$ و $b = b'd$ که $(a', b') = 1$. (۱). همچنین داریم

$[a, b] = ab/d$ بنابراین، $d(a', b') = ۵۴۳۲$ و $a'b'd = ۲۲۳۰۲۰$. اما با توجه به (۱)، داریم $(a' + b', a'b'd) = ۱$. پس $d(a' + b', a'b'd) = d$ یا $d = (۵۴۳۲, ۲۲۳۰۲۰) = ۲۸$. در نتیجه $a' + b' = ۱۹۴$ و $a'b' = ۷۹۶۵$. بنابراین a' و b' دو عدد نسبت به هم اول هستند که در معادله $x^2 - ۱۹۴x + ۷۹۶۵ = ۰$ صدق می‌کنند. از حل این معادله داریم $a' = ۱۳۵$ و $b' = ۵۹$ ، سرانجام $a = ۱۳۵ \times ۲۸ = ۳۷۸۰$ و $b = ۵۹ \times ۲۸ = ۱۶۵۲$. (حل اصلی قدری تغییر داده شد. مترجم)

راه حل دیگر مسأله ۱۵.۱:

فرض کنیم a و b آن دو عدد باشند؛ لذا $a + b = ۵۴۳۲$ و $[a, b] = ۲۲۳۰۲۰$. اگر p عدد اولی باشد که $[a, b]$ و $a + b$ را بشمارد، آنگاه چون $p | [a, b]$ پس p لاقفل یکی از a و b را نیز می‌شمارد، و چون p عدد $a + b$ را نیز می‌شمارد، لذا p اعداد a و b هر دو را می‌شمارد. اکنون می‌توانیم a و b را بر p و $[a, b]$ را نیز بر p تقسیم کنیم. این عمل را آن قدر ادامه می‌دهیم تا دو عدد A و B که نسبت به هم اول‌اند را به دست آوریم. در مورد این مسأله، چون $(۵۴۳۲, ۲۲۳۰۲۰) = ۲۸$ ، داریم $A = ۲۸a$ و $B = ۲۸b$ و $A + B = ۵۴۳۲/۲۸ = ۱۹۴$. $[A, B] = ۲۲۳۰۲۰/۲۸ = ۷۹۶۵$.

چون $(A, B) = ۱$ ، از (۱۳.۱) نتیجه می‌شود که $[AB] = AB$. اکنون برای یافتن A و B معادلات $A + B = ۱۹۴$ و $AB = ۷۹۶۵$ را حل می‌کنیم. با جانشینی $B = ۱۹۴ - A$ در معادله دوم داریم $A^2 - ۱۹۴A + ۷۹۶۵ = ۰$. این معادله دارای جوابهای $A = ۱۳۵$ و $A = ۵۹$ است، که $B = ۱۳۵$ یا $B = ۵۹$ را نتیجه می‌دهد. از این رو اعداد مورد نظر عبارت‌اند از $۱۶۵۲ = ۲۸ \times ۵۹$ و $۳۷۸۰ = ۲۸ \times ۱۳۵$.

۱۶.۱ اگر $m \geq ۱$ ثابت کنید $[ma, mb] = m[a, b]$.

حل. فرض کنیم $s = [ma, mb]$ و $t = [a, b]$ ؛ در این صورت mt مضربی از ma و mb است، و لذا $s \geq mt$. چون s نیز مضربی از ma و mb است، s/m مضربی از a و b است و لذا $s/m \geq t$. یعنی $s \geq mt$.

برهان دیگر: بنابر (۷.۱)، $(ma, mb) = m(a, b)$ ، و لذا (۱۳.۱) ایجاب می‌کند که $[ma, mb] = (ma)(mb)/(ma, mb) = mab/(a, b) = m[a, b]$ (با توجه به تجزیه به عوامل اول نیز می‌توانیم این قضیه را ثابت کنیم).

۱۷.۱ اگر d و M اعداد صحیح مثبتی باشند، ثابت کنید که دو عدد صحیح a و b وجود دارند به طوری که $d = (a, b)$ و $M = [a, b]$ اگر و تنها اگر $d | M$.

حل. از آنجا که هر مقسوم‌علیه مشترک دو عدد کوچکترین مضرب مشترک آنها را می‌شمارد، شرط $d|M$ لازم است. پس فرض می‌کنیم $d|M$. با فرض $a = d$ و $b = M$ ، آشکار است که $[a, b] = M$ و $(a, b) = d$.

۱۸.۱ اگر x و y اعداد صحیح باشند، کوچکترین عدد گویای مثبتی را به دست آورید که بتوان آن را به صورت $x/۳۰ + y/۳۶$ نوشت.

حل. فرض کنیم $x/۳۰ + y/۳۶ = r$. پس $x/۳۰ + y/۳۶ = r$ (۳۰ × ۳۶)r. برای آنکه r مثبت و به قدر ممکن کوچک باشد، مقدار $x/۳۰ + y/۳۶$ را مثبت و به قدر ممکن کوچک می‌سازیم. کوچکترین مقدار مثبت $x/۳۰ + y/۳۶$ عبارت است از $۱/۱۸۰ = ۱/(۳۰ \times ۳۶)$. (استدلال مشابه نشان می‌دهد که کوچکترین مقدار مثبت $x/a + y/b$ عبارت است از $۱/N$ ، که در آن N کوچکترین مضرب مشترک a و b است.)

۱۹.۱ < یک صفحه کاغذ به ارتفاع ۱۱ اینچ را با رسم ۲۱ خط موازی آبی‌رنگ به ۲۲ نوار با ارتفاعهای مساوی تقسیم می‌کنیم. حال، ۳۷ خط موازی قرمز رنگ رسم می‌کنیم به طوری که کاغذ را به ۳۸ نوار با ارتفاع مساوی تقسیم کند. کوچکترین فاصله بین یک خط آبی و یک خط قرمز چقدر است؟

حل. فرض کنیم $a = ۱۱/۲۲$ و $b = ۱۱/۳۸$. مقصود یافتن اعداد صحیح مثبت $x \leq ۲۱$ و $y \leq ۳۷$ است به طوری که $|x(۱۱/۲۲) - y(۱۱/۳۸)|$ به قدر ممکن کوچک باشد. این مقصود برآورده می‌شود هرگاه $|۱۹x - ۱۱y|$ به قدر ممکن کوچک باشد، روشن است که، کوچکترین مقدار ممکن برای $|۱۹x - ۱۱y|$ برابر ۱ است زیرا ۱۱ و ۱۹ نسبت به هم اول‌اند؛ این مقدار مثلاً، به ازای $x = ۴$ و $y = ۷$ حاصل می‌شود. در نتیجه فاصلهٔ مینیمم برابر $۱/۳۸$ است.

اعداد اول و تجزیه به عوامل اول

۲۰.۱ بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک و کوچکترین مضرب مشترک $۲۳^۳ \times ۳۷^۳ \times ۱۱^۴ \times ۳^۲ \times ۲^۳ = a$ و $۳۷^۴ \times ۲۹ \times ۱۱ \times ۷ \times ۵^۲ \times ۳ \times ۲^۲ = b$ را به دست آورید.

حل. بنابر (۱۷.۱) داریم $(a, b) = ۲^۲ \times ۳ \times ۱۱ \times ۳۷^۳$ و

$$[a, b] = ۲^۳ \times ۳^۲ \times ۵^۲ \times ۷ \times ۱۱^۴ \times ۲۹ \times ۳۷^۴$$

۲۱.۱ کوچکترین مضرب مشترک اعداد ۱، ۲، ...، ۳۰ چقدر است؟

حل. به ازای هر عدد اول p ، بزرگترین توان p که کم اعداد ۱، ۲، ...، ۳۰ را بشمارد بزرگترین توان p است که دست کم یکی از اعداد ۱، ۲، ...، ۳۰ را بشمارد. بنابراین، جواب عبارت است از $2^4 \times 3^3 \times 5^2 \times 7 \times 11 \times 13 \times 17 \times 19 \times 23 \times 29$.

۲۲.۱ ثابت کنید که اگر $a^3 | b^2$ ، آنگاه $a | b$. آیا $a^2 | b^3$ مستلزم $a | b$ است؟

حل. به ازای هر عدد اول p فرض کنیم p^m و p^n بزرگترین توانهای p باشند که به ترتیب a و b را می شمارند. در این صورت $a^3 | b^2$ ایجاب می کند که $3m \leq 2n$ و لذا $m \leq n$. در نتیجه $a | b$. اگر $a^2 | b^3$ ، لازم نیست که $a | b$ ، مثلاً $a = 8$ و $b = 4$.

۲۳.۱ اگر $(a, b) = 1$ ، کلیه مقادیر ممکن برای (a^3, b^4) را به دست آورید.

حل. بنابر (ii.۷.۱) می نویسیم $a = 1^{\circ}A$ و $b = 1^{\circ}B$ که در آن $(A, B) = 1$. لذا $a^3 = 1^{\circ\circ\circ}A^3$ ، $b^4 = 1^{\circ\circ\circ\circ}B^4$ ، و $(a^3, b^4) = 1^{\circ\circ\circ}(A^3, 1^{\circ}B^4)$. اعداد A^3 و B^4 نسبت به هم اول اند، زیرا اگر p عدد اولی باشد که $p | A^3$ و $p | B^4$ ، آنگاه $p | A$ و $p | B$ که با $(A, B) = 1$ تناقض دارد. لذا هر مقسوم علیه مشترک A^3 و $1^{\circ}B^4$ باید 1° را بشمارد. روشن است که $(A^3, 1^{\circ}B^4)$ یکی از اعداد ۱، ۲، ۵، یا 1° است. لذا مقادیر ممکن برای (a^3, b^4) عبارت اند از $1^{\circ\circ\circ}$ ، $1^{\circ\circ\circ\circ}$ ، $1^{\circ\circ\circ\circ}$ ، و $1^{\circ\circ\circ\circ}$.

۲۴.۱ ثابت کنید که به ازای هر $n \geq 1$ ، $(a^n, b^n) = (a, b)^n$. به ویژه، اگر $(a, b) = 1$ ، آنگاه $(a^n, b^n) = 1$.

حل. فرض کنید $a = \prod p_i^{a_i}$ و $b = \prod p_i^{b_i}$. بنابر (۱۷.۱)، $(a, b) = \prod p_i^{\min(a_i, b_i)}$ که در آن $m_i = \min(a_i, b_i)$ ؛ به طریق مشابه، $(a^n, b^n) = \prod p_i^{k_i}$ ، که $k_i = \min(na_i, nb_i)$. چون $k_i = n \times \min(a_i, b_i) = nm_i$ ، از اینجا نتیجه می شود که $(a^n, b^n) = \prod p_i^{nm_i} = (a, b)^n$.

۲۵.۱ اگر $a^n | b^n$ ، آیا $a | b$ ؟ (راهنمایی: از مسأله قبل استفاده کنید).

حل. بله، زیرا $a^n | b^n$ ایجاب می کند که $(a^n, b^n) = a^n$. چون بنابر مسأله قبل، $(a^n, b^n) = (a, b)^n$ ، لذا $(a, b) = a$ ، یعنی $a | b$. (با نوشتن $a = \prod p_i^{a_i}$ و $b = \prod p_i^{b_i}$ نیز

می‌توان مسأله را ثابت کرد، با این توجه که $a^n | b^n$ ایجاب می‌کند $na_i \leq nb_i$ یعنی، به‌ازای هر i ، $a_i \leq b_i$ ، لذا $a|b$.

۲۶.۱ \triangleleft گیریم $n > 0$ ، و فرض می‌کنیم n دارای r مقسوم‌علیه اول متمایز است. ثابت کنید 2^r جفت مرتب (x, y) از اعداد صحیح مثبت متباین وجود دارند که $xy = n$.

حل. کافی است تعداد انتخابهای x را محاسبه کنیم، زیرا وقتی x انتخاب شد، y معین می‌شود. x را با تجزیه آن به عوامل اول به‌دست می‌آوریم. r عدد اولی را که n را می‌شمارد یکی یکی بررسی می‌کنیم. برای یک چنین عدد اول p ، نمی‌توانیم $p|x$ و نیز $p|y$ را داشته باشیم، لذا یا x شامل بزرگترین توان p است که n را می‌شمارد، یا ابداً هیچ عامل p ندارد. در نتیجه برای هر عدد اول دو انتخاب و در مجموع 2^r انتخاب وجود دارد. (یا با عبارتی هم‌ارز، می‌توانستیم بگوییم که x توسط مجموعه عوامل اولش مشخص می‌شود. اما هر مجموعه r عنصری دارای 2^r زیرمجموعه است.)

۲۷.۱ تمام اعداد اول p را به‌دست آورید که $17p + 1$ مربع باشد.

حل. فرض کنیم $x^2 = 17p + 1$. از آنجا که 17 و p اول هستند و $17p + 1 = (x - 1)(x + 1)$ ، باید داشته باشیم 17 یا $x - 1$ ، که به ما می‌دهد $p = x + 1 = 19$. $p = x + 1 = 19$ قبول نیست زیرا 19 اول نیست.

۲۸.۱ اگر $n > 1$ ، نشان دهید که اعداد $n! + 2, n! + 3, \dots, n! + n$ همگی مرکب هستند. (این نشان می‌دهد که دنباله‌های طولانی دلخواه از اعداد مرکب وجود دارند.)

حل. اگر $2 \leq i \leq n$ ، آنگاه $i | n!$ ، و لذا $i | n! + i$. چون $i < n! + i$ ، پس $n! + i$ مرکب است.

۲۹.۱ اگر p و $p + 2$ هر دو اول باشند و $p > 3$ ، نشان دهید $2p + 2$ بر 12 بخشپذیر است.

حل. چون $2(p + 1) = 2p + 2$ ، کافی است ثابت کنیم که $6 | p + 1$. چون p فرد است، $p + 1$ زوج و لذا بر 2 بخشپذیر است. همچنین، p به‌صورت $3k + 1$ یا $3k + 2$ است؛ اما اگر $3k + 1$ ، آنگاه $3(k + 1) = 3 + 2p$ بر 3 بخشپذیر است و لذا اول نیست. در نتیجه $p = 3k + 2$ و لذا $3 | p + 1$. چون 2 و 3 عدد $p + 1$ را می‌شمارند و $(2, 3) = 1$ ، در نتیجه $6 | p + 1$.

۳۰.۱ ثابت کنید که هر عدد به‌صورت $4k + 3$ دارای عامل اولی به همین صورت است.

حل. (بنابر الگوریتم تقسیم) هر عدد صحیح را می‌توان به یکی از $4k$ ، $4k + 1$ ، $4k + 2$ ، $4k + 3$ یا $4k + 3$ نوشت، و لذا هر عدد اول غیر از 2 به‌صورت $4k + 1$ یا $4k + 3$ است. فرض می‌کنیم

$N = q_1 q_2 \dots q_r$ ، که در آن q_i ها اعداد اول فرد (نه لزوماً متمایز) هستند. حاصلضرب دو عدد به صورت $4k + 1$ نیز به همان صورت است، زیرا $(4m + 1)(4n + 1) = 4(mn + m + n) + 1$. لذا، اگر تمام q_i ها به صورت $4k + 1$ باشند حاصلضربشان نیز به همان صورت خواهد بود، که با این فرض که N به صورت $4k + 3$ است تناقض دارد.

۳۱.۱ ثابت کنید بی‌نهایت عدد اول به صورت $4k + 3$ وجود دارد. (راهنمایی: عدد $N = 4p_1 p_2 \dots p_n - 1$ را که در آن p_1, p_2, \dots, p_n اعداد اولی به صورت $4k + 3$ هستند در نظر می‌گیریم و تمرین قبل را به‌کار می‌بریم.)

حل. توجه کنید که هر عدد اول فرد به صورت $4k + 1$ یا $4k + 3$ است. عدد N را همان‌گونه که در راهنمایی گفته شد تعریف می‌کنیم. بنابر تمرین قبل، N عامل اولی مانند q به صورت $4k + 3$ دارد. عدد اول q یکی از p_i ها نیست، زیرا در غیر این صورت، چون $q | N$ و $q | 4p_1 \dots p_n$ خواهیم داشت $q | 1$ ، که یک تناقض است. بنابراین نشان داده‌ایم که به‌ازای هر مجموعهٔ متناهی از اعداد اول به صورت $4k + 3$ ، همواره می‌توان عدد اول متفاوتی از این نوع به‌دست آورد. از این رو، بی‌نهایت عدد اول از نوع $4k + 3$ وجود دارد.

توضیح. با استدلال مشابه می‌توان نشان داد که بی‌نهایت عدد اول به صورت $3k + 2$ وجود دارد، ولی این استدلال را برای اینکه نشان دهیم بی‌نهایت عدد اول به صورت‌های $3k + 1$ یا $4k + 1$ وجود دارد نمی‌توانیم به‌کار ببریم. این دو مورد در فصل ۵ بررسی می‌شوند.

۳۲.۱ فرض می‌کنیم $n = \prod p_i^{n_i}$ تجربهٔ n به اعداد اول باشد. ثابت کنید که n یک مربع کامل است اگر و تنها اگر هر n_i زوج باشد.

حل. اگر هر n_i زوج باشد، مثلاً $n_i = 2c_i$ ، آنگاه $n = (\prod p_i^{c_i})^2$. حال، فرض می‌کنیم مربع باشد، مثلاً $n = m^2$. اگر $m = \prod p_i^{m_i}$ ، آنگاه به‌ازای هر i ، $n_i = 2m_i$.

۳۳.۱ اگر $(a, b) = 1$ و ab برابر عددی به توان k باشد، ثابت کنید هر کدام از a و b نیز عددی به توان k است.

حل. فرض کنیم $a = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_r^{a_r}$ و $b = q_1^{b_1} \dots q_s^{b_s}$ تجزیه‌های a و b به اعداد اول باشند؛ چون $(a, b) = 1$ ، هیچ p_i برابر q_j نیست. اگر $ab = n^k$ ، روشن است که مقسوم‌علیه‌های اول n همان p_i ها و q_j ها هستند. می‌نویسیم $n = p_1^{c_1} \dots p_r^{c_r} \cdot q_1^{d_1} \dots q_s^{d_s}$ ؛ در این صورت

$ab = n^k$ ایجاب می‌کند که به‌ازای هر i ، $a_i = kc_i$ و $b_i = kd_i$. لذا $a = (p_1^{c_1} \dots p_r^{c_r})^k$ و $b = (q_1^{d_1} \dots q_s^{d_s})^k$.

۳۴.۱ الف) فرض کنیم a ، b ، c و اعداد صحیح مثبت باشند. اگر ab ، ac و bc مکعب کامل باشند، ثابت کنید a ، b ، c و نیز مکعب کامل‌اند.

ب) اگر به‌جای «توان کامل»، «توان k ام کامل» را بگذاریم چه اتفاقی می‌افتد؟

حل. الف) از قضیهٔ تجزیهٔ یکتا استفاده می‌کنیم. به‌ازای هر عدد اول p ، فرض کنیم p^{a_p} بزرگترین توانی از p باشد که a را می‌شمارد، و b_p و c_p را نیز همین‌گونه تعریف می‌کنیم. این صورت، $a_p + b_p$ ، $a_p + c_p$ ، $b_p + c_p$ بر ۳ بخشیدند. بنابراین، $3|a_p - c_p$ ؛ و چون $3|a_p + c_p$ ، پس $3|2a_p$ و لذا $3|a_p$. بنابراین a یک مکعب کامل است، و به‌قرینه، a و b نیز مکعب کامل هستند.

ب) اگر «به‌جای توان سه»، «توان k » گذاشته شود، استدلال الف) در حالت k فرد کارساز است. اما برای k زوج، استدلال فرو می‌ریزد، زیرا از $2|a_p$ نمی‌توان نتیجه گرفت که $k|a_p$. در واقع، در حالت k زوج نتیجهٔ نادرست است. مثلاً فرض کنیم $k = 2m$ و $a = b = c = 2^m$.

۳۵.۱ فرض کنیم k و d اعداد صحیح مثبت باشند. با استفاده از قضیهٔ تجزیهٔ یکتا نشان دهید که اگر $\sqrt[k]{d}$ عددی گویا باشد، آنگاه به‌ازای عدد مثبتی مانند b داریم $d = b^k$. به‌ویژه، اگر d عدد مثبتی باشد که مربع کامل نیست، آنگاه \sqrt{d} عددی است گنگ.

حل. فرض کنیم $\sqrt[k]{d} = r/s$ ، که در آن r و s مثبت هستند، داریم $ds^k = r^k$. به‌ازای هر عدد اول p ، فرض کنیم p^{d_p} بزرگترین توان p باشد که d را می‌شمارد. s_p و r_p را به همین‌نحو تعریف می‌کنیم. با پیدا کردن توانهای متناظر p در معادلهٔ $ds^k = r^k$ داریم $d_p + ks_p = kr_p$. در نتیجه، به‌ازای هر p ، $k|d_p$ ، و لذا d یک توان k ام کامل است.

$$\text{معادلهٔ } ax + by = c$$

۳۶.۱ الف) تمام جوابهای صحیح $15x + 7y = 210$ را به‌دست آورید. ب) تعداد جوابهای مثبت را معین کنید.

حل. الف) با تجسس، $x = 0$ ، $y = 30$ یک جواب است. چون ۱۵ و ۷ نسبت به هم اول‌اند، بنابر (۲۴.۱) تمام جوابها با $x = 7t$ ، $y = 30 - 15t$ می‌شوند، که در آن t روی تمام اعداد صحیح تغییر می‌کند.

(ب) چون $x > 0$ ، داریم $t \geq 1$ ، و چون $y > 0$ ، $t < 0$. لذا $t = 1$ ، و تنها یک جواب مثبت وجود دارد.

۳۷.۱ جوابهای معادله $91x + 221y = 1053$ را به دست آورید. آیا معادله جواب مثبت دارد؟

حل. چون هر ضریب به ۱۳ قابل قسمت است، معادله هم‌ارز $7x + 17y = 81$ است. با تجسس، $x = 14$ ، $y = -1$ یک جواب است. بنابراین جواب کلی عبارت است از $x = 14 + 17t$ ، $y = -1 - 7t$. برای آنکه y مثبت باشد، باید t منفی باشد، در این صورت x منفی می‌شود. لذا جواب مثبت وجود ندارد.

۳۸.۱ تمام جوابهای صحیح مثبت $11x + 7y = 200$ را به دست آورید.

حل. چون $(11, 7) = 1$ ، پس (۲۴.۱) وجود جواب را تضمین می‌کند. ملاحظه می‌کنید که $1 = 11 \times 2 - 7 \times 3$ ، لذا $200 = 200(11 \times 2 - 7 \times 3)$. از این رو $x = 400$ ، $y = 600$ یک جواب $11x + 7y = 200$ است، و لذا بنابر (۲۴.۱) تمام جوابها به صورت $x = 400 + 7t$ ، $y = -600 - 11t$ هستند. با فرض $x > 0$ و $y > 0$ داریم $-600/11 < t < -400/7$ ، و بنابراین، جوابهای مثبت به ازای $t = -55, -56, -57$ حاصل می‌شود. لذا تنها جوابهای مثبت عبارت‌اند از $x = 15$ ، $y = 5$ ؛ $x = 8$ ، $y = 16$ ؛ و $x = 1$ ، $y = 27$. (ملاحظه می‌کنید که برای مقادیر نزولی t ، مقادیر x به مقدار ۷، که ضریب t در $x = 400 + 7t$ است، کم می‌شوند و مقادیر y به مقدار ۱۱، که ضریب t با علامت منفی در $y = -600 - 11t$ است اضافه می‌شوند.)

۳۹.۱ آیا بی‌نهایت جواب صحیح مثبت برای $10x - 7y = -17$ وجود دارد؟ توضیح دهید.

حل. بله، با تجسس می‌بینیم که $x = -1$ ، $y = 1$ یک جواب این معادله است. لذا تمام جوابها به صورت $x = -1 - 7t$ ، $y = 1 - 10t$ هستند. اگر $t < -1/7$ ، آنگاه $x > 0$ ، و اگر $t < 1/10$ ، آنگاه $y > 0$ ، و لذا به ازای هر عدد صحیح t که $t \leq -1$ یک جواب مثبت حاصل می‌شود.

۴۰.۱ کوچکترین عدد صحیح مثبت b را بیابید به طوری که $15000 + b = 1111x + 704y$ دارای جواب باشد.

حل. چون $(1111, 704) = 11$ ، از (۲۴.۱) نتیجه می‌شود که معادله جواب دارد اگر و تنها اگر $b + 15000$ بر ۱۱ بخش پذیر است. لذا کوچکترین مقدار مثبت b عبارت است از ۴.

۴۱.۱ کوچکترین مقدار n را بیابید به طوری که $10x + 11y = n$ دقیقاً دارای ۹ جواب در اعداد صحیح نامنفی باشد.

حل. n هر چه باشد $x = -n, y = n$ یک جواب است، لذا جواب عمومی عبارت است از $x = -n + 11t, y = n - 10t$. با فرض $x \geq 0$ و $y \geq 0$ داریم $n/11 \leq t \leq n/10$. بازه $[n/11, n/10]$ دارای طول $n/110$ است. لذا، اگر $n = 880$ ، آنگاه مقادیر مجاز t از 80 تا 88 خواهند بود، که ۹ مقدار برای t به دست می‌دهند، و چون هر دو سر بازه هم جزء جوابها بوده‌اند، هیچ مقدار کوچکتری برای n مناسب نیست.

۴۲.۱ به قضیه ۲۵.۱ برمی‌گردیم. اگر $(a, b) = 1$ و $c \leq ab$ ، آیا نتیجه می‌شود که $ax + by = c$ هیچ جواب مثبت ندارد؟

حل. نه. مثلاً $43 = 8x + 9y$ را در نظر بگیرید که دارای جواب مثبت $x = 2, y = 3$ است.

۴۳.۱ جوابهای صحیح مثبت دستگاه معادلات زیر را به دست آورید. $2x + 3y + 5z = 201$ ، $3x + 5y + 7z = 315$.

حل. یکی از متغیرها، مثلاً x ، را حذف می‌کنیم؛ داریم $y - z = 27$. جواب عمومی این معادله عبارت است از $y = 27 + t, z = t$. با جایگذاری این مقادیر در معادله اول داریم $60 - 4t = x$ ، برای به دست آوردن یک جواب مثبت، قرار می‌دهیم $x > 0$ ، $y > 0$ و $z > 0$ ، که در نتیجه به ما می‌دهد $1 \leq t \leq 14$.

۴۴.۱ همه جوابهای معادله دیوفانتی $(6x + 15y)(8x + 7y) = 129$ را به دست آورید.

حل. قرار می‌دهیم $6x + 15y = a$ و $8x + 7y = b$ ، پس $ab = 129$ ؛ در این صورت، $39y = 4a - 3b$ ، و لذا $3|a$. چون a مضرب ۳ است و $129|a$ پس $a = \pm 129$ یا $a = \pm 3$. اگر $a = \pm 129$ و $b = \pm 1$ ، y عدد صحیح نمی‌شود، بنابراین تنها وقتی جواب داریم که $a = \pm 3$ و $b = \pm 43$ ؛ در نتیجه $x = 8, y = -3$ و $x = -8, y = 3$.

۴۵.۱ شخصی تعداد ۴۸ سیب و پرتقال را به قیمت ۵۶۸ تومان خریداری کرد. اگر قیمت یک کیلو سیب ۱۰ تومان بیشتر از قیمت یک پرتقال باشد و تعداد سیبها بیشتر از تعداد پرتقالها باشد، تعداد هر کدام را تعیین کنید.

حل. فرض کنیم x تعداد سیبها و y تعداد پرتقالهای خریداری شده باشد، و فرض می‌کنیم c قیمت یک پرتقال (به تومان) باشد. داریم $x + y = 48$ ، $x > y$ ، و $x(c + 10) + yc = 568$. (۱) با قرار دادن $y = 48 - x$ در (۱) داریم $568 = 48c + 10x$ ، یعنی $5x + 24c = 284$. با تجسس $c = 1$ و $x = 52$ یک جواب این معادله به دست می‌آید، لذا همه جوابها با $x = 52 + 24t$ ، $c = 1 - 5t$ ، داده می‌شوند. چون $x < 48$ ، باید داشته باشیم $t < -4/24$ ؛ و چون $2x > x + y = 48$ پس $x > 24$ و لذا $t > -28/24$. اما t عدد صحیح است، بنابراین $t = -1$ تنها مقدار ممکن است. لذا تنها جواب عبارت است از $x = 28$ ، $y = 20$.

۴۶.۱ دهقانی تعداد ۱۲۰ رأس اسب، گاو، و گوسفند را به مبلغ ۴ میلیون تومان خریداری کرد. هر اسب ۵۰۰۰۰ تومان، هر گاو ۳۰۰۰۰ تومان، و هر گوسفند ۱۵۰۰۰ تومان قیمت دارد. اگر این دهقان از هر نوع حیوان حداقل یک رأس خریده باشد و تعداد اسبها بیشتر از تعداد گاوها باشد، کمترین تعداد گوسفندی را که دهقان می‌توانست بخرد چقدر است؟

حل. فرض کنیم x ، y ، و z به ترتیب تعداد اسبها، گاوها، و گوسفندها باشند. در این صورت داریم $x + y + z = 120$ و $50000x + 30000y + 15000z = 4000000$ ، یعنی $10x + 6y + 3z = 800$. با حذف z داریم $7x + 3y = 440$. چون $x = 50 - 7t$ ، $y = 30 - 7t$ یک جواب است، پس جواب عمومی عبارت است از $x = 50 + 3t$ ، $y = 30 - 7t$. لذا $z = 120 - x - y = 40 + 4t$. برای برقراری $x > y$ داریم $50 + 3t > 30 - 7t$ ؛ یعنی $t \geq -1$. تعداد گوسفندها، یعنی $40 + 4t$ ، مینیمم خواهد بود هرگاه $t = -1$ ؛ در نتیجه کمترین تعداد گوسفندی را که می‌توانسته بخرد ۳۶ است.

۴۷.۱ شخصی تعداد ۶۰ بسته شکلات و آدامس را روی هم ۱۹۲۶ تومان خرید. تعداد بسته‌های شکلات بیشتر از تعداد بسته‌های آدامس است. قیمت هر بسته آدامس بیشتر از ۲۰ تومان و قیمت هر بسته شکلات ۱۸ تومان بیشتر از قیمت هر بسته آدامس است. تعداد بسته‌های شکلات و تعداد بسته‌های آدامس و قیمت هر بسته شکلات را تعیین کنید.

حل. فرض کنیم x تعداد بسته‌های شکلات، y تعداد بسته‌های آدامس، و c قیمت هر بسته آدامس (به تومان) باشد. در این صورت، $x + y = 60$ و $(c + 18)x + cy = 1926$ ، یعنی $18x + 60c = 1926$. لذا $3x + 10c = 321$ ؛ چون $x = 7 + 10c - 3x$ ، $c = 30 - 3t$ ، $x = 7 + 10c - 3t$ ، $c = 30 - 3t$ ، $x < y$ ، داریم $30 < x \leq 60$ و لذا $25 < t \leq 23$. بنابراین، t برابر ۳، ۴، یا ۵ است، و چون $c > 20$ ،

تنها مقدار ممکن $t = 3$. در نتیجه تعداد ۳۷ بسته شکلات، و ۲۳ بسته آدامس خریداری شده است، و قیمت هر بسته شکلات ۳۹ تومان است.

۴۸.۱ («مسأله صد مرغ و خروس و جوجه»؛ از چانگ چین چیئن^۱، قرن پنجم). یک خروس پنج چیئن ارزش دارد، یک مرغ سه چیئن، و سه جوجه یک چیئن^۲. با ۱۰۰ چیئن تعداد ۱۰۰ عدد از آنها را می‌خریم. تعداد هر کدام را به تفکیک تعیین کنید.

حل. فرض کنیم x تعداد خروسها باشد، y تعداد مرغها، و z تعداد جوجه‌ها. در این صورت، $x + y + z = 100$ و $15x + 9y + z = 300$. با حذف z داریم $7x + 9y = 100$. با تجسس $x = 0$ ، $y = 25$ جوابی از این معادله است. لذا جواب عمومی معادله به صورت $x = 4t$ ، $y = 25 - 7t$ است، و لذا $z = 75 + 3t$. همه اینها باید نامنفی باشند، بنابراین مقادیر ممکن t عبارت‌اند از ۰، ۱، ۲، یا ۳.

۴۹.۱ یک تخم‌مرغ‌یز زمان‌سنج‌داری یک تخم‌مرغ را دقیقاً در ۵ دقیقه آب‌پز می‌کند، و تخم‌مرغ‌یز زمان‌سنج‌دار دیگر آن را دقیقاً در ۱۱ دقیقه آب‌پز می‌کند. چگونه می‌توانیم تخم‌مرغی را دقیقاً در ۳ دقیقه آب‌پز کنیم؟

حل. ملاحظه می‌کنید که $3 = 5 \times 5 - 11 \times 2$. هم‌زمان هر دو تخم‌مرغ‌یز را به‌کار می‌اندازیم، هر وقت که یکی از آنها متوقف شد، دوباره آن را به‌کار می‌اندازیم. وقتی تخم‌مرغ‌یز ۱۱-دقیقه‌یی در دور دوم متوقف شد، تخم‌مرغ را سر بار می‌گذاریم، و وقتی دور پنجم تخم‌مرغ‌یز ۵-دقیقه‌یی پایان پذیرفت، تخم‌مرغ را از سر بار برمی‌داریم. (با همین روش می‌توانیم هر تعداد صحیح دقیقه را با استفاده از یک زمان‌سنج a -دقیقه‌یی و یک زمان‌سنج b -دقیقه‌یی اندازه بگیریم، به شرط آنکه a و b نسبت به هم اول باشند.)

۵۰.۱ فرض کنیم d و e اعداد صحیح مثبت باشند. نشان دهید که دو تصاعد عددی $a, a + d, a + 2d, \dots$ و $b, b + e, b + 2e, \dots$ یک عدد مشترک دارند اگر و تنها اگر $(d, e) | b - a$.

حل. این دو تصاعد دارای یک عنصر مشترک هستند اگر و تنها اگر اعداد مثبت r و s وجود داشته باشند به طوری که $a + rd = b + se$ ، یعنی $rd - se = b - a$ ، و این امر مطمئناً اتفاق نمی‌افتد مگر آنکه $(d, e) | b - a$.

اگر $(d, e) | b - a$ ، آنگاه بنابر (۲۴.۱)، معادله $dx - ey = b - a$ جواب دارد. فرمول معمولی جوابها نشان می‌دهد که به ازای x های به قدر کافی بزرگ جوابهایی وجود دارند؛ اما اگر $x > (b - a)/d$ ، آنگاه y باید مثبت باشد. (از این رو، همچنین نشان داده‌ایم که اگر دو تصاعد حسابی یک عدد مشترک داشته باشند، بی‌نهایت عدد مشترک خواهند داشت.)

مسئله‌های گوناگون

۵۱.۱ اگر $n \geq 2$ ، نشان دهید که آخرین رقم غیر صفر $n!$ همواره زوج است.

حل. از (۲۱.۱) پیداست که اگر 2^a و 5^b بزرگترین توانهای ۲ و ۵ باشند که $n!$ را بشمارند، آنگاه $a > b$. زیرا به ازای هر عدد طبیعی k و $[n/2] < [n/5]$ داریم $[n/5^k] \leq [n/2^k]$. لذا می‌توانیم بنویسیم $n! = 2^a 5^b m$ که $(m, 10) = 1$. بنابراین بزرگترین توان 10 که $n!$ را می‌شمارد برابر است با 10^b ، و چون $m \cdot 10^{a-b} = n!$ ، پس حکم ثابت شده است.

۵۲.۱ بزرگترین توان ۱۵ را به دست آورید که $60!$ را بشمارد.

حل. با استفاده از (۲۱.۱) برای تجزیه 15 به عوامل اول ۳ و ۵، روشن است که برای ۵ توان ماکسیمم کوچکتر از توان ماکسیمم ۳ به دست می‌آوریم، در واقع بزرگترین توان ۵ که $60!$ را می‌شمارد برابر است با $14 = 12 + 2 = [60/25] + [60/5]$. در نتیجه 15^{14} بزرگترین توان ۱۵ است که $60!$ را می‌شمارد.

۵۳.۱ $169!$ به چند صفر ختم می‌شود؟

حل. این مسئله هم‌ارزیافتن بزرگترین توان 10 است که $169!$ را می‌شمارد. همانند مسئله ۱۵.۱، کافی است (۲۱.۱) را برای عدد اول ۵ به کار ببریم، داریم

$$[169/5] + [169/5^2] + [169/5^3] = 33 + 6 + 1 = 40$$

لذا $169!$ به ۴۰ صفر ختم می‌شود.

۵۴.۱ $200!$ به چند صفر ختم می‌شود؟

حل. بزرگترین توان 10 که $500!$ را می‌شمارد برابر است با

$$[500/5] + [500/25] + [500/125] = 124$$

(مسئله ۵۱.۱ را ببینید)؛ همچنین بزرگترین توان 10 که $200!$ را می‌شمارد برابر است با

$۱۲۴ - ۴۹ = ۷۵$ به $۵۰۰!/۲۰۰!$ بنابراین $[۲۰۰/۵] + [۲۰۰/۲۵] + [۲۰۰/۱۲۵] = ۴۹$
 صفر ختم می‌شود.

۵۵.۱ تمام اعداد صحیح مثبت n را به دست آورید که $n!$ دقیقاً به ۴۰ صفر ختم شود.

حل. (مترجم). ابتدا مطلب زیر را اثبات می‌کنیم: اگر p عدد اولی باشد و e بزرگترین توان p باشد که $p^e | n!$ آنگاه $e < n/(p-1)$ ، زیرا داریم

$$e = \left[\frac{n}{p} \right] + \left[\frac{n}{p^2} \right] + \dots + \left[\frac{n}{p^k} \right] \leq \frac{n}{p} + \frac{n}{p^2} + \dots + \frac{n}{p^k} < \sum_{i=1}^{\infty} \frac{n}{p^i} = \frac{n}{p-1}.$$

حال، به حل مسأله می‌پردازیم. با توجه به مسأله (۶۶.۱)، $n!$ به ۴۰ صفر ختم می‌شود اگر و تنها اگر بزرگترین توان ۵ که $n!$ را می‌شمارد ۴۰ باشد. پس داریم $n/(۵-1) < ۴۰$ یا $n > ۱۶۰$ چون ۱۶۰ جواب نیست، اعداد $۱۶۱, \dots, ۱۶۴$ نیز به دلیل آنکه مضرب ۵ نیستند جواب نخواهند بود. در مورد ۱۶۵ داریم

$$\left[\frac{۱۶۵}{۵} \right] + \left[\frac{۱۶۵}{۵^2} \right] + \left[\frac{۱۶۵}{۵^3} \right] = ۳۳ + ۶ + ۱ = ۴۰$$

پس مقادیر ممکن برای n عبارت‌اند از $۱۶۵, ۱۶۶, ۱۶۷, ۱۶۸, ۱۶۹$.

راه‌حل دیگر مسأله ۵۵.۱: عدد صحیح $n!$ دقیقاً به ۴۰ صفر ختم خواهد شد اگر و تنها اگر بزرگترین توان ۵ که $n!$ را عادی می‌کند $۵^۴$ باشد (مسأله ۵۱.۱ را ببینید). از این رو، با کاربرد (۲۱.۱)، n را لازم داریم که $M_n = ۴۰$ که $M_n = [n/۵] + [n/۲۵] + [n/۱۲۵] + \dots$ ، اگر $m = ۱۲۵$ آنگاه $M_n = ۳۱$ ؛ اگر $m = ۲۰۰$ ، آنگاه $M_n = ۴۹$ از این رو، اگر $M_n = ۴۰$ آنگاه $۱۲۵ < n < ۲۰۰$. می‌نویسیم $n = ۱۲۵ + ۲۵s + ۵u + v$ که s برابر $۰, ۱, ۲, ۳, ۴$ و $۰ \leq v \leq ۴$ و در این صورت $M_n = ۱ + (۵ + s) + (۲۵ + ۵s + u) = ۳۱ + ۶s + u$ لذا $M_n = ۴۰$ اگر و تنها اگر $۶s + u = ۹$ چون $u \leq ۴$ داریم $s = ۱$ و $u = ۳$ و بنابراین

$$n = ۱۶۵ + v, \quad v = ۰, ۱, ۲, ۳, ۴.$$

لذا $n!$ دقیقاً به ۴۰ صفر ختم می‌شود هرگاه n یکی از اعداد $۱۶۵, ۱۶۶, ۱۶۷, ۱۶۸, ۱۶۹$ باشد.

۵۶.۱ آیا n می‌وجود دارد که $n!$ به 247 صفر یا 248 صفر ختم شود

حل. مانند مسأله ۵۱.۱، کافی است بزرگترین توان 5 که $n!$ را می‌شمارد بررسی کنیم، برای $n = 1000$ داریم $249 = [1000/5] + [1000/25] + [1000/125] + [1000/625]$ ، اما مجموع نظیر برای $n = 999$ عدد 246 است. لذا $n!$ نمی‌تواند به 247 یا 248 صفر ختم شود.

حل. (مترجم). با توجه به مسأله قبل و $p = 5$ ، در مورد 247 داریم $n/4 < 247$ یا $n > 988$. پس ممکن است $n = 1000$ جواب باشد. اما

$$\left[\frac{1000}{5} \right] + \left[\frac{1000}{5^2} \right] + \left[\frac{1000}{5^3} \right] + \left[\frac{1000}{5^4} \right] = 200 + 40 + 8 + 1 = 249,$$

لذا در این حالت n وجود ندارد. در مورد 248 نیز به همین طریق ثابت می‌شود که n وجود ندارد.

۵۷.۱ فرض کنید که $n!$ دقیقاً به M_n صفر ختم شود. ثابت کنید برای n ‌های بزرگ مقدار M_n تقریباً $n/4$ است.

حل. استدلال به‌کاررفته در حل مسأله ۵۱.۱ نشان می‌دهد که M_n با بزرگترین توان 5 که $n!$ را عادی می‌کند برابر است. بنابر (۲۱.۱)، $M_n = [n/5] + [n/25] + [n/125] + \dots$ ، در این صورت، بیشتر از \log_5^n جمله غیرصفر در مجموع وجود ندارد. فرض کنیم $s_n = n/5 + n/25 + n/125 + \dots$ با مقایسه جمله به جمله دو مجموع می‌بینیم که $0 < s_n - M_n < \log_5^n$. از طرفی s_n مجموع جمله‌های یک تصاعد هندسی است، و لذا $s_n = n/4$ با تقسیم طرفین نامساوی بر n ، داریم

$$\frac{1}{4} - \frac{1}{n} \log_5 n < \frac{1}{n} M_n < \frac{1}{4}.$$

از آنجا که \log_5^n بسیار کندتر از n زیاد می‌شود، لذا می‌توان با انتخاب n به قدر کافی بزرگ، نسبت M_n/n را به دلخواه به $1/4$ نزدیک کرد، و بدین معنی M_n تقریباً برابر $n/4$ است.

حل. (مترجم). با توجه به مسأله ۵۱.۱ (یا ۵۳.۱)، M_n بزرگترین توان 5 است که $n!$ را می‌شمارد. یک عدد صحیح t وجود دارد که $5^t \leq n < 5^{t+1}$. لذا $M_n = [n/5] + \dots + [n/5^t]$ داریم $t \leq \log_5^n$ فرض کنیم $s_n = \sum_{k=1}^{\infty} (n/5^k)$ ، داریم

$$0 < s_n - M_n < \left(\frac{n}{5} - \left[\frac{n}{5} \right] \right) + \dots + \left(\frac{n}{5^t} - \left[\frac{n}{5^t} \right] \right) + \frac{n}{5^{t+1}} + \dots < \log_5^n + \frac{5}{4}.$$

خلاصه: $\log_5^n + \frac{5}{4} < s_n - M_n < \frac{5}{4} + \log_5^n$ ، از طرفی $s_n = n/4$. لذا با توجه به (۱) داریم

$$\frac{1}{4} - \frac{1}{n} \left(\frac{5}{4} + \log_5^n \right) < \frac{M_n}{n} < \frac{1}{4}.$$

چون $\lim(\log_5^n/n) = 0$ ، پس M_n/n به دلخواه به $1/4$ نزدیک می‌شود هرگاه n به قدر کافی بزرگ اختیار شود، و بدین معنی، M_n تقریباً برابر $n/4$ است.

۵۸.۱ الف) به‌ازای هر دو عدد حقیقی x و y نشان دهید که $[x] + [y] \leq [x + y]$.

ب) با استفاده از الف) و (۲۱.۱) نشان دهید که $n!$ حاصلضرب n عدد صحیح مثبت متوالی را می‌شمارد. (راهنمایی: فرض کنید اعداد صحیح $1, 2, \dots, m+n$ باشند از الف) با $x = m/p^k$ و $y = n/p^k$ استفاده کنید.)

برهان. الف) فرض می‌کنیم $x = a + s$ و $y = b + t$ که a و b اعداد صحیح هستند و $0 \leq s < 1$ و $0 \leq t < 1$. پس $[x] + [y] = a + b$. چون $x + y = a + b + s + t$ ، داریم $[x + y] \geq a + b$ و قضیه اثبات شده است.

ب) حاصلضرب n عدد متوالی که با $(m+1)$ شروع شوند درست برابر است با $(m+n)!/m!$ ، یعنی $(m+1) \cdots (m+n) = (m+n)!/m!$. به‌ازای هر عدد اول p ، فرض کنیم p^d بزرگترین توان p باشد که $n!$ را می‌شمارد و p^e بزرگترین توان p باشد که $(m+n)!/m!$ را می‌شمارد. برای اثبات ب) کافی است ثابت کنیم که $d \leq e$. بنابراین (۲۱.۱) داریم

$$d = \left[\frac{n}{p} \right] + \left[\frac{n}{p^2} \right] + \dots$$

$$e = \left(\left[\frac{m+n}{p} \right] + \left[\frac{m+n}{p^2} \right] + \dots \right) - \left(\left[\frac{m}{p} \right] + \left[\frac{m}{p^2} \right] + \dots \right)$$

اگر در قسمت الف) قرار دهیم $x = m/p^k$ و $y = n/p^k$ ، آنگاه به‌ازای هر k داریم $[n/p^k] \leq [(m+n)/p^k] - [m/p^k]$ و لذا $d \leq e$.

توضیح. با استفاده از ویژگیهای ضرایب دوجمله‌یی می‌توان برهان ساده‌یی برای ب) ارائه داد. می‌دانیم $\binom{m+n}{n} = (m+n)!/m!n!$ عدد صحیح است، لذا $n!(m+n)!/m!$. اما روشی که در حل ب) به‌کار رفته کارسازتر است. چیشف^۱ با استفاده از روشی مشابه، در ۱۸۵۲، اولین تخمین مناسب برای تعداد اعداد اول کوچکتر از یک عدد مفروض x را به‌دست آورد.

۵۹.۱ فرض کنید a, r, s و s اعداد صحیح باشند که s مثبت است. اگر $a < x < a + 1$ ثابت کنید $[(x+r)/s] = [(a+r)/s]$.

حل. فرض کنیم $a + r = qs + t$ که $0 \leq t < s$. در این صورت $qs + t < x + r < qs + t + 1$ لذا $q \leq q + t/s < (x+r)/s < q + (t+1)/s \leq q + 1$ بنابراین $[(x+r)/s] = q = [(a+r)/s]$.

۶۰.۱ بین ۵۰۰ و ۲۰۰۰ دقیقاً چند عدد صحیح بر ۳ و ۷ بخشپذیرند و چند عدد بر ۳ یا ۷؟

حل. تعداد اعداد صحیح نایبتر از ۵۰۰ که بر ۲۱ بخشپذیرند برابر است با $[500/21] = 23$ ؛ همچنین، تعداد $[2000/21] = 95$ عدد صحیح که از ۲۰۰۰ نایبترند وجود دارند که مضرب ۲۱ هستند. (توجه کنید که ۲۰۰۰ یکی از آنها نیست.) لذا دقیقاً تعداد $95 - 23 = 72$ عدد صحیح وجود دارند که بین ۵۰۰ و ۲۰۰۰ قرار دارند و بر ۳ و ۷ (هر دو) بخشپذیرند.

حال، فرض کنیم N تعداد اعداد صحیح باشند که دقیقاً بین ۵۰۰ و ۲۰۰۰ قرار دارند و بر ۳ یا ۷ (یا هر دو) بخشپذیرند. اگر M_k معرف تعداد اعداد صحیح مثبت نایبتر از k باشد که بر ۳ یا ۷ بخشپذیرند، آنگاه $M_k = [k/3] + [k/7] - [k/21]$. (دلیل کم کردن آخرین جمله آن است که مضربهای ۲۱ دو بار حساب شده‌اند، یکی به عنوان مضرب ۳ و بار دیگر به عنوان مضرب ۷.) لذا $N = M_{1999} - M_{500} = 856 - 214 = 642$.

۶۱.۱ تعداد اعداد صحیح بین ۵۰۰ و ۲۰۰۰ را تعیین کنید که بر ۳ یا ۷ قابل قسمت نباشند. (تمرین قبل را ملاحظه کنید.)

حل. بین ۵۰۰ و ۲۰۰۰ تعداد ۱۴۹۹ عدد صحیح وجود دارد. بنابر مسأله قبل، ۶۴۲ تای آنها بر ۳ یا ۷ (یا هر دو) بخشپذیرند. لذا فاصله مفروض شامل $857 = 1499 - 642$ عدد صحیح است که نه بر ۳ بخشپذیرند و نه بر ۷.

۶۲.۱ رد یا اثبات کنید. هیچ عدد صحیح مربعی به صورت $3k + 2$ نیست.

حل. درست است. بنابر الگوریتم تقسیم، هر عدد صحیح n را می‌توان به صورت $3k + 1$ یا $3k + 2$ نوشت. اگر $n = 3k + 1$ ، آنگاه n^2 نیز به همین صورت است. اگر $n = 3k + 2$ ، آنگاه $n^2 = 3K + 1$ که $K = 3k^2 + 4k + 1$.

۶۳.۱ فرض کنید N عدد صحیحی باشد که بسط دهدهی آن متشکل از 3^n رقم یکسان است. به استقرا نشان دهید که $3^n | N$.

حل. قضیه به‌ازای $n = 0$ برقرار است. اگر به‌ازای $n = k$ برقرار باشد، نشان می‌دهیم که برای $k + 1$ نیز برقرار است. کافی است حالتی را در نظر بگیریم که تمام ارقام ۱ باشند بنابراین فرض می‌کنیم که بسط دهدهی n متشکل از 3^{k+1} رقم ۱ باشد. در این صورت $N = Ma$ ، که در آن M دارای 3^k رقم ۱ است و $a = 1 + 10^{24} + 10^2 \times 3^k$ و $3^k | M$ استقرا و روشن است که $3 | a$ ، لذا $3^{k+1} | N$.

۶۴.۱ در چه صورتی حاصلضرب ۴ عدد صحیح متوالی یک مربع است؟ (راهنمایی: ملاحظه کنید که $(x(x+3)+1)(x(x+1)(x+2)(x+3)+1) = (x(x+3)+1)^2$.)

حل. اتحاد ارائه‌شده در راهنمایی، که با محاسبه مستقیم به‌سادگی برقراری آن ثابت می‌شود، مسأله را خیلی آسان می‌سازد. زیرا اگر P حاصلضرب چهار عدد صحیح متوالی باشد، آنگاه $P + 1$ مربع است، لذا P نمی‌تواند یک مربع باشد مگر آنکه $P = 0$.

توضیح. این مسأله که آیا حاصلضرب ۲ یا چند عدد صحیح متوالی می‌تواند یک مربع، یا به‌طور کلی‌تر، یک توان کامل باشد، داستانی طولانی دارد. پاول اِردوش^۱ در ۱۹۳۹ ثابت کرده است که نمی‌تواند مربع باشد. در ۱۹۷۵، اِردوش و سلفریج^۲ ثابت کردند که به‌ازای هر $m \geq 2$ نمی‌تواند توانی از m باشد. (برای یک برهان، کتاب مسائل کلاسیک در نظریه اعداد نوشتهٔ نارکیدویچ^۳ را ببینید.)

۶۵.۱ ثابت کنید هر عدد صحیح به‌صورت $8^n + 1$ عددی است مرکب. (راهنمایی: اگر k فرد باشد. آنگاه $x^k + 1 = (x + 1)(x^{k-1} - x^{k-2} + \dots - x + 1)$.)

حل. با استفاده از فرمول بالا داریم $(8^n + 1) = ((2^n)^3 + 1) = (2^n + 1)(2^{2n} - 2^n + 1)$. چون $2^n + 1 \geq 3$ ، $8^n + 1$ مرکب است.

۶۶.۱ نشان دهید که $e = \sum_{n=1}^{\infty} 1/n!$ گنگ است. (راهنمایی: فرض کنید $e = p/q$ که p و q اعداد صحیح مثبت‌اند. نشان دهید $q!e$ و $q! \sum_{n=0}^q 1/n!$ هر دو عدد صحیح‌اند.)

حل. فرض کنیم $S_q = \sum_{n=0}^q 1/n!$ و $R_q = \sum_{n=q+1}^{\infty} 1/n!$. داریم $q!e = q!S_q + q!R_q$.

آشکار است که $q!S_q$ عدد صحیح است. اگر $q!e$ عدد صحیح باشد، آنگاه $q!R_q$ نیز عدد صحیح می‌شود. نشان می‌دهیم که $q!R_q < 1$ ، و لذا $q!R_q$ نمی‌تواند عدد صحیح باشد.

توجه کنید که: $q!R_q = 1/(q+1) + 1/(q+1)(q+2) + 1/(q+1)(q+2)(q+3) + \dots$
 لذا $1 > q!R_q = 1/2 + 1/4 + 1/8 + \dots = 1$ و قضیه نتیجه می‌شود.

۶۷.۱ اگر $n > 1$ ، ثابت کنید $1 + 1/2 + 1/3 + \dots + 1/n$ عدد صحیح نیست.

حل. قرار می‌دهیم $S = 1 + 1/2 + 1/3 + \dots + 1/n$. فرض کنیم m بزرگترین عدد صحیحی باشد که $n \leq 2^m$ و فرض می‌کنیم P حاصلضرب تمام اعداد فردی باشد که از n تجاوز نمی‌کنند. در این صورت تمام جمله‌های حاصلضرب $2^{m-1}PS$ بجز $2^{m-1}P(1/2^m)$ عدد صحیح هستند. لذا S نمی‌تواند عدد صحیحی باشد.

تعداد و مجموع مقسوم‌علیه‌ها

۶۸.۱ $\tau(5112)$ و $\sigma(5112)$ را محاسبه کنید.

حل. داریم $5112 = 2^3 \times 3^2 \times 71$. بنابر قضیه (۲۰.۱)، $\tau(5112) = 4 \times 3 \times 2 = 24$ ،
 و $\sigma(5112) = (15/1) \times (26/2) \times 72 = 14040$

۶۹.۱ پیدا کنید (الف) $\tau(509)$ ؛ (ب) $\tau(9!)$ ؛ (ج) $\tau(1128)$.

حل. بنابر قضیه (۲۰.۱) داریم، (الف) $\tau(509) = 2$ زیرا 509 اول است.
 (ب) چون $9! = 2^7 \times 3^4 \times 5 \times 7$ پس $9! = 160$
 (ج) $\tau(1128) = \tau(2^3 \times 3 \times 47) = 4 \times 2 \times 2 = 16$

۷۰.۱ مطلوب است محاسبه (الف) $\sigma(509)$ ، (ب) $\sigma(9!)$ ؛ (ج) $\sigma(1128)$.

حل. (الف) $\sigma(509) = 510$ ، زیرا 509 اول است. (ب) بنابر (۲۰.۱)،

$$\sigma(9!) = \sigma(2^7 \times 3^4 \times 5 \times 7) = \frac{255}{1} \times \frac{242}{2} \times \frac{24}{4} \times \frac{48}{6} = 1481040$$

(ج) $\sigma(1128) = \sigma(2^3 \times 3 \times 47) = (15/1)(8/2)(48) = 2880$ (چون 47 اول است، روشن است که $\sigma(47) = 1 + 47 = 48$) و نیازی به استفاده از عبارت $(47^2 - 1)/46$ نیست.

۷۱.۱ فرض کنید N حاصلضرب ۷ نخستین عدد اول باشد. $\tau(N)$ و $\sigma(N)$ را محاسبه کنید.

حل. چون N دارای ۷ عامل اول با توان یک است، (۲۰.۱) ایجاب می‌کند که

$$\tau(N) = 2^7 = 128$$

$$\sigma(N) = \sigma(2 \times 3 \times 5 \times 7 \times 11 \times 13 \times 17) = (3/1)(8/2)(24/4)(48/6)$$

$$(120/10)(168/12)(288/16) = 1741824$$

۷۲.۱ به‌ازای چه مقادیر صحیح n ، $\tau(n)$ فرد است؟

حل. اگر $n = p_1^{n_1} \times p_2^{n_2} \times \dots \times p_r^{n_r}$ ، آنگاه (۲۰.۱) ایجاب می‌کند

$$\tau(n) = (n_1 + 1)(n_2 + 1) \dots (n_r + 1)$$

هر عامل $n_i + 1$ فرد باشد، یعنی، اگر و تنها اگر هر n_i زوج باشد. بنابراین $\tau(n)$ فرد است اگر و تنها اگر n مربع کامل باشد.

برهان دیگر. به‌ازای هر d ، $d|n$ اگر و تنها اگر $n/d|n$. اگر $d < \sqrt{n}$ یک مقسوم‌علیه n

باشد، با n/d یک جفت تشکیل می‌دهد. اگر n مربع کامل نباشد، تمام مقسوم‌علیه‌های مثبت

n عنصرهای یک جفت هستند، لذا $\tau(n)$ زوج است. اگر n یک مربع کامل باشد، آنگاه تمام

مقسوم‌علیه‌های n بجز \sqrt{n} عناصر یک جفت هستند، لذا $\tau(n)$ فرد است.

۷۳.۱ به‌ازای چه مقادیر صحیح n ، $\sigma(n)$ فرد است؟

حل. از (۲۰.۱) استفاده می‌کنیم. اگر $n = p_1^{n_1} p_2^{n_2} \dots p_r^{n_r}$ ، آنگاه $\sigma(n) = P_1 P_2 \dots P_r$

که در آن نوشتن $P_i = 1 + p_i + \dots + p_i^{n_i}$ (به‌جای $1 + p_i + \dots + p_i^{n_i} - 1$) مناسبتر

است. اگر $p_i = 2$ ، آنگاه P_i فرد است. اگر p_i عدد اول فرد باشد، آنگاه P_i فرد است اگر و

تنها اگر P_i دارای تعداد فردی جمله در عبارت فوق باشد. لذا برای آنکه P_i فرد باشد باید n_i

زوج باشد. از آنجا که $\sigma(n)$ فرد است اگر و تنها اگر هر P_i فرد باشد، نتیجه می‌شود که باید n

حاصلضرب 2^k ($k \geq 0$) و یک مربع کامل باشد.

برهان دیگر. ملاحظه می‌کنید که مقسوم‌علیه‌های زوج فرد بودن یا زوج بودن مجموع را تغییر

نمی‌دهند، بنابراین فقط مقسوم‌علیه‌های فرد n اهمیت دارند. اگر بنویسیم $n = 2^k m$ ، که در آن

m فرد است، مقسوم‌علیه‌های فرد n و m یکی می‌شوند. اگر $d < \sqrt{m}$ یک مقسوم‌علیه مثبت

(لزوماً فرد) از m باشد، d را با $m/d > \sqrt{m}$ جفت می‌کنیم. مجموع $d + m/d$ زوج است.

اگر m مربع کامل نباشد، تمام مقسوم‌علیه‌های مثبت m را به‌حساب آورده‌ایم، و لذا $\sigma(m)$ زوج

است. اگر m مربع کامل باشد، تمام مقسوم‌علیه‌های m بجز \sqrt{m} را حساب کرده‌ایم، و بنابراین $\sigma(m)$ فرد است. لذا $\sigma(n)$ فرد است اگر و تنها اگر به صورت $2^k N^2$ باشد.

۷۴.۱ مطلوب تعیین اعداد صحیح مثبتی است که دقیقاً دارای (الف) دو مقسوم‌علیه مثبت؛ (ب) سه مقسوم‌علیه مثبت؛ (ج) چهار مقسوم‌علیه مثبت باشند.

حل. (الف) فرض کنیم $n = p_1^{n_1} p_2^{n_2} \dots p_r^{n_r}$. از (۲۰.۱) آشکار است که $\tau(n) = 2$ اگر و تنها اگر $r = 1$ و $n_1 = 1$ ، یعنی اگر و تنها اگر n یک عدد اول باشد.
 (ب) با استدلال مشابه، اگر $\tau(n) = 3$ ، آنگاه $(n_1 + 1) \dots (n_r + 1) = 3$ ، و لذا باید داشته باشیم $r = 1$ و $n_1 = 2$. از این رو n باید مربع یک عدد اول باشد.
 (ج) سرانجام، $\tau(n) = 4$ ایجاب می‌کند که یا $n_1 + 1 = 1$ و $n_2 + 1 = 4$ ، یا $n_1 + 1 = 2$ و $n_2 + 1 = 2$. به عبارت دیگر، n باید به صورت p^3 یا به صورت pq باشد، که در آن p و q اعداد اول متمایزند.

۷۵.۱ فرض کنید $n > 1$ ، ثابت کنید که حاصلضرب مقسوم‌علیه‌های مثبت n برابر $n^{\tau(n)/2}$ است. (راهنمایی: مقسوم‌علیه مفروض d را با n/d جفت کنید.)

حل. با هر مقسوم‌علیه d از n که $n/d \neq d$ ، مقسوم‌علیه n/d را مربوط می‌سازیم. حاصلضرب این جفت n است. اگر n مربع کامل نباشد، آنگاه تمام مقسوم‌علیه‌های مثبت n به حساب گرفته می‌شوند، و $\tau(n)/2$ جفت وجود دارد؛ لذا حاصلضرب مقسوم‌علیه‌های مثبت n برابر $n^{\tau(n)/2}$ است. اگر n مربع کامل باشد، مثلاً $n = m^2$ ، آنگاه $(\tau(n) - 1)/2$ جفت وجود دارد، با عامل m که جفت نمی‌شود. بنابراین حاصلضرب مقسوم‌علیه‌ها مثبت n عبارت است از $n^{(\tau(n)-1)/2} \times n^{1/2} = n^{\tau(n)/2}$.

حل. (مترجم). اگر $d_1, d_2, \dots, d_{\tau(n)}$ کلیه مقسوم‌علیه‌های متمایز n باشند، آنگاه $n/d_1, \dots, n/d_{\tau(n)}$ نیز تمام مقسوم‌علیه‌های متمایز n هستند. لذا اگر $P(n)$ حاصلضرب مقسوم‌علیه‌های n باشد، داریم $P(n) = d_1 \times \dots \times d_{\tau(n)}$ و $P(n) = n/d_1 \times \dots \times n/d_{\tau(n)}$. لذا $[P(n)]^2 = n^{\tau(n)}$.

۷۶.۱ اثبات یا رد کنید: n اول است اگر و تنها اگر $\sigma(n) = n + 1$.

حل. اگر n اول باشد، مقسوم‌علیه‌های مثبت n فقط 1 و n هستند، و لذا $\sigma(n) = n + 1$.

برعکس، اگر n اول نباشد، آنگاه دارای یک مقسوم‌علیه واقعی d است. لذا

$$\sigma(n) \geq n + d + 1 > n + 1$$

۷۷.۱ اثبات یا رد کنید: به‌ازای $k > 1$ ، تعداد نامتناهی عدد صحیح وجود دارند که دقیقاً k مقسوم‌علیه مثبت دارند.

حل. درست است. فرض کنیم $n = p^{k-1}$ که p یک عدد اول است. لذا بنابر (۲۰.۱)،
 $\tau(n) = k$.

۷۸.۱ آیا عدد صحیحی مانند k وجود دارد به‌طوری که معادله $\sigma(n) = k$ برای n بی‌نهایت جواب داشته باشد؟

حل. نه. اگر $n > 1$ ، روشن است که $\sigma(n) \geq n + 1$. لذا اگر $\sigma(n) = k$ ، باید $n \leq k - 1$ و بنابراین معادله $\sigma(n) = k$ حداکثر $k - 1$ جواب دارد.

۷۹.۱ همهٔ اعداد $n < 100$ را بیابید به‌طوری که $\tau(n) = 12$.

حل. اگر $n = p_1^{n_1} \dots p_r^{n_r}$ ، می‌خواهیم $12 = (n_1 + 1) \dots (n_r + 1)$. با تجزیهٔ ۱۲ به‌صورت $12 = 4 \times 3$ داریم $n_1 = 3$ و $n_2 = 2$ ؛ لذا $n = p_1^3 p_2^2$. چون $n < 100$ ، پس در این حالت فقط $72 = 3^3 \times 2^2$ جواب است. اگر $12 = 2 \times 2 \times 3$ را در نظر بگیریم، آنگاه $n_1 = n_2 = 1$ و $n_3 = 2$ ؛ لذا $n = p_1 p_2 p_3^2$. مقادیر ممکن در این حالت عبارت‌اند از $60 = 2^2 \times 3 \times 5$ ، $84 = 2^2 \times 3 \times 7$ ، و $90 = 2 \times 3^2 \times 5$. تجزیهٔ ۱۲ به‌صورت 6×2 به ما می‌دهد $n = p_1^5 p_2$ ، و $96 = 3 \times 2^5$ تنها جواب ممکن در این حالت است. سرانجام $12 = 12 \times 1$ هیچ مقداری برای n کمتر از 100 به‌دست نمی‌دهد. بنابراین اعداد $n < 100$ که در $\tau(n) = 12$ صدق می‌کنند عبارت‌اند از ۶۰، ۷۲، ۸۴، ۹۰، و ۹۶.

۸۰.۱ عدد n را بیابید به‌طوری که $\sigma(n) = 36$.

حل. اگر $n = p_1^{n_1} \dots p_r^{n_r}$ ، آنگاه $\sigma(n) = P_1 \dots P_r$ ، که در آن $P_i = 1 + p_i + \dots + p_i^{n_i}$ (برهان ۲۰.۱ را ببینید). اگر $\sigma(n) = 36$ ، باید هر p_i عدد ۳۶ را بشمارد. اگر به مقسوم‌علیه‌های ۳۶ توجه کنیم، آشکار است که ۱، ۲، ۹، و ۳۶ را نمی‌توانیم به‌صورت P_i بیان کنیم، اما $3 = 1 + 2$ ، $4 = 1 + 3$ ، $6 = 1 + 5$ ، $11 = 1 + 10$ ، و $18 = 1 + 17$ ، و هر یک از اینها تنها

یک نمایش به صورت P_i دارد. اکنون تمام راه‌های ممکن برای بیان ۳۶ به صورت حاصلضرب را امتحان می‌کنیم. تنها تجربه‌ای که منجر به جواب می‌شود $۳ \times ۱۲ = ۳۶$ است، که در این حالت $p_1 = ۱$ ، $n_1 = ۱۱$ و $p_2 = ۱$ ، $n_2 = ۱۱$ ، لذا $n = ۲ \times ۱۱ = ۲۲$ تنها جواب است.

۸۱.۱ همه مقادیر n را که در تساوی $\sigma(n) = ۷۲$ صدق می‌کنند پیدا کنید.

حل. مانند مسأله قبل استدلال می‌کنیم، مقسوم‌علیه‌هایی از ۷۲ که نمایشی به صورت $۱ + p + \dots + p^k$ ندارند عبارت‌اند از ۱ ، ۲ ، ۹ ، و ۳۶ . لذا تجزیه‌هایی از ۷۲ که به جواب منجر می‌شوند عبارت‌اند از ۱۸×۴ ، ۲۴×۳ ، ۱۲×۶ ، و ۷۲×۱ ، که به ترتیب جوابهای $۵۱ = ۱۷ \times ۳$ ، $۴۶ = ۲۳ \times ۲$ ، $۵۵ = ۱۱ \times ۵$ ، و ۷۱ را به دست می‌دهند.

۸۲.۱ آیا مقادیری از n وجود دارند که برای آنها $\sigma(n) = ۵۱$ ؟ توضیح دهید.

حل. نه. اعداد ۱۷ و ۵۱ به صورت $۱ + p + \dots + p^k$ نیستند (p اول)، و ۳×۱۷ تنها تجزیه واقعی ۵۱ است. لذا n وجود ندارد که $\sigma(n) = ۵۱$.

۸۳.۱ همه مقادیر n را بیابید به طوری که $\sigma(n) = ۴۲$ (الف)؛ $\sigma(n) = ۹۱$ (ب).

حل. (الف) در میان مقسوم‌علیه‌های ۴۲ اعداد ۳ ، ۶ ، ۷ ، و ۱۴ نمایشی به صورت $۱ + p + \dots + p^k$ دارند، که p عدد اول است (حل مسأله ۸۰.۱ را ملاحظه کنید). لذا تجزیه‌هایی از ۴۲ که به جواب منجر می‌شوند عبارت‌اند از ۱۴×۳ ، که $۲۶ = ۱۳ \times ۲$ ، و ۷×۶ ، که $n = ۵ \times ۲^2 = ۲۰$ (زیرا $۲^2 + ۲ + ۱ = ۷$) را به دست می‌دهند.

(ب) چون نمی‌توان ۹۱ را به صورت $۱ + p + \dots + p^k$ بیان کرد، باید فقط تجزیه $۹۱ = ۷ \times ۱۳$ را بررسی کرد. داریم $۷ = ۱ + ۲ + ۲^2$ و $۱۳ = ۱ + ۳ + ۳^2$. لذا $n = ۲^2 \times ۳^2 = ۳۶$.

۸۴.۱ (اقلیدس، قضیه IX.۳۶). فرض می‌کنیم $p - ۱$ هر دو اول باشند، و قرار می‌دهیم $n = ۲^{p-1}(۲^p - ۱)$. ثابت کنید $\sigma(n) = ۲n$ (اعداد صحیح n که در $\sigma(n) = ۲n$ صدق کنند اعداد تام نامیده می‌شوند. در فصل ۷ این اعداد به تفصیل بررسی می‌شوند).

حل. قرار می‌دهیم $q = ۲^p - ۱$. آنگاه تمام مقسوم‌علیه‌های مثبت n به صورت $۲^k q$ یا ۲^k هستند که $۰ \leq k \leq p - ۱$.

$$\begin{aligned} \sigma(n) &= ۱ + ۲ + ۲^2 + \dots + ۲^{p-1} + q + ۲q + ۲^2q + \dots + ۲^{p-1}q \\ &= (q+1)(۱+۲+۲^2+\dots+۲^{p-1}) = (q+1)(۲^p-۱) = ۲^p(۲^p-۱) = ۲n \end{aligned}$$

برهان دیگر. چون σ ضربی است و $(2^p - 1, 2^p) = 1$ ، داریم

$$\sigma(n) = \sigma(2^{p-1}q) = \sigma(2^{p-1})\sigma(q) = (2^p - 1)(q + 1) = q 2^p = 2n$$

حل. (مترجم). قرار می‌دهیم $q = 2^p - 1$. چون q اول است پس $2^{p-1}q$ تجزیه n به عوامل اول است و لذا بنا بر قضیه (۲۰.۱) داریم

$$\sigma(n) = \frac{2^p - 1}{2 - 1} \times \frac{q^2 - 1}{q - 1} = (2^p - 1)(q + 1) = (2^p - 1)2^p = 2n.$$

تمرینهایی برای فصل ۱

۱. اثبات یا رد کنید: اگر $(m, n) = 1$ ، آنگاه $(m + n, mn) = 1$.
۲. فرض کنید $(m, 6) = (n, 6) = 3$. ثابت کنید $(m + n, 6) = 6$.
۳. فرض کنید $(m, n) = 1$. ثابت کنید که بمع $m + 2n$ و $m + 2m$ یا $n + 2m$ یا 3 است.
۴. همهٔ اعداد صحیح مثبت m و n را بیابید که $(m, n) = 8$ و $[m, n] = 200$.
۵. در چه شرایطی $(m, n) = [m, n]$ ؟
۶. فرض کنید p اول باشد. عبارت $p^\alpha || a$ بدین معنی است که $p^\alpha | a$ و $p^{\alpha+1} \nmid a$. (الف) اگر $p^\alpha || a$ و $p^\beta || b$ نشان دهید $p^{\alpha+\beta} || ab$.
- (ب) اگر $p^\alpha || a$ و $p^\beta || b$ که $\alpha < \beta$ ، ثابت کنید $p^\alpha || a + b$ اگر $\alpha = \beta$ ، آیا قضیه برقرار است؟
۷. فرض می‌کنیم $(r, s) = 1$. مقادیر ممکن برای $(r + s, r^2 + s^2)$ را تعیین کنید.
۸. ثابت کنید که به‌ازای هر $k \geq 1$ ، $(7k + 16, 3k + 7) = 1$.
۹. فرض می‌کنیم k عدد صحیح مثبتی باشد. مقدار $(9k - 7, 4k + 5)$ چقدر است؟
۱۰. اگر $(a, b) = 1$ ، ثابت کنید $(2ab, a^2 - b^2)$ برابر ۱ یا ۲ است.
۱۱. اگر $ab' - a'b = 1$ ، ثابت کنید $(a + a', b + b') = 1$.
۱۲. اگر $r | u$ و $s | v$ ، آیا $r + s | u + v$ توضیح دهید.
۱۳. اثبات یا رد کنید: اگر p و q دو عدد اول متمایز باشند و $2 | pq | k$ آنگاه $2 | pq | k$.
۱۴. اعداد اول p را تعیین کنید که $4 + 7p$ مربع کامل باشد.
۱۵. آیا عدد اولی مانند p ، و اعداد صحیحی مانند m و n وجود دارند که $p = m^4 - n^4$ ؟
۱۶. هفت عدد صحیح مثبت متوالی پیدا کنید که همهٔ آنها مرکب باشند.

۱۷. اگر $a = 2^3 \times 5^2 \times 13^3 \times 17^2$ ، $b = 2 \times 7^3 \times 13 \times 17^2$ ، (a, b) و $[a, b]$ را محاسبه کنید.

۱۸. آیا چهار عدد صحیح وجود دارند که هیچ عامل مشترک بزرگتر از ۱ نداشته باشند ولی هیچ دوتای آنها نسبت به هم اول نباشند؟

۱۹. به استقرا ثابت کنید که به ازای هر $n, n \geq 1$ ، $7 | n^7 - n$.

۲۰. اثبات یا رد کنید: اگر $r | s + t$ و $(s, t) = 1$ ، آنگاه $(r, s) = (r, t) = 1$.

۲۱. اثبات یا رد کنید: اگر $(r, s) = (u, v) = 1$ و $r/s + u/v$ عدد صحیحی باشد، آنگاه $s = \pm v$.

۲۲. کوچکترین مقدار n را بیابید به طوری که $7^3 | n!$ ولی $7^4 \nmid n!$.

۲۳. $83!$ به چند صفر ختم می‌شود؟

۲۴. به ازای چه مقادیری از n ، $n!$ به ۲۶ صفر ختم می‌شود؟

۲۵. آیا $n!$ وجود دارد که $n!$ دقیقاً به ۳۵ صفر ختم شود؟

۲۶. بزرگترین توان ۱۱ را که $(11^7 - 1)$ را بشمارد به دست آورید.

۲۷. $100!/25!$ به چند صفر ختم می‌شود؟

۲۸. بزرگترین توان ۷ را که $500!$ را می‌شمارد پیدا کنید.

۲۹. تعداد اعداد صحیحی را پیدا کنید که دقیقاً بین ۲۰۰۰ و ۴۰۰۰ قرار دارند و نه بر ۵ بخشپذیرند و نه بر ۷.

۳۰. آیا $1 + 6^k \times 21$ به ازای هر $k \geq 1$ عدد مرکب است؟

۳۱. با استفاده از الگوریتم اقلیدسی بمع ۴۱۹۹ و ۳۸۴۳۷ را به دست آورید. بمع را به صورت ترکیب خطی از ۴۱۹۹ و ۳۸۴۳۷ بیان کنید.

۳۲. شخصی تعداد ۱۰۰ کارت ۳۳ ریالی، ۳۹ ریالی، و ۴۷ ریالی را به قیمت ۳۹۹۸ ریال خریداری می‌کند. اگر تعداد کارتهای ۳۹ ریالی بین ۳۵ و ۴۰ باشد، تعیین کنید که از هر کارت چه تعداد خریده است.

۳۳. کودکی ۴۵۵۰ ریال متشکل از سکه‌های ۱۰۰ ریالی و ۲۵۰ ریالی دارد. تعداد ترکیبهای ممکن چقدر است؟

۳۴. بلیطهای یک نمایش به قیمت ۸۷ تومان، ۷۳ تومان، یا ۵۷ تومان است. در یک نمایش ۴۹۰۰ نفر شرکت‌کننده مبلغ ۳۵۵۰۴۲ تومان پرداختند. اگر تعداد بلیطهای ۸۷ تومانی کمتر از ۲۰۰۰ و بلیطهای ۷۳ تومانی کمتر از ۱۰۰۰ باشد، تعداد بلیطهای هر نوع را تعیین کنید.

۳۵. آیا ترکیبی از ۵۰ سکه ۱۰، ۱۰۰، ۲۵۰ ریالی وجود دارد که مجموع مقادیرشان ۷۵۰۰ ریال باشد؟

۳۶. شخصی تعدادی تمبر ۲۰ ریالی و ۵۰ ریالی به مبلغ ۹۹۰ ریال می‌خرد، تعداد ترکیبهای ممکن را تعیین کنید.

۳۷. (از کتاب باشه^۱ با عنوان مسائلی مطبوع و دلنشین که از اعداد ساخته می‌شوند^۲ (۱۶۱۲)). گروهی متشکل از ۴۱ زن و مرد و کودک در یک مهمانخانه غذا صرف کردند و صورتحساب ۴۰ سو^۳ شد. اگر سهم هر مرد ۴ سو، زن ۳ سو، و هر سه کودک یک سو باشد، تعداد مردها، زنها، و بچه‌ها را تعیین کنید.

۳۸. (از جبر اویلر (۱۷۷۰)). کشاورزی مبلغ ۱۷۷۰ کرون^۴ برای خرید تعدادی اسب و گاو نر می‌پردازد. اگر قیمت هر اسب ۳۱ کرون و قیمت هر گاو ۲۱ کرون باشد، تعداد اسبها و تعداد گاوها را تعیین کنید.

۳۹. (از جبر اویلر) یک شیلینگ به دوستم بدهکارم و با خودم فقط سکه‌هایی داریم که هر یک ۲۱ شیلینگ ارزش دارند. همراه دوستم نیز سکه‌هایی است که هر کدام ۱۷ شیلینگ ارزش دارند. چگونه بدهی خود را بپردازم؟

۴۰. (بهاسکره^۵) دو ثروتمند با ثروت متساوی وجود دارند. یکی از آنها دارای ۵ یاقوت قرمز، ۸ یاقوت کبود، ۷ مروارید و ۹۰ سکه طلاست. دیگری ۷ یاقوت قرمز، ۹ یاقوت کبود، ۶ مروارید، و ۶۲ سکه طلا دارد. قیمت هر یک از گوهرها را برحسب سکه طلا حساب کنید.

۴۱. تمام جوابهای $3 = 63x - 36y$ را به دست آورید. آیا جواب مثبت وجود دارد؟ اگر چنین است، چه تعداد؟

۴۲. بمع $1 + 28$ و $1 + 232$ را به دست آورید. بمع را به صورت ترکیب خطی این اعداد بنویسید.

۴۳. آیا اعداد صحیح a و b وجود دارند به طوری که $39/3219 = a/29 + b/37$ ؟

۴۴. ترکیبی خطی از ۲۹ و ۳۱۳ به دست آورید که برابر ۱ باشد.

۴۵. ۱ را به صورت ترکیب خطی از اعداد متباین ۱۸۹۵ و ۱۸۰۱ بنویسید.

۴۶. فرض کنید $d = (20785, 44350)$. x و y را پیدا کنید که $20785x + 44350y = d$.

۴۷. آیا می‌توان ۲۱ را به صورت ترکیب خطی ۵۲۷۸ و ۴۵۰۸ نوشت؟

۴۸. معادله $101x + 99y = 30000$ چه تعداد جواب مثبت دارد؟

۴۹. فرض کنید a و b اعداد صحیح مثبت، و $d = (a, b)$. نشان دهید که اعداد مثبت u و v وجود دارند به طوری که $au - bv = d$.

1. Bachet 2. *Problèmes plaisants et délectables qui se font par les nombres.*

3. sou 4. crown (سکه پنج شیلینگی) 5. Bhāskara

۵۰. همه جوابهای صحیح دستگاه معادلات زیر را به دست آورید

$$2x + 5y = 11z = 1$$

$$x - 12y + 7z = 20$$

۵۱. (الف) بمع ۷۹۱ و ۱۲۴۳ را به دست آورید.

(ب) آیا معادله دیوفانتی $791x + 1243y = 2825$ جوابی دارد؟ اگر چنین است، جواب

عمومی آن را به دست آورید.

۵۲. $\tau(857500)$ و $\sigma(857500)$ را محاسبه کنید.

۵۳. $\tau(13!)$ و $\sigma(13!)$ را محاسبه کنید.

۵۴. فرض کنید n عدد صحیح مثبتی باشد. چه تعداد جفت مرتب (x, y) از اعداد مثبت در

معادله $1/x + 1/y = 1/120$ صدق می‌کنند؟ (راهنمایی: نشان دهید که این معادله با معادله

$$(1200)^2 = (x - 1200)(y - 1200)$$
 هم‌ارز است.)

۵۵. اثبات یا رد کنید: اگر $\sigma(n)$ اول باشد، آنگاه n توانی از یک عدد اول است.

۵۶. ثابت کنید به‌ازای هر $n \geq 1$ ، $\tau(n) \leq 2\sqrt{n}$.

۵۷. $\sigma(330)$ ، $\sigma(24500)$ ، و $\sigma(10!)$ را محاسبه کنید.

۵۸. فرض کنید m و n دو عدد صحیح مثبت باشند. ثابت کنید $\tau(mn) \leq \tau(m)\tau(n)$.

(راهنمایی: ابتدا حالتی را در نظر بگیرید که m و n توانهایی از عدد اول واحدی هستند.)

۵۹. اثبات یا رد کنید: n حاصلضرب k عدد اول متمایز است اگر و تنها اگر $\tau(n) = 2^k$.

۶۰. عدد صحیح مثبتی بیابید که $\sigma(n) = \sigma(n+1)$.

۶۱. اعدادی را پیدا کنید که بر ۱۲ بخشپذیر باشند و دقیقاً ۱۴ مقسوم‌علیه مثبت داشته باشند.

ملاحظات برای فصل ۱

۱. الگوریتم کوچکترین باقیمانده مطلق. الگوریتمی که اقلیدس در قضیه VII-20 اصول

بیان کرده خیلی نزدیک به روندی است که در این فصل بیان شده است. تنها تفاوت در این است

که به جای تقسیم a بر b ، اقلیدس پیوسته b را از a کم می‌کند تا جایی که نتیجه کمتر از a شود.

پیچیدگی مختصری وجود دارد و آن این است که برای اقلیدس ۱ عدد نیست.

الگوریتم اقلیدس، با وجود قدمت قابل احترامش، هنوز هم یکی از کارآمدترین روشهای

شناخته‌شده برای یافتن بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک است، اما روند نسبتاً سریعتری وجود دارد که

بعداً شرح می‌دهیم.

یادآوری می‌شویم که الگوریتم اقلیدسی کارساز است زیرا $(m, n) = (n, m - tn) = (n, s)$ که در آن $s = m - tn$ ، اگر مانند (۲۳.۱)، فرض کنیم s باقیمانده تقسیم m بر n باشد، آنگاه متوالیاً بمعام اعداد کوچکتر و کوچکتر را جستجو می‌کنیم، تا جایی که مسأله بدیهی شود. انتخاب مناسب دیگر برای s عددی است به صورت $m - tn$ که کوچکترین قدرمطلق را داشته باشد. مطابق معمول m را بر n تقسیم می‌کنیم و فرض می‌کنیم باقیمانده r باشد، که $0 < r \leq |n|$. اگر $r \leq |n|/2$ ، $s = r$ را برابر r می‌گیریم؛ در غیر این صورت، فرض می‌کنیم $s = r - |n|$. در این صورت $|s| \leq |n|/2$.

به آسانی معلوم می‌شود که این صورت دیگر الگوریتم اقلیدس بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک را تولید می‌کند. مانند الگوریتم اقلیدسی، می‌توان آن را برای یافتن x و y به طوری که $ax + by = (a, b)$ به کار برد. به طور شهودی پذیرفته شده است، و در واقع درست است، که الگوریتم کوچکترین باقیمانده مطلق هرگز مراحل تقسیم بیشتری را از الگوریتم اقلیدسی طلب نمی‌کند، و به طور قابل ملاحظه‌ای می‌تواند بهتر باشد. مثلاً برای محاسبه (۹۸۷، ۱۵۹۷) الگوریتم اقلیدسی ۱۵ مرحله دارد، در حالی که الگوریتم کوچکترین باقیمانده مطلق فقط از ۸ مرحله استفاده می‌کند.

۲. الگوریتم بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک دوتایی. این الگوریتم بر یک فکر کاملاً متفاوت بنا شده است. فرض کنیم m و n مثبت باشند.

(i) اگر m و n هر دو زوج باشند، آنگاه $(m, n) = 2(m/2, n/2)$.

(ii) اگر m و n هر دو فرد باشند، آنگاه با فرض $m > n$ ، $(m, n) = (m - n, n)$.

(iii) اگر یکی از m و n (مثلاً m) زوج و دیگری فرد باشد، آنگاه $(m, n) = (m/2, n)$.

(iv) اگر $m = n$ ، آنگاه $(m, n) = m$.

چون $m - n$ زوج است وقتی که m و n فرد هستند، پس عمل تقسیم بر ۲ را حداقل در هر دو مرحله انجام می‌دهیم، لذا الگوریتم با سرعت زیاد به پایان می‌رسد. بمعام دوتایی به‌ویژه در رایانه دودویی کارآمد است. تقسیم یک عمل نسبتاً کند است، و در تقسیمها بیشتر وقت صرف کاربرد الگوریتم اقلیدسی می‌شود. ولی، در یک رایانه دودویی تقسیم بر ۲ سریع صورت می‌گیرد (فقط ۰ پایانی را در نمایش دودویی عدد حذف می‌کنیم).

در یک روش سراسر می‌توان الگوریتم بمعام دوتایی را برای تولید x و y به طوری که $ax + by = (a, b)$ توسعه داد. (این دید ممکن است جدید باشد، مثلاً کوث^۱ و کوبلیتس^۲، هر دو مدعی هستند که الگوریتم به این روش بسط نمی‌یابد. منابع انتهای فصل را ملاحظه کنید.)

بدون آنکه به کلیت استدلال خللی وارد آید، می‌توانیم فرض کنیم که a و b هر دو زوج نیستند، زیرا اگر هر دو زوج باشند، مکرراً (i) را به‌کار می‌بریم تا سرانجام یکی فرد شود و اعداد a' و b' به‌دست آیند. آشکار است که اگر $a'x + b'y = (a', b')$ ، آنگاه $ax + by = (a, b)$.

اگر (ii) را به‌کار ببریم و اعداد u, t, s و v را محاسبه کنیم به طوری که $as + bt = m$ و $au + bv = n$ ، آنگاه $m - n = a(s - u) + b(t - v)$.

بالاخره، فرض می‌کنیم که (iii) را به‌کار برده و u و v را یافته‌ایم به طوری که $au + bv = m$ می‌خواهیم که $m/2$ را به صورت ترکیبی خطی از a و b بنویسیم. اگر u و v زوج باشند این عمل پیش‌پا افتاده است، لذا فرض کنیم لاقط یکی از آنها فرد باشد. یک بررسی ساده از حالتها نشان می‌دهد که $u + b$ و $v - a$ زوج هستند. لذا می‌توانیم $m/2$ را به صورت یک ترکیب خطی از a و b بنویسیم، یعنی، $m/2 = a((u + b)/2) + b((v - a)/2)$.

۳. قضیه اصلی حساب. اولین بیان صریح و اثبات این قضیه در تحقیقات حسابی گاوس^۱ آمده است، اما اغلب این نتیجه را به اقلیدس، حدود ۲۰۰ سال پیشتر، نسبت می‌دهند. لم اصلی (۱۵.۱) اساساً قضیه ۳۰ از مقاله VII است. ولی نزدیکترین کار اقلیدس به قضیه اصلی (به زبان امروزی) آن است که نشان دهد اگر N کوچکترین عددی باشد که به اعداد اول p_1, p_2, \dots, p_k بخشپذیر است، آنگاه N به عدد اول دیگری بخشپذیر نیست.

احتمالاً قضیه اصلی به صراحت بیان نشده است زیرا تجربه ما در تجزیه آن را بسیار بدیهی‌تر از آنچه که بخواهیم به آن پردازیم می‌سازد. اینکه گاوس دریافت که این قضیه احتیاج به اثبات دارد ستایشی از بینش و دقت زیاد اوست. در اواسط سده نوزدهم، ریاضیدانان سرگرم کشف دستگاهای عدد صحیح‌گونه بودند که در آنها مشابه قضیه اصلی برقرار نباشد. بعضی از اینها در فصل ۱۱ بررسی شده‌اند.

اینک مثالی توضیحی، منتسب به داوید هیلبرت^۲ (۱۹۴۳-۱۸۶۲)، ارائه می‌دهیم که نشان می‌دهد قضیه تجزیه یکتا به آن وضوحی که به نظر می‌رسد نیست. فرض کنیم H مجموعه تمام اعداد صحیح به صورت $4k + 1$ باشد. به آسانی دیده می‌شود که حاصلضرب عناصر H نیز در H قرار دارند. اگر $m > 1$ عنصری از H باشد، m یک H -پریم خوانده می‌شود اگر m هیچ مقسوم‌علیه مثبتی در H جز ۱ و خودش نداشته باشد. از این رو، مثلاً ۲۱ عنصری از H است که به معنی معمول عدد مرکب است اما یک H -پریم است. (درست است که $21 = 3 \times 7$ ، اما ۳ و ۷ عناصر H نیستند.)

اگر m عنصری از H بزرگتر از ۱ باشد، اثبات اینکه می‌توان m را به صورت حاصلضرب H -پریمها

بیان کرد مشکل نیست. اما این نمایش لزوماً یکتا نیست؛ مثلاً، $۴۹ = ۹ \times ۴۹ = ۲۱ \times ۲۱$ که در آنها ۹، ۴۹، و ۲۱ همگی H -پریم‌اند.

اگر بررسی بیشتری انجام دهیم، می‌بینیم که تعدادی از قضیه‌های اصلی ما برقرار نیستند. H -بمعم دو عنصر a و b از H را به‌عنوان بزرگترین عنصری از H که a و b را می‌شمارد تعریف می‌کنیم. اگر H -بمعم a و b برابر d باشد و e یک مقسوم‌علیه مشترک a و b باشد، لزوماً $e|d$ برقرار نیست. مثلاً، ۲۱ برابر H -بمعم $a = ۳^۲ \times ۷$ و $b = ۳^۳ \times ۷$ است، اما ۹ نیز یک مقسوم‌علیه مشترک a و b است.

شرح مختصری از زندگینامه‌ها

آریبیطه در سال ۴۷۶ و احتمالاً در شهری که اکنون شهر هندی پاتنا^۱ نامیده می‌شود به دنیا آمد. همانند اکثر هندیان پیشین که سهمی در ریاضیات داشته‌اند، او نیز اصولاً یک منجم بود. آریبیطه و اخلافش بهاسکره و برهمگوپته یک نجوم ریاضی خیلی پیچیده را توسعه دادند که در آن حل معادلات دیوفانتی نقش داشت. آریبیطه، مانند سلف یونانیش بطلمیوس^۲، مقدار دقیقی برای π به‌دست داد (در این مورد ۳۱۴۱۶)، و جدولی از سینوسها را تهیه کرد. مشهورترین کار او کتاب آریبیطیه^۳ است، که ۳۳ شعر آن به ریاضیات، ۲۵ شعر به محاسبه زمان و مدل‌های حرکت سیاره‌ای، و ۵۰ تا به مطالعه خسوف و کسوف اختصاص دارد. (در هندوستان سنت چنین بوده است که حتی کارهای فنی را نیز به شعر می‌نوشته‌اند.) به نظر می‌رسد که آریبیطه اولین کسی باشد که معادلات دیوفانتی خطی را با روش نظام‌مندی (اساساً الگوریتم اقلیدسی) حل کرده است.

اقلیدس احتمالاً در حدود ۳۰۰ ق.م. شکوفا شد. امکان دارد که ریاضیات را در آتن زیر نظر اخلاف افلاطون آموخته باشد، گمان می‌رود که او مؤسس مدرسه بزرگ ریاضیات در اسکندریه بوده است، زیرا شهر اسکندریه در دوران باستان دارای کتابخانه بسیار بزرگ و موزه و مرکز دانش پژوهی بوده است. علاوه بر کتاب اصول، اقلیدس کتابهایی در قطوع مخروطی (که اکنون وجود ندارد)، نور نجوم ریاضی، و موسیقی داشته است.

امکان دارد که قسمت عمده‌ای از اصول یک گردآوری و نظام‌بخشی از کار ریاضیدانان پیشین، به‌ویژه تتاتیوس^۴ و ائودوکسوس باشد؛ سرنخهایی وجود دارد که به سال ۵۰۰ ق.م. و فیثاغوریان اولیه برمی‌گردد. منتخباتی از مشکلترین و جالبترین قسمت‌های اصول ساختمان ریاضیات

پیشرفته تا سده هجدهم بوده است. از صورتهای ساده شده قسمتهایی از اصول تا سده بیستم کاملاً در دبیرستانها استفاده می شده است.

مراجع

Thomas L. Heath. *The Thirteen Books of Euclid's Elements, Volume II*, Cambridge University Press, Cambridge, England, 1926.

این کتاب چاپ انگلیسی استانده از اصول اقلیدس است. به ویژه، جلد II شامل مقاله‌های حسابی IX-VII است. هیت شرح و تفسیرهای فنی جامعی بر کتاب اقلیدس آورده است. این کتاب بسیار ناموزون است، به طوری که از برهان کلاسیک نامتناهی بودن اعداد اول گرفته تا یک بحث خشک، در ۱۳ قضیه، از ویژگیهای پیش با افتاده اعداد زوج و فرد تغییر می کند.

Donald E. Knuth. *The Art of Computer Programming, Volume 2 (Second Edition)*, Addison-Wesley, Reading, Massachusetts, 1981.

این یک کتاب منبع ضروری برای هر کسی است که بخواهد در مورد برنامه‌های رایانه‌ی نظریه‌ی اعداد مطلب بنویسد. یک تحلیل تفصیلی زیبا از الگوریتم اقلیدسی و یک گنجینه از سایر اطلاعات را شامل می شود. مطالب از مقدماتی به دشوار مرتب و تماماً با یک سبک توضیحی استادانه مورد بحث واقع شده‌اند.

Neal Koblitz, *A Course in Number Theory and Cryptography*, Springer-Verlag, New York, 1987.

کتاب بر آن قسمتهایی از نظریه اعداد تکیه دارد که مورد نیاز کارهای جدید در راهنمای عمومی رمزنویسی است. توجه زیادی به الگوریتمهای نظریه اعداد، به ویژه الگوریتمهای تجزیه و آزمونهای اساسی شده است. بعضی از مطالب کتاب کاملاً پیشرفته هستند، ولی کتاب یک مقدمه بسیار خوب نیز برای نظریه مقدماتی اعداد ارائه می دهد.

همنهشتیا

در بخش آغازین تحقیقات حسابی، گاوس نظریهٔ همنهشتیهایش را چنین معرفی کرده است:

اگر عدد a تفاضل دو عدد b و c را بشمارد، آنگاه b و c نسبت به a همنهشت خوانده می‌شوند؛ اگر شمارد، b و c ناهمنهشت هستند. عدد a پیمانۀ نامیده می‌شود.

در کار با همنهشتیها، گاوس فقط به باقیماندهٔ تقسیم یک عدد بر عدد دیگر توجه داشت. نماد همنهشتی که او معرفی کرده است فرمولبندی قضیه‌های مربوط به ویژگیهای بخشپذیری و انجام محاسبات ضروری را بسیار آسانتر می‌سازد.

مفهوم همنهشتی در نظریهٔ نوین اعداد بنیادی است، اما مفاهیم زیربنایی آن به سده‌ها جلوتر از کار گاوس برمی‌گردند. در هندوستان، آریبھطه ریاضیدان و منجم سدهٔ ششم چگونگی حل آنچه را که ما امروزه دستگاه دو همنهشتی خطی می‌نامیم نشان داده است. برهمگوپته ریاضیدان سدهٔ هفتم به مسائل مربوط به گاهنامه‌ها می‌پرداخت چون که آنها به چرخشهای سیاره‌ای مربوط

می‌شوند؛ این نیز به مسائل پیچیده‌ای منجر می‌شد که با استفاده از روشهای این فصل حلپذیرند. در اواسط سدهٔ دوازدهم، بهاسکره تحلیل کاملی از دستگانه‌های همنهشتیهای خطی به‌دست داد. همنهشتیها به‌ویژه در مسائل گاهشماری، مثلاً، تعیین روز عید پاک یا پیدا کردن روزی از هفته برای یک تاریخ به‌خصوص، مفید است.

مسائلی نیز در آثار ریاضی چین باستان یافت می‌شوند که متضمن پیدا کردن اعدادی هستند که در تقسیم بر مجموعهٔ مفروضی از اعداد صحیح باقیمانده‌های مشخصی داشته باشند. (مسألهٔ ۲.۴۳ را ببینید.) تکنیک به‌کار رفته برای حل آنها در زبان چینی به‌قانون تاین معروف است. یک سنت طولانی از چنین مسائلی وجود دارد، که از سون-تسو^۱ در سدهٔ سوم شروع می‌شود و در کارهای چین-چو-شائو^۲ در ۱۲۴۷ به اوج خود می‌رسد. این قضیهٔ اصلی اکنون به قضیهٔ باقیماندهٔ چینی معروف شده است. اولین بیان و اثبات این قضیه با زبان کم‌وبیش امروزی به لئونهارت اوپلر (۱۷۸۳-۱۷۰۷) منسوب است.

قضیه‌هایی برای فصل ۲

(۱.۲) تعریف. فرض کنیم m عدد صحیح مثبتی باشد. اگر m تقاض $a - b$ از دو عدد صحیح را بشمارد، گوییم که a همنهشت با b به پیمانهٔ m است و می‌نویسیم $a \equiv b \pmod{m}$. (در غیر این صورت، گوییم که a همنهشت با b به پیمانهٔ m نیست و می‌نویسیم $a \not\equiv b \pmod{m}$) عدد m پیمانه خوانده می‌شود.

اگر $a \equiv b \pmod{m}$ ، آنگاه b ماندهٔ a به پیمانهٔ m خوانده می‌شود (و برعکس). هرگاه $0 \leq b \leq m - 1$ ، b کوچکترین ماندهٔ نامنفی a به پیمانهٔ m نامیده می‌شود.

توضیح. امروزه معمول است که کوچکترین ماندهٔ نامنفی a به پیمانهٔ m را با $a \bmod m$ نشان می‌دهند. لذا a همنهشت با b به پیمانهٔ m است اگر و تنها اگر $a \bmod m = b \bmod m$. هر چند که این نماد یقیناً مفید است، به‌ویژه در برنامه‌های رایانه‌یی، ولی در آنچه می‌آید ما آن را به‌کار نخواهیم برد.

یک طریق هم‌ارز تعریف $a \equiv b \pmod{m}$ عبارت از این است که بگوییم تفاوت a و b در مضربی از m است، یعنی، عدد صحیحی مانند k وجود دارد به طوری که $a + b = km$. پیش از گاوس، به جای نوشتن « $a \equiv b \pmod{m}$ »، ریاضیدانان می‌نوشتند « a به صورت $km + b$ است». هنوز هم معمول است که مثلاً به جای استفاده از نماد همنهشتی $a \equiv 1 \pmod{4}$ بگوییم

a به صورت $4k + 1$ است.

در حالت خاص که a مضربی از m باشد، داریم $a \equiv 0 \pmod{m}$. به‌طور کلی، به‌ازای عدد صحیح مفروض a ، اگر r کوچکترین عدد صحیح نامنفی باشد که همنهشت با a به پیمانه m است، r همان باقیمانده تقسیم a بر m است. بنابراین، دو عدد همنهشت به پیمانه m هستند اگر و تنها اگر در تقسیم بر m باقیمانده واحدی داشته باشند. از آنجا که تقسیم بر m یکی از اعداد $0, 1, 2, \dots, m-1$ را به‌عنوان باقیمانده به ما می‌دهد، نتیجه می‌شود که هر عدد صحیح همنهشت به پیمانه m با یکی از این m عدد است. بنابراین، باقیمانده برای عدد مفروض a کوچکترین مانده نامنفی a به پیمانه m است. مجموعه $\{0, 1, \dots, m-1\}$ مثالی از یک دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانه m است، یعنی گردهای m از m عدد ناهمنهشت به پیمانه m به‌طوری که هر عدد دقیقاً با یکی از اعداد گردهای همنهشت است. روشن است که می‌توان به‌جای هر عنصر در یک دستگاه کامل مانده‌ها هر عدد همنهشت به پیمانه m با آن، را گذارد. (مثلاً $\{10, -4, 7, 3, 24\}$ یک دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانه ۵ است). معمولاً با دستگاه کامل مانده‌های $\{0, 1, \dots, m-1\}$ کار می‌کنیم. در اینجا توجه می‌کنیم که هر m عدد صحیح متوالی یک دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانه m تشکیل می‌دهند، زیرا باقیمانده‌های تقسیم این اعداد صحیح بر m دقیقاً همان اعداد $0, 1, \dots, m-1$ هستند.

مطالب پایه‌ی زیر در مورد همنهشتیها نظیر مطالب مربوط به مطالبی هستند که برای معادله‌های معمولی صادق‌اند.

(۲.۲) قضیه. فرض کنیم m عدد صحیح مثبتی باشد

(i) اگر $a \equiv b \pmod{m}$ ، آنگاه $b \equiv a \pmod{m}$.

(ii) اگر $a \equiv b \pmod{m}$ و $b \equiv c \pmod{m}$ ، آنگاه $a \equiv c \pmod{m}$.

(iii) اگر $a \equiv b \pmod{m}$ و $c \equiv d \pmod{m}$ ، آنگاه $a \pm c \equiv b \pm d \pmod{m}$.

(iv) اگر $a \equiv b \pmod{m}$ ، آنگاه به‌ازای هر c ، $ca \equiv cb \pmod{m}$.

(v) به‌ازای هر مقسوم‌علیه مشترک a, b ، و m مانند c ، $a \equiv b \pmod{m}$ اگر و تنها اگر

$$a/c \equiv b/c \pmod{m/c}$$

(vi) اگر $ca \equiv cb \pmod{m}$ ، آنگاه $a \equiv b \pmod{m/(c, m)}$ ، به‌ویژه اگر c و m نسبت

به هم اول باشند، آنگاه $ca \equiv cb \pmod{m}$ ایجاب می‌کند $a \equiv b \pmod{m}$.

برهان. اثبات قسمتهای (i) تا (v) مستقیماً از تعریف همنهشتی نتیجه می‌شود. برای اثبات (vi)،

فرض می‌کنیم $ca \equiv cb \pmod{m}$ ؛ لذا عدد صحیحی مانند k وجود دارد که $(a-b)c = km$. اگر $d = (c, m)$ ، آنگاه $(a-b)c/d = km/d$. چون عدد صحیح m/d طرف راست را می‌شمارد، پس باید طرف چپ را نیز بشمارد. اما بنابر (ii.۷.۱)، c/d و m/d نسبت به هم اولند، لذا m/d عدد $a-b$ را می‌شمارد، یعنی $a \equiv b \pmod{m/d}$.

توضیح. در حالت کلی نمی‌توانیم طرفین یک همنهشتی را بر عددی تقسیم کنیم بدون آنکه پیمانه را تغییر دهیم. مثلاً از تقسیم طرفین همنهشتی درست $5 \equiv 15 \pmod{10}$ بر ۵ همنهشتی $1 \equiv 3 \pmod{10}$ حاصل می‌شود که نادرست است. همنهشتی صحیح عبارت است از $1 \equiv 3 \pmod{2}$.

(۳.۲) قضیه. فرض کنیم m مثبت، و a, b, c, d اعداد صحیح دلخواه باشند.

- (i) اگر $a \equiv b \pmod{m}$ و $c \equiv d \pmod{m}$ ، آنگاه $ac \equiv bd \pmod{m}$.
- (ii) اگر $a \equiv b \pmod{m}$ ، آنگاه به‌ازای هر عدد مثبت n ، $a^n \equiv b^n \pmod{m}$.
- (iii) اگر $f(x)$ هر چند جمله‌یی با ضرایب صحیح باشد و $a \equiv b \pmod{m}$ ، آنگاه $f(a) \equiv f(b) \pmod{m}$.

برهان. برای اثبات (i) توجه داریم که بنابر (iv.۲.۲)، $ac \equiv bc \pmod{m}$ ، و مجدداً بنابر همان (iv.۲.۲)، $bc \equiv bd \pmod{m}$. قسمت (ii) از (i) با ضرب مکرر $a \equiv b \pmod{m}$ در خودش به‌دست می‌آید. قسمت (iii) از (ii) با کاربرد (iii.۲.۲) و (iv.۲.۲) نتیجه می‌شود.

(۴.۲) قضیه. فرض کنیم m عدد صحیحی مثبت باشد.

- (i) فرض کنیم $d \mid m$ و $d > 0$. اگر $a \equiv b \pmod{m}$ ، آنگاه $a \equiv b \pmod{d}$.
- (ii) اگر $a \equiv b \pmod{m_1}$ و $a \equiv b \pmod{m_2}$ ، آنگاه $a \equiv b \pmod{[m_1, m_2]}$.
- (iii) به‌طور کلی، $a \equiv b \pmod{m_i}$ ($i = 1, 2, \dots, r$) اگر و تنها اگر $a \equiv b \pmod{m}$ که در آن $m = [m_1, m_2, \dots, m_r]$.

برهان. قسمت (i) از تعریف همنهشتی واضح است؛ (ii) از این مطلب نتیجه می‌شود که اگر $r \mid k$ و $s \mid k$ ، آنگاه کوچکترین مضرب مشترکشان $[r, s]$ نیز k را می‌شمارد. برای اثبات (iii)، ملاحظه می‌کنیم که اگر $m \mid a-b$ ، آنگاه به‌ازای هر i ، $m_i \mid a-b$. برعکس، اگر به‌ازای هر i ، $m_i \mid a-b$ (۱۲.۱) آنگاه بنابر $[m_1, m_2, \dots, m_r] \mid a-b$.

اگر $m = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_r^{k_r}$ تجزیه m به عوامل اول باشد، آنگاه همنهستی $a \equiv b \pmod{m}$ هم‌ارز دستگام همنهستیهای $a \equiv b \pmod{p_i^{k_i}}$ ($i = 1, 2, \dots, r$) است. از این رو، مثلاً برای حل همنهستی $ax + b \equiv 0 \pmod{m}$ ، کافی است جوابهای x_i از $ax + b \equiv 0 \pmod{p_i^{k_i}}$ را به‌ازای $i = 1, 2, \dots, r$ به‌دست آوریم و سپس جوابی از همنهستی اصلی را با کاربرد قضیه باقیمانده چینی، که به‌زودی از آن صحبت خواهیم کرد، تولید کنیم.

آزمونهای بخشپذیری

قدری تأمل می‌کنیم تا کاربردی از همنهستی را به‌دست دهیم. گاوس در انتهای بخش ۱ در تحقیقات حسابی دریافت که می‌توان همنهستیها را برای بررسی بخشپذیری بر بعضی اعداد به‌کار برد. از نظر تاریخی، آزمونهایی از این قبیل را می‌توان در کارهای خوارزمی ریاضیدان قرن نهم یافت؛ این قضیه‌ها در قرون وسطی در اروپا اشاعه یافت. لئوناردو پیسایی^۱ (حدود ۱۲۵۰-۱۱۷۵)، که به‌عنوان فیوناتچی^۲ بهتر شناخته می‌شود، آزمونهایی برای بخشپذیری بر ۷، ۹، و ۱۱ در کتاب حسابش^۳ ارائه می‌دهد.

(۵.۲) قضیه. فرض کنیم $a_0 + a_1 10 + \dots + a_{k-1} 10^{k-1} + a_k 10^k$ بسط اعشاری عدد مثبت n باشد. (لذا a_k اولین، یا رقم پیشرو n ، a_{k-1} دومین، \dots و a_0 آخرین رقم است.)

(i) n بر 2^r بخشپذیر است اگر و تنها اگر عددی که از r رقم آخر n تشکیل شده است بر 2^r بخشپذیر باشد.

(ii) n بر ۳ بخشپذیر است اگر و تنها اگر مجموع ارقام n بر ۳ بخشپذیر باشد، یعنی: $3 \mid a_k + \dots + a_0$.

(iii) n بر ۹ بخشپذیر است اگر و تنها اگر مجموع ارقام n بر ۹ بخشپذیر باشد.

(iv) n بر ۱۱ بخشپذیر است اگر و تنها اگر مجموع‌واری $a_0 - a_1 + a_2 - \dots + (-1)^k a_k$ بر ۱۱ بخشپذیر باشد.

برهان. (i) روشن است که برای $j \geq 2$ داریم $10^j \equiv 0 \pmod{4}$ ، لذا $10^j \equiv 0 \pmod{8}$ ، اگر $j \geq 3$ ، همچنین، $n \equiv 10^0 a_1 + a_0 \pmod{4}$ ، لذا $n \equiv 10^0 a_2 + 10^0 a_1 + a_0 \pmod{8}$. برای توانهای بالاتر از ۲ اثبات کاملاً همین‌گونه است.

برای اثبات (ii) و (iii) ملاحظه می‌کنیم که $10 \equiv 1 \pmod{9}$ ، لذا به‌ازای هر عدد مثبت j داریم $10^j \equiv 1 \pmod{9}$. با جایگذاری این رابطه در بسط اعشاری n داریم

$n \equiv a_k + a_{k-1} + \dots + a_0 \pmod{9}$ ، یعنی، باقیمانده تقسیم n و مجموع a ها بر ۹ و ۳ برابرند.

اثبات قسمت (iv) از این مطلب نتیجه می‌شود که به‌ازای هر عدد مثبت n ،
 $10^n \equiv (-1)^n \pmod{11}$. اکنون با جایگذاری این رابطه در بسط اعشاری n داریم

$$n \equiv a_0 - a_1 + a_2 - \dots + (-1)^k \pmod{11}$$

توضیحات. ۱. آزمون واضحی برای بخشپذیری بر ۵ وجود دارد، یعنی، باید رقم آخر عدد ۰ یا ۵ باشد. همچنین، یک عدد بر ۱۰ بخشپذیر است اگر و تنها اگر به ۰ ختم شود.

۲. قسمت (iii) پایهٔ تکنیک معروف به طرح نه‌نه است، روشی که برای امتحان صحت محاسبات توسط مقایسهٔ باقیمانده‌ها به پیمانهٔ ۹ به‌کار می‌رود. برهان (iii) نشان می‌دهد که می‌توان باقیماندهٔ تقسیم n بر ۹ را توسط مجموع رقمهای n به پیمانه ۹ به‌دست آورد.

۳. با ترکیب آزمونهای بالا می‌توان بخشپذیری بر سایر اعداد را امتحان کرد. مثلاً، برای اینکه ببینیم عددی بر ۶ بخشپذیر است یا نیست، بخشپذیری بر ۲ و ۳ را امتحان می‌کنیم، برای ۱۵، ۳ و ۵ را. مادام که پیمانه‌های مختلف دوه‌دو نسبت به هم اول باشند این روند کارساز است.

۴. زمانی آزمونهای بخشپذیری تکنیکی عملی برای بررسی صحت نتایج محاسبات بودند. به نظر می‌رسد که در این عصر حسابگرها و رایانه‌ها وابستگی به آنها کم شده است. اما ابزارهای محاسبه، و حتی دیسکتهای فشرده، اشکال پیچیدهٔ آزمونهای بخشپذیری قدیمی را به‌کار می‌برند، از بررسیهای قیاسی ساده گرفته تا کدهای خط‌تصحیح کن پیچیده. دومی اغلب بر مفاهیم نظری عددی دقیق بنا شده است.

همنهشتیهای خطی

ابتدا به بررسی حل همنهشتی خطی $ax \equiv b \pmod{m}$ می‌پردازیم. برخلاف معادلهٔ خطی $ax = b$ ، که با شرط $a \neq 0$ همواره دارای یک جواب یکتای حقیقی است، همنهشتی $ax \equiv b \pmod{m}$ ممکن است بیش از یک جواب (ناهمنهشت) داشته باشد، یا اصلاً جواب نداشته باشد، حتی اگر $a \not\equiv 0 \pmod{m}$. مطلب را با تعریف جواب یک همنهشتی خطی شروع می‌کنیم.

(۶.۲) تعریف. عدد صحیح s را یک جواب $ax \equiv b \pmod{m}$ خوانیم هرگاه $as \equiv b \pmod{m}$. آشکار است که اگر s یک جواب باشد و $s \equiv t \pmod{m}$ ، آنگاه نیز یک جواب است. در این صورت s و t را به‌عنوان یک جواب در نظر می‌گیریم، و می‌گوییم که

$x \equiv s \pmod{m}$ یک جواب $ax \equiv b \pmod{m}$ است.

با توجه به این تعریف، برای حل یک هم‌نهشتی خطی، کافی است که عناصر یک دستگاه کامل مانده‌ها، مثلاً، $\{0, 1, \dots, m-1\}$ را جایگذاری (امتحان) کنیم.

قضیه زیر یک مشخصه از هم‌نهشتیهای خطی را که دارای جواب هستند، و همچنین بیان کاملی از جوابها را به دست می‌دهد.

(۷.۲) قضیه. فرض کنیم $d = (a, m)$. هم‌نهشتی $ax \equiv b \pmod{m}$ حلپذیر است اگر و تنها اگر $d|b$. اگر جواب داشته باشد، دقیقاً d جواب ناهم‌نهشت به پیمانه m به صورت زیر دارد

$$x \equiv x^* + (m/d)t \pmod{m} \quad (t = 0, 1, \dots, d-1)$$

که در آن x^* یک جواب هم‌نهشتی

$$(a/d)x \equiv b/d \pmod{m/d}$$

است.

برهان. اگر $ax \equiv b \pmod{m}$ آنگاه عدد صحیحی چون k وجود دارد که $ax = b + km$.

چون $b = ax - km$ و a, d و m را می‌شمارد پس $d|b$. برعکس، فرض کنیم $d|b$. بنابر (۲۴.۱) ترکیبی خطی از a و m وجود دارد که b برابر است، مثلاً، $ax + my = b$. این رابطه ایجاب می‌کند که $ax \equiv b \pmod{m}$. لذا ثابت کرده‌ایم که جواب وجود دارد اگر و تنها اگر b مضربی از d باشد.

حال فرض کنیم که $ax \equiv b \pmod{m}$ حلپذیر است؛ پس $d|b$ ، و از این رو $(a/d)x \equiv b/d \pmod{m/d}$ نیز حلپذیر است. اگر جوابی از هم‌نهشتی دوم باشد، عدد صحیحی چون k وجود دارد که $(a/d)x^* = b/d + km/d$ ؛ از این رو $ax^* - mk = b$ ، و لذا x^* جوابی از $ax - my = b$ است. بنابر (۲۴.۱)، جوابهای این معادله مقادیر x را به صورت $x = x^* + (m/d)t$ به ما می‌دهد، که t دلخواه است. اما $x^* + (m/d)t_1 \equiv x^* + (m/d)t_2 \pmod{m}$ اگر و تنها اگر $t_1 \equiv t_2 \pmod{d}$. از تقسیم طرفین بر m/d ، شرط هم‌ارز $t_1 \equiv t_2 \pmod{d}$ را به دست می‌آوریم ((۷.۲.۲) را ببینید).

لذا، جوابهای ناهم‌نهشت به پیمانه m با انتخاب $t_1 \not\equiv t_2 \pmod{d}$ به دست می‌آیند. در این صورت، آشکار است که تمام جوابهای ناهم‌نهشت با فرض $t = 0, 1, \dots, d-1$ حاصل می‌شوند.

(۸.۲) نتیجه. اگر $(a, m) = 1$ ، به‌ازای هر مقدار b همنهشتی $ax \equiv b \pmod{m}$ جواب یکتا دارد.

در نظریهٔ همنهشتیها جوابهای همنهشتی $ax \equiv 1 \pmod{m}$ به‌ویژه مهم هستند. این مطلب در تعریف زیر آمده است.

(۹.۲) تعریف. اگر a' جوابی از همنهشتی $ax \equiv 1 \pmod{m}$ باشد، a' یک وارون (ضربی) a به پیمانهٔ m خوانده می‌شود.

بنابر (۷.۲)، a دارای وارون ضربی به پیمانهٔ m است اگر و تنها اگر a و m نسبت به هم اول باشند، و وارون a ، در صورت وجود، یکتا به پیمانهٔ m است.

توجه کنید که وارون a به پیمانهٔ m خیلی زیاد شبیه وارون معمولی رفتار می‌کند. به‌ویژه، اگر a' وارون a به پیمانهٔ m باشد، آنگاه $x = a'b$ جوابی از $ax \equiv b \pmod{m}$ است. این مطلب قویاً با این حقیقت که در حساب معمولی $b(1/a)$ جواب معادلهٔ $ax = b$ است شباهت دارد. اوپلر و گاوس هر دو نماد $1/a$ را برای جواب همنهشتی $ax \equiv 1 \pmod{m}$ به‌کار برده‌اند. به دلیل خطر اشتباه شدن با وارون، این نماد دیگر به‌کار نمی‌آید.

تکنیکهای حل $ax \equiv b \pmod{m}$

اکنون به این مسأله می‌پردازیم که اگر همنهشتی خطی $ax \equiv b \pmod{m}$ دارای جواب باشد، جوابها را چگونه به‌دست آوریم. در مسأله‌های این فصل روشهای متعددی به‌کار گرفته شده‌اند، که می‌توان آنها را به اجمال در زیر بیان کرد.

۱. بنابر (۲۴.۱) و اینکه $b|(a, m)$ ، می‌توان الگوریتم اقلیدسی را برای یافتن اعداد r و s به‌طوری که $ar + ms = b$ به‌کار برد. از این معادله فوراً نتیجه می‌شود که $ar \equiv b \pmod{m}$.

۲. می‌توان به‌جای a یا b (یا هر دو) اعدادی را که با آنها به پیمانهٔ m همنهشت هستند گذاشت و یک همنهشتی به‌دست آورد که بتوان طرفیش را بر عامل مشترکی تقسیم کرد. معمولاً تکرار این روند یک همنهشتی تولید خواهد کرد که حل آن بسیار آسانتر است و جوابش جوابی از همنهشتی اصلی است. اگر پیمانه بسیار بزرگ نباشد این تکنیک بهترین کارایی را دارد.

۳. اگر پیمانه عدد اولی مانند p باشد، می‌توان همنهشتی x را در نزدیکترین عدد صحیح به p/a ضرب کرد تا یک همنهشتی هم‌ارز به‌دست آید. اگر ضریب x را ماندهٔ کوچکترین قدرمطلق، مثلاً a' بگیریم، آنگاه $|a'| < |a|/2$. با تکرار این روند، جواب در کمتر از n مرحله به‌دست می‌آید، که $n = \log_2 a$.

به‌طور کلی، می‌توان این روش را برای پیمانهٔ غیر اول به‌کار برد، ولی ممکن است جوابهای

خارجی پیدا شود که باید جدا جدا امتحان شوند. ولی، اگر این روش فقط منجر به یک جواب شود، این تنها جواب هم‌نهشتی اصلی است. همچنین، اگر این تکنیک جوابی تولید نکند، هم‌نهشتی اصلی حلیذیر نیست.

توضیح. می‌توان هر یک از این تکنیکها را برای حل معادله $ax + by = c$ به‌کار برد. ابتدا جوابی مانند r از $ax \equiv c \pmod{b}$ را پیدا می‌کنیم؛ لذا $c - ar$ بر b بخشپذیر است. اگر قرار دهیم $s = (c - ar)/b$ ، آنگاه $ar + bs = c$.

(۱۰.۲) مثالها. ابتدا الگوریتم اقلیدسی را برای حل هم‌نهشتی $11x \equiv 28 \pmod{1943}$ به‌کار می‌بریم. این الگوریتم نشان می‌دهد که $(11, 1943) = 1$ ، و جایگزینی پُسر نتیجه می‌دهد $11 \times 530 - 1943 \times 3 = 1$. با ضرب این رابطه در ۲۸ داریم $11 \times 14840 - 1943 \times 84 = 28$ ، و لذا $x \equiv 14840 \equiv 1239 \pmod{1943}$ تنها جواب $11x \equiv 28 \pmod{1943}$ است.

برای توضیح تکنیک دوم، هم‌نهشتی $143x \equiv 4 \pmod{315}$ را در نظر می‌گیریم. اگر به‌جای 4 ، 319 بگذاریم و طرفین معادله حاصل را بر ۱۱ تقسیم کنیم، داریم $13x \equiv 29 \pmod{315}$. چون $29 \equiv -286 \pmod{315}$ ، از تقسیم بر ۱۳ داریم $x \equiv -22 \equiv 293 \pmod{315}$. (این تنها جواب است، زیرا $(13, 315) = 1$.)

بالاخره، با کاربرد تکنیک سوم معادله $519x \equiv 311 \pmod{1967}$ را حل می‌کنیم. ابتدا طرفین را در نزدیکترین عدد صحیح به $1967/519$ یعنی ۴ ضرب می‌کنیم، و پس از ساده کردن به پیمانه ۱۹۶۷ داریم $109x \equiv -723 \pmod{1967}$. از آنجا که $109 \times 4000 = 436000$ ، اکنون در ۱۸ ضرب می‌کنیم و $755 \pmod{1967}$ را به‌دست می‌آوریم. لذا $x \equiv -151 \equiv 1816 \pmod{1967}$ جواب یکتای هم‌نهشتی اصلی است.

توضیح. همان‌گونه که در بالا اشاره رفت، هر یک از این تکنیکها را می‌توان برای بیان بزرگترین

۱. با توجه به مطلب بعد از (۲۳.۱)، و مانند مسأله ۳.۱ داریم

$$11 \times 3 = 1 \times 3 + 1, 3 = 1 \times 3 + 0, 4 = 1 \times 4 + 0, 7 = 1 \times 7 + 0, 11 = 1 \times 11 + 0, 176 = 11 \times 16, 1943 = 11 \times 176 + 7$$

لذا $(11, 1943) = 1$ و بنابراین داریم

$$\begin{aligned} 1 &= 4 - 3 = 4 - (7 - 4) = 2 \times 4 - 7 = 2(11 - 7) - 7 = 2 \times 11 - 3 \times 7 \\ &= 2 \times 11 - 3(1943 - 11 \times 176) = 2 \times 11 - 3 \times 1943 + 11 \times 538 \\ &= 11 \times 530 - 3 \times 1943 \quad (\text{مترجم}). \end{aligned}$$

مقسوم‌علیه مشترک a و m به صورت ترکیب خطی از این دو عدد به کار برد. مثلاً، به آسانی دیده می‌شود که $(519, 1967) = 1$. اگر تکنیک سوم را برای $519x \equiv 1 \pmod{1967}$ به کار بریم، به ترتیب داریم $109x \equiv 4 \pmod{1967}$ و $-1895x \equiv 72 \pmod{1967}$ ؛ لذا $x \equiv 379 \pmod{1967}$ تنها جواب است. در نتیجه به ازای اعداد صحیحی مانند s داریم $s = (519 \times 379 - 1) / 1967 = 100$ ، و به وضوح دیده می‌شود $519 \times 379 = 1 + 1967s$. لذا $(519, 1967) = 1 = 519 \times 379 - 1967 \times 100$.

قضیه باقیماندهٔ چینی

اکنون به مسأله یافتن جواب مشترک یک دستگاه از همنهشتیهای خطی که پیمانه‌هایشان دوه‌دو نسبت به هم اول هستند می‌پردازیم. هم گاوس و هم ریاضیدان سوئیسی لئونهارت اویلر (۱۷۰۷-۱۷۸۳) روشی را که بعداً توضیح می‌دهیم به کار بردند، ولی طرح این روش، که به قضیهٔ باقیماندهٔ چینی معروف است، خیلی جلوتر در قرن سوم در نوشته‌های ریاضیدان چینی سون-تسو ظاهر می‌شود.

(۱۱.۲) قضیهٔ باقیماندهٔ چینی. فرض کنیم m_1, m_2, \dots, m_r اعداد صحیح مثبتی باشند که دوه‌دو نسبت به هم اول‌اند، یعنی اگر $i \neq j$ آنگاه $(m_i, m_j) = 1$ ، در این صورت، به ازای اعداد صحیح دلخواه a_1, a_2, \dots, a_r همنهشتیهای

$$x \equiv a_i \pmod{m_i} \quad (i = 1, 2, \dots, r)$$

یک جواب مشترک دارند، و هر دو جواب به پیمانه $m_1 m_2 \dots m_r$ همنهشت‌اند.

برهان. فرض کنیم $m = m_1 m_2 \dots m_r$ ؛ در این صورت عدد صحیح m/m_i با m_i متباین است ((۹.۱) و (ii.۷.۱) را به کار برید). لذا بنا بر (۸.۲) اعداد صحیح b_i وجود دارند به طوری که $(m/m_i)b_i \equiv 1 \pmod{m_i}$ ؛ آشکار است که به ازای $i \neq j$ داریم $(m/m_i)b_i \equiv 0 \pmod{m_j}$. قرار می‌دهیم

$$x^* = (m/m_1)b_1 a_1 + (m/m_2)b_2 a_2 + \dots + (m/m_r)b_r a_r$$

در این صورت به ازای هر i ، $x^* \equiv (m/m_i)b_i a_i \equiv a_i \pmod{m_i}$ ، و لذا x^* یک جواب مشترک همنهشتیهای مفروض است.

اگر x^* و y^* هر دو جوابهای مشترک دستگاه همنهشتیها باشند، آنگاه به‌ازای $i = 1, 2, \dots, r$ داریم $x^* \equiv y^* \pmod{m_i}$ (۴.۲). لذا بنا بر (۴.۲) $x^* \equiv y^* \pmod{m}$ ؛ به عبارت دیگر، تفاوت هر دو جواب مشترک مضربی است از m .

مثال. قضیه باقیمانده چینی را برای یافتن همه اعداد صحیح مثبت کمتر از 5000 که در تقسیم بر 9 ، 10 ، و 11 به ترتیب دارای باقیمانده‌های 2 ، 4 ، و 8 هستند به‌کار می‌بریم. لذا باید دستگاه همنهشتیهای $x \equiv 2 \pmod{9}$ ، $x \equiv 4 \pmod{10}$ ، و $x \equiv 8 \pmod{11}$ را حل کنیم. ابتدا b_1 ، b_2 ، b_3 را پیدا می‌کنیم به طوری که $110b_1 \equiv 1 \pmod{9}$ ، $99b_2 \equiv 1 \pmod{10}$ ، و $90b_3 \equiv 1 \pmod{11}$ یا $2b_1 \equiv 1 \pmod{9}$ ، $-b_2 \equiv 1 \pmod{10}$ ، و $2b_3 \equiv 1 \pmod{11}$. لذا می‌توانیم بگیریم $b_1 = 5$ (یا 9)، $b_2 = -1$ ، و $b_3 = 6$. بنابراین از برهان (۱۱.۲) نتیجه می‌شود که

$$x^* = 110(5)(2) + 99(-1)(4) + 90(6)(8) = 5024$$

یک جواب این دستگاه است. در این مثال $m = 9 \times 10 \times 11 = 990$. از آنجا که $5024 \equiv 74 \pmod{990}$ ، تمام جوابهای دستگاه به صورت $5024 + 990t$ ارائه می‌شوند، که در آن t عدد صحیح دلخواهی است. لذا تنها جوابهای بین 1 و 5000 عبارت‌اند از 74 ، 1064 ، 2054 ، 3044 ، و 4034 .

یک کاربرد: یافتن روز هفته

تقویم یولیانی^۱ یا تقویم قیصری، که در سال ۴۶ ق.م. معمول شده بود تا سال ۱۵۸۲ ب.م. در میان ملل غرب به‌کار می‌رفت. در این تقویم، که سال ۳۶۵ شبانه‌روز حساب می‌شد، لازم بود هر چهار سال یک‌شبهانه روز به ۳۶۵ افزوده شود اما با این عمل در هر ۱۲۸ سال یک روز می‌بایست بر سال افزوده شود. در ۱۵۸۲، پاپ گرگوری^۲ سیزده با حذف ۱۰ روز خطاهای متراکم شده تقویم را اصلاح کرد. سالهایی که بر ۴ بخشپذیرند سالهای کبیسه هستند، بجز آن سالهایی که بر ۱۰۰ بخشپذیرند ولی بر ۴۰۰ بخشپذیر نیستند. بیشتر اروپا تقویم گرگوری را فوراً پذیرفتند، اما انگلستان و متصرفاتش، با مستعمرات امریکا، تا ۱۷۵۲ تقویم خود را عوض نکردند. لذا در انگلستان و امریکا تا قبل از ۱۴ سپتامبر ۱۷۵۲، تاریخها با تقویم قیصری حساب می‌شدند؛ برای بیشتر کشورهای دیگر که تقویم قیصری را پذیرفتند، تغییر از روز بعد از چهارم اکتبر ۱۵۸۲ صورت گرفت.

(۱۲.۲) روز هفته. می‌توانیم همنهشتیهای به پیمانه ۷ را برای تعیین روز هفته برای یک تاریخ مفروض به‌کار ببریم. ترتیب رمزنگاری زیر را به‌کار می‌بریم: شنبه = ۰، یکشنبه = ۱، دوشنبه = ۲، ...

جمعه = ۶. به رمز ماهها نیز احتیاج داریم؛ برای ژانویه تا دسامبر، این رمزها به ترتیب عبارت‌اند از

$$۱۴۶ - ۰۳۶ - ۰۲۵ - ۱۴۴.$$

(برای سهولت، رمزها در گروه‌های سه‌تایی اراقه شده‌اند؛ توجه کنید که اتفاقاً سه گروه اول مربع کامل‌اند، و آخرین گروه شباهت نزدیکی با اولی دارد.) برای شروع، فرض می‌کنیم که تاریخ ما سده بیستم، مثلاً ۱۹ مه ۱۹۴۵ باشد. خارج قسمت تقسیم دو رقم آخر مربوط به سال، یعنی ۴۵ را بر ۴ پیدا می‌کنیم؛ در اینجا ۱۱ به دست می‌آید، که همنهشت با ۴ به پیمانه ۷ است. ۴۵ را با ۴ جمع نموده و به پیمانه ۷ تحویل می‌کنیم، ° به دست می‌آید. اکنون ° را با روز مربوط به ماه، ۱۹، و رمز ماه مه، که ۲ است، جمع می‌کنیم، ° به پیمانه ۷ حاصل می‌شود. لذا نوزدهم مه ۱۹۴۵ روز شنبه ما می‌شود. برای تاریخهای واقع در ژانویه یا فوریه در یک سال کبیسه (یعنی، سال بعد از ۱۹۰۰ که دو رقم آخرش بر ۴ بخشیدیر است)، بایستی در محاسباتمان ۱ واحد کم کنیم.

توجه الگوریتم مشکل نیست. برای گذر از یک سال به سال بعد، روز هفته برای یک تاریخ مفروض یکی به جلو می‌رود، مگر از روز کبیسه یعنی ۲۹ فوریه عبور کنیم، که در این حالت دو روز به جلو می‌رود. (این مطلب از این واقعیت که $۳۶۵ \equiv ۱ \pmod{7}$ و $۳۶۶ \equiv ۲ \pmod{7}$ نتیجه می‌شود.) مثلاً، در مقایسه با روز هفته برای ۱۹ مه ۱۹۰۰، ۱۹ مه ۱۹۴۵ به تعداد ۴۵ روز بلاوه یک ۱۱ روز دیگر به دلیل دخالت ۱۱ سال کبیسه، به جلو رفته است. (به آسانی دیده می‌شود که تعداد سالهای کبیسه در اینجا خارج قسمت تقسیم ۴۵ بر ۴، یعنی، ۱۱ است.)

بنابراین، کافی است که با تاریخهای واقع در ۱۹۰۰ کار کنیم، سپس مانند بالا برای هر سال دیگر تنظیم کنیم. (ملاحظه می‌کنید که ۱۹۰۰ سال کبیسه نبود) اول ژانویه ۱۹۰۰ را که بر دوشنبه منطبق است، روز مبدأ می‌گیریم. اگر روش قبل را برای ۱۹۰۰ به کار ببریم، ° بلاوه خارج قسمت ° بر ۴، یعنی ° حاصل می‌شود، به این عدد تاریخ، ۱، و رمز ماه برای ژانویه، که آن را x می‌نامیم، اضافه می‌کنیم و مجموع $x + ۱$ را به دست می‌آوریم. چون رمز دوشنبه ۲ است، بایستی داشته باشیم $x + ۱ = ۲$ ، یعنی $x = ۱$ ، رمزهای سایر ماهها به طریق زیر مشخص می‌شوند. در گذر از یک تاریخ در ژانویه — مثلاً نوزدهم — به همان تاریخ در فوریه، ۳۱ روز فاصله افتاده است؛ چون $۳۱ \equiv ۳ \pmod{7}$ ، آشکار است که ۱۹ فوریه در هفته سه روز دیرتر از نوزدهم ژانویه است، لذا رمز ماه برای فوریه بایستی سه روز بیشتر از رمز ماه برای ژانویه، یعنی ۴ باشد. اگر به همین روند ادامه دهیم تمام رمزهای ماههای اراقه شده در بالا را به دست می‌آوریم.

سرانجام، اشاره می‌کنیم که می‌توانیم این الگوریتم را برای سایر قرن‌ها، گذشته یا آینده، به کار ببریم. برای تاریخهای واقع در سده بیست و یکم، یک واحد کم می‌کنیم؛ برای تاریخهای (گرگوری) واقع

مسأله‌ها و راه‌حلها ۷۱

در سده نوزدهم ۲ واحد جمع می‌کنیم؛ در سده هجدهم، ۴ اضافه می‌کنیم؛ در سده هفدهم، ۶ اضافه می‌کنیم؛ و در سده شانزدهم، از ۱۵ اکتبر ۱۵۸۲ تا ۳۱ دسامبر ۱۵۹۹، ۰ اضافه می‌کنیم. تنها احتیاط آن است که مطمئن باشید تاریخ مفروض برای تقویم گرگوری است؛ در غیر این صورت روش ما نتیجه نادرست به دست می‌دهد.

برای محاسبه روز هفته برای یک تاریخ در تقویم یولیایی، تصحیح ۱۸ منهای دو رقم اول سال را به‌کار می‌بریم (فرض می‌کنیم که هر سال با چهار رقم نوشته شده است). مثلاً یک تاریخ در سده شانزدهم به تصحیح $3 = 15 - 18$ نیاز دارد، در حالی که یک تاریخ در سده نهم به تصحیح $10 = 8 - 18$ ، یا ۳ به پیمانه ۷، احتیاج دارد. برای مثالهایی که این الگوریتم به‌کار می‌رود، مسأله‌های ۴۹.۲ تا ۵۵.۲ را ببینید.

مسأله‌ها و راه‌حلها

توضیح. اگر بخواهید با استفاده از ماشین حساب باقیمانده تقسیم a بر m را به دست آورید، ابتدا a را بر m تقسیم کنید و سپس جزء صحیح نتیجه را از آن کم کنید تا عدد اعشاری کمتر از ۱ به دست آید. اکنون این عدد را در m ضرب کنید. نتیجه همان باقیمانده تقسیم a بر m است. البته، پاسخ باید یک عدد صحیح نامنفی باشد، زیرا نشانگر باقیمانده است، ولی به دلیل عمل گرد کردن در ماشین حساب، مثلاً ممکن است اعداد $47,999,999$ یا $48,000,000$ را به جای ۴۸ به دست آورید.

همنهشتیهای عمومی

۱.۲ باقیمانده تقسیم 17^{17} بر ۷ به دست آورید

حل. $17 \equiv 3 \pmod{7}$ ، لذا بنابر (۳.۲)، $17^{17} \equiv 3^{17} \pmod{7}$. برای یافتن 3^{17} به پیمانه ۷ داریم $3^2 \equiv 9 \equiv 2 \pmod{7}$ ، لذا $3^4 \equiv 4 \pmod{7}$ ، $3^8 \equiv 2 \pmod{7}$ ، و $3^{16} \equiv 4 \pmod{7}$ ، و سرانجام $3^{17} \equiv 3 \times 3^{16} \equiv 12 \equiv 5 \pmod{7}$ ، بنابراین، باقیمانده 17^{17} بر ۷ برابر ۵ است.

۲.۲ باقیمانده تقسیم 43^3 بر ۲۳ را به دست آورید.

حل. چون $43 \equiv -5 \pmod{23}$ ، داریم $43^3 \equiv (-5)^3 \equiv -125 \equiv 4 \pmod{23}$. بنابراین $43^3 \equiv 4 \pmod{23}$. لذا باقیمانده برابر ۴ است.

۳.۲ نشان دهید که $1 - 2^{37}$ مضربی از ۲۲۳ است.

بنابراین $2^{32} \equiv (-36)^2 \equiv 35 \pmod{97}$ و لذا

$$2^{48} = 2^{32} \times 2^{16} \equiv 35(-36) \equiv -96 \equiv 1 \pmod{97}$$

پس ۹۷ عدد ۱ - 2^{48} را می‌شمارد.

۷.۲ نشان دهید که ۴۷ عدد ۱ + 5^{23} را می‌شمارد.

حل. چون $5^4 \equiv 14 \pmod{47}$ ، نتیجه می‌شود که $5^8 \equiv 8 \pmod{47}$ و $5^{16} \equiv 17 \pmod{47}$. بنابراین $5^{16} \equiv 17 \pmod{47}$. و لذا $5^{24} = 5^{16} \times 5^8 \equiv 17 \times 8 \equiv -5 \pmod{47}$ و $5^{24} + 5 \equiv 0 \pmod{47}$ بر ۴۷ بخشپذیر است. چون $5(5^{23} + 1) = 5^{24} + 5 = 0 \pmod{47}$ و $(5, 47) = 1$ ، نتیجه می‌گیریم که ۴۷ عدد $5^{23} + 1$ را می‌شمارد.

۸.۲ آیا ۴۱ عدد $6 + 7 \times 3^{20}$ را می‌شمارد؟

حل. از $3^4 \equiv -1 \pmod{41}$ نتیجه می‌شود که $(-1)^5 \equiv (-1)^5 \equiv -1 \pmod{41}$. از این رو $7 \times 3^{20} + 6 \equiv 7(-1) + 6 \equiv -1 \pmod{41}$ و $7 \times 3^{20} + 6 \equiv -1 \pmod{41}$ لذا ۴۱ عدد $7 \times 3^{20} + 6$ را نمی‌شمارد. (در واقع، باقیمانده $7 \times 3^{20} + 6$ بر ۴۱ برابر ۴۰ است.)

۹.۲ اگر k فرد باشد ثابت کنید $17^{2k} + 13^{2k}$ بر ۲۲۹ بخشپذیر است. اگر k زوج باشد چطور؟

حل. اگر $n = 17^{2k} + 13^{2k} = (169)^k + (289)^k$ ، آنگاه

$$n \equiv (-60)^k + (60)^k \pmod{229}$$

لذا اگر k فرد باشد، $n \equiv 0 \pmod{229}$. این نتیجه برای هر k زوج برقرار نیست، زیرا در این صورت خواهیم داشت $n \equiv 2 \times 60^k \pmod{229}$ ، و به وضوح ۲۲۹ عدد n را نمی‌شمارد. (زیرا در غیر این صورت $229 | 60^k$ و چون ۲۲۹ اول است پس $229 | 60$ که ممکن نیست.)

۱۰.۲ کوچکترین مانده نامنفی $100! + \dots + 2! + 1!$ به پیمانه ۴۵ را به دست آورید.

حل. اگر $n \geq 6$ ، آنگاه چون $45 | 6!$ پس $45 | n!$. لذا

$$1! + 2! + \dots + 100! \equiv 1 + 2! + \dots + 5! \equiv 18 \pmod{45}$$

۱۱.۲ اگر $p \geq 5$ اول باشد، ثابت کنید $p^2 + 2$ عدد مرکب است.

حل. اگر $p > 3$ اول باشد، آنگاه $p \equiv \pm 1 \pmod{3}$ ، و لذا $p^2 + 2 \equiv 0 \pmod{3}$. چون $p^2 + 2$ مضربی از ۳ و بزرگتر از ۳ است نمی‌تواند اول باشد.

۱۲.۲ ثابت کنید به‌ازای هر عدد صحیح مثبت n ، $2^{2^n} + 5$ عدد مرکب است.

حل. فرض کنیم $N = 2^{2^n} + 5$ ؛ در این صورت به‌ازای $n = 1$ داریم $N = 9$ و $n = 2$ ایجاب می‌کند $N = 21$. لذا حدس می‌زنیم که N مضربی از ۳ باشد. برای اثبات، توجه می‌کنیم که $2 \equiv -1 \pmod{3}$ و چون 2^n زوج است پس $2^{2^n} \equiv 1 \pmod{3}$ و لذا $2^{2^n} + 5 \equiv 6 \equiv 0 \pmod{3}$.

۱۳.۲ فرض کنید p_i معرف عدد اول i ام باشد. نشان دهید که $1 + p_1 p_2 \dots p_n$ هرگز توان دوم عددی نیست. (راهنمایی: نشان دهید که این مجموع به‌صورت $4k + 3$ است.)

حل. حاصلضرب $p_1 p_2 \dots p_n$ دو برابر یک عدد فرد است، لذا همنهشت ۲ به پیمانه ۴ است. بنابراین $1 + p_1 p_2 \dots p_n \equiv 3 \pmod{4}$ و نمی‌تواند مربع باشد، زیرا تمام مربعها همنهشت ۰ یا ۱ به پیمانه ۴ هستند. (حتی نمی‌تواند مجموع دو مربع باشد.)

۱۴.۲ فرض کنید q_1, \dots, q_n اعداد اول فرد باشند. آیا $N = (q_1 q_2 \dots q_n)^2 + 1$ می‌تواند مکعب کامل باشد؟

حل. هر عدد اول فرد به یکی از دو صورت $4k + 1$ یا $4k + 3$ است، لذا $q_i \equiv \pm 1 \pmod{4}$ ؛ در نتیجه $N \equiv 2 \pmod{4}$. لذا 2^1 بزرگترین توانی از ۲ است که N را می‌شمارد، و بنابراین به‌ازای هر $k > 1$ ، N نمی‌تواند k ام کامل باشد.

۱۵.۲ ثابت کنید که هر عدد صحیح x لااقل در یکی از همنهشتیهای زیر صدق می‌کند: $x \equiv 0 \pmod{2}$ ، $x \equiv 0 \pmod{3}$ ، $x \equiv 1 \pmod{4}$ ، $x \equiv 3 \pmod{8}$ ، $x \equiv 7 \pmod{12}$ ، و $x \equiv 23 \pmod{24}$.

حل. هر پیمانه مذکور در فوق ۲۴ را می‌شمارد، لذا کافی است برای $0 \leq x \leq 23$ ، نشان دهیم که x لااقل در یکی از همنهشتیها صدق می‌کند. همه x ها بجز ۷ و ۱۱، ۱۹، و ۲۳ در سه همنهشتی اول صدق می‌کنند. ۱۱ و ۱۹ در همنهشتی چهارم صدق می‌کنند، ۷ در پنجم صدق می‌کند و ۲۳ در آخری.

توضیح. فرض کنید $m_1 < m_2 < \dots < m_k$ و دستگاه همنهشتیهای $x \equiv a_i \pmod{m_i}$ ($i = 1, 2, \dots, k$) را در نظر می‌گیریم. اگر عدد صحیحی مانند x لااقل در یکی از همنهشتیهای دستگاه صدق کند، دستگاه یک دستگاه پوششی نامیده می‌شود. پل اردش^۱ جایزه قابل توجهی برای اثبات اینکه دستگاههای پوششی با m_1 به اندازه کافی بزرگ وجود دارند پیشنهاد کرده است (و جایزه کوچکتری برای اثبات درست نبودن این مطلب).

۱۶.۲ ثابت کنید که $1 + 2 + \dots + n$ بر n بخشپذیر است وقتی که n فرد باشد و بر $n + 1$ قابل قسمت است هرگاه n زوج باشد.

حل. ابتدا فرض می‌کنیم n فرد باشد. مجموع با $1 + 2 + \dots + (n - 1)$ همنهشت به پیمانه n است. توجه کنید که مجموع جمله‌های اول و آخر، همین‌طور مجموع جمله‌های دوم و یکی به آخر مانده، و مانند آن برابر n است. تعداد $n - 1/2$ این چنین جفت که مجموعشان n است وجود دارند، و لذا مجموع همنهشت با 0 به پیمانه n است. اگر n زوج باشد، استدلال بالا را برای عدد صحیح فرد $n + 1$ به‌کار برید تا نتیجه بگیرید که $n + 1$ مجموع $1 + 2 + \dots + n$ را می‌شمارد.

۱۷.۲ نشان دهید که حاصلضرب سه عدد صحیح متوالی مضربی از ۶ است.

حل. فرض کنیم $N = (n - 1)n(n + 1)$ حاصلضرب سه عدد صحیح متوالی باشد. حداقل یکی از این سه عدد زوج است، پس $2 | N$. چون (دقیقاً) یکی از این سه عدد مضرب ۳ است پس $3 | N$. (برای اثبات این مطلب سه حالت $2 \pmod{3}$ یا 1 یا $0 \pmod{3}$ را در نظر بگیرید.) چون ۲ و ۳ نسبت به هم اول‌اند بنابراین قضیه (۱۰.۱) $2 \times 3 = 6$ عدد N را می‌شمارد.

۱۸.۲ ثابت کنید که مجموع هر سه عدد مکعب متوالی مضربی از ۹ است.

حل. فرض کنیم $N = (n - 1)^3 + n^3 + (n + 1)^3$ ؛ روشن است $N = 3n^3 + 6n = 3n(n^2 + 2)$ ؛ اگر سه حالت اتفاق می‌افتد. اگر $n \equiv 0 \pmod{3}$ ، آنگاه N دو عامل ۳ دارد و لذا $9 | N$. اگر $n \equiv \pm 1 \pmod{3}$ ، آنگاه $n^2 + 2 \equiv (\pm 1)^2 + 2 \equiv 0 \pmod{3}$ ، و مجدداً N دو عامل ۳ دارد.

۱۹.۲ نشان دهید که هیچ عدد صحیح به صورت $4k + 3$ مجموع دو مربع نیست.

حل. هر عدد صحیح همنهشت با $0, 1, 2, 3$ به پیمانه ۴ است، و لذا مربع هر عدد صحیح همنهشت با $0^2, 1^2, 2^2, 3^2$ ، یعنی با 0 یا 1 به پیمانه ۴ است. بنابراین مجموع دو مربع

همنهشت با $0, 1, 2$ یا 3 به پیمانه 4 است. در حالی که روشن است که هر عدد صحیح به صورت $4k + 3$ همنهشت 3 به پیمانه 4 است.

۲۰.۲ ثابت کنید که هیچ عدد صحیح به صورت $8k + 7$ مجموع سه مربع نیست. با استفاده از این مطلب نشان دهید هیچ عدد صحیح به صورت $4^m(8k + 7)$ مجموع سه مربع نیست.

حل. هر عدد صحیح همنهشت با $0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7$ یا 8 به پیمانه 8 است، زیرا گردایی $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$ یک دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانه 8 است. لذا مربع هر عدد همنهشت با مربع یکی از اعداد بالا، یعنی $0, 1, 4$ یا 8 به پیمانه 8 است. مجموع هر ترکیب سه تایی انتخابی از اعداد $0, 1, 4$ یا 8 همنهشت با $0, 1, 4$ یا 8 است، و لذا هیچ عدد صحیح به صورت $8k + 7$ مجموع سه مربع نیست.

فرض می‌کنیم عدد $m \geq 1$ وجود داشته باشد به طوری که $N = 4^m(8k + 7) = x^2 + y^2 + z^2$ چون $N \equiv 0 \pmod{4}$ و چون هر مربع همنهشت با 0 یا 1 به پیمانه 4 است، نتیجه می‌شود که هر کدام از x^2, y^2, z^2 همنهشت با 0 به پیمانه 4 هستند، و لذا x, y, z زوج هستند. اگر $x = 2r, y = 2s, z = 2t$ ، آنگاه $N/4 = r^2 + s^2 + t^2$. تکرار این روند سرانجام نشان می‌دهد که $8k + 7$ مجموع سه مربع است، که با استدلال قسمت اول تناقض دارد.

۲۱.۲ با استفاده از همنهشتها نشان دهید که معادله $x^2 - 2y^2 = 10$ جواب صحیح ندارد.

حل. از پیمانه 5 استفاده می‌کنیم. اگر $u \not\equiv 0 \pmod{5}$ ، به آسانی معلوم می‌شود که $u^2 \equiv \pm 1 \pmod{5}$ ، اگر هیچ کدام از x و y بخشیدنی بر 5 نباشند، بررسی حالت‌های مختلف نشان می‌دهد که $x^2 - 2y^2 \not\equiv 0 \pmod{5}$. لذا اگر $x^2 - 2y^2 \equiv 0 \pmod{5}$ ، آنگاه لااقل یکی از x و y بر 5 بخشیدنی است. در نتیجه x و y هر دو بر 5 بخشیدنی‌اند، و لذا $x^2 - 2y^2$ بر 25 بخشیدنی است. به ویژه نمی‌توانیم داشته باشیم $x^2 - 2y^2 = 10$.

۲۲.۲ ثابت کنید که به ازای هر عدد $n = n^3 + 11n + 1$ بر اولین 4 عدد اول بخشیدنی نیست.

حل. چون $1 \pmod{2}$ یا $n \equiv 0 \pmod{2}$ یا $1 \pmod{2}$ و لذا در هر حالت $N \equiv 1 \pmod{2}$ ، یعنی $2 \nmid N$ ، به طریق تشابه، از $2 \pmod{3}$ یا $n \equiv 0, 1$ نتیجه می‌شود $2 \pmod{3}$ یا 1 یا $n^3 \equiv 0, 1$ و در هر حال $N \equiv 1 \pmod{3}$ ، لذا $3 \nmid N$. اگر $n \equiv 0, \pm 1, \pm 2 \pmod{5}$ ، آنگاه $n^3 \equiv 0, \pm 1, \pm 2 \pmod{5}$ ، لذا $N \equiv \pm 1, \pm 2 \pmod{5}$.

یعنی $5 \nmid N$. سرانجام $n \equiv 0, \pm 1, \pm 2, \pm 3 \pmod{7}$ ایجاب می‌کند $n^3 \equiv 0, \pm 1 \pmod{7}$ ؛ لذا $N \equiv \pm 1, -2, \pm 3 \pmod{7}$ و بنابراین $7 \nmid N$.

۲۳.۲ با استفاده از $640 = 5 \times 2^7$ ثابت کنید که عدد فرمای $1 + 2^{32}$ بر 641 بخشپذیر است.

حل. چون $5 \times 2^7 \equiv -1 \pmod{641}$ ، داریم $5^4 \times 2^{28} \equiv 1 \pmod{641}$. از طرفی $5^4 = 625 \equiv -16 \pmod{641}$ ، لذا $5^4 \times 2^{28} \equiv 1 \pmod{641}$ ، یا $2^{23} \equiv -1 \pmod{641}$ ، یعنی $1 + 2^{32}$ بر 641 بخشپذیر است.

۲۴.۲ نشان دهید که مجموع ارقام یک عدد مربع (در دستگاه اعشاری) با $0, 1, 4, 9$ یا 7 به پیمانه 9 همنهشت است.

حل. ابتدا ملاحظه می‌کنیم که n هر عددی باشد مجموع ارقام n همنهشت با n به پیمانه 9 است. لذا اگر a^2 یک عدد مربع باشد، کافی است باقیمانده a^2 به پیمانه 9 را حساب کنیم. داریم $a^2 \equiv 0, 1, 4, 7 \pmod{9}$ ، لذا $a \equiv 0, \pm 1, \pm 2, \pm 3 \pmod{9}$ ، یا $a^2 \equiv 0, 1, 4, 9, 16 \equiv 0, 1, 4, 7 \pmod{9}$.

۲۵.۲ ثابت کنید که به ازای هر عدد صحیح مثبت n عدد $(2n-1)(n-1)n$ بر 6 بخشپذیر است.

حل. یک راه حل «ترکیباتی» ساده یادآوری رابطه

$$1^2 + 2^2 + \dots + (n-1)^2 = (n)(n-1)(2n-1)/6$$

است. راه حل ساده دیگر استفاده از استدلال همنهشتی است. آشکار است که $n(n-1)$ بر 2 بخشپذیر است. برای اینکه نشان دهیم $(2n-1)(n-1)n$ بر 3 بخشپذیر است یا می‌توان حالت‌های $1, -1 \pmod{3}$ را جداگانه در نظر گرفت، و یا چون $2 \equiv -1 \pmod{3}$ پس $2n-1 \equiv -(n+1)$ و لذا $(2n-1)(n-1)n \equiv -(n-1)n(n+1) \pmod{3}$ ، و $n(n-1)(2n-1) \equiv -(n-1)n(n+1) \pmod{3}$ ، و $2n-1 \equiv -(n+1)$ ؛ اینکۀ دقیقاً یکی از 3 عدد صحیح متوالی بر 3 بخشپذیر است.

همچنین می‌توانیم مسأله را به استقرا اثبات کنیم. فرض کنیم $f(n) = n(n-1)(2n-1)$. چون $f(1) = 0$ ، $f(1)$ مضربی از 6 است. حال نشان می‌دهیم که به ازای هر عدد صحیح k ، اگر $f(k)$ بر 6 بخشپذیر باشد، آنگاه $f(k+1)$ بر 6 بخشپذیر است. $f(k+1) - f(k)$ را در نظر می‌گیریم. یک محاسبه ساده نشان می‌دهد که این تفاضل برابر $6k^2$ است. لذا چون $f(k+1) = f(k) + 6k^2$ ، اگر $f(k)$ بر 6 بخشپذیر باشد $f(k+1)$ نیز بر 6 بخشپذیر است.

همنهشتیهای خطی

۲۶.۲ معادلهٔ $42x \equiv 90 \pmod{156}$ را حل کنید.

حل. از (۷.۲) استفاده می‌کنیم. چون $d = (42, 156) = 6$ و $6 | 90$ ، پس معادلهٔ ۶ جواب ناهمنهشت به پیمانهٔ ۱۵۶ دارد. همنهشتی را به $7x \equiv 15 \pmod{26}$ بدل می‌کنیم. این همنهشتی جواب یکتای $x \equiv -9 \pmod{26}$ دارد. لذا بنابر ۷.۲، همهٔ جوابهای همنهشتی اصلی عبارت‌اند از

$$x \equiv -9 + \frac{156}{6}t \equiv -9 + 26t \pmod{156} \quad t = -2, -1, 0, 1, 2, 3$$

یا

$$x \equiv -61, -35, -9, 17, 43, 69 \pmod{156}$$

یا

$$x \equiv 17, 43, 69, 95, 121, 147 \pmod{156}$$

۲۷.۲ همهٔ جوابهای $87x \equiv 57 \pmod{105}$ را به‌دست آورید.

حل. چون $3 = (87, 105)$ و $3 | 57$ ، همنهشتی سه جواب دارد. همنهشتی را به $29x \equiv 19 \pmod{35}$ تبدیل می‌کنیم. جواب یکتای این همنهشتی عبارت است از $x \equiv -9 \pmod{35}$. لذا بنابر (۷.۲) تمام جوابهای همنهشتی اصلی عبارت‌اند از

$$x \equiv -9 + 35t \pmod{105} \quad t = -1, 0, 1$$

یا $x \equiv -44, -9, 26 \pmod{105}$ یا $x \equiv 26, 61, 96 \pmod{105}$

۲۸.۲ تمام جوابهای $64x \equiv 897 \pmod{1001}$ را به‌دست آورید.

حل. چون $104 = (64, 1001)$ و $104 \nmid 897$ پس همنهشتی فوق هم‌ارز است با $64x \equiv -104 \pmod{1001}$ (۱) و چون $1 = (8, 1001)$ پس (۱) نیز هم‌ارز است با $8x \equiv -13 \pmod{1001}$ (۲). جواب یکتای این همنهشتی (و لذا همنهشتی اصلی) عبارت است از $x \equiv -377 \pmod{1001}$ ، و یا (چون 13 و 1001 فرد هستند، می‌توانیم همنهشتی (۲) را به روش زیر حل کنیم، داریم $8x \equiv 988 \pmod{1001}$ پس (۲) هم‌ارز است با $8x \equiv 988 \pmod{1001}$ و این نیز هم‌ارز است با $2x \equiv 247 \pmod{1001}$ ، مجدداً $2x \equiv -754 \pmod{1001}$ و این هم‌ارز است با $x \equiv -377 \pmod{1001}$.) (این روش در حل همنهشتی $ax \equiv b \pmod{m}$ ، هر وقت که a توانی از 2 باشد، کارایی دارد).

۲۹.۲ از اندیشه به‌کار رفته در مسأله قبل برای حل $x \equiv 1 \pmod{8180}$ پیروی کنید.

حل. چون $1 \equiv 8181 \pmod{8180}$ ، با جایگزینی 8181 به جای 1 و تقسیم طرفین همنهشتی بر 3^4 همنهشتی $x \equiv 101 \pmod{8180}$ را که با همنهشتی اصلی هم‌ارز است به دست می‌آوریم. اکنون $x \equiv 101 + 2 \times 8180 \pmod{8180}$ ، لذا همنهشتی آخر هم‌ارز است با $x \equiv 16461 \pmod{8180}$ و از آنجا $x \equiv 1829 \pmod{8180}$ جواب همنهشتی است.

۳۰.۲ اعداد صحیح مثبت کمتر از 15 به پیمانه 15 را که وارون دارند تعیین کرده و وارون آنها را به دست آورد.

حل. بنا به تعریف، a به پیمانه 15 وارون دارد اگر و تنها اگر همنهشتی $ax \equiv 1 \pmod{15}$ حلپذیر باشد. در نتیجه بنابر (۷.۲)، اگر و تنها اگر $1 \mid (a, 15)$ ، و لذا اگر و تنها اگر $(a, 15) = 1$ ، یعنی a نسبت به هم اول باشند بنابرین a یکی از اعداد $1, 2, 4, 7, 8, 11, 13, 14$ است. به پیمانه 15 داریم $1 \equiv 1, 2 \times 8 \equiv 1, 4 \times 4 \equiv 1, 7 \times 13 \equiv 1, 11 \times 11 \equiv 1, 14 \times 14 \equiv 1$ ، لذا $1, 4, 11, 14$ و وارون خود هستند. همچنین، $2, 8, 7$ و 13 وارونهای یکدیگر هستند.

۳۱.۲ تعداد جوابهای ممکن برای $ax \equiv b \pmod{20}$ چقدر است؟

حل. بنابر (۷.۲)، اگر معادله جواب داشته باشد، تعداد $d = (a, 20)$ جواب ناهمنهشت به پیمانه 20 دارد. چون $d \mid 20$ پس مقادیر ممکن برای d عبارت‌اند از $1, 2, 4, 5, 10, 20$. اما همنهشتیهای $x \equiv 1, 2x \equiv 1, 4x \equiv 2, 2x \equiv 4, 4x \equiv 4, \dots$ و $20x \equiv 20$ (همگی به پیمانه 20) به ترتیب $1, 2, 4, 5, 10, 20$ جواب دارند. لذا مقادیر به دست آمده برای d همان مقادیر ممکن هستند.

۳۲.۲ (الف) معادله $179x \equiv 283 \pmod{313}$ را حل کنید. (۳۱۳ اول است).

(ب) 283 را به صورت ترکیب خطی از 179 و 313 بنویسید. (توجه قبل از (۱۰.۲) را ببینید).

حل. (الف) از شیوه حاصلضرب که در تکنیک ۳ قبل از (۱۰.۲) بیان شد استفاده می‌کنیم. نزدیکترین عدد صحیح به $313/179$ عدد 2 است، لذا از ضرب همنهشتی در 2 داریم $358x \equiv 566 \pmod{313}$ که این هم‌ارز است با $45x \equiv -60 \pmod{313}$ یا $3x \equiv -4 \pmod{313}$. مجدداً نزدیکترین عدد صحیح به $313/3$ عدد 104 است. از ضرب همنهشتی اخیر در 104 و ساده کردن آن داریم $x \equiv 103 \pmod{313}$.

(ب) بنابر قسمت الف $313k + 283 = 103 \times 179$ ، و روشن است که

$$k = (179 \times 103 - 283) / 313 = 58$$

$$\text{لذا } 283 = 179 \times 103 - 313 \times 58$$

۳۳.۲ جواب یکتای $125 \pmod{521}$ را به دست آورید (۵۲۱ اول است).

حل. مجدداً تکنیک حاصلضرب را به کار می‌بریم. نزدیکترین عدد صحیح به $521/251$ برابر است؛ از ضرب همنهشتی در ۲ و تحویل آن به پیمانه ۵۲۱ داریم $250 \pmod{521} \equiv -19x$ (۱). به همین ترتیب، از ضرب همنهشتی (۱) در نزدیکترین عدد صحیح به $521/19$ یعنی ۲۷ داریم $498 \equiv -23 \pmod{521}$. $8x \equiv 498$ (۲). نزدیکترین عدد صحیح به $521/8$ برابر ۶۵ است. از ضرب (۲) در ۶۵ و ساده کردن آن داریم $8x \equiv -68 \pmod{521}$ یا $x \equiv 453 \pmod{521}$ که جواب یکتای همنهشتی اصلی است.

مسئله بعد تکنیکی را برای تحویل یک همنهشتی مفروض به یک همنهشتی با پیمانه کوچکتر به دست می‌دهد. در صورت لزوم، با تکرار این روند یک همنهشتی به دست می‌آید که جوابش به آسانی تعیین می‌شود. سپس با عمل از آخر، جواب همنهشتی اصلی را از این جواب به دست می‌آوریم.

۳۴.۲ فرض کنید y^* یک جواب همنهشتی $my \equiv -b \pmod{a}$ باشد. ثابت کنید $(my^* + b)/a$ یک جواب $ax \equiv b \pmod{m}$ است.

حل. اگر $my^* \equiv -b \pmod{a}$ آنگاه یک عدد صحیح k وجود دارد به طوری که $my^* + b = ka$. لذا $ak \equiv b \pmod{m}$ و از آنجا $k = (my^* + b)/a$ یک جواب $ax \equiv b \pmod{m}$ است.

توضیح. روند تحویلی بالا را می‌توان تکرار کرد، ولی چون پیمانه، ضریب مجهول، و مقدار ثابت سمت راست همگی در کاربردهای متوالی تغییر می‌کنند، به خاطر داشتن جایگذاری مقادیر مناسب a, b, m در هر مرحله مهم است. این تکنیک در حل مسئله زیر نشان داده شده است.

۳۵.۲ تمام جوابهای $171 \pmod{529}$ را به دست آورید.

حل. چون $(108, 529) = 1$ ، پس معادله فقط یک جواب دارد. با استفاده از الگوریتم اقلیدسی ۱ را به صورت ترکیب خطی از ۱۰۸ و ۵۲۹ می‌نویسیم، یعنی $1 = 529(-240) + 108 \times 49$.

(بررسی کنید!). لذا $۱ \equiv (-240) \pmod{529}$ ، و از این رو،

$$۱۰۸(-240 \times ۱۷۱) \equiv ۱۷۱ \pmod{529}$$

چون $۲۲۲ \equiv (-240 \times ۱۷۱) \pmod{529}$ ، لذا $x \equiv ۲۲۲ \pmod{529}$ تنها جواب این همنهشتی است.

روش دیگر، تکنیک به‌کاررفته در مسأله قبلی را به‌کار می‌بریم. اگر $ax \equiv b \pmod{m}$ مفروض باشد، ابتدا $my \equiv -b \pmod{a}$ را حل می‌کنیم؛ در اینجا، داریم $۱۰۸y \equiv -۱۷۱ \pmod{529}$ ، یعنی، $۱۱y \equiv -۱۷۱ \pmod{108}$ که هم‌ارز است با $۱۱y \equiv ۶۳ \pmod{108}$. مجدداً همنهشتی تحویلی $۱۰۸z \equiv -۶۳ \pmod{11}$ یا $۲z \equiv ۸ \pmod{11}$ را در نظر می‌گیریم. از اینجا جواب $z_0 = ۴$ به‌دست می‌آید. لذا $z_0 = ۴$ به‌دست می‌آید. لذا $z_0 = ۴$ به‌دست می‌آید. توجه کنید که در مرحله دوم تحویل، با نوشتن $۱۱y \equiv ۶۳ \pmod{108}$ به‌صورت $az \equiv b \pmod{m}$ مقادیر $a = ۱۰۸$ ، $b = ۶۳$ ، و $m = ۱۰۸$ به‌دست آمده‌اند. سرانجام،

$$x_0 = (my_0 + b)/a = (529 \times 45 + 171)/108 = 222$$

به‌دست می‌آید، زیرا در همنهشتی اصلی داریم $a = ۱۰۸$ ، $b = ۱۷۱$ ، $m = ۵۲۹$

۳۶.۲ تمام جوابهای مشترک دو همنهشتی $۳x - 7y \equiv 4 \pmod{19}$ ، و

$$7x - 3y \equiv 1 \pmod{19}$$

را به‌دست آورید.

حل. فقط به یک جرح و تعدیل جزئی از روش معمول در حل دو معادله خطی دومجهولی نیاز داریم. چون $(7, 19) = 1$ ، همنهشتی اول با همنهشتی $7(3x - 7y) \equiv 7 \times 4 \pmod{19}$ ، یعنی، $۲۱x - ۴۹y \equiv ۲۸ \pmod{19}$ هم‌ارز است. با استدلال مشابه، همنهشتی $۷x - ۳y \equiv ۱ \pmod{19}$ با $۲۱x - ۴۹y \equiv ۳ \pmod{19}$ هم‌ارز است. از تفریق دو همنهشتی داریم $۱۹y \equiv ۲۵ \pmod{19}$ یا $-۴۰y \equiv ۲۵ \pmod{19}$ ، لذا $۳ - 3 \pmod{19}$ با گذاشتن این مقدار در همنهشتی اول $x \equiv 7 \pmod{19}$ را به‌دست می‌آوریم. لذا جواب دستگاه عبارت است از $x \equiv 7 \pmod{19}$ ، $y \equiv ۱۶ \pmod{19}$.

۳۷.۲ تمام جوابهای دستگاه همنهشتیهای $۳x - 7y \equiv 4 \pmod{15}$ ، $7x - 3y \equiv 1 \pmod{15}$ را به‌دست آورید.

حل. همانند مسأله قبل، همنهشتی اول با $21x - 49y \equiv 28 \pmod{15}$ هم‌ارز است. همنهشتی دوم ایجاب می‌کند $21x - 96 \equiv 3 \pmod{15}$ (در اینجا هم‌ارزی نداریم، زیرا ۳ و ۱۵ نسبت به هم اول نیستند). اما مانند قبل، اگر دو همنهشتی مفروض برقرار باشند، آنگاه $40y \equiv 25 \pmod{15}$ یا $4y \equiv 10 \pmod{15}$ و لذا $y \equiv 2 \pmod{3}$. بنابراین مقادیر ممکن به پیمانه ۱۵ برای y تنها عبارت‌اند از ۲، ۵، ۸، ۱۱، ۱۴. با جایگزین کردن این مقادیر در $7x - 3y \equiv 1 \pmod{15}$ به ترتیب مقادیر $(\text{mod } 15)$ ۴، ۷، ۱۰، ۱۳، ۱ می‌آید.

قضیه باقیمانده چینی

۳۸.۲ تمام اعداد صحیح بین ۳۰۰۰ و ۵۰۰۰ را که در تقسیم آنها بر ۷، ۱۱، و ۱۳ باقیمانده‌ها به ترتیب ۱، ۳، و ۵ می‌شوند، به دست آورید.

حل. قضیه باقیمانده چینی را در مورد دستگاه $x \equiv 3 \pmod{11}$ ، $x \equiv 5 \pmod{13}$ به کار می‌بریم. اعداد b_1 ، b_2 ، b_3 را پیدا می‌کنیم به طوری که $143b_1 \equiv 1 \pmod{7}$ ، $91b_2 \equiv 1 \pmod{11}$ و $77b_3 \equiv 1 \pmod{13}$ یا $3b_1 \equiv 1 \pmod{7}$ ، $3b_2 \equiv 1 \pmod{11}$ و $-b_3 \equiv 1 \pmod{13}$. لذا می‌توانیم مقادیر $b_1 = 5$ ، $b_2 = 4$ و $b_3 = -1$ را اختیار کنیم. در نتیجه جواب دستگاه عبارت است از

$$x^* \equiv 143(5)(1) + 91(4)(3) + 77(-1)(5) \equiv 1422 \pmod{1001}$$

چون جوابها به صورت $1422 + 1001t$ (t عدد صحیح) هستند، آشکار است که جوابهای بین ۳۰۰۰ و ۵۰۰۰ عبارت است از $3424 = 1422 + 2 \times 1001$ و $4425 = 1422 + 3 \times 1001$.

۳۹.۲ اعداد صحیح $0 < x < 140$ را تعیین کنید که در همنهشتیهای $x \equiv 1 \pmod{4}$ و $2x \equiv 3 \pmod{5}$ صدق می‌کنند.

حل. ابتدا همنهشتیها را به صورت $x_i \equiv a_i \pmod{m_i}$ در می‌آوریم، سپس قضیه باقیمانده چینی را به کار می‌بریم. همنهشتی اول خود به همین صورت است؛ از حل $2x \equiv 3 \pmod{5}$ به دست می‌آوریم $x \equiv 3 \pmod{5}$ ؛ و از حل $4x \equiv 5 \pmod{7}$ خواهیم داشت $x \equiv 3 \pmod{7}$. اکنون b_1 ، b_2 ، b_3 را به دست می‌آوریم به طوری که $5 \times 7b_1 \equiv 1 \pmod{4}$ ، $4 \times 7b_2 \equiv 1 \pmod{5}$ و $4 \times 5b_3 \equiv 1 \pmod{7}$. از حل این همنهشتیها داریم $b_1 = -1$ ، $b_2 = 2$ و $b_3 = -1$. لذا جواب دستگاه عبارت است از

$$x^* \equiv 35 \times -1 \times 1 + 28 \times 2 \times 4 + 20 \times -1 \times 3 \equiv 129 \pmod{140}$$

چون $140 = 7 \times 5 \times 4$ در نتیجه ۱۲۹ تنها جوابی از دستگاه است که در شرط $0 < x < 140$ صدق می‌کند.

در سه مسأله بعد از دستگاه $x \equiv a_i \pmod{m_i}$ ($i = 1, 2, \dots, r$) بحث می‌شود که در آن m_i ها لزوماً دوه‌دو متباین نیستند. می‌توان نشان داد که این دستگاه جواب دارد اگر و تنها اگر به‌ازای $i, j \neq i, j$ $(m_i, m_j) | a_j - a_i$. برهان در حالت کلی r کمی دشوار است (تعدادی برهانهای نادرست وجود دارند)، لذا فقط در حالت $r = 2$ مسأله را به‌طور کامل بررسی می‌کنیم.

۴۰.۲ نشان دهید که قضیه (۱۱.۲) در حالتی که پیمانها دوه‌دو نسبت به هم اول نباشند لزوماً برقرار نیست.

حل. مثلاً فرض کنید $m_1 = 2, m_2 = 4, a_1 = 1, a_2 = 2$. آشکار است که دستگاه هم‌نهشتیهای $x_i \equiv a_i \pmod{m_i}$ ($i = 1, 2$) جواب ندارد.

۴۱.۲ دستگاه $x \equiv a \pmod{m}, x \equiv b \pmod{n}$ را که در آن m و n لزوماً نسبت به هم اول نیستند در نظر می‌گیریم. اگر $(m, n) | b - a$ ، ثابت کنید دستگاه جواب دارد.

حل. قرار می‌دهیم $d = (m, n)$ و فرض می‌کنیم $d | b - a$. بنابر (۲۴.۱) اعداد صحیح u و v وجود دارند به‌طوری که $mu + nv = b - a$. فرض کنیم $x = a + mu$ ؛ در این صورت روشن است که $x \equiv a \pmod{m}$. همچنین، $x = a + mu = a + (b - a) - nv = b - nv$ ، لذا $x \equiv b \pmod{n}$.

۴۲.۲ فرض کنید دستگاه $x \equiv a_i \pmod{m_i}$ ($i = 1, 2, \dots, r$) جواب دارد. نشان دهید به‌ازای $i, j \neq i, j$ $(m_i, m_j) | a_j - a_i$. همچنین اگر s جوابی از دستگاه باشد، نشان دهید که همهٔ جوابها هم‌نهشت با s به پیمانۀ $[m_1, \dots, m_r]$ هستند.

حل. فرض کنیم $i \neq j$ و قرار می‌دهیم $d = (m_i, m_j)$. اگر s جوابی از دستگاه باشد، آنگاه $s \equiv a_i \pmod{m_i}$ ، لذا $m_i | s - a_i$ ، و از این رو $d | s - a_i$ ؛ با استدلالی مشابه، $d | s - a_j$. در نتیجه، $d | (s - a_i) - (s - a_j) = a_j - a_i$ ، لذا دستگاه جواب ندارد مگر اینکه به‌ازای $i, j \neq i, j$ $(m_i, m_j) | a_j - a_i$.

عدد x جوابی از دستگاه است اگر و تنها اگر به‌ازای هر i ، $x \equiv a_i \pmod{m_i}$ ، یعنی، اگر و تنها اگر به‌ازای هر i ، $x \equiv s \pmod{m_i}$ ، اما بنابر (iii.۴.۲) این رابطه دقیقاً وقتی برقرار است که $x \equiv s \pmod{[m_1, m_2, \dots, m_r]}$.

۴۳.۲ (چین چپو شائو، سدهٔ سیزدهم) سه کشاورز محصول برنجی را که درو کرده‌اند به تساوی بین خود تقسیم می‌کنند. یکی از آنها به مغازه‌ای می‌رود که وزنهٔ ۸۳ پوندی به‌کار می‌برد، دیگری به مغازه‌ای که وزنهٔ ۱۱۰ پوندی دارد، و سومی به مغازه‌ای که از وزنهٔ ۱۳۵ پوندی استفاده می‌کند. هر کشاورز تا آنجا که می‌تواند برنج خود را به فروش می‌رساند. وقتی سه‌تایی به خانه برمی‌گردند، از برنج اولی ۳۲ پوند، از برنج دومی ۷۰ پوند، و از برنج سومی ۳۰ پوند باقی مانده است. مقدار کل برنجی را که به بازار برده‌اند تعیین کنید.

حل. فرض کنیم x مقدار برنجی باشد که هر کشاورز به بازار برده است؛ در این صورت $x \equiv 32 \pmod{83}$ ، $x \equiv 70 \pmod{110}$ ، و $x \equiv 30 \pmod{135}$. در اینجا مسأله این است که ۸۳، ۱۱۰، و ۱۳۵ دو به دو متباین نیستند، زیرا $(110, 135) = 5$.

چون $110 = 2 \times 5 \times 11$ و $135 = 5 \times 27$ ، دو همنهشتی آخر با همنهشتیهای زیر هم‌ارزند: $x \equiv 0 \pmod{2}$ ، $x \equiv 0 \pmod{5}$ ، $x \equiv 4 \pmod{11}$ ، و $x \equiv 3 \pmod{27}$. قضیهٔ باقیماندهٔ چینی را در مورد این چهار همنهشتی و همنهشتی $x \equiv 32 \pmod{83}$ به‌کار می‌بریم. داریم $m_1 = 2$ ، $m_2 = 5$ ، $m_3 = 11$ ، $m_4 = 27$ ، $m_5 = 83$ ، $m_6 = 27$ و $a_1 = 0$ ، $a_2 = 0$ ، $a_3 = 4$ ، $a_4 = 3$ ، $a_5 = 32$ ، $a_6 = 3$ ، چون $a_1 = a_2 = 0$ ، فقط به محاسبهٔ مقادیر b_3 ، b_4 ، b_5 که در برهان قضیهٔ ماندهٔ چینی آمده بود نیاز داریم. لذا باید معادله‌های $(11) \equiv 1 \pmod{11}$ ، $(27) \equiv 1 \pmod{27}$ ، $(83) \equiv 1 \pmod{83}$ ، $(27) \equiv 1 \pmod{27}$ ، $(83) \equiv 1 \pmod{83}$ ، $(27) \equiv 1 \pmod{27}$ ، $(83) \equiv 1 \pmod{83}$ را حل کنیم. در اولین همنهشتی به‌جای عدد ۱ عدد ۱۲ می‌گذاریم و دو طرف را بر ۳ تقسیم می‌کنیم و به‌دست می‌آوریم $b_3 = 4$ (یا می‌توانستیم از $-7 = b_3$ استفاده کنیم)؛ در همنهشتی دوم به‌جای ۱ عدد ۲۸ را قرار می‌دهیم و طرفین را بر ۴ تقسیم می‌کنیم و به‌دست می‌آوریم $b_4 = 7$ (یا $-20 = b_4$). در سومی به‌جای ۱ عدد ۶۵ و به‌جای ۱ عدد ۸۴ را می‌گذاریم و طرفین را بر ۶ تقسیم می‌کنیم و به‌دست می‌آوریم $b_5 = 23$ ؛ حال به‌جای ۱۴ عدد ۶۹ می‌گذاریم و طرفین را بر ۳ تقسیم می‌کنیم و به‌دست می‌آوریم $b_6 = 23$. (ملاحظه می‌کنیم که در همهٔ این تقسیمها، پیمانه تغییر نمی‌کند، زیرا عددی که بر آن تقسیم می‌کنیم نسبت به پیمانه اول است). اکنون مقادیر مناسب را در عبارت مربوط به x^* که در برهان (۱۱.۲) ارائه شده است قرار می‌دهیم. با استفاده از $b_3 = -7$ ، $b_4 = -20$ ، $b_5 = 23$ ، $b_6 = 23$ ، $x^* = 1010640$ را به‌دست می‌آوریم. در اینجا $1010640 = 2 \times 5 \times 11 \times 27 \times 83 = 246510$. چون کوچکترین جواب بعدی لذا کمترین ماندهٔ نامنفی x^* به پیمانهٔ m برابر است با 246510 .

عبارت است از $x + m = 24600 + 246510 = 271110$ ، که می‌توان گفت از حد معمول زیادت‌تر است، در نتیجه هرکشاورز 24600 پوند برنج به بازار می‌برد، و لذا مقدار کل برنج $3 \times 24600 = 73800$ پوند بوده است.

۴۴.۲ (بهاسکره I، سده ششم؛ همچنین الهیثم، سده یازدهم؛ فیبوناتچی، اوایل سده سیزدهم) اگر تخم مرغهای یک سبد را ۲ تا ۳ تا، ۳ تا ۴ تا، ۴ تا ۵ تا، و ۵ تا ۶ تا خارج کنیم، به ترتیب ۱، ۲، ۳، ۴، و ۵ تخم مرغ در سبد باقی می‌ماند. در صورتی که آنها را ۷ تا ۷ تا برداریم هیچ تخم مرغی باقی نمی‌ماند. کمترین تعداد تخم مرغی را که می‌تواند در سبد باشد تعیین کنید.

حل. یک عدد صحیح مثبت x را لازم داریم به طوری که $x \equiv 2 \pmod{3}$ ، $x \equiv 1 \pmod{2}$ ، $x \equiv 3 \pmod{4}$ ، $x \equiv 4 \pmod{5}$ ، $x \equiv 5 \pmod{6}$ ، و $x \equiv 0 \pmod{7}$ ، اما، چون پیمانه‌ها دوه‌دو متباین نیستند (مثلاً ۲ و ۴ یا ۳ و ۶)، نمی‌توان مستقیماً قضیه باقیمانده چینی را به‌کار برد. ولی به دلیل ماهیت خاص همنهشتیها، راه‌حل آسانی وجود دارد.

توجه می‌کنیم که پنج همنهشتی اول را می‌توان به صورت $x \equiv -1 \pmod{2, 3, 4, 5, 6}$ نوشت. بنابر (iii.۴.۲) جواب این دستگاه فوراً به دست می‌آید و آن $x \equiv -1 \pmod{60}$ است (60 کوچکترین مضرب مشترک این پیمانه‌هاست). لذا کافی است دستگاه $x \equiv -1 \pmod{60}$ و $x \equiv 0 \pmod{7}$ را حل کنیم. با فرض $x = 7y$ ، حل دستگاه هم‌ارز $x \equiv -1 \pmod{60}$ و $7y \equiv -1 \pmod{60}$ است. بنابر الگوریتم اقلیدسی (یا با تجسس)، $y = 17$ یک جواب است، لذا $x = 119$ جوابی از دستگاه اصلی است. چون اختلاف جوابها مضربی است از $420 = 7 \times 60$ ، پس $x = 119$ کوچکترین جواب است.

۴۵.۲ کوچکترین عدد صحیح مثبت x را بیابید به طوری که $x \equiv 5 \pmod{12}$ و $x \equiv 17 \pmod{20}$ و $x \equiv 23 \pmod{42}$.

حل. چون پیمانه‌ها دوه‌دو متباین نیستند، قضیه باقیمانده چینی مستقیماً به‌کار نمی‌آید. ابتدا دستگاه مفروض را به دستگاهی با پیمانه‌های دوه‌دو متباین بدل می‌کنیم. بنابر (iii.۴.۲)، $x \equiv 5 \pmod{12}$ با $x \equiv 5 \pmod{3}$ و $x \equiv 5 \pmod{4}$ ، یعنی $x \equiv 2 \pmod{3}$ و $x \equiv 1 \pmod{4}$ هم‌ارز است. به دلیل تشابه، $x \equiv 17 \pmod{20}$ با $x \equiv 1 \pmod{4}$ و $x \equiv 2 \pmod{5}$ هم‌ارز است. (توجه: اگر در این قسمت مثلاً $x \equiv 2 \pmod{4}$ به دست آمده بود، این با $x \equiv 1 \pmod{4}$ که قبلاً به دست آمده بود ناسازگار می‌شد، لذا دستگاه اصلی جواب نمی‌داشت.) به همین ترتیب، $x \equiv 23 \pmod{42}$ با $x \equiv 1 \pmod{2}$ ، $x \equiv 2 \pmod{3}$ ،

و $x \equiv 2 \pmod{7}$ هم‌ارز است. چون $x \equiv 1 \pmod{4}$ همنهشتی $x \equiv 1 \pmod{2}$ را ایجاب می‌کند، دستگاه مبدل عبارت است از $x \equiv 1 \pmod{4}$ ، $x \equiv 2 \pmod{3}$ ، و $x \equiv 2 \pmod{5}$ (۱۱.۲). اکنون می‌توانیم روش ماشینی بیان‌شده در برهان (۱۱.۲) را به‌کار ببریم. اما آسانتر آن است که توجه کنیم سه همنهشتی آخر با $x \equiv 2 \pmod{105}$ هم‌ارز است و اینکه $1 \pmod{4} \equiv (2 - 105)$. لذا $103 - 1$ یک جواب همنهشتی است، و $317 = 105 \times 4 + 103 - 1$ کوچکترین جواب مثبت است.

۴۶.۲ کوچکترین عدد صحیح مثبتی را پیدا کنید که در تقسیم بر $10, 9, \dots, 3, 2$ باقیمانده‌ها به‌ترتیب $9, 8, \dots, 2, 1$ شوند.

حل. مطلوب یافتن x است که $x \equiv 1 \pmod{m}$ ($m = 2, 3, \dots, 10$). در نگاه اول و سوسه می‌شویم که قضیه باقیمانده چینی را به‌کار ببریم، ولی برای یافتن جواب راه آسانتری وجود دارد. $x = -1$ یک جواب است که متأسفانه مثبت نیست. ولی، بنابر (iii.۴.۲) این دستگاه با $x \equiv -1 \pmod{m}$ که m کوچکترین مضرب مشترک $2, 3, \dots, 10$ است هم‌ارز است. لذا هر جواب به‌صورت $-1 + mt$ است که t عدد صحیحی است. بنابراین کوچکترین جواب مثبت $m - 1$ است که در آن $m = 2^3 \times 3^2 \times 5 \times 7$.

توضیح. استدلال بالا با تعویض -1 با هر عدد صحیح کارساز است، آنچه مهم است آن است که طرف راست هر همنهشتی یکی است.

۴۷.۲ دستگاه همنهشتیهای زیر را حل کنید: $x^2 \equiv 2 \pmod{7}$ ، $x^2 \equiv 3 \pmod{11}$ ، $x^2 \equiv 4 \pmod{13}$. (راهنمایی: ابتدا هر همنهشتی را برای x حل کنید.)

حل. در همنهشتی اول، 2 را با 9 عوض می‌کنیم تا $x \equiv \pm 3 \pmod{7}$ را به‌دست آوریم؛ در دومی، 25 را جایگزین 3 می‌کنیم تا $x \equiv \pm 5 \pmod{11}$ به‌دست آید، در سومی، روشن است که $x \equiv \pm 2 \pmod{13}$. اکنون قضیه باقیمانده چینی را در مورد دستگاه $x \equiv a \pmod{7}$ ، $x \equiv b \pmod{11}$ ، $x \equiv c \pmod{13}$ به‌کار می‌بریم که در آن $a = \pm 3$ ، $b = \pm 5$ و $c = \pm 2$. لذا $2 \times 2 \times 2 = 8$ دستگاه مختلف وجود دارند که باید مورد بررسی قرار گیرند. بهتر آن است که صورت جوابها را برحسب a, b, c به‌دست آوریم، سپس مقادیر مختلف را جایگزین کنیم. به اعداد b_1, b_2, b_3 نیاز داریم به‌طوری که $143b_1 \equiv 1 \pmod{7}$ ، $91b_2 \equiv 1 \pmod{11}$ و $77b_3 \equiv 1 \pmod{13}$ ، یعنی، $3b_1 \equiv 1 \pmod{7}$ ،

را $b_3 \equiv 1 \pmod{11}$ ، $3b_2 \equiv 1 \pmod{13}$ ، و $-b_3 \equiv 1 \pmod{13}$. مقادیر $b_1 = -2$ ، $b_2 = 4$ ، $b_3 = -1$ را اختیار می‌کنیم. در این صورت جواب عمومی عبارت است از

$$x^* \equiv 143(-2)a + 91(4)b + 77(-1)c \pmod{7 \times 11 \times 13}$$

با استفاده از این حقیقت که سه‌تایی (a, b, c) در چهار جفت با علامت مخالف ظاهر می‌شوند، مقادیر a ، b ، و c را جایگزین می‌کنیم. در نتیجه دستگاه اصلی همنهشتیها دارای جوابهای زیر است

$$\pm 115, \pm 171, \pm 193, \text{ و } \pm 479 \pmod{1001}$$

۴۸.۲ < کوچکترین عدد صحیح مثبت n را بیابید به طوری که $n/3$ یک مکعب کامل، $n/5$ یک توان پنجم کامل، و $n/7$ یک توان هفتم کامل باشد.

حل. چون n بر 3 ، 5 ، و 7 بخشپذیر است، می‌توانیم n را به صورت $3^a 5^b 7^c$ اختیار کنیم. چون $n/3 = 3^{a-1} 5^b 7^c$ یک مکعب کامل است، لذا باید $a - 1$ ، b ، و c بر 3 بخشپذیر باشند، یعنی $a \equiv 1 \pmod{3}$ ، $b \equiv 0 \pmod{3}$ ، و $c \equiv 0 \pmod{3}$. به دلیل مشابه، $n/5 = 3^a 5^{b-1} 7^c$ یک توان پنجم کامل است، در نتیجه به پیمانه 5 داریم $a \equiv 0$ ، $b \equiv 1$ ، و $c \equiv 0$. همچنین از اینکه $n/7 = 3^a 5^b 7^{c-1}$ یک توان هفتم کامل است نتیجه می‌شود که به پیمانه 7 ، $a \equiv 0$ ، $b \equiv 0$ ، و $c \equiv 1$ است. از سه همنهشتی مربوط به a کوچکترین جواب مثبت a برابر 7^0 است (زیرا a مضربی از 35 و همنهشت با 1 به پیمانه 3 است). کوچکترین جواب مثبت b از سه همنهشتی مربوط به آن 21 است (زیرا b مضربی از 21 و همنهشت با 1 به پیمانه 5 است). و کوچکترین مقدار c برابر 15 است. لذا $n = 3^7 \times 5^{21} \times 7^{15}$.

روز هفته

در حل مسائل زیر برای تعیین روز هفته در یک تاریخ مفروض از الگوریتمی استفاده می‌شود که به تفصیل در (۱۲.۲) بیان شده است.

۴۹.۲ در الگوریتم بیان شده در (۱۲.۲)، رمز سال با $[y/4] + y$ ارائه شده است، که در آن y عدد صحیحی متشکل از دو رقم آخر مربوط به آن سال است. می‌توان این رمز را به طریق زیر نیز محاسبه کرد. اگر $y = 12k + r$ ، که $0 \leq r \leq 11$ ، آنگاه رمز سال با $k + r + [r/12]$ ارائه می‌شود. (مثلاً اگر سال 1945 باشد، رمز برابر است با تعداد 12 ها در 45 (یعنی، 3)، به علاوه باقیمانده تقسیم 45 بر 12 ، یعنی 9 ، به علاوه تعداد 4 ها در 9 ، یعنی $2 + 9 + 3$ ، یا 0

به پیمانه ۷. ثابت کنید که این دو بیان همواره یک نتیجه را به دست می‌دهند؛ یعنی، ثابت کنید که

$$u + [y/4] \equiv k + r + [r/4] \pmod{7}$$

حل. اگر $y = 12k + r$ ، آنگاه

$$\begin{aligned} y + [y/4] &= 12k + r + [3k + r/4] \\ &= 12k + r + 3k + [r/4] = 15k + r + [r/4] \equiv k + r + [r/4] \pmod{7} \end{aligned}$$

این مطلب را به کار بردیم که اگر n عدد صحیحی باشد، آنگاه، $[n+x] = n + [x]$. (این تساوی از تعریف $[x]$ فوراً نتیجه می‌شود.)

توضیح. کاربرد روش بالا برای یافتن رمز سال آسانتر است هرگاه بخواهید محاسبه را ذهنی انجام دهید. ولی، اگر الگوریتم برای چیزی پیچیده‌تر از یافتن روز هفته برای یک تاریخ مفروض به کار رود، آنگاه طریق اصلی محاسبه رمز سال (یعنی، $[y/4] + y$) غالباً مناسبتر است. (مسئله ۵۴.۲ را ببینید.)

۵۰.۲ ثابت کنید که در سده بیستم، روز اول مارس ۱۹۰۰ بر هر روز از هفته بیفتد در ۲۸ سال بعد هم بر همان روز از هفته خواهد افتاد.

حل. کافی است ثابت کنیم که رمز سال در هر ۲۸ سال یکی است، یعنی

$$y' + [y'/4] \equiv y + [y/4] \pmod{7}$$

که در آن $y' = y + 28k$ این رابطه از

$$[y'/4] = [y/4 + 7k] = [y/4] + 7k \equiv [y/4] \pmod{7}$$

فوراً نتیجه می‌شود. (توجه کنید که تاریخهای واقع در ژانویه یا فوریه ۱۹۰۰ استثنا شده‌اند، زیرا ۱۹۰۰ یک سال کبیسه نبوده است.)

۵۱.۲ (جمعه سیزدهم) بیان کنید که چرا هر سال لااقل یک جمعه سیزدهم دارد و بیشتر از سه جمعه ندارد. اگر سال دارای سه جمعه سیزدهم باشد، اول سال نوبه چه روزی از هفته می‌افتد؟

حل. فرض کنیم سیزدهم ژانویه روز x از هفته در یک سال مفروض باشد؛ لذا $x = 0, 1, 2, \dots, 6$. (توجه کنید که شنبه، هفتمین روز هفته متناظر با ۰ است.) برای بررسی دو

حالت وجود دارد. ابتدا فرض می‌کنیم که در یک سال کبیسه نباشیم. چون ژانویه ۳۱ روز دارد و $3 \equiv 3 \pmod{7}$ ، روز هفته برای سیزدهم فوریه روز $x + 3$ هفته است. چون فوریه ۲۸ روز دارد و $28 \equiv 0 \pmod{7}$ ، روز هفته برای سیزدهم مارس با روز هفته برای سیزدهم فوریه یکی، یعنی $x + 3$ می‌شود. اگر این روش را ادامه دهیم، روزهای هفتهٔ زیر را برای هر ماه به دست می‌آوریم: $x + 3, x + 3, x + 3, x + 6, x + 4, x + 1, x + 6, x + 3, x + 3, x + 3, x + 5, x + 2, x + 6, x + 4, x + 1, x + 6, x + 3, x + 3, x + 3, x + 5$. قطع نظر از مقدار x ، فهرست بالا همواره شامل یک دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانهٔ ۷ است، لذا به ازای هر x حداقل یکی از این اعداد همنهشت با ۶ است، که جمعه را نمایش می‌دهد. این امر ثابت می‌کند که یک جمعهٔ سیزدهم در هر سال غیر کبیسه وجود دارد.

چون در فهرست بالا $x + 3$ سه بار آمده است، سال دارای دقیقاً سه جمعهٔ سیزدهم است هرگاه $x + 3 = 6$ ، یعنی $x = 3$. بنابه تعریف x ، این بدان معنی است که سیزدهم ژانویه بایستی سومین روز هفته، یعنی سه‌شنبه باشد. لذا نتیجه می‌گیریم که در یک سال غیر کبیسه، روز سال نو به سه‌شنبه می‌افتد اگر سال دارای سه جمعهٔ سیزدهم باشد. به آسانی بررسی می‌شود که در این صورت جمعهٔ سیزدهم در فوریه، مارس، و نوامبر (ماه‌های متناظر با $x + 3$) ظاهر می‌شوند.

سرانجام، فرض می‌کنیم که در یک سال کبیسه هستیم. تحلیل مسأله دقیقاً مانند بالاست، بجز اینکه حالا فوریه ۲۹ روز دارد. فهرست سیزدهم هر ماه عبارت است از $x, x + 4, x + 3, x + 3, x + 5, x + 2, x + 6, x + 4, x + 1, x + 6, x + 3, x + 3, x + 3, x + 5, x + 2, x + 6, x + 4, x + 1, x + 6, x + 3, x + 3, x + 3, x + 5$ کامل مانده‌ها به پیمانهٔ ۷ است. اما اکنون سال دارای دقیقاً سه جمعهٔ سیزدهم خواهد بود وقتی که $x = 6$ (زیرا x روزی است که سه بار ظاهر می‌شود). لذا اگر سه جمعهٔ سیزدهم در یک سال کبیسه وجود داشته باشد، سیزدهم ژانویه ($x = 6$) بایستی جمعه باشد، و لذا روز سال نو به یکشنبه می‌افتد. در این حالت، سه جمعهٔ سیزدهم در ژانویه، آوریل، و ژوئیه ظاهر می‌شوند.

۵۲.۲ نبرد هستی‌نگر^۱ در چهاردهم اکتبر ۱۰۶۶ اتفاق افتاده است. این روز کدام روز از هفته بوده است؟

حل. رمز سال عبارت است از $5 \pmod{7} \equiv [66/4] + 66$ ، رمز ماه ۱ است، و تصحیح برای سدهٔ یازدهم عبارت است از $1 \pmod{7} \equiv 10 - 18 = 8$. چون $5 + 1 + 14 + 1 \equiv 0 \pmod{7}$ ، نبرد در سینه اتفاق افتاده است.

۵۳.۲ < در ۱۹۹۱، روز تولد شخصی به روز شکرگزاری امریکاییها (چهارمین پنجشنبه نوامبر) افتاده است. اولین بار که اتفاق افتاده، او سه‌ساله بوده است؛ دفعهٔ بعد که اتفاق افتاده، سنش بین ۱۳

تا ۱۹ بوده است. اگر فرض کنیم که این شخص در ۱۹۹۱ بالای ۲۰ و کمتر از ۵۰ سال داشته باشد، تولدش در چه روزی بوده است؟

حل. فرض کنیم d روز تولد در نوامبر باشد. رمز ماه برای نوامبر ۴ است، و رمز سال برای ۱۹۹۱ عبارت است از $1 \pmod{7}$ از $91 + 22 \equiv 1 \pmod{7}$ و $91 + [91/4] = 91 + 22 \equiv 1 \pmod{7}$. چون روز تولد در ۱۹۹۱ به پنجشنبه (پنجمین روز هفته) افتاده است، داریم $4 + 1 + d \equiv 5 \pmod{7}$ ، یعنی، $d \equiv 0 \pmod{7}$. لذا $d = 28$ ، زیرا روز تولد چهارمین پنجشنبه در نوامبر بوده است. آشکار است که اگر روز تولد به پنجشنبه بیفتد، آن پنجشنبه بایستی روز شکرگزاری باشد.

سپس تعیین می‌کنیم در چه سالهایی از این سده بیست و هشتم نوامبر به پنجشنبه می‌افتد. سال را با y نشان می‌دهیم. می‌نویسیم $y = 4k + r$ ، با r برابر ۰، ۱، ۲، یا ۳؛ لذا رمز سال $4k + r + k = 5k + r$ است. چون بیست‌وهشتم نوامبر بایستی به پنجشنبه بیفتد، لازم است که $5k + r \equiv 1 \pmod{7}$. به‌ازای $r = 0$ ، داریم $k \equiv 3 \pmod{7}$ ، یعنی، به‌ازای یک عدد صحیح مثبت t ، $k = 7t + 3$. لذا $y = 4(7t + 3) + r = 28t + 12 + r$. و این جوابهای ۱۹۱۲، ۱۹۴۰، ۱۹۶۸، و ۱۹۹۶ را به‌دست می‌دهد. با استدلالی مشابه، اگر $r = 1$ ، آنگاه $k \equiv 0 \pmod{7}$ را به‌دست می‌آوریم، که از آن ۱۹۰۰، ۱۹۲۸، ۱۹۵۶، و ۱۹۸۴ را ارائه می‌دهد؛ اگر $r = 2$ ، آنگاه $k \equiv 4 \pmod{7}$ ، که از آن ۱۹۱۸، ۱۹۴۶، و ۱۹۷۴ به‌دست می‌آید؛ و $r = 3$ ایجاب می‌کند $k \equiv 1 \pmod{7}$ ، که ۱۹۰۷، ۱۹۳۵، ۱۹۶۳، و ۱۹۹۱ را ارائه می‌دهد. از آنجا که سن آن شخص در ۱۹۹۱ بالای ۲۰ و کمتر از ۵۰ بوده است، سالهای ممکن تولد عبارت‌اند از ۱۹۴۳، ۱۹۵۳، ۱۹۶۰، و ۱۹۶۵. در سه حالت آخر سن آن شخص بین ۱۳ تا ۱۹ نخواهد بود تا روز تولدش برای بار دوم به روز شکرگزاری بیفتد. لذا نتیجه می‌گیریم که آن شخص در بیست‌وهشتم نوامبر ۱۹۴۳ متولد شده است.

۵۴.۲ تمام سالهای سده بیستم را بیابید که در آنها کریسمس به یکشنبه بیفتد.

حل. رمزهای ماه و روز برای بیست‌وپنجم دسامبر $6 + 25 \equiv 3 \pmod{7}$ را به‌دست می‌دهند. لذا اگر بخواهید کریسمس به یکشنبه بیفتد، رمز سال بایستی همنهشت با ۵ به پیمانه ۷ باشد. سال را با y نشان می‌دهیم، و می‌نویسیم $y = 4k + r$ که در آن r برابر ۰، ۱، ۲، یا ۳ است. سپس، همانند مسأله قبل، رمز سال برابر است با $4k + r + k = 5k + r$. از این رو لازم داریم که $5k + r \equiv 5 \pmod{7}$. برای $r = 0$ ، داریم $k \equiv 1 \pmod{7}$ ، که جوابهای ۱۹۰۴، ۱۹۳۲، ۱۹۶۰، و ۱۹۸۸ را به‌دست می‌دهد. برای $r = 1$ ، به‌دست می‌آوریم $5k \equiv 4 \pmod{7}$ ،

یعنی، $k \equiv 5 \pmod{7}$ ، و این ۱۹۲۱، ۱۹۴۹، و ۱۹۷۷ را ارائه می‌دهد. اگر $r = 2$ ، آنگاه $k \equiv 2 \pmod{7}$ ، که ۱۹۱۰، ۱۹۳۸، ۱۹۶۶، و ۱۹۹۴ را به ما می‌دهد؛ و $r = 3$ ایجاب می‌کند $k \equiv 6 \pmod{7}$ ، که ۱۹۲۷، ۱۹۵۵، و ۱۹۸۳ را به ما می‌دهد.

۵۵.۲ هانری هشتم با آن بولین^۲ مخفیانه در بیست و پنجم ژانویه ۱۵۳۳ ازدواج کرده است. ازدواج آنها در چه روزی از هفته بوده است؟

حل. رمز سال برابر است با $41 \equiv 6 \pmod{7}$ ، $33 + [33/4] = 41$ ، رمز ماه برای ژانویه ۱ است، و تصحیح برای قرن شانزدهم $3 = 15 - 18$ است. چون $6 + 1 + 25 + 3 \equiv 0 \pmod{7}$ ، پس ازدواج آنها روز شنبه بوده است.

مسائل گوناگون

آزمونهای بخشیدری در قضیه (۵.۲) در حل سه مسأله بعد به‌کار می‌روند.

۵۶.۲ یک صورت حساب قدیمی که قسمتی از آن ناخواناست نشان می‌دهد که ۳۶ متر پارچه به قیمت $x739y$ تومان خریداری شده است. با فرض آنکه قیمت هر متر پارچه کمتر از صد تومان باشد، ارقام مجهول را پیدا کنید.

حل. چون $x739y$ ریال بر ۳۶ بخشیدر است، $4|x739y$ و $9|x739y$ ، لذا، بنابر (i.۵.۲)، $4|9y$ ، و بنابراین y برابر ۲ یا ۶ است. همچنین (ii.۵.۲) ایجاب می‌کند که $x + 7 + 3 + 9 + y \equiv 0 \pmod{9}$ ، یعنی، $x + y \equiv 8 \pmod{9}$ ، چون x و y رقم هستند، داریم $x + y = 8$. اگر $y = 2$ ، آنگاه $x = 6$ ، و قیمت هر متر پارچه $1872 = \frac{67392}{36}$ تومان می‌شود که بیشتر از صد تومان است. بنابراین، $y = 6$ و $x = 2$ تنها جواب است و قیمت هر متر پارچه $761 = \frac{27396}{36}$ تومان بوده است.

۵۷.۲ عدد ۷ رقمی $72x20y2$ بر $n = 72$ بخشیدر است. x و y های ممکن را به‌دست آورید.

حل. چون n و 1000 بر ۸ بخشیدرند، داریم $10y + 2 \equiv 0 \pmod{8}$ ، که از آن دو جواب $y = 3$ یا $y = 7$ به‌دست می‌آید. چون $9|n$ ، پس مجموع ارقام n بر ۹ بخشیدر است، لذا $x + y + 4 \equiv 0 \pmod{9}$. اگر $y = 3$ ، آنگاه $x = 2$ ، و اگر $y = 7$ ، آنگاه $x = 7$.

۵۸.۲ عدد صحیح $n = 13xy45z$ بر ۷۹۲ بخشیدر است. ارقام x ، y ، و z را پیدا کنید.

حل. داریم $۷۹۲ = ۸ \times ۹ \times ۱۱$. چون $۸|n$ ، بنابر (۵.۲) داریم $۸|۴۵z$ ، و لذا $z = ۶$.
 با استدلالی مشابه از $۹|n$ منجر می‌شود $x + y \equiv ۸ \pmod{۹}$ ، و $۱۱|n$ ایجاب می‌کند که
 $x + y \equiv ۰ \pmod{۱۱}$ ، یعنی $۶ - ۵ + ۴ - y + x - ۳ + ۱ \equiv ۰ \pmod{۱۱}$. لذا $x - ۶ \equiv ۸ \pmod{۱۱}$.
 پس $x - y = ۸$ ، $x = ۸$ ، $y = ۰$.

مسئله زیر آزمون نسبتاً ساده برای بخشپذیری بر ۷ به دست می‌دهد. شیوه محاسبه چند جمله‌یی
 که در حل مسئله آمده معمولاً به روش هورنر^۱ موسوم است. این شیوه محاسبه به مراتب
 کارآمدتر از روند ضعیف محاسبه توانهای x ، ضرب در ضرایب، و جمع کردن است.

۵۹.۲ < فرض می‌کنیم $N \geq ۱$ عددی طبیعی باشد. اولین رقم سمت چپ N را در ۳ ضرب، به
 پیمانه ۷ ساده، رقم دوم (از سمت چپ) را با آن جمع می‌کنیم. نتیجه را در ۳ ضرب، به پیمانه ۷
 ساده، با رقم سوم جمع می‌کنیم. عمل را به این ترتیب ادامه می‌دهیم تا جایی که اولین رقم سمت
 راست را جمع کنیم. نشان دهید که عدد به دست آمده همنهشت با N به پیمانه ۷ است.

حل. فرض کنیم $P(x) = b_0 x^n + b_1 x^{n-1} + \dots + b_n$. قرار می‌دهیم $y_0 = b_0$.
 $y_1 = y_0 x + b_1$ ، $y_2 = y_1 x + b_2$ ، و مانند آن. اثبات تساوی $y_n = P(x)$ دشوار نیست.
 اکنون فرض می‌کنیم N دارای بسط دهدهی $a_0 + \dots + a_n ۱۰^n$ باشد. قرار می‌دهیم
 $P(x) = a_0 x^n + \dots + a_n$. در این صورت $N = P(۱۰)$ ، و چون $۱۰ \equiv ۳ \pmod{۷}$ ، لذا
 بنابر (iii.۳.۲)، $N \equiv P(۳) \pmod{۷}$. سرانجام، توجه کنید که روش مذکور در صورت مسئله به
 آسانی $P(۳)$ را به پیمانه ۷ محاسبه می‌کند.

۶۰.۲ ثابت یا رد کنید: مجموعه $۱^۲, ۲^۲, \dots, m^۲$ یک دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانه m است.

حل. به آسانی دیده می‌شود که فقط وقتی یک دستگاه کامل مانده‌ها به دست می‌آوریم که
 m مساوی ۱ یا ۲ باشد، زیرا اگر $m > ۲$ ، آنگاه ۱ همنهشت با $m - ۱$ به پیمانه m نیست، اما
 $۱^۲ \equiv (m - ۱)^۲ \pmod{m}$. از این رو لااقل دو تا از اعداد $۱^۲, ۲^۲, \dots, m^۲$ همنهشت با
 یکدیگرند و بنابراین مجموعه نمی‌تواند دستگاه کامل مانده‌ها باشد.

۶۱.۲ فرض می‌کنیم r_1, \dots, r_m یک دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانه m باشد. اگر $(a, m) = ۱$ ،
 ثابت کنید ar_1, \dots, ar_m نیز یک دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانه m است.

حل. کافی است ثابت کنیم که هر دو عنصر از مجموعه $\{ar_1, ar_2, \dots, ar_m\}$ به پیمانه m
 ناهمنهشت هستند. اما اگر $ar_i \equiv ar_j \pmod{m}$ ، بنابر (vi.۲.۲) داریم $r_i \equiv r_j \pmod{m}$.

1. Horner (1786-1837)

و این ممکن نیست مگر $r_i = r_j$ (زیرا r_i ها یک دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانه m تشکیل می‌دهند).

۶۲.۲ فرض می‌کنیم $(a, m) = ۱$. با کاربرد مسأله قبل نشان دهید که هم‌نهشتی خطی $ax \equiv b \pmod{m}$ جواب یکتا دارد.

حل. بنابر مسأله قبل $\{0, a, 2a, \dots, (m-1)a\}$ یک دستگاه کامل مانده‌هاست. لذا b با یکی و تنها یکی از عناصر این دستگاه هم‌نهشت است، یعنی یک r یکتا بین 0 و $m-1$ وجود دارد به طوری که $ar \equiv b \pmod{m}$.

۶۳.۲ اگر $a \equiv b \pmod{m}$ ، نشان دهید $(a, m) = (b, m)$. آیا عکس این حکم برقرار است؟

حل. اگر $a \equiv b \pmod{m}$ ، آنگاه عدد صحیح k وجود دارد به طوری که $a = b + km$. لذا بنابر (۲۲.۱)، $(a, m) = (b + km, m) = (b, m)$. عکس مطلب برقرار نیست، مثلاً، $(۳, ۵) = (۲, ۵) = ۱$ ، ولی $۲ \not\equiv ۳ \pmod{۵}$.

در مسأله بعد با ضریبهای دو جمله‌ای سروکار داریم. یادآوری می‌شود که

$$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!} = \frac{n(n-1)\cdots(n-k+1)}{k!}$$

۶۴.۲ فرض می‌کنیم p اول، و $0 \leq n < p$. نشان دهید که $\binom{n+p}{p}$ هم‌نهشت با ۱ به پیمانه p است.

حل. قرار می‌دهیم $N = \binom{n+p}{p}$. با توجه به نکته بالا

$$n!N = (n+p)(n+p-1)\cdots(p+1)$$

اما $n+p \equiv n \pmod{p}$ ، $n+p-1 \equiv n-1 \pmod{p}$ ، ... و لذا $(n+p)(n+p-1)\cdots(p+1) \equiv n!(\text{mod } p)$. در نتیجه $n!N \equiv n!(\text{mod } p)$. چون $n < p$ و p اول است، $n! \not\equiv 0 \pmod{p}$. پس می‌توانیم طرفین هم‌نهشتی را بر $n!$ تقسیم کنیم و لذا $N \equiv 1 \pmod{p}$ به دست می‌آید.

۶۵.۲ اگر p اول باشد، نشان دهید $\binom{2p}{p} \equiv ۲ \pmod{p}$.

حل. اگر $N = \binom{2p}{p}$ ، آنگاه $N = (2p)(2p-1)\cdots(p+1)$ یا

$$(2-1)!N = ۲(2p-1)\cdots(p+1)$$

داریم $(\text{mod } p) \quad 1 \equiv p - 1, 2 \equiv p - 2, \dots, 2p - 2 \equiv p - 2$ در نتیجه

$$(p - 1)!N \equiv 2(p - 1)!(\text{mod } p)$$

یا $N \equiv 2(\text{mod } p)$.

۶۶.۲ \triangleleft پیمانه A دقیقاً گنجایش a اونس، و پیمانه B دقیقاً گنجایش b اونس مایع را دارند. a و b نسبت به هم اولند و $a < b$. ظرفی پر از شربت در اختیار داریم. نشان دهید که به کمک پیمانه A می توان تعداد صحیح $x \leq b$ اونس شربت در B پیمانه کرد.

حل. ابتدا نشان می دهیم که به ازای هر $r < a$ ، می توانیم r اونس پیمانه کنیم. چون q وجود دارد به طوری که $x = aq + r$ و $0 \leq r \leq a - 1$ ، در نتیجه می توان x اونس پیمانه کرد.

روند کار مرحله به مرحله انجام می گیرد. فرض کنیم در مرحله ای x_k اونس شربت در پیمانه A داشته باشیم. پیمانه B را از ظرف پر می کنیم و پیمانه A را از پیمانه B لبریز می کنیم، سپس محتوای A را داخل ظرف شربت می ریزیم. به پر کردن A از B و تخلیه A در ظرف ادامه می دهیم. پس از مدتی، مقدار باقیمانده در B برای پر کردن A کافی نیست، با وجود این آن را در A می ریزیم. این مقدار را x_{k+1} می نامیم. در این صورت آشکار است که به ازای n $x_{k+1} = (a - x_k) + na + x_{k+1}$. لذا $x_{k+1} \equiv x_k + b(\text{mod } a)$. بنابراین، اگر با وقتی که A خالی است شروع کنیم، مقادیر واقع در A پس از مراحل $1, 2, \dots, 1 \times b, 2b, \dots$ به پیمانه a همنهشت خواهند بود. چون a و b نسبت به هم اولند، مجموعه $\{0, b, 2b, \dots, (a - 1)b, 1 \times b, 2 \times b, \dots, a \times b\}$ یک دستگاه کامل مانده ها به پیمانه a است. لذا دنباله x_0, x_1, \dots, x_{a-1} به ترتیبی اعداد $0, 1, \dots, a - 1$ را طی می کند.

۶۷.۲ \triangleleft فرض می کنیم n عدد صحیح مثبتی غیر از $1, 2, 3, 4$ ، یا 6 باشد. ثابت کنید اعداد صحیح a و b با $1 < a < n - 1$ و $1 < b < n - 1$ وجود دارند به طوری که $ab \equiv -1(\text{mod } n)$.

حل. کافی است a با $1 < a < n - 1$ را پیدا کنیم به طوری که $(a, n) = 1$ ، زیرا در این صورت بنا بر (۷.۲) همنهشتی $ax \equiv -1(\text{mod } n)$ جوابی مانند b دارد، و b نمی تواند همنهشت 1 یا $n - 1$ به پیمانه n باشد. اگر $n > 3$ فرد باشد می توان a را برابر 2 اختیار کرد. اگر $n \geq 6$ زوج باشد، دو عدد $n - 2$ و $n - 4$ را در نظر می گیریم. اگر اعداد $n - 2$ و $n - 4$ هر دو به صورت توانی از 2 باشند، آنگاه $n = 6$ ، که خلاف فرض است. لذا لا اقل یکی از اعداد صحیح $n - 2$ یا $n - 4$ به صورت توانی از 2 نیست. فرض کنیم $n - 2$ به صورت توانی از 2 نباشد. اگر p مقسوم علیه اول فردی از $n - 2$ باشد، آنگاه واضح است که $(p, n) = 1$. بنابراین p مقدار مناسبی برای a است. با دلیلی مشابه اگر $n - 4$ به صورت توانی از 2 نباشد و p مقسوم علیه

اول فردی از $n - 4$ باشد، $(p, 1) = 1$. لذا در این حالت نیز مقدار مناسبی برای a به دست می‌آید. (در فصل ۳ که خصوصیت‌های اساسی تابع ϕ اوایلر بسط داده شد، می‌توان برهان بسیار آسانتری برای این مسأله ارائه داد.)

تمرینهایی برای فصل ۲

۱. یک دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانه ۱۱ به دست آورید به طوری که (الف) عناصرش همگی زوج باشند؛ (ب) همه عناصرش فرد باشند.
۲. آیا $\{-11, -1, 12, 8, 34, -3\}$ یک دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانه ۶ است؟
۳. کوچکترین مانده نامنفی $500! + 000 + 2! + 1!$ به پیمانه ۱۸۹ را به دست آورید.
۴. باقیمانده $36!/26!$ بر ۱۳ را به دست آورید.
۵. کوچکترین مانده مثبت 26^{1000} به پیمانه ۲۹ را به دست آورید.
۶. دو رقم سمت راست 999 را به دست آورید. (به پیمانه 10^2 محاسبه کنید.)
۷. سه رقم سمت راست 7^{493} را معین کنید. (به پیمانه 10^3 محاسبه کنید و نشان دهید $(7^{20} \equiv 1 \pmod{1000})$.)
۸. نشان دهید $(3999 - 1)/2 \equiv 13 \pmod{26}$.
۹. درستی یا نادرستی احکام زیر را بررسی کنید: (الف) $227 | 3^{32} + 8$ ، (ب) عدد $553 - 1$ بر ۱۱۷ بخشپذیر است.
۱۰. ثابت کنید $169(323) + (323)^{223}$ مضربی از ۱۲ است.
۱۱. باقیمانده $15^{22} + (15)^{23}$ را بر ۳۳۰ به دست آورید. (راهنمایی: به پیمانه ۲، ۳، ۵، و ۱۱ عمل کنید، سپس قضیه باقیمانده چینی را به کار برید.)
۱۲. ثابت کنید به ازای هر $n \geq 1$ ، $2^{8n+9} + 5^{2n+1}$ مضربی از ۱۱ است.
۱۳. حکم زیر را اثبات یا رد کنید: به ازای هر $n \geq 1$ ، $2^{4n+1} + 3^{2n+5}$ مضرب ۷ است.
۱۴. ثابت کنید به ازای هر $n \geq 0$ ، $4^{2n+1} + 3^{n+2} \equiv 0 \pmod{13}$.
۱۵. ثابت کنید به ازای هر $n \geq 1$ ، $n(13n^2 - 1)$ بر ۶ بخشپذیر است.
۱۶. آیا عدد صحیح مثبتی مانند n وجود دارد به طوری که $7n^3 - 1$ مربع کامل باشد؟
۱۷. اثبات یا رد کنید: عدد اولی مانند $p > 5$ وجود دارد به طوری که نه $1 - p^2$ بر ۱۰ بخشپذیر است و نه $1 + p^2$.
۱۸. ثابت کنید که حاصلضرب چهار عدد صحیح متوالی بر ۲۴ بخشپذیر است.
۱۹. اگر $3a^2 - 2b^2 = 1$ ، نشان دهید که $a^2 - b^2$ بر ۴۰ بخشپذیر است.

۲۰. رقم مجهول را پیدا کنید $192921x5064 = 11012 \times 1751922$.
۲۱. اگر $53x \cdot y74z$ بر ۲۶۴ بخشپذیر باشد، ارقام x, y, z را تعیین کنید.
۲۲. وارونهای زیر را پیدا کنید (الف) ۷ به پیمانه ۲۶؛ (ب) ۱۳ به پیمانه ۳۷؛ (ج) ۵ به پیمانه ۳۱.
۲۳. همه جوابهای $51x \equiv 66 \pmod{105}$ را به دست آورید.
۲۴. کلیه جوابهای $44x \equiv 76 \pmod{104}$ را به دست آورید.
۲۵. شیوه ضرب بیان شده در تکنیک ۳ قبل از (۱۰.۲) را برای حل $263x \equiv 3175 \pmod{9901}$ به کار برید. (۹۹۰۱ اول است).
۲۶. به ازای چه مقادیر صحیح مثبت a کمتر از ۱۰۸ همنهشتی $30x \equiv a \pmod{108}$ حلپذیر است؟
۲۷. همنهشتیهای زیر را حل کنید: (الف) $37x \equiv 20 \pmod{73}$ ؛ (ب) $19x \equiv 2 \pmod{97}$ ؛ (ج) $24x \equiv 30 \pmod{54}$.
۲۸. به ازای چه مقادیر صحیح مثبت m همنهشتی $97 \equiv 25 \pmod{m}$ برقرار است؟
۲۹. در صورت وجود، همه جوابهای $28x \equiv 6 \pmod{70}$ را به دست آورید.
۳۰. کمترین مانده مثبت همه جوابهای زیر را به دست آورید،
 (الف) $11x \equiv 3 \pmod{32}$ ؛
 (ب) $7x \equiv 19 \pmod{37}$ ؛
 (ج) $18x \equiv 12 \pmod{90}$.
۳۱. کوچکترین دو عدد صحیح مثبتی را پیدا کنید که در تقسیم آنها بر ۷، ۱۱، و ۱۳ باقیمانده‌هایشان به ترتیب ۲، ۳، و ۴ باشند.
۳۲. با کاربرد قضیه باقیمانده چینی جوابی از همنهشتیهای زیر به دست آورید: $x \equiv 2 \pmod{6}$ ، $x \equiv 4 \pmod{17}$ ، $x \equiv 6 \pmod{11}$.
۳۳. کوچکترین دو عدد صحیح مثبتی را پیدا کنید که در تقسیم بر ۴، ۷، و ۹ به ترتیب دارای باقیمانده‌های ۲، ۵، و ۶ باشند.
۳۴. همه جوابهای دستگاه زیر را پیدا کنید: $x \equiv 34 \pmod{105}$ ، $x \equiv 79 \pmod{330}$.
۳۵. کوچکترین چهار عدد صحیح مثبتی را پیدا کنید که در تقسیم بر ۹، ۱۰، و ۱۱ به ترتیب دارای باقیمانده‌های ۳، ۵، و ۷ باشند.
۳۶. دستگاه همنهشتیهای زیر را حل کنید: $5x \equiv 2 \pmod{9}$ ، $2x \equiv 5 \pmod{13}$ ، $3x \equiv 7 \pmod{17}$.
۳۷. با استفاده از قضیه باقیمانده چینی $29x \equiv 7 \pmod{1430}$ را حل کنید.

۳۸. (چین ۱۳۷۲ میلادی) تعدادی سکه را می‌توان به صورت ۷۸ حلقه (گروه) با اندازه‌های برابر مرتب کرد. برای آنکه ۷۷ حلقه با اندازه‌های برابر به دست آوریم به ۵۰ سکه دیگر نیاز داریم. کمترین تعداد سکه مورد نیاز چقدر است؟

۳۹. فرض کنید r تعداد عوامل اول متمایز m باشد. نشان دهید دقیقاً 2^r عدد صحیح x وجود دارند به طوری که $0 \leq x < m$ و $x^2 \equiv x \pmod{m}$.

۴۰. فرض کنید که حاصلضرب دو عدد فرد متوالی n باشد. مقادیر ممکن برای آخرین «رقم» n در نمایش آن در مبنای ۱۶ چه هستند؟ معمولاً در مبنای ۱۶ ارقام به صورت $0, 1, 2, \dots, 9, A, B, C, D, E, F$ هستند. (راهنمایی: فرض کنید اعداد فرد بر صورت $2k-1$ و $2k+1$ باشند، و به پیمانه ۱۶ عمل کنید.)

۴۱. نشان دهید که معادله $x^2 + xy - y^2 = 3$ جواب صحیح ندارد. (راهنمایی: معادله را نسبت به x حل کنید، و نشان دهید عبارت زیر علامت ریشه دوم نمی‌تواند مربع باشد.)

۴۲. اگر a و b دو عدد صحیح مثبت و نسبت به هم اول باشند، آنگاه معادله $ax + by = 1$ جواب دارد. این مطلب را با تکمیل زیر به تفصیل ثابت کنید (اویلر، ۱۷۶۰)؛ وقتی $(x = 0, 1, 2, \dots, b-1)$ بر b تقسیم شود باقیمانده‌های متمایز ارائه می‌شوند، لذا باقیمانده‌ها به ترتیبی عبارت‌اند از $0, 1, \dots, b-1$. لذا x با $0 \leq x \leq b-1$ وجود دارد به طوری که $b \mid 1 + ax$.

۴۳. کریستف کلمب^۱ در دوازدهم اکتبر ۱۴۹۲ در دنیای جدید^۲ پیاده شد. این کار در چه روزی از هفته صورت گرفته است؟ (توجه کنید که تاریخ ارائه شده در تقویم یولیایی است.)

۴۴. کارل فریدریش گاوس در سی‌ام آوریل ۱۷۷۷ به دنیا آمد، و پیر فرما در هفدهم اوت^۳ ۱۶۰۱، این تاریخها در چه روزی از هفته بوده‌اند؟

۴۵. آبراهام لینکلن^۳ در شب چهاردهم آوریل ۱۸۶۵ در تئاتر فورد مورد اصابت گلوله قرار گرفت و صبح روز بعد درگذشت. ثابت کنید که لینکلن در شنبه فوت کرده است.

۴۶. مگنا کارتا^۴ (فرمان مشروطیت در انگلستان) در پانزدهم ژوئن ۱۲۱۵ امضا شد. معین کنید که در چه روزی از هفته اتفاق افتاده است.

ملاحظات برای فصل ۲

یک روند جبری در همنهشتیها. فرض کنیم m یک عدد صحیح مثبت ثابتی باشد. علامت \equiv که گاوس آن را به عنوان اختصاری برای «همنهشت است با» انتخاب کرده است ما را وادار می‌کند

تا به همنهشتی به پیمانه m به عنوان نوعی تساوی بنگریم. از آنجا که در این بحث m ثابت خواهد بود، به جای $a \equiv b \pmod{m}$ می‌نویسیم $a \equiv b$ تا ارتباط نزدیک بین همنهشتی و تساوی را با وضوح بیشتری به دست دهیم.

اکنون اگر به (i.۲.۲) تا (iv.۲.۲) برگردیم، می‌توانیم دریابیم که این روابط حاکی از آن هستند که همنهشتی به پیمانه m واجد بسیاری از خصوصیت‌های آشنای تساوی است. اما در حالی که بی‌نهایت عدد صحیح وجود دارد، تنها m عدد صحیح واقعاً «متفاوت» به پیمانه m وجود دارند. در محاسباتی که شامل جمع و ضرب به پیمانه m هستند، می‌توان عدد صحیح b را جانشین عدد صحیح a کرد به شرطی که $a \equiv b \pmod{m}$.

چون هر عدد صحیح با یکی از اعداد $0, 1, \dots, m-1$ همنهشت به پیمانه m است، یک مجموعه مناسب اسمی برای m شیء متفاوت عبارت است از $[m]_0, [1]_m, \dots, [m-1]_m$. این نمادها بسیار بد قواره هستند؛ یک مجموعه از اسمی بهتر $0, 1, \dots, m-1$ است. در این نمادگذاری ساده خطراتی وجود دارد. مثلاً، $[3]_4$ واجد ویژگی‌هایی است که با ویژگی‌های $[3]_5$ بسیار تفاوت دارند، لذا اگر هر دو را 3 بخوانیم مشکلات جدی ایجاد می‌شود. به ویژه، اگر همزمان در حال کار با چند پیمانه باشیم، این نمادگذاری سردرگمی وحشتناکی ایجاد می‌کند. اما اگر فقط به یک پیمانه m سروکار داشته باشیم، این نمادگذاری مزایایی دارد.

در گردایه $\{0, 1, \dots, m-1\}$ از اشیاء مجرد، دو عمل «جمع» و «ضرب» را چنین تعریف می‌کنیم: «مجموع» i و j باقیمانده عدد $i+j$ بر m است و «حاصلضرب» i و j باقیمانده ij بر m . اغلب این دو عمل جمع به پیمانه m و ضرب به پیمانه m نامیده می‌شوند.

مثلاً حالت $m = 12$ را در نظر می‌گیریم؛ لذا $7 + 8 = 3$ ، $4 + 8 = 0$ ، $5 \times 10 = 0$ ، $3 \times 4 = 0$ ، و مانند آن. گاهی محاسبه به پیمانه 12 «حساب ساعت» نامیده می‌شود. اگر عقربه ساعت شمار ابتدا 7 ساعت و سپس 8 ساعت حرکت کند نتیجه نهایی آن 3 ساعت حرکت کردن است اگر به تعداد 10 بار و هر بار 5 ساعت به جلو برده شود نتیجه نهایی آن 2 ساعت جلو بردن است. جمع و ضرب به پیمانه m تعدادی ویژگی مشترک با جمع و ضرب معمولی دارند. در آنچه می‌آید، $+$ نشانگر جمع به پیمانه m ، و \times نشانگر ضرب به پیمانه m است. (معمولاً نقطه حذف می‌شود.) متغیرهای x, y, z ، و z مجموعه $\{0, 1, \dots, m-1\}$ را اختیار می‌کنند.

$$(i) \text{ به‌ازای هر } x, y, z, \text{ و } z, (x + y) + z = x + (y + z)$$

(ii) یک شیء n ، که همان جمعی نامیده می‌شود، وجود دارد به طوری که به‌ازای هر x ،

$$x + n = n + x = x \text{ (روشن است که } 0 \text{ همان خود شیء است.)}$$

(iii) به ازای هر x ، یک y وجود دارد به طوری که $x + y = y + x = 0$. این y وارون جمعی x خوانده می‌شود. روشن است که وارون جمعی 0 برابر 0 است، و اگر $0 \leq x < m$ ، وارون جمعی x برابر $m - x$ است.

هر مجموعه G با یک عمل جمع $+$ که در ویژگیهای (i)، (ii)، و (iii) صدق کند یک گروه نامیده می‌شود. مثلاً، مجموعه $\{0, 1, \dots, m-1\}$ یک گروه نسبت به عمل جمع به پیمانه m است. یک مثال دیگر نظریه اعدادی $\{r_1, r_2, \dots, r_k\}$ است که در آن r_i ها اعدادی در بازه $0 \leq x < m$ هستند که با m متباینند و عمل همان ضرب به پیمانه m است. بررسی ویژگیهای (i) و (ii) آسان است، و ویژگی (iii) از (۸.۲) نتیجه می‌شود. مثالهای گروهی مهمی در تقریباً هر زمینه ریاضی وجود دارند.

اشیاء $0, 1, 2, \dots, m-1$ در عمل جمع به پیمانه m در ویژگی زیر نیز صدق می‌کنند:

$$(iv) \text{ به ازای هر } x, y, x + y = y + x.$$

گروههایی که در ویژگی (iv) صدق کنند، به نام ریاضیدان نروژی قرن نوزدهم نیلس آبل^۱ (۱۸۲۹-۱۸۰۲)، گروههای آبل نامیده می‌شوند.

ضرب به پیمانه m با ضرب معمولی دارای ویژگیهای مشترک زیر است:

$$(v) \text{ به ازای هر } x, y, z, (xy)x = x(yz).$$

(vi) به ازای هر x, y, z ، و $x(y+z) = xy + xz$ و $(y+z)x = yx + zx$. یک

مجموعه R با جمع و ضربی که در ویژگیهای (i)-(iv) صدق کند یک حلقه نامیده می‌شود. علاوه بر این اگر

(vii) شیء e در R ، که همانی ضربی نامیده می‌شود، وجود داشته باشد به طوری که به ازای

$$\text{هر } x, ex = xe = x$$

(viii) به ازای هر $x, y, xy = yx$

آنگاه R یک حلقه تعویضپذیر واحددار خوانده می‌شود.

به ازای هر $m > 1$ مجموعه $\{0, 1, \dots, m-1\}$ نسبت به اعمال جمع و ضرب به پیمانه

m یک حلقه تعویضپذیر است. (شیء e به کار رفته در (vii) همان شیء 1 است.)

فرض کنیم R یک حلقه تعویضپذیر واحددار باشد. اگر به ازای هر عنصر $0 \neq x$ یک شیء

y وجود داشته باشد به طوری که $xy = e$ ، آنگاه R یک میدان خوانده می‌شود. شیء e (یکتای) y

به طوری که $xy = e$ وارون ضربی x نامیده می‌شود. یک مثال آشنا و مهم برای میدان مجموعه

اعداد حقیقی، با جمع و ضرب معمولی است؛ در اینجا وارون x عدد $1/x$ است. مثالهای دیگر

شامل اعداد گویا و اعداد مختلط هستند.

در حالت کلی اشیاء $0, 1, \dots, m-1$ نسبت به اعمال جمع و ضرب به پیمانه m تشکیل میدان نمی‌دهند، زیرا اگر $0 < x < m$ ، آنگاه لزوماً xy وجود ندارد که $xy = 1$ (یعنی $xy \equiv 1 \pmod{m}$) در واقع، چنین xy دقیقاً همان چیزی است که به عنوان وارون x به پیمانه m تعریف کردیم، و اگر $(x, m) > 1$ ، آنگاه وارون x به پیمانه m وجود ندارد. مجموعه $\{0, 1, \dots, m-1\}$ نسبت به اعمال جمع و ضرب به پیمانه m یک میدان است اگر و تنها اگر m اول باشد.

شرح مختصری از زندگینامه‌ها

چین چیوشائو در ۱۲۰۲ در ناحیهٔ تسه‌چوان^۱ متولد شد، بعد از تحصیلاتش در نجوم، به یک شغل نظامی گماشته شد. پس از آن، علی‌رغم اتهامات مکرر به رشوه‌خواری، یک رشته شغل‌های اجرایی پذیرفت. چین به بسیاری از چیزها علاقه داشت — نجوم، ریاضیات، شعر، تیراندازی، شمشیربازی.

در ۱۲۴۷، شو-شو چیو-چانگ^۲ را به چاپ رساند («رسالهٔ ریاضی در نه بخش»). این کتاب شامل یک رشته مسائل حل شده است، که بسیاری از آنها پیچیدگی قابل توجه دارند. چین دستگاه‌های معادلات خطی را به آسانی بررسی می‌کند و می‌داند که چگونه تقریب‌های خوب به صفر چندجمله‌بیها را محاسبه کند. چین ده مسأله طرح و حل نموده است که به دستگاه‌های همنهشتیهای خطی یک متغیره منجر می‌شوند. وجود این قبیل مسائل در نوشته‌های چینی به زمان سون-تسو^۳ (سدهٔ سوم) برمی‌گردد. اما گردایهٔ چین به‌درستی خارج از مسائل مطرح‌شده به‌وسیلهٔ پیشینیانش است. راه‌حلهایش روشن می‌سازند که وی صاحب یک روش کلی بوده است. چین چیوشائو، احتمالاً در ۱۲۶۱، در ایالت کوانگ‌تونگ^۴ در گذشته است.

کارل فردریش گاوس. در ۱۷۷۷ در شهر آلمانی برونسویک (براوفشوایک) متولد شد. گرچه با تنگدستی نسبی بزرگ شد، ولی به‌زودی استعدادهای ذهنی عظیم او آشکار شد. در ۱۷۹۵، قضیهٔ اعداد اول و قانون تقابل مربعی را حدس زده و روش کمترین مربعات را کشف کرده بود، در ۱۷۹۶، با مشخص کردن چندضلعیهای منتظمی که می‌توان آنها را با ستاره و پرگار رسم کرد، تکلیف یک مسألهٔ ۲۰۰۰ ساله را تعیین کرد. در ۱۷۹۸، اولین اثبات قضیهٔ اصلی جبر (اینکه هر چندجمله‌بی غیرثابت با ضرایب مختلط دارای یک صفر در اعداد مختلط است) را ارائه داد. در ۱۸۰۱ کتاب تحقیقات حسابی او پدید آمد. علاوه بر معرفی مفهوم همنهشتی و نشان دادن

سودمندی آن در نظریهٔ مقدماتی اعداد، کتاب اولین اثبات قانون تقابل مربعی و پیشرفتهای اساسی در تحلیل صورتهای درجهٔ دوم را ارائه می‌دهد.

در ۱۸۰۱، گاوس مدار سیارک سرس^۱ را، که به مدت کوتاهی مشاهده و سپس ناپدید شده بود، محاسبه کرد. با استفاده از محاسبات گاوس مجدداً سرس را در ۱۸۰۲ یافتند، و این موفقیت بزرگ به گاوس شهرت جهانی بخشید. در ۱۸۰۷، گاوس استاد نجوم و مدیر رصدخانهٔ گوتینگن گردید. در آنجا به خلق آثار بنیادی در نظریهٔ اعداد، آنالیز، نظریهٔ احتمال و بسیاری از شاخه‌های دیگر ریاضی پرداخت. همزمان، به انجام کارهای بزرگ در نجوم، مکانیک سماوی، الکترومغناطیس، نورشناسی، مکانیک و زمین‌سنجی مشغول بود.

گاوس در ۲۳ فوریه ۱۸۵۵ در گوتینگن بدرود حیات گفت. به اعتراف تمامی جهانیان، او بزرگترین ریاضیدان زمان خود، و بلکه تمام اعصار بوده است.

لئوناردو پیسایی (فیبنوناتچی). در ۱۱۷۵ در شهر پیسا (در ایتالیا) متولد شد. در حدود سال ۱۱۹۲، پدرش به پایگاه تجارتی در الجزیره فرستاده شد. لئوناردو به او پیوست و در آنجا آموخت که چگونه با نمادهای هندی - عربی محاسبه کند. در سفرهای تجارتی بعدی به مصر، سوریه، سیسیل و جاهای دیگر، تماسهای زیادی با دانشمندان مسلمان داشت. در ۱۲۰۲، لپراباکی (کتاب حساب) را به چاپ رساند. این کتاب شامل شرحی از نمادهای هندسی - عربی است، و نیز شامل تعداد زیادی معماست، از جمله مسألهٔ مشهور خرگوشها که به پیدایش دنباله‌ای که اکنون دنبالهٔ فیبنوناتچی نامیده می‌شود منجر شد. لئوناردو تعداد دیگری کتاب نوشت. از دیدگاه ریاضی، عمیقترین آنها لیبر کوادراتورم (کتاب مجزورات) (۱۲۲۵) است، که قضیه‌های جالبی در معادلات دیوفانتی درجهٔ دوم دارد.

در ۱۲۴۰، پیسا از فرزند مشهورش قدردانی کرد و یک مقرری سالانه به لئوناردو دانشمند بزرگ «Master Leonardo Bigallo» اعطا کرد. بعد از این تاریخ چیزی دربارهٔ لئوناردو معلوم نیست.

مراجع

Carl Friedrich Gauss, *Disquisitiones Arithmeticae*, translated by Arthur A. Clarke, Yale University Press, New Haven, Connecticut, 1966.

اثرگزارترین کتاب در نظریهٔ اعداد که تا آن زمان نوشته شده بود در سال ۱۸۰۱ به چاپ رسید، وقتی که مؤلف ۲۴ ساله بود. در تحقیقات (کتاب تحقیقات حسابی) گاوس تعریف نوین همنهشتی و مانده‌ها و نیز نماد \equiv را معرفی می‌کند. این کتاب اولین بیان و اثبات قضیهٔ اصلی حساب، بحث

مفصلی از همنهشتیهای خطی، نخستین برهان کامل قانون تقابل مربعی، (که در فصل ۵ به آن اشاره می‌کنیم) و بحث جامعی از ریشه‌های اولیه (رک. فصل ۶) را در بردارد. تمام این مطالب در ربع اول کتاب قرار دارند. بیشتر مطالب باقیمانده به یک بررسی تفصیلی و عمیق از صورتهای درجه دوم اختصاص دارد.

گاوس مباحث پایه‌ی را موجز و دقیق تنظیم کرده است، و مطالعه قسمت اول کتاب به‌طور شگفت‌آوری ساده نوشته شده است.

Donald E. Knuth, *The Art of Computer Programming Volume 2.*

(فصل اول را ببینید)

Ulrich Libbrecht, *Chinese Mathematics in the Thirteenth Century*, The MIT Press, Cambridge, Massachusetts, 1973.

این کتاب اصولاً در مورد کتاب بسیار با نفوذ شو-شو-چو-چانگ از چین چیشائو بحث می‌کند. لیبرخت در حدود ۲۰۰ صفحه را به تاریخچه قضیه باقیمانده چینی، با توجه خاص به سهم چینها، اختصاص داده است.

قضیه‌های فرما، اویلر، و ویلسن

اولین اشاره به قضیه فرما در نوشته‌های اروپایی در ژوئن ۱۶۴۰ در نامه‌ای از پییر فرما^۱ به مازن میرین^۲، راهب فرقه فرانسیسیان^۳ بود. در آن نامه، فرما ادعا می‌کند که اگر p عدد اولی باشد، $2^p - 2$ مضربی از $2p$ است، و اگر q مقسوم‌علیه اولی از $2^p - 1$ باشد، $q - 1$ مضربی از p است. فرما در نامه‌ای به تاریخ ۱۸ اکتبر ۱۶۴۰ به فرنیکل دو بسی^۴ (۱۶۷۵-۱۶۰۵)، پارسی علاقه‌مند به اعداد، ادعا می‌کند که اگر p عددی اول و a عددی طبیعی باشد، عدد صحیحی مانند n وجود دارد به طوری که p عدد $1 - a^n$ را می‌شمارد، و کوچکترین مقدار n که در این شرط صدق کند عدد $1 - p$ را می‌شمارد.

فرما در نامه‌اش به فرنیکل می‌نویسد که اثباتی در نظر دارد و اگر نگران طولانی شدن آن نباشد آن را برای او خواهد فرستاد. متأسفانه، فرما اصولاً برهان قضیه‌های خود را افشا نمی‌کرد. برای این نوع رفتار یک سنت طولانی وجود داشت؛ ریاضیدانان یکدیگر را در مسائل به چالش می‌طلبیدند

1. Pierre Fermat 2. Marin Mersenne 3. Franciscan 4. Frenicle de Bessy

و بنابراین از افشای روش خاصی که ممکن بود یافته باشند تفر داشتند. این رسم در زمان فرما در حال از بین رفتن بود، و چند سال بعد، ظهور مجله‌های علمی شروع شد.

حوالی سال ۱۶۸۰ لاینیتس^۱ قضیه فرما را اثبات کرد، ولی این اثبات در میان دست‌نوشته‌هایش رها شده بود تا اینکه در ۱۸۶۳ آشکار شد. پس از فرما، نظریه اعداد دستخوش یک دوره طولانی توقف قرار گرفت. در ۱۷۳۰ به همت اویلر^۲ نظریه اعداد دوباره احیا شد، اویلر مجدداً قضیه فرما را کشف کرد، اثباتی بر پایه قضیه دو جمله‌ی برای آن در ۱۷۳۶ انتشار داد، و در ۱۷۵۸ برهان جبری‌تری که خود آن را ترجیح می‌داد به چاپ رسانید، اثباتی که به سرعت به تعمیم قضیه برای پیمانه‌های مرکب منجر شد که ما آن را قضیه اویلر می‌نامیم.

قضیه ویلسن^۳ می‌گوید که اگر p اول باشد، $1 + (p-1)!$ بر p بخشپذیر است. قضیه ویلسن برای اولین بار در ۱۷۷۰ توسط ریاضیدان انگلیسی ادوارد وترینگ^۴ (۱۷۹۸-۱۷۳۴) به چاپ رسید. او به دانشجوی سابق خود جان ویلسن اعتبار بخشید، اگر چه در واقع این قضیه یک صد سال جلوتر در نوشته‌های لاینیتس منعکس شده بود. لاینیتس اظهار می‌دارد که اگر p اول باشد، p عدد $1 - (p-2)!$ را می‌شمارد، اما به آسانی می‌توان نشان داد که این دو صورت هم‌ارزند. وترینگ نوشته است که او نتوانسته است این قضیه را ثابت کند و اثبات بایستی خیلی مشکل باشد زیرا نمادی برای اعداد اول وجود ندارد. منظور او این بوده است که چون «فرمولی» برای اعداد اول وجود ندارد، او نتوانسته است برهانی ارائه دهد؛ تنها اثباتی که او می‌توانسته تصور کند کارهای نمادی بوده است. (گاوس^۵ با بیان گزنده‌ای نوشته است که حقایق از این نوع بایستی از مفاهیم استنباط شوند نه از نمادها.) اولین اثباتی را که به چاپ رسیده لاگرانژ^۶ در ۱۷۷۱ داده است. برهان لاگرانژ شامل کارهای نسبتاً پیچیده‌ای روی چند جمله‌ی $(x+1)(x+2)\dots(x+p-1)$ است. در ۱۷۷۳، اویلر اثباتی با کاربرد ریشه‌های اولیه ارائه داده است. یک برهان ساده‌تر ادراکی (که اساساً با برهان چاپ‌شده لاینیتس یکی است) توسط گاوس در تحقیقات حسابی بنیادی داده شده است.

قضیه‌هایی برای فصل ۳

قضیه فرما و قضیه ویلسن

برهان قضیه فرما را که در (۶.۳) ارائه می‌دهیم منتسب به دیریکله است. این اثبات صورت ضعیفی از برهان گاوس از قضیه ویلسن است و این برتری را دارد که همزمان اثباتهای قضیه فرما، قضیه ویلسن، و اطلاعاتی در مورد همنهستی $x^2 \equiv a \pmod{p}$ را که در فصل ۵ به‌طور نظام‌مند به آن می‌پردازیم، به‌دست می‌دهد. به‌لم زیر نیاز داریم.

(۱.۳) لم. فرض می‌کنیم p عدد اول فردی باشد و $a \not\equiv 0 \pmod{p}$. اگر عددی مانند b وجود داشته باشد به طوری که $b^2 \equiv a \pmod{p}$ ، آنگاه همنهشتی $x^2 \equiv a \pmod{p}$ دقیقاً دو جواب ناهمنهشت به پیمانه p دارد.

برهان. حداقل دو جواب ناهمنهشت وجود دارد، زیرا $(-b)^2 \equiv a \pmod{p}$ و چون $p \neq 2$ ، $b \not\equiv -b \pmod{p}$. برای آنکه نشان دهیم فقط دو جواب ناهمنهشت وجود دارد، فرض می‌کنیم $x^2 \equiv a \pmod{p}$. در این صورت $x^2 \equiv b^2 \pmod{p}$ ، لذا $x^2 - b^2 \equiv 0 \pmod{p}$ ، و بنابراین $p \mid (x - b)(x + b)$. لذا $p \mid x - b$ یا $p \mid x + b$. در حالت اول $x \equiv b \pmod{p}$ ، و در حالت دوم $x \equiv -b \pmod{p}$.

به طور غیررسمی، (۱.۳) می‌گوید که اگر p عدد اول فردی باشد و عدد a یک «ریشه دوم» به پیمانه p داشته باشد، آنگاه a دقیقاً دو ریشه دوم به پیمانه p دارد.

(۲.۳) قضیه (دیریکله، ۱۸۲۸). فرض کنیم p اول باشد، و فرض می‌کنیم $1 \leq a \leq p-1$. اگر همنهشتی $x^2 \equiv a \pmod{p}$ دارای جواب نباشد، آنگاه $(p-1)! \equiv a^{(p-1)/2} \pmod{p}$. اگر همنهشتی جواب داشته باشد، آنگاه $(p-1)! \equiv -a^{(p-1)/2} \pmod{p}$.

برهان. برای $p = 2$ قضیه واضح است، لذا فرض می‌کنیم p فرد باشد. اگر $1 \leq m \leq p-1$ آنگاه بنابر (۸.۲) عدد یکتای n وجود دارد به طوری که $1 \leq n \leq p-1$ و $mn \equiv a \pmod{p}$. m و n را اعداد متناظر می‌نامیم. اگر $x^2 \equiv a \pmod{p}$ جوابی نداشته باشد، آنگاه برای اعداد متناظر m و n داریم $m \neq n$. بنابراین می‌توانیم اعداد 1 تا $p-1$ را به صورت $(p-1)/2$ جفت متناظر تبدیل کنیم. حاصلضرب جفتهای متناظر از یک طرف همنهشت با $a^{(p-1)/2}$ به پیمانه p است و از طرف دیگر آشکارا برابر است با $(p-1)!$. لذا $(p-1)! \equiv a^{(p-1)/2} \pmod{p}$.

اگر $x^2 \equiv a \pmod{p}$ حلپذیر باشد، جوابی مانند b دارد به طوری که $1 \leq b \leq p-1$ تنها جواب دیگر در این فاصله $p-b$ است. $p-3$ عدد باقیمانده از 1 تا $p-1$ را به صورت جفتهای متناظر مرتب می‌کنیم؛ در این صورت حاصلضربشان همنهشت با $a^{(p-3)/2} \pmod{p}$ است. حاصلضرب دو عدد باقیمانده یعنی b و $p-b$ همنهشت با $-a \pmod{p}$ است. لذا $(p-1)! \equiv (-a)a^{(p-3)/2} = -a^{(p-1)/2} \pmod{p}$.

یک نتیجه مهم قضیه دیریکله قضیه ویلسن است. لاگرانژ اثبات تا اندازه‌ای پیچیده‌ای را در ۱۷۷۱ ارائه داده است، ولی قضیه ویلسن به آسانی از (۲.۳) نتیجه می‌شود.

(۳.۳) قضیه ویلسن. اگر p اول باشد، آنگاه $(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$.

برهان. در (۲.۳) قرار می‌دهیم $a = 1$. مسلماً $x^2 \equiv 1 \pmod{p}$ جواب دارد، لذا

$$(p-1)! \equiv -1^{(p-1)/2} \equiv -1 \pmod{p}.$$

توضیح. عکس قضیه ویلسن نیز برقرار است (مسئله ۳-۲۲ را ببینید). بنابراین قضیه ویلسن یک آزمون اول بودن را ارائه می‌دهد، هر چند که قویاً غیر عملی است. اگر n عدد بزرگی مثلاً به بزرگی تقریبی 10^{10} باشد، به نظر می‌رسد که هیچ روند معقولی برای محاسبه مستقیم باقیمانده تقسیم $(n-1)!$ بر n وجود نداشته باشد.

به‌عنوان نتیجه آسانی از (۲.۳) و قضیه ویلسن، مشخصه مفید زیر را برای وقتی که همنهشتی $x^2 \equiv a \pmod{p}$ دارای جواب باشد داریم.

(۴.۳) ملاک اویلر. فرض کنیم p اول و $a \not\equiv 0 \pmod{p}$. در این صورت $x^2 \equiv a \pmod{p}$ حلپذیر است یا حلپذیر نیست برحسب آنکه $a^{(p-1)/2} \equiv 1 \pmod{p}$ یا $a^{(p-1)/2} \equiv -1 \pmod{p}$.

برهان. فرض می‌کنیم همنهشتی دارای جوابی باشد. بنابر (۲.۳) و قضیه ویلسن. $-1 \equiv -a^{(p-1)/2} \pmod{p}$ ، و از ضرب طرفین در -1 نتیجه به‌دست می‌آید. اگر همنهشتی هیچ جواب نداشته باشد استدلال به همین صورت است.

قضیه مهم زیر نتیجه بلافصل ملاک اویلر است.

(۵.۳) قضیه. فرض کنیم p یک عدد اول فرد باشد. همنهشتی $x^2 \equiv -1 \pmod{p}$ جواب دارد اگر p به‌صورت $4k+1$ و جواب ندارد هرگاه p به‌صورت $4k+3$ باشد. اکنون به بیان قضیه فرما می‌پردازیم. این قضیه یکی از قضیه‌هایی اساسی نظریه مقدماتی اعداد است و اغلب در برهانها و محاسبات آتی به‌کار خواهد رفت.

(۶.۳) قضیه فرما. اگر p اول و $a \not\equiv 0 \pmod{p}$ ، آنگاه $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ یا هم‌ارز با آن، اگر a هر عدد صحیحی باشد، آنگاه $a^p \equiv a \pmod{p}$.

برهان. بنابر ملاک اویلر $a^{(p-1)/2} \equiv \pm 1 \pmod{p}$. طرفین همنهشتی را به توان ۲ می‌رسانیم. صورت دیگر قضیه فرما اگر $a \equiv 0 \pmod{p}$ بدیهی است و در غیر این صورت از ضرب a در $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ به‌دست می‌آید.

توضیح ۱. یک روش مستقیم‌تر برای قضیه فرما کاربرد استدلالی است که در برهان قضیه اویلر (۱۳.۳) به‌کار می‌رود. بنابراین اغلب قضیه فرما را نتیجه بلافصل قضیه اویلر می‌شمارند برای

اثبات قضیه فرما توسط اویلر در ۱۷۵۸ به توضیح ۲ در انتهای این فصل مراجعه کنید.

توضیح ۲. عکس قضیه فرما برقرار نیست: حتی اگر $a^{m-1} \equiv 1 \pmod{m}$ به‌ازای هر a که با m متباین است برقرار باشد لزومی ندارد که m اول باشد (مسائل ۳۹.۳ و ۴۰.۳ را ببینید). یک عکس صحیح از قضیه فرما در مسأله ۵۵.۳ و نیز در فصل ۶ آمده است (قضیه ۹.۶ را ببینید).

می‌توانیم به‌طور حدسی دلیل فرما را برای این ادعا که $2 - 2p \mid 2^p - 2$ بازسازی کنیم. در زمانی جلوتر، شاید در ۱۶۳۶، فرما اتحادی برای ضرایب دوجمله‌یی کشف کرده بود که می‌توان آن را به زبان امروزی چنین نوشت $n \binom{n+m-1}{m-1} = m \binom{n+m-1}{m}$. این اتحاد نتیجه ساده فرمول ضرایب دوجمله‌یی برحسب فاکتوریلهاست، اما پاسکال ضرایب دوجمله‌ای را تا ۱۶۵۴ به‌طور نظام‌مند کشف نکرده بود. بنابر اتحاد فرما می‌توان به استقرا ثابت کرد که اگر p اول و $1 \leq k \leq p-1$ آنگاه $p \mid \binom{p}{k}$ بنابر قضیه دوجمله‌یی داریم

$$2^p = (1+1)^p = 1 + \binom{p}{1} + \binom{p}{2} + \dots + \binom{p}{p-1} + 1,$$

و در نتیجه $2^p - 2$ بر p بخشپذیر است. از آنجا که $2^p - 2$ بر 2 نیز بخشپذیر است، قضیه فرما برای اعداد اول فرد p ثابت می‌شود.

می‌توان استدلال مشابه را برای اثبات اینکه اگر p اول باشد، آنگاه $a^p - a$ بر p بخشپذیر است به‌کار برد (مسأله ۱۴.۳ را ببینید)، اما طرز بیان گزاره اصلی فرما از قضیه‌اش اشاره بر آن دارد که ممکن است از یک روش ادراکی‌تر نظیر آنچه که اویلر در ۱۷۵۸ در اثبات قضیه فرما به‌کار برد، استفاده کرده باشد. (به توضیحات انتهای این فصل برای یک توضیح مختصر مراجعه کنید). در قضیه‌های ۸.۳ و ۹.۳ باقی ادعای سال ۱۶۴۰ فرما را اثبات می‌کنیم. ابتدا به یک لم نیاز داریم که در جاهای دیگر نیز کاربرد دارد.

(۷.۳) لم. فرض کنیم a, u, v اعداد صحیح باشند به‌طوری که $u > 0$ و $v > 0$ و فرض می‌کنیم $(u, v) = d$ و $m > 0$. اگر $a^u \equiv 1 \pmod{m}$ و $a^v \equiv 1 \pmod{m}$ ، آنگاه $a^d \equiv 1 \pmod{m}$.

برهان. بنابر (۵.۱) می‌توان d را به‌صورت یک ترکیب خطی از u و v نوشت، مثلاً $d = su + tv$. یکی از اعداد s و t مثبت خواهد بود. بدون آنکه به کلیت استدلال خللی وارد آید فرض می‌کنیم $t \leq 0$ ، لذا $su = d + |t|v$. پس $(a^u)^s = a^d (a^v)^{|t|}$. چون $a^u \equiv a^v \equiv 1 \pmod{m}$ ، در نتیجه $a^d \equiv 1 \pmod{m}$.

(۸.۳) قضیه. فرض کنیم q یک عامل اول $2^p - 1$ باشد که در آن p عدد اولی است فرد. در این صورت q به صورت $2kp + 1$ است.

برهان. بنابر قضیه فرما $2^{q-1} \equiv 1 \pmod{p}$ ، و بنابه فرض $2^p \equiv 1 \pmod{p}$. لذا، اگر $d = (p, q - 1)$ ، آنگاه بنابر (۷.۳)، $2^d \equiv 1 \pmod{q}$. اما چون p اول است پس یا $d = 1$ یا $d = p$. اگر $d = 1$ ، آنگاه $2^1 \equiv 1 \pmod{q}$ که یک تناقض است. پس $d = p$ ، و لذا $q - 1 \equiv 1 \pmod{p}$. از طرفی چون $2^p - 1$ فرد است پس q نیز فرد و لذا $q - 1$ زوج است. در نتیجه $2p | q - 1$ ، و بنابراین $q \equiv 1 \pmod{2p}$ ، یعنی q به صورت $2kp + 1$ است.

قضیه بالا را می‌توان برای بررسی اول بودن $2^p - 1$ به‌کار برد (فصل ۷، مسائل ۱۵.۷ و ۱۹.۷ را ببینید).

(۹.۳) قضیه. فرض می‌کنیم p اول باشد $a \not\equiv 1 \pmod{p}$. اگر n کوچکترین عدد طبیعی باشد به طوری که $a^n - 1$ (بنابر قضیه فرما چنین n وجود دارد) آنگاه $n | p - 1$.

برهان. بنابر قضیه فرما $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$. اگر $d = (n, p - 1)$ ، آنگاه بنابر (۳.۷)، $a^d \equiv 1 \pmod{p}$. چون n کوچکترین عدد طبیعی است که $a^n - 1$ بر p بخش پذیر است، در نتیجه $d = n$ و لذا $n | p - 1$.

قضیه اویلر و تابع ϕ اویلر

طبیعی است که سؤال شود آیا مشابه قضیه فرما برای وقتی که پیمانه اول نیست برقرار است؟ پاسخ آری است. اویلر یک تعمیم مناسب پیدا کرده و در ۱۷۶۰ اثباتی از آن را به چاپ رسانده است. در همان مقاله، اویلر به بررسی ویژگیهای اساسی تابع ϕ ، که کلید تنظیم این تعمیم است، پرداخته است.

(۱۰.۳) تعریف. اگر $m > 1$ ، $\phi(m)$ را تعداد اعداد طبیعی کوچکتر از m و متباین با m می‌گیریم. $\phi(1)$ را برابر ۱ تعریف می‌کنیم. تابع ϕ که به این ترتیب تعریف می‌شود معمولاً تابع ϕ اویلر نامیده می‌شود.

آشکار است که به ازای هر $m \geq 1$ ، $\phi(m) \leq m - 1$. همچنین، $\phi(m) = m - 1$ اگر و تنها اگر m اول باشد. (تمرین ۵۹.۳ را ببینید).

(۱۱.۳) تعریف. فرض کنیم m عددی طبیعی باشد. یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه m مجموعه‌ای از اعداد صحیح است به طوری که هر عدد متباین با m با یک عنصر یکتا از مجموعه

همه‌ی m به پیمانه m است. در آنچه می‌آید د.م.م را به‌عنوان مختصر دستگاه مخفف مانده‌ها به‌کار می‌بریم.

از آنجا که هر دو دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه m دارای یک تعداد عنصر هستند، همه آنها $\phi(m)$ عنصر دارند. معمولاً (ولی نه همیشه) عناصر یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه m را اعداد طبیعی کوچکتر از m که با m متباین هستند اختیار می‌کنیم. به ویژه، اگر p اول باشد، مجموعه $1, 2, \dots, p-1$ یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه p است.

(۱۲.۳) لم. اگر r_1, r_2, \dots, r_k یک د.م.م به پیمانه m باشد و $(a, m) = 1$ ، آنگاه ar_1, ar_2, \dots, ar_k نیز یک د.م.م به پیمانه m است.

برهان. باید نشان دهیم که هیچ دو عنصر از دنباله ar_1, ar_2, \dots, ar_k با هم به پیمانه m همه‌ی نیستند و اینکه به‌ازای $1 \leq i \leq k$ ، $(ar_i, m) = 1$. فرض کنیم که اعداد i و j وجود داشته باشند به طوری که $i \neq j$ و $ar_i \equiv ar_j \pmod{m}$. چون $(a, m) = 1$ بنا بر (vi. ۲.۲) داریم $r_i \equiv r_j \pmod{m}$ و این با تعریف r_1, r_2, \dots, r_k به‌عنوان یک د.م.م تناقض دارد. همچنین، چون به‌ازای هر i ، $(r_i, m) = 1$ و $(a, m) = 1$ ، در نتیجه بنا بر (۱۰.۱) داریم $(ar_i, m) = 1$. بنابراین ar_1, ar_2, \dots, ar_k مجموعه‌ای از k عدد صحیح تا همه‌ی که هر یک نسبت به m اول است، و لذا یک د.م.م به پیمانه m می‌سازند.

اکنون برای اثبات قضیهٔ اوایلر مهیا هستیم. برهان ارائه‌شده در بالا برای قضیهٔ فرما را می‌توان تعدیل کرد تا برای پیمانهٔ مرکب کارساز باشد، ولی استدلال زیر شسته و رفته‌تر است. این برهان در ابتدا توسط آوری^۱ در ۱۸۰۴ برای اثبات قضیهٔ فرما به‌کار رفته است و در ۱۸۲۶ هورنر آن را تعدیل کرده تا قضیهٔ اوایلر را به‌دست آورد.

(۱۳.۳) قضیهٔ اوایلر. اگر m عددی طبیعی و $(a, m) = 1$ ، آنگاه $a^{\phi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$.

برهان. فرض کنیم $r_1, r_2, \dots, r_{\phi(m)}$ یک د.م.م به پیمانه m باشد. بنا بر لم قبل $ar_1, ar_2, \dots, ar_{\phi(m)}$ نیز یک د.م.م به پیمانه m است. لذا داریم

$$(ar_1)(ar_2) \dots (ar_{\phi(m)}) \equiv r_1 r_2 \dots r_{\phi(m)} \pmod{m}.$$

از آنجا که $ar_1, ar_2, \dots, ar_{\phi(m)}$ یک د.م.م به پیمانه m است هر یک از عناصرش به ترتیبی با یکی از عناصر $r_1, r_2, \dots, r_{\phi(m)}$ همه‌ی است. لذا

$(r_i, m) = 1$ چون به‌ازای هر r_i داریم $a^{\phi(m)} r_1 r_2 \dots r_{\phi(m)} \equiv r_1 r_2 \dots r_{\phi(m)} \pmod{m}$
 پس $(r_1 r_2 \dots r_{\phi(m)}, m) = 1$ و در نتیجه بنابر (vi.۲.۲)، $a^{\phi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$.

توضیح. از قضیهٔ اویلر به آسانی نتیجه می‌شود که اگر $(a, m) = 1$ ، آنگاه $a^{\phi(m)-1}$ وارون ضربی a به پیمانهٔ m است.

در استفاده از قضیهٔ اویلر، ابتدا بایستی $\phi(m)$ را مشخص کنیم. اگر تجزیهٔ m به عوامل اول معلوم باشد، یک روش مؤثر برای محاسبهٔ $\phi(m)$ کاربرد این حقیقت است که ϕ ضربی است. در این صورت به‌دست آوردن یک فرمول برای $\phi(m)$ برحسب تجزیهٔ m مطلب آسانی است. ابتدا نشان می‌دهیم که ϕ یک تابع ضربی است. برهان کاربرد قشنگی از قضیهٔ باقیماندهٔ چینی است.

(۱۴.۳) قضیه. اگر $(m, n) = 1$ ، آنگاه $\phi(mn) = \phi(m)\phi(n)$.

برهان. برای $0 \leq x < mn$ ، فرض کنیم x_m باقیماندهٔ تقسیم x بر m و x_n باقیماندهٔ تقسیم x بر n باشند. اعداد متمایز در فاصلهٔ 0 تا $mn - 1$ دارای جفت باقیمانده‌های متمایز هستند. زیرا اگر $x_m = y_m$ و $x_n = y_n$ ، آنگاه $x \equiv y \pmod{m}$ و $x \equiv y \pmod{n}$ ؛ و چون $(m, n) = 1$ ، پس $x \equiv y \pmod{mn}$ و این ممکن نیست زیرا اعداد 0 تا $mn - 1$ یک د.ک.م. به پیمانهٔ mn است. لذا برای هر $0 \leq x < mn$ یک جفت یکتا x_m و x_n متناظر است. اما mn عدد در فاصلهٔ $0 \leq x < mn$ و mn جفت a, b با $0 \leq a < m$ و $0 \leq b < n$ وجود دارند. لذا هر جفت a, b به‌ازای x برابر جفت x_m و x_n است.

چون $x \equiv x_m \pmod{m}$ پس $(x, m) = (x_m, m)$. با استدلالی مشابه $(x, n) = (x_n, n)$. لذا، بنابر (۱۰.۱)، $(x, mn) = 1$ اگر و تنها اگر $(x_m, m) = 1$ و $(x_n, n) = 1$. چون $\phi(m)\phi(n)$ طریق برای انتخاب جفت a, b با $(a, m) = (b, n) = 1$ و $\phi(mn)$ طریق برای انتخاب $x_{a,b}$ که با mn متباین باشد (بنابر تعریف ϕ) وجود دارند، در نتیجه $\phi(mn) = \phi(m)\phi(n)$.

توضیح. بند اول برهان بالا نشان می‌دهد که اگر $(m, n) = 1$ ، آنگاه به‌ازای هر a, b ، یک x یکتا در فاصلهٔ $0 \leq x < mn$ وجود دارد به‌طوری که $x \equiv a \pmod{m}$ و $x \equiv b \pmod{n}$ ، که اثبات قضیهٔ باقیماندهٔ چینی برای یک جفت هم‌نهمستی است. قضیهٔ باقیماندهٔ چینی برای k هم‌نهمستی را دقیقاً به همین روش می‌توان با ملاحظهٔ k -تاییهای باقیمانده اثبات کرد. ولی، اثبات

ارائه‌شده در فصل ۲ آموزنده‌تر است، زیرا یک روش عملی برای یافتن جواب یک دستگاه از همنهشتیهای خطی را به‌دست می‌دهد.

(۱۵.۳) لم. اگر p اول باشد، آنگاه برای هر $k \geq 1$ داریم

$$\phi(p^k) = p^k - p^{k-1} = p^{k-1}(p - 1) = p^k \left(1 - \frac{1}{p}\right)$$

برهان. فرض کنیم $a < p^k$ و a با p^k متباین نباشد؛ در این صورت a بر p بخشپذیر است و لذا $a = mp$ ، که در آن $1 \leq m \leq p^{k-1}$. آشکار است که دقیقاً p^{k-1} انتخاب برای a وجود دارد. لذا $p^k - p^{k-1}$ عدد صحیح کمتر از p^k و متباین با آن وجود دارد.

(۱۶.۳) قضیه. اگر $m = p_1^{m_1} p_2^{m_2} \dots p_r^{m_r}$ آنگاه

$$\begin{aligned} \phi(m) &= (p_1^{m_1} - p_1^{m_1-1})(p_2^{m_2} - p_2^{m_2-1}) \dots (p_r^{m_r} - p_r^{m_r-1}) \\ &= p_1^{m_1-1} p_2^{m_2-1} \dots p_r^{m_r-1} (p_1 - 1)(p_2 - 1) \dots (p_r - 1) \\ &= m(1 - 1/p_1)(1 - 1/p_2) \dots (1 - 1/p_r) \end{aligned}$$

برهان. چون ϕ ضربی است و $p_i^{m_i}$ ها دویهدو متباین هستند، معادلهٔ اول از (۱۵.۳) نتیجه می‌شود. دو معادلهٔ دیگر صورتهای سادهٔ اولی هستند.

مسأله‌ها و راه‌حلهای

قضیهٔ فرما و قضیهٔ ویلسن

۱.۳ عدد n ، $0 \leq n \leq 16$ ، را بیابید به طوری که $3^{100} \equiv n \pmod{17}$.

حل. بنابر قضیهٔ فرما $3^{16} \equiv 1 \pmod{17}$. لذا $3^{16} \equiv 1 \pmod{17}$ و $3^{36} = 3^{16} \times 3^{20} \equiv 3^{20} \pmod{17}$. اما

$$3^4 \equiv 13 \pmod{17} \text{ پس } 3^{36} \equiv 13 \pmod{17}.$$

۲.۳ باقیماندهٔ تقسیم اعداد زیر را بر ۳۷ به‌دست آورید: (الف) 2^{52} ، (ب) 2^{70} .

حل. (الف) بنابر قضیهٔ فرما $2^{36} \equiv 1 \pmod{37}$ ، لذا $2^{36} \equiv 1 \pmod{37}$ و $2^{52} = 2^{36} \times 2^{16} \equiv 2^{16} \pmod{37}$. اکنون کافی است 2^{16} را به پیمانهٔ ۳۷ با مربع‌کردهای مکرر به پیمانهٔ ۳۷ محاسبه کنیم.

$$2^2 \equiv 4, 2^4 \equiv 16, 2^8 \equiv (16)^2 \equiv -3, 2^{16} \equiv 9 \pmod{37},$$

لذا باقیماندهٔ 2^{52} بر ۳۷ برابر ۹ است.

(ب) با استفاده از (الف) و قضیه فرما داریم

$$۲۷^{\circ} = ۲۳^{\circ} \times ۲۳^{\circ} \equiv ۲۳^{\circ} \equiv ۲۳^{\circ} \times ۲^{\circ} \equiv (۲۱^{\circ})^2 \times ۴ \equiv ۹^{\circ} \times ۴ \equiv ۷^{\circ} \times ۴ \pmod{۳۷},$$

لذا باقیمانده ۲۷° بر ۳۷ برابر ۲۸ است.

۳.۳ باقیمانده $۵۵^{۱۴۲}$ بر ۱۴۳ چقدر است؟

حل. داریم $۱۴۳ = ۱۱ \times ۱۳$ ، پس ۵۵ و ۱۴۳ نسبت به هم اول نیستند و لذا نمی‌توان از ابتدا به پیمانه ۱۴۳ از قضیه اوایل استفاده کرد. روشن است که داریم $۵۵^{۱۴۲} \equiv ۰ \pmod{۱۱}$ (۱) از طرفی $۵۵ \equiv ۳ \pmod{۱۳}$ و لذا بنابر قضیه فرما

$$(۵۵)^{۱۴۲} \equiv ۳^{۱۴۲} \equiv (۳^{۱۲})^{۱۱} \times ۳^{۱۰} \equiv ۳^{۱۰} \pmod{۱۳}$$

اما

$$۳^۲ \equiv ۹ \equiv -۴, ۳^۴ \equiv ۱۶ \equiv ۳, ۳^۸ \equiv ۹ \equiv -۴, ۳^{۱۰} \equiv ۱۶ \equiv ۳ \pmod{۱۳}$$

لذا $(۵۵)^{۱۴۲} \equiv ۳ \pmod{۱۳}$ (۲). حال، با توجه به (۱) و (۲) به کوچکترین عدد طبیعی نیاز داریم که مضرب ۱۱ بوده و باقیمانده‌اش بر ۱۳ برابر ۳ باشد. با تجسس یا کاربرد قضیه باقیمانده چینی جواب ۵۵ است.

۴.۳ باقیمانده تقسیم ۱۳×۱۲۴۵ را بر ۴۷ به دست آورید.

حل. بنابر قضیه فرما $۱۲۴۶ \equiv ۱ \pmod{۴۷}$ ، $۱۲ \times ۱۲۴۵ = ۱۲۴۶$. با ضرب دو طرف این هم‌نشستی در ۴ و با توجه به $۴۸ \equiv ۱ \pmod{۴۷}$ ، داریم $۴۸ \equiv ۱ \pmod{۴۷}$. در نتیجه $۵۲ \equiv ۵ \pmod{۴۷}$ ، $۱۳ \times (۱۲)^{۴۵} \equiv ۵۲ \pmod{۴۷}$. پس باقیمانده مورد نظر برابر ۵ است.

۵.۳ نشان دهید $۵۵۵۵^{۲۲۲۲} + (۲۲۲۲)^{۵۵۵۵}$ بر ۷ بخشپذیر است.

حل. $۵۵۵۵ \equiv ۴ \pmod{۷}$ ، $۲۲۲۲ \equiv ۳ \pmod{۷}$. پس کافی است ثابت کنیم $۳۵۵۵۵ + ۴۲۲۲۲$ بر ۷ بخشپذیر است. از طرفی باقیمانده‌های ۲۲۲۲ و ۵۵۵۵ بر ۶ به ترتیب ۲ و ۵ است. پس بنابر قضیه فرما $۴۲ + ۳۵ \equiv ۴۲ + ۳۵ \pmod{۷}$ اما

$$۴۲ \equiv ۱۶ \equiv ۲, ۳۲ \equiv ۹ \equiv ۲, ۳۴ \equiv ۴, ۳۵ \equiv ۱۲ \equiv ۵ \pmod{۷}$$

لذا $۴۲ + ۳۵ \equiv ۲ + ۵ = ۰ \pmod{۷}$.

۶.۳ ثابت کنید به‌ازای هر عدد صحیح نامنفی n ، عبارت $۲^{۶n} - ۳^{۶n}$ مضرب ۳۵ است.

حل. بنابر قضیه فرما یا هر روش دیگر داریم $(۳^۶)^n \equiv ۱ \pmod{۷}$ و $(۲^۶)^n \equiv ۱ \pmod{۷}$ ، لذا $۲^{۶n} - ۳^{۶n} \equiv ۰ \pmod{۷}$. چون $۲ \equiv -۳ \pmod{۵}$ ، پس $۲^{۶n} \equiv (-۳)^{۶n} \equiv ۳^{۶n} \pmod{۵}$ ، لذا $۲^{۶n} - ۳^{۶n} \equiv ۰ \pmod{۵}$ و چون $(۵, ۷) = ۱$ ، داریم $۳۵ | ۲^{۶n} - ۳^{۶n}$.

۷.۳ ثابت کنید به‌ازای هر عدد طبیعی n ، عدد $۱^n + ۲^n + ۳^n + ۴^n$ مضرب ۵ است اگر و تنها اگر n مضرب ۴ نباشد.

حل. فرض کنیم $n = ۴q + r$ که در آن $۰ \leq r < ۴$. اگر $a \not\equiv ۰ \pmod{۵}$ ، آنگاه بنابر قضیه فرما داریم $a^n = (a^۴)^q a^r \equiv a^r \pmod{۵}$. لذا

$$۱^n + ۲^n + ۳^n + ۴^n \equiv ۱^r + ۲^r + ۳^r + ۴^r \pmod{۵}$$

اگر n مضربی از ۴ باشد، آنگاه $r = ۰$ و $۱^r + ۲^r + ۳^r + ۴^r = ۴$ و لذا ۵ عدد $۱^n + ۲^n + ۳^n + ۴^n$ را نمی‌شمارد. اگر $n \not\equiv ۰ \pmod{۴}$ ، آنگاه ۳ یا ۲ یا ۱. اکنون به‌ازای این مقادیر r به آسانی ثابت می‌شود که $۱^r + ۲^r + ۳^r + ۴^r$ بر ۵ بخشپذیر است.

۸.۳ فرض کنید $S_k = ۱^k + ۲^k + \dots + (p-1)^k$ ، که در آن p عدد اولی است فرد. اگر $p-1 | k$ ، ثابت کنید $S_k \equiv -۱ \pmod{p}$.

حل. بنابر قضیه فرما به‌ازای $۱ \leq t \leq p-1$ داریم $t^{p-1} \equiv ۱ \pmod{p}$ ، و چون $p-1 | k$ ، پس $t^k \equiv ۱ \pmod{p}$. لذا به پیمانه p ، مجموع S_k مجموع $p-1$ عدد ۱ است.

۹.۳ اگر n عددی صحیح باشد، ثابت کنید $n^۵/۵ + n^۳/۳ + ۷n/۱۵$ عدد صحیح است.

حل. داریم $n^۵/۵ + n^۳/۳ + ۷n/۱۵ = (۳n^۵ + ۵n^۳ + ۷n)/۱۵$. لذا کافی است ثابت کنیم که به‌ازای جميع مقادیر n ، $۳n^۵ + ۵n^۳ + ۷n$ بر ۳ و ۵ و در نتیجه بر ۱۵ بخشپذیر است. با استفاده از قضیه فرما داریم $n^۵ \equiv n \pmod{۵}$ ، لذا $۳n^۵ \equiv ۳n \pmod{۱۵}$ ؛ $n^۳ \equiv n \pmod{۳}$ ، لذا $۵n^۳ \equiv ۵n \pmod{۱۵}$. در نتیجه

$$۳n^۵ + ۵n^۳ + ۷n \equiv ۳n + ۵n + ۷n \equiv ۰ \pmod{۱۵}$$

۱۰.۳ با استفاده از قضیه فرما همنهستی $(11x^3 + 5x^{19} + x^{35}) \equiv 0 \pmod{17}$ را حل کنید.

حل. بنابر قضیه فرما به‌ازای هر x ، $x^{17} \equiv x \pmod{17}$ ، و لذا

$$x^{35} \equiv x(x^{17})^2 \equiv x^3 \pmod{17}$$

با استدلالی مشابه، $5x^{19} \equiv 5x^3 \pmod{17}$. لذا به‌ازای هر x ، داریم

$$x^{35} + 5x^{19} + 11x^3 \equiv 17x^3 \equiv 0 \pmod{17}$$

بنابراین معادله اصلی به‌ازای هر x برقرار است.

۱۱.۳ همنهستی $(104x^{101} - 204x^{202} + 304x^{303}) \equiv 0 \pmod{101}$ را به یک همنهستی

درجه ۳ بدل کرده و همه جوابهای آن را پیدا کنید. (توجه کنید که ۱.۱ اول است.)

حل. بنابر قضیه فرما به‌ازای هر x ، $x^{101} \equiv x \pmod{101}$. لذا معادله اصلی به معادله

هم‌ارز $(101) \equiv 0 \pmod{101}$ یا $x^3 + 2x^2 - 3x \equiv 0 \pmod{101}$ بدل

می‌شود. بنابراین همه جوابها اعدادی هستند همنهشت با ۰، ۱، یا ۳ به پیمانه ۱۰۱.

۱۲.۳ فرض کنید p اول و $a^p + b^p = c^p$. ثابت کنید $p | a + b - c$.

حل. بنابر قضیه فرما، $a^p + b^p - c^p \equiv a + b - c \pmod{p}$. لذا اگر $a^p + b^p = c^p$ ،

$$a + b - c \equiv 0 \pmod{p}$$

۱۳.۳ فرض کنید p و q دو عدد اول فرد باشند به‌طوری که $q - 1 | p - 1$. اگر $(a, pq) = 1$ ،

$$\text{ثابت کنید } a^{q-1} \equiv 1 \pmod{pq}$$

حل. بنابر قضیه فرما $a^{q-1} \equiv 1 \pmod{q}$ (۱). باید نشان دهیم که $a^{q-1} \equiv 1 \pmod{p}$

نیز برقرار است. چون p و q نسبت به هم اول‌اند، در نتیجه $a^{q-1} \equiv 1 \pmod{pq}$. فرض می‌کنیم

$$a^{q-1} = (a^{p-1})^k \equiv 1^k \pmod{p} \quad q - 1 = k(p - 1)$$

۱۴.۳ فرض کنید p اول باشد. به کمک بسط دوجمله‌یی $(a + b)^p$ ، نشان دهید که

$$(a + b)^p \equiv a^p + b^p \pmod{p}$$

حل. بنابر قضیه دوجمله‌یی داریم $(a + b)^p = \sum_{k=0}^p \binom{p}{k} a^{p-k} b^k$. لذا

$$(a + b)^p - (a^p + b^p) = \sum_{k=1}^{p-1} \binom{p}{k} a^{p-k} b^k$$

اما $\binom{p}{k}$ برای $1 \leq k \leq p-1$ مضرب p است. زیرا مثلاً $k! = p!$ $\binom{p}{k}(p-k)!k! = p!$ روشن است که p طرف چپ را می‌شمارد و چون هیچ‌کدام از $(p-k)!$ و $k!$ بر p بخشیدنی نیستند، پس $p \mid \binom{p}{k}$. در نتیجه $(a+b)^p - (a^p + b^p)$ مجموع جمله‌هایی است که هر یک بر p بخشیدنی است، و لذا اثبات مسأله تمام می‌شود.

توضیح. در مسأله فوق فرض می‌کنیم $b = 1$. در این صورت $(a+1)^p \equiv a^p + 1 \pmod{p}$. لذا اگر قبلاً می‌دانستیم که $a^p \equiv a \pmod{p}$ نتیجه می‌گرفتیم که $(a+1)^p \equiv a+1 \pmod{p}$. این تساوی مرحله استقرائی را در نخستین برهان منتشر شده قضیه فرما را به دست می‌دهد (اولر، ۱۷۳۶).

۱۵.۳ با استفاده از قضیه فرما ثابت کنید که هر عدد اول $p > 5$ تعداد نامتناهی عدد به صورت $99 \dots 99$ را می‌شمارد.

حل. هم‌ارز با این مسأله چنین است: به ازای هر عدد اول $p > 5$ ، رابطه $10^n \equiv 1 \pmod{p}$ برای تعداد نامتناهی n برقرار است. چون 10 و p نسبت به هم اول‌اند، داریم $10^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ ، لذا هر عدد طبیعی n که مضرب $p-1$ باشد دارای ویژگی مورد نظر است.

۱۶.۳ اگر $n \mid 2^n - 1$ ، ثابت کنید $n = 1$. (راهنمایی: اگر $n > 1$ ، فرض کنید p کوچکترین مقسوم‌علیه اول n باشد، و (۷.۳) را به‌کار برید.)

حل. فرض کنید $n > 1$ و $n \mid 2^n - 1$ ، فرض می‌کنیم p کوچکترین مقسوم‌علیه اول n باشد. بنابر قضیه فرما داریم $2^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$. چون $p \mid n$ و $n \mid 2^n - 1$ پس $2^n \equiv 1 \pmod{p}$. فرض کنیم $d = (n, p-1)$. اگر $d > 1$ ، آنگاه n مقسوم‌علیهی بزرگتر از ۱ و کوچکتر از p دارد و این با انتخاب p تناقض دارد. پس $d = 1$. اما بنابر (۷.۳)، $2^d \equiv 1 \pmod{p}$ یا $2^1 \equiv 1 \pmod{p}$ که ممکن نیست.

۱۷.۳ (الف) اعداد ۲، ۳، ...، ۱۷ را به صورت جفت‌های $\{x, y\}$ مرتب کنید به طوری که $xy \equiv 1 \pmod{19}$ (ب) با استفاده از (الف) کوچکترین باقیمانده تقسیم $18!$ بر ۱۹ را به دست آورید.

حل. (الف) این جفت‌ها عبارت‌اند از $\{2, 10\}$ ، $\{3, 13\}$ ، $\{4, 5\}$ ، $\{6, 16\}$ ، $\{7, 11\}$ ، $\{8, 12\}$. (جفت‌های $\{x, y\}$ و $\{19-x, 19-y\}$ در کنار هم قرار داده شده‌اند، زیرا با ملاحظه اینکه $ab \equiv 1 \pmod{19}$ ، $(-a)(-b) \equiv 1 \pmod{19}$ کار را می‌توان نصف کرد.)

(ب) با توجه به (الف) و حاصلضرب جفتها که برابر با ۱ همنهشت ۱۹ هستند داریم

$$18! \equiv 18 \pmod{19}$$

۱۸.۳ اگر p عدد اول فردی باشد، ثابت کنید $(p-3)! \equiv -1 \pmod{p}$. باقیمانده تقسیم ۵۶! را بر ۵۹ به دست آورید.

حل. بنابر قضیه ویلسن

$$-1 \equiv (p-1)! \equiv (p-1)(p-2)(p-3)! \equiv (-1)(-2)(p-3)! \pmod{p}$$

به ویژه $(56)! \equiv -1 \equiv 58 \pmod{59}$ ، و لذا باقیمانده برابر ۲۹ است.

۱۹.۳ باقیمانده تقسیم $90!$ بر 97 را به دست آورید.

حل. بنابر قضیه ویلسن داریم $(96)! \equiv -1 \pmod{97}$. به جای اینکه از ۱ به جلو برویم از

۹۶ به عقب می‌رویم. برای اینکه اعداد را کوچک نگاه داریم از واقعیت $97-x \equiv -x \pmod{97}$ استفاده می‌کنیم. لذا

$$96 \times 95 \times \dots \times 91 \times 90! \equiv (-1)(-2) \dots (-6) \times 90! \pmod{97} \equiv -1 \pmod{97}$$

اما $(97) \equiv -56 \pmod{97}$ ، $41 \equiv 6$ ، لذا $(97) \equiv 1 \pmod{97}$ ، $56 \times 90!$ حال اگر باقیمانده تقسیم

$90!$ بر 97 برابر x باشد داریم $(97) \equiv x \pmod{97}$ ، $90! \equiv 56x \pmod{97}$.

بالاخره از حل این معادله از راه الگوریتم اقلیدسی $x = 26$ به دست می‌آید.

۲۰.۳ اگر $y = 82!/21!$ ، باقیمانده تقسیم y بر 83 را به دست آورید.

حل. بنابه قضیه ویلسن $(83) \equiv -1 \pmod{83}$ ، $21y = 82!$ ، لذا $84y \equiv -4 \pmod{83}$ یا

$$y \equiv -4 \pmod{83}$$

پس باقیمانده تقسیم y بر 83 برابر -4 یا 79 است.

۲۱.۳ باقیمانده تقسیم $18!$ را بر 437 به دست آورید. (ابتدا 437 را تجزیه کنید).

حل. داریم $437 = 19 \times 23$ ، چون $(19) \equiv -1 \pmod{19}$ پس کافی است باقیمانده

$18!$ بر 23 را حساب کنیم. بنابر قضیه ویلسن داریم $(23) \equiv -1 \pmod{23}$ ، اما

$$22 \times 21 \times 20 \times 19 \equiv -1(-2)(-3)(-4) \equiv 24 \equiv 1 \pmod{23}$$

لذا $(23) \equiv -1 \pmod{23}$ ، در نتیجه $(437) \equiv -1 \pmod{437}$ ، پس باقیمانده برابر -1 یا

436 است.

۲۲.۳ عکس قضیهٔ ویلسن را ثابت کنید: اگر $m > 1$ و m اول نباشد، آنگاه $(m-1)! \not\equiv -1 \pmod{m}$.

حل. چون m اول نیست پس مقسوم‌علیه‌ی مانند t دارد که $1 < t < m$. واضح است که $t|(m-1)!$. حال اگر $(m-1)! \equiv -1 \pmod{m}$ ، آنگاه $t|-1$ که ممکن نیست.

توضیح. می‌توانیم قضیهٔ قویتری را ثابت کنیم. ملاحظه می‌کنیم که $(4-1)! \equiv 2 \pmod{4}$. حال ثابت می‌کنیم که اگر $m > 4$ مرکب باشد، آنگاه $(m-1)! \equiv 0 \pmod{m}$. چون m مرکب است پس مثلاً $m = pq$ به طوری که $1 < p \leq q < m$. دو حالت در نظر می‌گیریم. حالت اول $p < q$ در این صورت به وضوح $p, q|(m-1)!$ و لذا $m|(m-1)!$. حالت دوم $m = p^2$ و $p \neq 2$. در این حالت $1 < p < 2p < m$ و بنابراین $m = p^2|(m-1)!$.

۲۳.۳ همهٔ اعداد صحیح $n > 1$ را پیدا کنید به طوری که $(n-1)|(n(n+1))$. (راهنمایی: توضیح قبل را در نظر بگیرید.)

حل. اگر n اول باشد، آنگاه بنابر قضیهٔ ویلسن $(n-1)! \equiv -1 \pmod{n}$ ، لذا به ویژه $(n-1) \nmid n!$. اگر $n+1$ اول باشد، آنگاه $n! \equiv -1 \pmod{n+1}$. اما

$$n! = n(n-1)! \equiv -(n-1)! \pmod{n+1}$$

لذا $(n-1)! \equiv 1 \pmod{n+1}$ و از این رو $(n-1) \nmid n!$ تا اینجا تمام اعداد اول n یا تمام اعداد n که یک واحد کمتر از عدد اولی هستند کنار گذاشته شدند. روشن است که عدد ۴ کنار گذاشته شده است (زیرا $4 = 5 - 1$). حال چون $(n, n+1) = 1$ کافی است ثابت کنیم اعداد مرکب $n > 4$ و $n+1 > 4$ هر کدام $(n-1)!$ را می‌شمارند. بنابر توضیح بالا $(n-1)! \equiv 0 \pmod{n}$ ، یعنی $(n-1)! \equiv 0 \pmod{n}$ ؛ همچنین بنابر همان توضیح $(n-1)! \equiv 0 \pmod{n+1}$ ، یعنی $n! \equiv 0 \pmod{n+1}$ و چون $(n, n+1) = 1$ پس $(n-1)! \equiv 0 \pmod{n+1}$.

۲۴.۳ ثابت کنید که به‌ازای هر عدد اول p و هر عدد صحیح a ، عدد $a^p + (p-1)!a$ بر a^p بخشیدنی است.

حل. بنابر قضیهٔ فرما داریم $a^p \equiv a \pmod{p}$ ، لذا

$$a^p + (p-1)!a \equiv a(1 + (p-1)! \pmod{p}$$

اما بنابر قضیهٔ ویلسن $1 + (p-1)! \equiv 0 \pmod{p}$.

توضیح. قضیه بالا قضیه ویلسن را «در بر دارد» a را برابر ۱ اختیار کنید). قضیه فرما را نیز «در بر دارید». زیرا از $1 \equiv (p-1)! + 1 \pmod{p}$ و $a^p + (p-1)!a \equiv 0 \pmod{p}$ نتیجه می‌شود $a^p - a \equiv 0 \pmod{p}$.

۲۵.۳ الف) فرض می‌کنیم r_1, r_2, \dots, r_{p-1} و s_1, s_2, \dots, s_{p-1} در دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه عدد اول فرد p باشند. ثابت کنید که $r_1 s_1, r_2 s_2, \dots, r_{p-1} s_{p-1}$ نمی‌تواند یک د.م.م^۱ به پیمانه p باشد. (راهنمایی: از قضیه ویلسن استفاده کنید).

ب) فرض می‌کنیم r_1, r_2, \dots, r_p و s_1, s_2, \dots, s_p دو د.ک.م^۲ به پیمانه عدد اول فرد p باشند. ثابت کنید $r_1 s_1, r_2 s_2, \dots, r_p s_p$ نمی‌تواند یک د.ک.م به پیمانه p باشد.

حل. الف). چون $1, 2, \dots, p-1$ یک د.م.م به پیمانه p است، لذا اگر r_1, \dots, r_{p-1} هر دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه p باشد، آنگاه هر یک از عناصر این دستگاه با عنصری از دستگاه اول همنهشت به پیمانه p است، لذا $p-1$ همنهستی به دست می‌آید که از ضرب آنها داریم $1 \equiv -1 \pmod{p} \equiv (p-1)! \equiv r_1 r_2 \dots r_{p-1}$. به همین دلیل $1 \equiv -1 \pmod{p} \equiv s_1 s_2 \dots s_{p-1}$. در نتیجه $1 \equiv (p-1)! \equiv (r_1 s_1) \dots (r_{p-1} s_{p-1})$. حال اگر $r_1 s_1, \dots, r_{p-1} s_{p-1}$ یک د.م.م به پیمانه p باشد، داریم

$$(r_1 s_1) \dots (r_{p-1} s_{p-1}) \equiv -1 \pmod{p}$$

از این رابطه و (۱)، $1 \equiv -1 \pmod{p}$ به دست می‌آید که ممکن نیست.

توضیح. چون r_1, r_2, \dots, r_{p-1} و s_1, s_2, \dots, s_{p-1} هر کدام د.م.م به پیمانه p هستند. لذا

$$(r_i, p) = (s_i, p) = 1 \quad i = 1, 2, \dots, p-1$$

در نتیجه به‌ازای هر $1 \leq i \leq p-1$ ، داریم $(r_i s_i, p) = 1$ ، لذا از اینکه $r_1 s_1, \dots, r_{p-1} s_{p-1}$ نمی‌تواند یک د.م.م به پیمانه p باشد نتیجه می‌گیریم که اعداد i و j وجود دارند که $r_i s_i \equiv r_j s_j \pmod{p}$.

ب) بدون آنکه به کلیت استدلال خللی وارد آید می‌توانیم فرض کنیم $r_p \equiv 0 \pmod{p}$ دو حالت در نظر می‌گیریم، حالت اول: $s_p \equiv 0 \pmod{p}$. در این صورت r_1, \dots, r_{p-1} و s_1, \dots, s_{p-1} هر کدام یک د.م.م به پیمانه p هستند و بنابر الف) در بالا، $r_1 s_1, \dots, r_{p-1} s_{p-1}$

۱. یعنی دستگاه مخفف مانده‌ها.
۲. یعنی دستگاه کامل مانده‌ها.

نمی‌تواند یک د. م. م به پیمانه p باشد. لذا با توجه به توضیح بالا $r_1 s_1, \dots, r_p s_p$ نمی‌تواند یک د. ک. م به پیمانه p باشد. حالت دوم: $s_p \not\equiv 0 \pmod{p}$ در این صورت $p \neq j$ وجود دارد که $s_j \equiv 0 \pmod{p}$. بنابراین $r_j s_j \equiv 0 \pmod{p}$. لذا در این حالت نیز $r_1 s_1, \dots, r_p s_p$ د. ک. م نیست.

۲۶.۳ < (برهانی برای قضیهٔ (۵.۳) از طریق قضیهٔ ویلسن) فرض کنید p عدد اولی به صورت $4k + 1$ باشد. ثابت کنید که $(\frac{p-1}{4})!$ یک جواب $x^2 \equiv -1 \pmod{p}$ است. (راهنمایی: به‌ازای $1 \leq x \leq \frac{p-1}{4}$ ، $p - x \equiv -x \pmod{p}$.)

حل. فرض کنیم $p = 4k + 1$. وقتی x از ۱ تا $2k$ تغییر کند، $p - x$ از $4k + 1$ تا $2k + 1$ نزول می‌کند. بنابراین $(2k)! \equiv (-1)^{2k} (2k)! \equiv (2k)! \pmod{p}$ و لذا $(2k)! \equiv -1 \pmod{p}$ اما $(4k)! \equiv ((2k)!)^2 \pmod{p}$. بنابراین $((2k)!)^2 \equiv -1 \pmod{p}$.

۲۷.۳ به کمک تمرین ۲۶.۳ جوابهایی برای معادله‌های $(\text{mod } 37)$ $x^2 \equiv -1$ و $(\text{mod } 41)$ $x^2 \equiv -1$ به دست آورید.

حل. ۳۷ و ۴۱ هر دو به صورت $4k + 1$ هستند، لذا بنابر تمرین قبل $18!$ و $20!$ به ترتیب در معادله‌ها صدق می‌کنند. ولی بهتر است که کوچکترین ماندهٔ مثبت را پیدا کنیم. با کمی کار خواهیم داشت $31 \equiv 31 \pmod{37}$ و $18! \equiv 31 \pmod{37}$ و $20! \equiv 9 \pmod{41}$. (البته برای اعداد اول بزرگ p ، این روش محاسبه برای حل $x^2 \equiv -1 \pmod{p}$ عملی نیست.)

۲۸.۳ < فرض می‌کنیم p عدد اول فردی باشد. ثابت کنید

$$[1 \times 3 \times 5 \times \dots \times (p-2)]^2 \equiv [2 \times 4 \times 6 \times \dots \times (p-1)]^2 \equiv (-1)^{\frac{p+1}{4}} \pmod{p}$$

حل. وقتی x تعداد $\frac{p-1}{4}$ عدد صحیح زوج از ۲ تا $p-1$ را اختیار می‌کند، $p-x$ اعداد فرد $p-2$ تا $p-1$ را به سمت پایین اختیار خواهد کرد. لذا با توجه به اینکه $p-x \equiv -x \pmod{p}$ داریم

$$2 \times 4 \times \dots \times (p-1) \equiv (-1)^{\frac{p-1}{4}} [1 \times 3 \times \dots \times (p-2)] \pmod{p} \quad (۱)$$

اگر طرفین (۱) را به توان ۲ برسانیم روشن است که داریم

$$[1 \times 3 \times 5 \times \dots \times (p-2)]^2 \equiv [2 \times 4 \times 6 \times \dots \times (p-1)]^2 \pmod{p}$$

حال، بنابر قضیهٔ ویلسن داریم

$$-1 \equiv (p-1)! = [1 \times 3 \times \dots \times (p-2)][2 \times 4 \times \dots \times (p-1)] \equiv -1 \pmod{p}$$

لذا با توجه به (۱)

$$-1 \equiv (-1)^{\frac{p-1}{2}} [1 \times 3 \times 5 \times \dots \times (p-2)]^2 \pmod{p}$$

یا

$$[1 \times 3 \times 5 \times \dots \times (p-2)]^2 \equiv (-1)^{\frac{p+1}{2}} \pmod{p}$$

۲۹.۳ (الف) نشان دهید که تعداد نامتناهی اعداد صحیح n وجود دارند که به‌ازای آنها $n! - 1$ مرکب است.

(ب) تعداد نامتناهی اعداد صحیح n وجود دارند که به‌ازای آنها $n! + 1$ مرکب است.

حل. (الف) فرض می‌کنیم p عدد اولی بزرگتر از ۵ باشد. قرار می‌دهیم $n = p - 2$. بنابر قضیهٔ ویلسن داریم $(p-1)(p-2)! \equiv -1 \pmod{p}$ و چون $p-1 \equiv -1 \pmod{p}$ پس $(p-2)! \equiv 1 \pmod{p}$ لذا $p | n! - 1$ و چون $p > 5$ داریم $p > p - 2$ ، پس $n! - 1$ مرکب است.

(ب) فرض می‌کنیم p عدد اولی باشد. قرار می‌دهیم $n = p - 1$. بنابر قضیهٔ ویلسن $p | n! + 1$ و بجز وقتی $p = 2$ داریم $p > p - 1$.

۳۰.۳ < به استقرا بر s نشان دهید که اگر p اول باشد و $1 \leq s \leq p$ ، آنگاه

$$(1) \quad (s-1)!(p-s)! \equiv (-1)^s \pmod{p}$$

حل. این قضیه می‌گوید اگر یک واحد بر s افزوده شود عبارت $(s-1)!(p-s)!$ به پیمانهٔ p تغییر علامت می‌دهد. همین امر موجب می‌شود که برهان از راه استقرا صورت گیرد. به‌ازای $s = 1$ رابطه (۱) همان قضیهٔ ویلسن است. فرض کنیم $s \geq 1$ و (۱) برقرار باشد، گوئیم (۱) با $s + 1$ به جای s نیز برقرار است یعنی $(s+1)!(p-s-1)! \equiv (-1)^{s+1} \pmod{p}$ (۲) قرار می‌دهیم $A = (s-1)!(p-s)!$ و $B = s!(p-s-1)!$. به آسانی دیده می‌شود که $As = B(p-s)$ ، لذا $As \equiv -Bs \pmod{p}$ یا $As \equiv -A \pmod{p}$. در نتیجه (۲) برقرار است.

اعداد اول p و q اعداد اول توأمان نامیده می‌شوند هرگاه تفاضل آنها برابر ۲ باشد. قویاً گمان می‌رود که تعداد نامتناهی اعداد اول توأمان وجود دارند، ولی تاکنون دلیلی برای آن ارائه نشده است.

۳۱.۳ اگر n و $n+2$ هر دو اول باشند، نشان دهید که $(n+2)n \equiv 0 \pmod{4[(n-1)!+1]+n}$ (عکس مطلب نیز برقرار است). (راهنمایی: $(n+2) \equiv (-2)(-1) \pmod{(n+1)}$).

حل. اگر n اول باشد، بنابر قضیه ویلسن $(n-1)! + 1 \equiv 0 \pmod{n}$ ، و لذا

$$4[(n-1)!+1]+n \equiv 0 \pmod{n}$$

اگر $n+2$ اول باشد، آنگاه $(n+2) \equiv 0 \pmod{n+2}$ ، اما چون $(n+2) \equiv -1 \pmod{n+1}$ و $n \equiv -2 \pmod{n+2}$ داریم

$$4[(n-1)!+1]+n \equiv 2(n+1)!+2+n+2 \equiv 0 \pmod{n+2}$$

چون $(n, n+2) = 1$ داریم $(n, n+2) \equiv 0 \pmod{n(n+2)}$ $4[(n-1)!+1]+n \equiv 0 \pmod{n(n+2)}$

۳۲.۳ (لیوویل، ۱۸۵۶). اگر p یکی از اعداد اول ۲، ۳، یا ۵ باشد، آنگاه $(p-1)! + 1$ توانی از یک عدد اول است. رتوس برهان برای صحیح نبودن این مطلب به‌ازای $p > 5$ در زیر آمده است آن را به تفصیل بنویسید.

(الف) اگر $p > 5$ آنگاه $(p-1)! \equiv 0 \pmod{p}$.

(ب) اگر $(p-1)! + 1$ توانی از یک عدد اول باشد، آنگاه توانی از عدد اول p است.

(ج) اگر $(p-1)! + 1 = p^k$ ، آنگاه $(p-1)! + 1 = p^k$ ، این حالت فقط وقتی

اتفاق می‌افتد که $k | p-1$ ، اما در این صورت $(p-1)! + 1 = p^k$ غیرممکن است.

حل. (الف) چون p فرد است، $p-1$ بر ۲ و $\frac{p-1}{2}$ بخشپذیر است و چون $p > 5$ داریم

$$2 < \frac{p-1}{2} < p-1. \text{ لذا } (p-1)! \equiv 0 \pmod{p}.$$

(ب) بنابر قضیه ویلسن، $(p-1)! + 1 \equiv 0 \pmod{p}$ ؛ لذا اگر قرار باشد $(p-1)! + 1$ توانی از یک

عدد اول باشد، همان عدد است.

(ج) اگر $(p-1)! + 1 = p^k$ ، آنگاه $(p-1)! + 1 = p^k - 1 = (p-1)(p^{k-1} + \dots + p + 1)$.

بنابراین از (الف) نتیجه می‌شود که $p-1 | p^{k-1} + \dots + 1$ اما

$$p^{k-1} + \dots + 1 \equiv k \pmod{p-1}$$

زیرا $1 \equiv p \pmod{p-1}$ ؛ بنابراین $k|p-1$. در این صورت $p^{p^k} \geq p^{p-1}$ و چون $1 + (p-1)! > p^{p-1}$ ، لذا $1 + (p-1)! = p^k$ برقرار نیست.

توضیح. لاینیتس در ۱۶۸۰ یک برهان نادرست ارائه داد که اگر n اول نباشد، عدد $2^n - 2$ را نمی‌شمارد. نخستین عدد مرکب n که برای آن $2^n \equiv 2 \pmod{n}$ ، ۳۴۱ است. لذا شگفت‌آور نیست که عقیده پیدا کرده بودند که این همنهشتی یک آزمون اول بودن را به ما می‌دهد. اگر n عدد مرکبی باشد ولی $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$ ، آنگاه n را یک شبه اول یا اول نما در پایه a می‌خوانیم. مسأله بعد مثالهایی از اعداد شبه اول در پایه ۲ ارائه می‌دهد. علاوه بر این، هر عدد فرمای $1 + 2^{2^n}$ و هر عدد مرسن $2^p - 1$ که در آن p اول است، یا اول است یا شبه اول در پایه ۲ است. (هفت مسأله زیر را ملاحظه کنید.)

۳۳.۳ اگر p و q اعداد اول متمایز باشند به طوری که $2^p \equiv 2 \pmod{q}$ و $2^q \equiv 2 \pmod{p}$ ، ثابت کنید $2^{pq} \equiv 2 \pmod{pq}$. نشان دهید $p = 11$ ، $q = 31$ ؛ $p = 19$ ، $q = 73$ ؛ و $p = 17$ ، $q = 257$ در شرایط مسأله صدق می‌کنند. (در نتیجه، در هر حالت، pq یک شبه اول در پایه ۲ است.)

حل. بنابر قضیه فرما داریم $2^q \equiv 2 \pmod{q}$ و $(2^p)^q \equiv 2^q \pmod{q}$ و با استدلالی مشابه $2^{pq} \equiv 2 \pmod{p}$ ، لذا $2^{pq} \equiv 2 \pmod{pq}$. محاسبات عددی روشن هستند. مثلاً

$$2^{17} = 2 \times 2^8 \times 2^8 \equiv 2(-1)^2 \equiv 2 \pmod{257}$$

همین‌طور، $2^{257} = 2(2^4)^{64} \equiv 2 \pmod{17}$.

۳۴.۳ (ادوارد لوکا، ۱۸۷۷). نشان دهید که $n = 37 \times 73$ اگر $2^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$.

حل. کافی است نشان دهیم $2^{n-1} \equiv 1 \pmod{37}$ و $2^{n-1} \equiv 1 \pmod{73}$ ، زیرا $n-1 = 2700$. بنابر قضیه فرما $2^{36} \equiv 1 \pmod{37}$ و چون $36 | 2700$ ، لذا $2^{n-1} \equiv 1 \pmod{37}$. با استدلالی مشابه داریم $2^{72} \equiv 1 \pmod{73}$ ، چون $72 | 2700$ نمی‌توان به راحتی بالا عمل کرد. ولی در واقع $2^{36} \equiv 1 \pmod{73}$ ، راههای مختلفی برای پی بردن به آن وجود دارد، ولی محاسبه مستقیم دشوار نیست. زیرا، مثلاً داریم

$$2^6 \equiv -9, 2^{12} \equiv 81 \equiv 8, 2^{18} \equiv -9 \times 8 \equiv 1 \pmod{73}$$

در نتیجه، چون $18 | 2700$ ، پس $2^{n-1} \equiv 1 \pmod{73}$.

۳۵.۳ اگر $n = ۱۶۱۰۳۸$ ، ثابت کنید $۲ - ۲^n | n$. (این سؤال، که آیا عدد زوجی مانند n وجود دارد به طوری که $۲ - ۲^n | n$ تا سال ۱۹۵۰، که د. ه. لیمر^۱ این مثال را پیدا کرد، بی جواب بود.)

حل. داریم $n = ۲ \times ۷۳ \times ۱۱۰۳$. لذا کافی است ثابت کنیم هر یک از اعداد ۷۳ و ۱۱۰۳ عدد $۲^{n-1} - ۱$ را می‌شمارند. داریم $۳^۲ \times ۲۹ \times ۶۱۷ = n - ۱$. از طرفی $۷ \times ۷۳ - ۱ = ۲^۹ - ۱$ ، و چون $۲^{n-1} - ۱$ بر $۲^۹ - ۱$ بخشپذیر است پس $۷۳ | ۲^{n-1} - ۱$. همچنین داریم

$$۲^{۱۰} \equiv -۷۹, ۲^{۲۰} \equiv ۷۲۶, ۲^{۲۹} \equiv ۱ \pmod{۱۱۰۳}$$

و چون $۲^{n-1} - ۱$ بر $۲^{۲۹} - ۱$ نیز بخشپذیر است پس $۱۱۰۳ | ۲^{n-1} - ۱$. بنابراین $۲^n - ۲$ بر ۲ و ۳۷ و ۱۱۰۳ و بنابراین بر n بخشپذیر است.

۳۶.۳ فرض می‌کنیم $۲^{n-1} \equiv ۱ \pmod{n}$. اگر $N = ۲^n - ۱$ ، ثابت کنید $۲^{N-1} \equiv ۱ \pmod{N}$. (راهنمایی: فرض کنید $۲^{n-1} - ۱ = nk$.)

حل. اگر $۲^{n-1} - ۱ = nk$ ، آنگاه $N = ۲nk + ۱$ ، و لذا

$$۲^{N-1} = (۲^n)^{۲k} = (۱ + N)^{۲k} \equiv ۱ \pmod{N}$$

توضیح. اگر p اول باشد، بنابر قضیه فرما داریم $۲^{p-1} \equiv ۱ \pmod{p}$. لذا نشان داده‌ایم که اگر $N = ۲^p - ۱$ ، آنگاه یا N اول است یا یک شبه اول در پایه ۲ است.

۳۷.۳ < با استفاده از مسأله قبل نشان دهید که تعداد نامتناهی اعداد شبه اول در پایه ۲ وجود دارد. (راهنمایی: فرض کنید $۲^{n_1} - ۱ = n_1$ ، $۲^{n_2} - ۱ = n_2$ ، و مانند آن.)

حل. n_1 و n_2 را همان‌گونه که راهنمایی کردیم انتخاب می‌کنیم. بنابر قضیه فرما $۲^{n_1} \equiv ۱ \pmod{۱۱}$ ، و لذا بنابر مسأله قبل، $۲^{n_1-1} \equiv ۱ \pmod{n_1}$. با استدلالی مشابه، چون $۲^{n_1-1} \equiv ۱ \pmod{n_1}$ ، مسأله قبل نشان می‌دهد که $۲^{n_2-1} \equiv ۱ \pmod{n_2}$. اگر این روش را ادامه دهیم، می‌بینیم که به‌ازای هر $k \geq ۱$ ، $۲^{n_k-1} \equiv ۱ \pmod{n_k}$.

برای تکمیل برهان نشان می‌دهیم که به‌ازای هر $k \geq ۱$ عدد n_k مرکب است. عدد $n_1 = ۲۰۴۷$ مضرب ۲۳ است. اما به‌طور کلی، اگر n مرکب باشد، $۲^n - ۱$ مرکب است، زیرا اگر $n = rs$ ، آنگاه $۲^{rs} - ۱ | ۲^r - ۱$. از این رو، چون n_1 مرکب است، در نتیجه n_2 مرکب است، و قس علی‌هذا.

۳۸.۳ اگر $F_k = 2^{2^k} + 1$ ، نشان دهید $2^{F_k} \equiv 2 \pmod{F_k}$ (راهنمایی: از $2^k | F_k - 1$ استفاده کنید، و مانند مسأله ۳۶.۳ استدلال کنید).

حل. $F_k - 1 = 2^k \times 2^{2^k - k}$ ، و به‌ازای هر k داریم $2^k > k$ ، لذا $F_k = 1 + 2^k m$ که در آن m زوج است. بنابراین $2^{F_k} = 2(2^{2^k})^m \equiv 2(-1)^m \equiv 2 \pmod{F_k}$.

توضیح. نشان داده‌ایم که هر F_k یاعدد اول است یا یک شبه اول در پایه ۲ است. شاید همین قضیه موجب شد که فرما حدسیه اشتباه خود را که هر F_k اول است ابراز دارد. اویلر در ۱۷۳۰ با اثبات اینکه $641 | F_5$ این حدسیه را رد کرد. این مطلب اولین قضیه اویلر در نظریه اعداد است. ۳۹.۳ ثابت کنید که به‌ازای هر a که با ۵۶۱ متباین باشد $a^{561} \equiv 1 \pmod{561}$ (۵۶۱ اول نیست).

حل. چون $561 = 3 \times 11 \times 17$ ، کافی است که نشان دهیم اگر $(a, 561) = 1$ ، آنگاه $a^{561} \equiv 1 \pmod{3, 11, 17}$ ، آنگاه $(a, 3) = (a, 11) = (a, 17) = 1$ ، $a^2 \equiv 1 \pmod{3}$ ، $a^{10} \equiv 1 \pmod{11}$ ، و $a^{16} \equiv 1 \pmod{17}$ ، لذا بنابر قضیه فرما $a^{16} \equiv 1 \pmod{17}$ ، $a^{10} \equiv 1 \pmod{11}$ ، و $a^2 \equiv 1 \pmod{3}$ ، و لذا $a^{561} \equiv 1 \pmod{3, 11, 17}$ است، و ۱۶، ۱۰، و ۲ مضربی از ۵۶۰ مضربی از ۲، ۱۰، و ۱۶ است، و لذا $a^{561} \equiv 1 \pmod{3, 11, 17}$ است.

توضیح. اگر n عدد مرکبی باشد و به‌ازای هر a که با n متباین است، $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$ ، آنگاه n یک عدد کارمایکل^۱ خوانده می‌شود. لذا یک عدد کارمایکل مانند n یک عدد شبه اول در هر پایه متباین با n است. مسأله قبل نشان می‌دهد که ۵۶۱ یک عدد کارمایکل است. برای مدتی طولانی معلوم نبود که آیا تعداد نامتناهی عدد کارمایکل وجود دارد. سرانجام در ۱۹۹۳ تکلیف مسأله روشن شد، هنگامی که و. ر. آلفورد^۲، اندرو گرانویل^۳، و کارل پومرانس^۴ قضیه قوی‌تری را ثابت کردند. آنها نشان دادند که اگر x به‌قدر کافی بزرگ باشد، تعداد $x^{2/7}$ عدد کارمایکل کمتر از x وجود دارد. مثلاً به‌طور دقیق 105212 عدد کارمایکل کمتر از 10^{15} وجود دارد.

۴۰.۳ ثابت کنید که $6601 = 7 \times 23 \times 41$ یک عدد کارمایکل است.

حل. اگر a با ۶۶۰۱ متباین باشد، باید نشان دهیم $a^{6601} \equiv 1 \pmod{6601}$ بنابر قضیه فرما داریم $a^6 \equiv 1 \pmod{7}$ ، $a^{22} \equiv 1 \pmod{23}$ ، و $a^{41} \equiv 1 \pmod{41}$ ، چون ۶، ۲۲، و ۴۰ هر کدام را می‌شمارند، در نتیجه $a^{6601} \equiv 1 \pmod{6601}$ به پیمانه ۷، ۲۳، و ۴۱ است، و لذا $a^{6601} \equiv 1 \pmod{6601}$.

قضیهٔ اویلر

توضیح. برای حل بعضی از مسائل باید مقدار $\phi(n)$ حساب شود. این کار را می‌توان با استفاده از هر یک از نمایشهای $\phi(n)$ که در قضیهٔ ۱۶.۳ داده شده انجام داد.

۴۱.۳ درست یا نادرست: رقم یکان توان چهار هر عددی که بر ۲ و ۵ بخشپذیر نباشد عدد ۱ است.

حل. این سؤال هم‌ارز است با اینکه سؤال شود آیا $(a, 10) = 1$ ایجاب می‌کند $a^4 \equiv 1 \pmod{10}$ ؟ چون $\phi(10) = 4$ ، بنابر قضیهٔ اویلر جواب مثبت است. با محاسبهٔ مستقیم نیز می‌توان این کار را انجام داد، کافی است بررسی کنیم که رقم یکان توان ۴ اعداد ۱، ۳، ۷، و ۹ همگی برابر ۱ هستند.

۴۲.۳ باقیمانده‌های ممکن تقسیم a^{100} بر ۱۲۵ را به دست آورید.

حل. $\phi(125) = 100$ ، لذا اگر $(5, a) = 1$ ، آنگاه $a^{100} \equiv 1 \pmod{125}$. در غیر این صورت $a \equiv 5$ ، و روشن است که $a^{100} \equiv 0 \pmod{125}$. لذا باقیمانده‌های ممکن ۱ و ۰ هستند.

۴۳.۳ ارقام یکان و دهگان عدد 9^{9^9} را به دست آورید. (راهنمایی: نشان دهید که $9^{9^9} \equiv 9^9 \pmod{100}$)

حل. چون $\phi(100) = 40$ ، ابتدا باقیماندهٔ تقسیم توان 9^9 را بر ۴۰ به دست می‌آوریم. داریم $9^9 \equiv +1 \pmod{8}$ و $9 \equiv -1 \pmod{5}$ ، لذا $9^9 \equiv 1 \pmod{8}$ و $9^9 \equiv -1 \pmod{5}$ ؛ یا $9^9 \equiv 9 \pmod{8}$ و $9^9 \equiv -9 \pmod{5}$. در نتیجه $9^9 \equiv 9 \pmod{40}$. بنابراین $9^{9^9} \equiv 9^9 \pmod{100}$. کافی است باقیماندهٔ تقسیم 9^9 را بر ۱۰۰ پیدا کنیم. این کار به روشهای گوناگون انجام می‌شود. مثلاً

$$9^{10} = (10 - 1)^{10} \equiv 1 \equiv -99 \pmod{100}$$

لذا $9^9 \equiv -11 \equiv 89 \pmod{100}$. از این رو باقیمانده برابر ۸۹ است. یعنی رقم یکان و دهگان عدد 9^{9^9} به ترتیب ۹ و ۸ است.

۴۴.۳ اگر a بر ۲ و ۵ بخشپذیر نباشد، ثابت کنید سه رقم آخر a و a^{101} برابرند. (در اینجا قرارداد می‌کنیم که مثلاً ۲۱ به ۰۲۱ «ختم» می‌شود.)

حل. کافی است ثابت کنیم $a^{101} \equiv a \pmod{1000}$. داریم $(a, 125) = (a, 8) = 1$. چون

$\phi(125) = 100$ ، لذا بنابر قضیهٔ اویلر $a^{100} \equiv 1 \pmod{125}$ (۱). همچنین $\phi(8) = 4$ پس $a^{100} \equiv 1 \pmod{8}$ (۱) از این (۱) در نتیجه

$$a^{101} \equiv a \pmod{1000}$$

۴۵.۳ اگر $(n, 72) = 1$ ، قضیهٔ اویلر را به‌کار برید و ثابت کنید $n^{12} \equiv 1 \pmod{72}$.

حل. فرض کنیم $(n, 72) = 1$. چون $\phi(8) = 4$ ، $\phi(9) = 6$ ، و 12 مضربی از 4 و مضربی از 6 است، قضیهٔ اویلر ایجاب می‌کند که $n^{12} \equiv 1$ به پیمانهٔ 8 و به پیمانهٔ 9 ، و لذا به پیمانهٔ 72 .

۴۶.۳ آیا عدد صحیح $n > 1$ وجود دارد به‌طوری که 1729 عدد $1 - n^{36}$ را بشمارد؟ آیا تعداد نامتناهی از این اعداد وجود دارند؟

حل. آشکار است که اگر $n \equiv 1 \pmod{1729}$ ، آنگاه $1 - n^{36} \equiv 0 \pmod{1729}$. از اینجا به‌ازای $k \geq 1$ بی‌نهایت جواب $n = 1 + 1729k$ به‌دست می‌آید. در واقع جوابهای خیلی زیادی وجود دارند: چون $1729 = 7 \times 13 \times 19$ و به‌ازای $p = 7, 13, 19$ داریم $p - 1 \mid 1729$ ، قضیهٔ فرما ایجاب می‌کند که به‌ازای هر n متباین با 1729 ، $n^{36} \equiv 1 \pmod{1729}$.

۴۷.۳ با استفاده از قضیهٔ اویلر نشان دهید که به‌ازای هر n ، $4080 \mid n^{20} - n^4$.

حل. $4080 = 2^4 \times 3 \times 5 \times 17$ ، و $n^{20} - n^4 = n^4(n^{16} - 1)$ ، فرض کنیم $p = 3, 5, 7$. اگر $p \nmid n$ ، آنگاه چون $\phi(p) \mid 16$ ، لذا $n^{16} \equiv 1 \pmod{p}$ ، و اگر $p \mid n$ ، آنگاه $p \mid n^4$ ؛ از این رو، $p \mid n^{20} - n^4$. اکنون 2^4 را در نظر می‌گیریم. اگر n فرد باشد $1 - 2^4 \mid 2^{16} - 1$ زیرا $\phi(2^4) = 8$ ؛ اگر n زوج باشد، آنگاه $2^4 \mid n^4 - n^4$. در نتیجه $n^{20} - n^4$ بر اعداد $2^4, 3, 5, 7$ و لذا بر 4080 بخشپذیر است.

۴۸.۳ اگر $(m, n) = 1$ ، ثابت کنید $m^{\phi(n)} + n^{\phi(m)} \equiv 1 \pmod{mn}$.

حل. بنابر قضیهٔ اویلر $m^{\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$ و روشن است که $m^{\phi(m)} \equiv 0 \pmod{n}$ ، لذا $m^{\phi(n)} + n^{\phi(m)} \equiv 1 \pmod{n}$. به قرینه، همین رابطه برای پیمانهٔ m نیز برقرار است و چون $(m, n) = 1$ بنابر (۴.۲) مجموع همنهشت با 1 به پیمانهٔ mn است.

۴۹.۳ کلیهٔ اعداد بین 0 و 44 را که در همنهشتی $(\text{mod } 45)$ $5x^{13} + 3x^3 + 2 \equiv 0$ صدق می‌کنند پیدا کنید. (برای ساده کردن محاسبات از قضیهٔ فرما و قضیهٔ اویلر استفاده کنید.)

حل. معادله فوق با دستگاه معادلات $(\text{mod } 5)$ $5x^{13} + 3x^3 + 2 \equiv 0$ (۱) و $3x^3 + 2 \equiv 0 \pmod{5}$ (۲) هم‌ارز است. روشن است که (۱) با $3x^3 + 2 \equiv 0 \pmod{5}$ یا $3x^3 + 2 \equiv 0 \pmod{5}$ یا $x^3 - 1 \equiv 0 \pmod{5}$ هم‌ارز است. با تجسس $x \equiv 1 \pmod{5}$ (۳) تنها جواب معادله آخر و لذا تنها جواب (۱) است. حال به حل (۲) می‌پردازیم. بدیهی است که در (۲)، $(x, 3) = 1$ و لذا بنابر قضیهٔ اویلر $x^6 \equiv 1 \pmod{9}$. در نتیجه (۲) با $3x^3 + 5x + 2 \equiv 0 \pmod{9}$ (۴) هم‌ارز است. اگر x جوابی از (۴) باشد، آنگاه $5x + 2 \equiv 0 \pmod{3}$ یا $5x + 2 \equiv 0 \pmod{3}$ یا $x \equiv -1 \pmod{3}$. لذا $3k = x + 1$ و به کمک بسط دو جمله‌یی $x^3 \equiv -1 \pmod{9}$ در نتیجه (۴) به $5x - 1 \equiv 0 \pmod{9}$ بدل می‌شود. از اینجا $x \equiv 2 \pmod{9}$ (۵) به دست می‌آید. بالاخره از حل دستگاه متشکل از (۳) و (۵)، مثلاً قضیهٔ باقیماندهٔ چینی جواب $x \equiv 11 \pmod{45}$ برای هم‌نهشتی اصلی حاصل می‌شود. بدیهی است که ۱۱ تنها جواب بین ۰ و ۴۴ است.

۵۰.۳ (الف) اگر p اول و $a \not\equiv 0 \pmod{p}$ نشان دهید که ba^{p-2} جوابی از هم‌نهشتی $ax \equiv b \pmod{p}$ است. این روش را برای حل هم‌نهشتی $5x \equiv 4 \pmod{17}$ به‌کار برید.
 (ب) با کاربرد مناسب ایدهٔ (الف) جوابی از هم‌نهشتی $ax \equiv b \pmod{m}$ که در آن $(a, m) = 1$ و m لزوماً اول نیست به دست آورید. از فرمول حاصل برای حل هم‌نهشتی $5x \equiv 4 \pmod{42}$ استفاده کنید.

حل. (الف) بنابر قضیهٔ فرما $a(ba^{p-2}) = ba^{p-1} \equiv b \pmod{p}$. لذا در مثال عددی داریم $x \equiv 4 \times 5^{15} \pmod{17}$. این جواب است، ولی اگر کوچکترین ماندهٔ مثبت را بخواهیم، قدری محاسبه لازم است. داریم $5^2 \equiv 8 \pmod{17}$ ، لذا $5^4 \equiv -4 \pmod{17}$ ، و از این رو $5^8 \equiv -1 \pmod{17}$

$$5^{15} = 5^1 \times 5^2 \times 5^4 \times 5^8 \equiv 5(-8)(-4)(-1) \equiv 7 \pmod{17}$$

$$x \equiv 11 \pmod{17}, \text{ بنابراین}$$

(ب) با کاربرد قضیهٔ اویلر، درست همانند (الف) $x = ba^{\phi(m)-1}$ را به‌عنوان جوابی از هم‌نهشتی به دست می‌آوریم. لذا در مثال عددی داریم $x \equiv 4 \times 5^{11} \pmod{42}$. از حسن اتفاق، $5^3 \equiv -1 \pmod{42}$ ، لذا $5^3 \equiv -1 \pmod{42}$ ، $5^6 \equiv 1 \pmod{42}$ ، $5^9 \equiv -5 \pmod{42}$ ، $5^{11} \equiv 5^2 \equiv 8 \pmod{42}$ ، $4 \times 5^{11} \equiv 4 \times 8 \equiv 32 \pmod{42}$.

توضیح. برای اعداد اول بزرگ p و اعداد بزرگ a ، تکنیک توصیف‌شده در (الف) می‌تواند تقریباً به همان سرعت الگوریتم اقلیدسی باشد هرگاه یک روش مؤثر، نظیر روش مربع‌سازی مکرر،

برای یافتن توانها به پیمانه p به‌کار ببریم. برای p های بزرگ و اعداد کوچک a ، الگوریتم اقلیدسی کارسازتر است، زیرا بعد از یک مرحله با اعداد کوچک سروکار داریم. تکنیک قسمت (ب) تقریباً همیشه یک روش ناکارآمد برای حل همنهشتیهای خطی است، زیرا برای محاسبه $\phi(m)$ به تجزیه m نیاز داریم که یک مسأله محاسبه‌ای بسیار دشوار است.

۵۱.۳ (بونیاکوفسکی^۱، ۱۸۳۱). فرض می‌کنیم a, b دو عدد طبیعی متباین باشند. ثابت کنید

$$x = ca^{\phi(b)-1}, \quad y = -\frac{c}{b} (a^{\phi(b)} - 1)$$

جواب معادله $ax + by = c$ است.

حل. چون $a^{\phi(b)} \equiv 1 \pmod{b}$ ، پس $b | a^{\phi(b)} - 1$ ، و لذا y عدد صحیح، یعنی قضیه اوایلر

برقرار است. داریم

$$ax + by = ca^{\phi(b)} - ca^{\phi(b)} + c = c$$

۵۲.۳ فرض می‌کنیم $(a, m) = 1$ و عدد صحیح t وجود داشته باشد به طوری که $1 + t\phi(m) | n$. ثابت کنید

$x^n \equiv a \pmod{m}$ دارای جواب یکتای a^k است، که در آن $k = (t\phi(m) + 1)/n$.

حل. بنابر قضیه اوایلر، $a^{\phi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ ، $a = a \pmod{m}$ ، $a^{t\phi(m)+1} = a^{t\phi(m)} a = (a^{\phi(m)})^t a \equiv 1 \cdot a = a \pmod{m}$. برای

اثبات یکتایی فرض می‌کنیم $s^n \equiv a \pmod{m}$. در این صورت بنابر قضیه اوایلر داریم

$$s \equiv (s^{\phi(m)})^t s = s^{t\phi(m)+1} = (s^n)^k \equiv a^k \pmod{m}$$

۵۳.۳ به کمک مسأله قبل معادلات زیر را حل کنید: (الف) $x^{11} \equiv 3 \pmod{68}$ ؛ (ب)

$$x^{13} \equiv 7 \pmod{68}; \quad (ج) \quad x^{23} \equiv 5 \pmod{68}$$

حل. (الف) $\phi(68) = \phi(2^2 \times 17) = 2 \times 16 = 32$ ؛ از این رو $1 + 11\phi(68) = 727$. لذا

$$x \equiv 3^{727/11} \equiv 27 \pmod{68}$$

(ب) چون $1 + 13\phi(68) = 901$ ، پس جواب چنین است $x \equiv 7^{901/13} \equiv 7^{69} \pmod{68}$

(ج) $1 + 23\phi(68) = 1571$ ، لذا $x \equiv 5^{1571/23} \equiv 5^{68} \pmod{68}$ تنها جواب معادله

$$x^{23} \equiv 5 \pmod{68}$$

۵۴.۳ < (قضیه باقیمانده چینی از طریق قضیه اوایلر). فرض می‌کنیم اعداد طبیعی m_1, m_2, \dots, m_k دوه‌دو نسبت به هم اول باشند، و a_1, a_2, \dots, a_k اعداد صحیح. فرض

می‌کنیم $m = m_1 m_2 \cdots m_k$. ثابت کنید دستگاه همبستگیهای $x \equiv a_1 \pmod{m_1}, \dots$ ،
 $x \equiv a_k \pmod{m_k}$ جوابی به صورت زیر دارد

$$x = a_1 \left(\frac{m}{m_1} \right)^{\phi(m_1)} + a_2 \left(\frac{m}{m_2} \right)^{\phi(m_2)} + \cdots + a_k \left(\frac{m}{m_k} \right)^{\phi(m_k)}$$

حل. به قرینه، کافی است ثابت کنیم که جواب ارائه شده در $x \equiv a_1 \pmod{m_1}$ صدق می‌کند. اگر $a > 1$ ، آنگاه $m_1 | m/m_1$ ، لذا $x \equiv a_1 (m/m_1)^{\phi(m_1)} \pmod{m_1}$ (۱). از طرفی $(m_1, m/m_1) = 1$ ، لذا بنا بر قضیهٔ اوایلر $(m/m_1)^{\phi(m_1)} \equiv 1 \pmod{m_1}$ (۲). پس، از (۱) و (۲) داریم $x \equiv a_1 \pmod{m_1}$.

موضوع مسأله بعد در باب عکس جزئی از قضیهٔ فرماست که لوکا در ۱۸۷۸ ارائه داده است.

۵۵.۳ الف) فرض می‌کنیم m عدد مرکبی باشد و $a^{m-1} \equiv 1 \pmod{m}$ ، که در آن $a \not\equiv 1 \pmod{m}$. با استفاده از قضیهٔ اوایلر و (۷.۳) نشان دهید که یک مقسوم‌علیه سره از $m-1$ مانند d وجود دارد به طوری که $a^d \equiv 1 \pmod{m}$.

(ب) با استفاده از (الف) ثابت کنید اگر a ای وجود داشته باشد به طوری که $a^{m-1} \equiv 1 \pmod{m}$ ، ولی به‌ازای هر عامل اول $m-1$ مانند p ، $a^{\frac{m-1}{p}} \not\equiv 1 \pmod{m}$ ، آنگاه m اول است.

حل. (الف) فرض کنیم $d = (\phi(m), m-1)$. بنا بر قضیهٔ اوایلر $a^{\phi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ و بنا بر فرض $a^{m-1} \equiv 1 \pmod{m}$ ، لذا (۷.۳) ایجاب می‌کند که $a^d \equiv 1 \pmod{m}$. چون $a \not\equiv 1 \pmod{m}$ ، در نتیجه $d \neq 1$ ؛ همچنین، چون m مرکب است $\phi(m) < m-1$ ، و بنابراین $d \neq m-1$. لذا d یک مقسوم‌علیه سرهٔ $m-1$ است.

(ب) فرض کنیم بعکس، m مرکب باشد (فرض خلف). چون بنا بر (الف) d تولیدشدهٔ یک مقسوم‌علیه سرهٔ $m-1$ است، در نتیجه $(m-1)/d$ بر عدد اولی مانند p بخشیدنی است. فرض کنیم $(m-1)/d = kp$ ؛ در این صورت $a^{(m-1)/p} = (a^d)^k \equiv 1 \pmod{m}$ ، که با فرض تناقض دارد.

۵۶.۳ (کِرله^۱، ۱۸۲۹) فرض می‌کنیم m عددی طبیعی باشد که بر ۲ و ۵ بخشیدنی نیست. نشان دهید که تعداد نامتناهی N به صورت $147 \dots 147147147$ وجود دارد به طوری که $m|N$. (به جای ۱۴۷ می‌توان هر دنباله از ارقام و با هر طول قرار داد.)

حل. فرض می‌کنیم N عددی باشد که در آن دسته ارقام ۱۴۷ به تعداد k بار، که k بعداً انتخاب خواهد شد، تکرار شده است. بنابراین داریم

$$N = 147(1 + 10^3 + \dots + 10^{3(k-1)}) = 147((a^k - 1)/(a - 1))$$

که در آن $a = 10^3$. چون $(a, m) = 1$ ، با انتخاب k به صورت مضربی از $\phi(m)$ می‌توانیم مطمئن باشیم که $a^k - 1$ بر m ولی، به دلیل بودن $a - 1$ در مخرج، این کافی نیست. بنابراین فرض می‌کنیم k مضربی از $\phi(m(a - 1))$ باشد؛ در این صورت، بنابر قضیهٔ اویلر $a^k \equiv 1 \pmod{m(a - 1)}$. لذا $m(a - 1)$ عدد $a^k - 1$ را می‌شمارد، و از این رو $m|(a^k - 1)/(a - 1)$ برای هر دنباله از ارقام نیز اثبات به همین نحو است.

تابع ϕ اویلر

توضیح. در بقیهٔ مسائل این فصل به ویژگیهای تابع اویلر پرداخته خواهد شد. اکثر آنها را می‌توان با استفاده از یکی از فرمولهای اویلر که در (۱۶.۳) داده شده است، حل کرد.

۵۷.۳ $\phi(5040)$ و $\phi(496125)$ را محاسبه کنید.

حل. $5040 = 2^4 \times 3^2 \times 5 \times 7$. پس، بنابر (۱۶.۳) داریم

$$\begin{aligned}\phi(5040) &= \phi(16)\phi(9)\phi(5)\phi(7) \\ &= (2^4 - 2^3)(3^2 - 3)(5 - 1)(7 - 1) = 8 \times 6 \times 4 \times 6 = 1152\end{aligned}$$

همچنین، چون $496125 = 3^4 \times 5^3 \times 7^2$ ، لذا

$$\phi(496125) = (3^4 - 3^3)(5^3 - 5^2)(7^2 - 7) = 226800$$

۵۸.۳ اگر $n \geq 3$ ، ثابت کنید $\phi(n)$ زوج است.

حل. اگر n هیچ عامل فرد نداشته باشد، آنگاه به صورت 2^k است که در آن $k \geq 2$. در این صورت $\phi(n) = 2^{k-1}$ که روشن است عددی زوج است. اگر n عامل اول فرد مانند p داشته باشد می‌توانیم بنویسیم $n = p^\alpha q$ که $\alpha \geq 1$ و $q \geq 1$ و $(p, q) = 1$. در این حالت $\phi(n) = p^{\alpha-1}(p-1)\phi(q)$ ، و لذا زوج است.

۵۹.۳ فرض می‌کنیم $m > 1$. ثابت کنید $\phi(m) = m - 1$ اگر و تنها اگر m اول باشد.

حل. اگر m اول باشد، روشن است که اعداد $1, 2, \dots, m-1$ همگی نسبت به m اول‌اند، و لذا از تعریف نتیجه می‌شود که $\phi(m) = m - 1$. بعکس، اگر m اول نباشد، m یک مقسوم‌علیه سره مانند d دارد، که نمی‌تواند با m متباین باشد. لذا حداقل یک عدد صحیح مثبت کوچکتر از m وجود دارد که با m متباین نیست، و از این رو $\phi(m) \leq m - 2$.

۶۰.۳ به‌ازای چه مقادیری از n تساوی $\phi(n) = n - 2$ برقرار است؟

حل. روشن است که، تمام اعداد $1, 2, \dots, n-1$ بجز یکی باید با n متباین باشند. لذا n دقیقاً باید یک مقسوم‌علیه سره داشته باشد، و در نتیجه عدد اول p وجود دارد که $n = p^2$. لذا $\phi(n) = p(p-1)$. از مساوی قرار دادن این عبارت با $p^2 - 1$ خواهیم داشت $p = 2$. بنابراین $n = 4$.

۶۱.۳ ثابت ی‌ارد کنید اگر $d|n$ ، آنگاه $\phi(d)|\phi(n)$.

حل ۱. آشکار است که

$$\phi(d) = d \prod_{p|d} \left(1 - \frac{1}{p}\right) \mid n \prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right) = \phi(n)$$

حل ۲. اگر p_i عامل اولی از d باشد، فرض می‌کنیم $p_i^{d_i}$ و $p_i^{n_i}$ بزرگترین توان p_i باشند که به ترتیب n و d را عادی می‌کنند. بنابر (۱۶.۳)، عامل $p_i^{n_i-1}(p_i-1)$ را در عبارت $\phi(n)$ ، و عامل $p_i^{d_i-1}(p_i-1)$ را در عبارت $\phi(d)$ تولید می‌کنند. چون $d_i \leq n_i$ ، نتیجه حاصل می‌شود.

۶۲.۳ فرض می‌کنیم که $a = 2^k b$ و b فرد باشد. اگر $\phi(x) = a$ ، ثابت کنید که x حداکثر k عامل اول فرد دارد.

حل. اگر p عامل اول فردی از x باشد، $p-1$ در عبارت $\phi(x)$ ظاهر می‌شود. چون بنابه فرض، $\phi(x)$ دقیقاً k عامل 2 دارد، پس x نمی‌تواند بیش از k عامل اول فرد داشته باشد. البته x می‌تواند کمتر از k عامل اول فرد داشته باشد. مثلاً، اگر $b = 1$ و $x = 2^{k+1}$ ، آنگاه x هیچ عامل اول فرد ندارد.

۶۳.۳ با استفاده از مسأله ۶۲.۳ اعداد n را تعیین کنید به طوری که $\phi(n)$ بر ۴ بخشپذیر نباشد.

حل. مقصود یافتن n هایی است که $\phi(n) = 2b$ یا $\phi(n) = b$ که b فرد است. لذا بنا بر مسأله قبلی، n حداکثر یک عامل اول فرد دارد. اگر $n = 2^\alpha$ داریم $\phi(n) = 2^{\alpha-1}$ پس $\alpha = 1$ یا $\alpha = 2$: در این حالت، $n = 2$ یا $n = 4$. اگر $n = 2^\alpha p^k$ داریم $\phi(n) = \phi(2^\alpha)\phi(p^k)$ اما $\phi(p^k) = p^{k-1}(p-1)$. در این صورت $p-1$ زوج است و چون $\phi(n)$ بر ۴ بخش پذیر نیست پس p به صورت $4q+3$ می‌تواند باشد. از طرفی، چون $2|\phi(p^k)$ پس $\phi(2^\alpha)$ فقط ۱ را اختیار می‌کند، لذا $\alpha = 1$ یا $\alpha = 0$. در نتیجه کلیه مقادیر ممکن برای n عبارتند از ۱، ۲، ۴، و اعداد به صورت $2p^k$ یا p^k که p عدد اول به صورت $4q+3$ است.

۶۴.۳ ثابت کنید $\phi(2n) = \phi(n)$ اگر و تنها اگر n فرد باشد.

حل. اگر n فرد باشد، داریم $(n, 2) = 1$ و لذا $\phi(2n) = \phi(2)\phi(n) = \phi(n)$. بعکس، فرض کنیم $n = 2^k m$ که m فرد است. اگر $k \geq 1$ داریم

$$\phi(n) = \phi(2^k)\phi(m) = 2^{k-1}\phi(m)$$

و $\phi(2n) = 2^k\phi(m)$ ؛ از آنجا، $\phi(2n) = 2\phi(n) \neq \phi(n)$. لذا، $k = 0$ و بنابراین n فرد است.

۶۵.۳ فرض می‌کنیم n زوج باشد، ثابت کنید $\phi(n) = n/2$ اگر و تنها اگر $n = 2^k$ که در آن $k \geq 1$.

حل. اگر $n = 2^k$ با $k \geq 1$ ، آنگاه $\phi(n) = 2^{k-1} = n/2$. حال، فرض کنیم $n = 2^k m$ که در آن m فرد است. داریم $\phi(n) = 2^{k-1}\phi(m)$. لذا، اگر $\phi(n) = n/2$ ، آنگاه $\phi(m) = 1$ پس $m = 1$. در نتیجه $n = 2^k$.

۶۶.۳ فرض می‌کنیم n عدد طبیعی ثابتی باشد. ثابت کنید فقط تعداد متناهی x وجود دارد به طوری که $\phi(x) = n$. (در واقع، ممکن است هیچ x یافت نشود.)

حل. اگر $x = \prod p^\alpha$ ، آنگاه $\phi(x) = n$ ایجاب می‌کند که $\prod_{p|x} (p^\alpha - p^{\alpha-1}) = n$ چون فقط یک تعداد متناهی روش برای تجزیه n به صورت حاصلضرب اعداد صحیح وجود دارند، لذا حداکثر تعداد متناهی x وجود دارند که معادله $\phi(x) = n$ را حل کنند.

۶۷.۳ کلیه اعداد صحیح n را بیابید به طوری که (الف) $\phi(n) = 18$ ؛ (ب) $\phi(n) = 80$.
(راهنمایی: برای قسمت (الف) از مسأله ۶۳.۳ استفاده کنید.)

حل. (الف) چون ۱۸ فقط یک عامل ۲ دارد، مسأله ۶۳.۳ ایجاب می‌کند که $n = p^k$ یا $n = 2p^k$ که در آن p عددی است اول و $p \equiv 3 \pmod{4}$. اگر $n = p^k$ یا $n = 2p^k$ ، آنگاه $\phi(n) = p^{k-1}(p-1)$. اگر $k > 1$ ، آنگاه $p = 3$ ، و n یکی از اعداد ۲۷ یا ۵۴ است. اگر $k = 1$ ، آنگاه $p = 19$ و n برابر ۱۹ یا ۳۸ است.

(ب) فرض کنیم $n = \prod p^a$. چون n به صورت توانی از ۲ نیست، عدد اول فردی مانند p وجود دارد که n را می‌شمارد. اگر $n | p^2$ به ازای یک عدد فرد اول p ، آنگاه $p | \phi(n)$ (۱۶.۳) را ببینید). بنابراین، اگر به ازای عدد اول فردی مانند p ، $p^2 | n$ ، آنگاه $p = 5$ و $n = 25m$ ، که در آن $(m, 5) = 1$ و لذا $\phi(m) = 80/20 = 4$. به آسانی دیده می‌شود که m با 2^2 یا 3×2^2 برابر است، و از این رو $n = 250$ یا $n = 300$. اگر به ازای هر عدد اول فرد p ، $p^2 \nmid n$ ، آنگاه عامل ۵ در $\phi(n)$ از $p-1$ حاصل می‌شود، که در آن p عدد اول فردی است که n را می‌شمارد. بنابراین، $p-1 = 2^j \times 5$ که $1 \leq j \leq 4$. به آسانی دیده می‌شود که فقط برای $j = 1$ و $j = 3$ عدد اول p وجود دارد. اگر $j = 1$ ، آنگاه $p = 11$ و $n = 11m$ ، و لذا $\phi(m) = 8$. به آسانی می‌توان دید که مقادیر m عبارت‌اند از 2^4 ، 3×2^3 ، 5×2^2 ، $2 \times 3 \times 5$ ، یا 3×5 . این ایجاب می‌کند که n برابر باشد با ۱۷۶، ۲۶۴، ۲۲۰، ۳۳۰، یا ۱۶۵. اگر $j = 3$ ، آنگاه $p = 41$ و $n = 41m$ که به طوری که $\phi(m) = 2$ ؛ لذا n برابر است با ۱۶۴، ۱۲۳، یا ۲۴۶. در نتیجه کلیه مقادیر n که در $\phi(n) = 80$ صدق می‌کنند عبارت‌اند از ۱۲۳، ۱۶۴، ۱۶۵، ۱۷۶، ۲۰۰، ۲۲۰، ۲۴۶، ۲۶۴، ۳۰۰، و ۳۳۰.

۶۸.۳ (الف) نشان دهید که هیچ عدد صحیح n وجود ندارد که $\phi(n) = 14$.

(ب) اگر $e \geq 1$ ثابت کنید هیچ عدد صحیح n وجود ندارد که $\phi(n) = 2 \times 7^e$. (راهنمایی: نشان دهید که $1 + 2 \times 7^e$ هیچ‌گاه اول نخواهد بود.)
(ج) حالت‌هایی را بیابید که در آنها دو برابر یک عدد صحیح فرد برابر هیچ $\phi(n)$ می‌شود.

حل. روشن است که (الف) حالت خاصی از (ب) است. چون 2×7^e بر ۲ بخشپذیر است ولی بر ۴ بخشپذیر نیست، لذا بنابر مسأله ۶۳.۳، از $\phi(n) = 2 \times 7^e$ نتیجه می‌شود که n به صورت $2p^k$ یا p^k است که p به صورت $4t + 3$ است. در هر دو حالت $\phi(n) = p^{k-1}(p-1)$ و لذا با توجه به $\phi(n) = 2 \times 7^e$ داریم $k = 1$ و $p-1 = 2 \times 7^e$ یعنی $p = 2 \times 7^e + 1$.

ولی، چون $7^e \equiv 1 \pmod{3}$ ، پس $1 + 7^e + 2$ بر ۳ بخشپذیر است و لذا اگر $e \geq 1$ آنگاه $p = 2 \times 7^e + 1$ اول نیست.

(ج) دقیقاً همان استدلال کارساز است اگر به جای ۷ هر عدد اول به صورت $3t + 1$ گذاشته شود، یا اگر به جای ۷ عدد p^2 گذاشته شود که به صورت $2 + 3t$ است، از این رو، مثلاً، n وجود ندارد به طوری که $\phi(n) = 2 \times 13^e$ یا $\phi(n) = 2 \times 11^{2e}$. همین طور، به جای 7^e می‌توانیم 3^{4e+3} را به‌کار ببریم، زیرا $1 + 3^{4e+3} + 2$ همواره بر ۵ بخشپذیر است. با اندکی تغییر در برهان، می‌توانیم 13×7 را به جای ۷ نیز به‌کار ببریم.

۶۹.۳ اگر $\phi(n) | n - 1$ ، ثابت کنید n خالی از مربع است (یعنی، n بر هیچ عدد صحیح مربع بزرگتر از ۱ بخشپذیر نیست).

حل. اگر n خالی از مربع نباشد، آنگاه عدد اول p وجود دارد که $p^2 | n$. از طرفی با توجه به (۱۶.۳)، $p | \phi(n)$ ، لذا اگر $\phi(n) | n - 1$ آنگاه $p | n - 1$ لذا p اعداد n و $n - 1$ را می‌شمارد که ممکن نیست.

توضیح. یک حدسیه خیلی قدیمی می‌گوید که اگر $n > 1$ و $\phi(n) | n - 1$ ، آنگاه n اول است.

۷۰.۳ ثابت کنید $\phi(mn) = m\phi(n)$ اگر و تنها اگر هر عدد اول که m را می‌شمارد عدد n را نیز بشمارد. به‌ویژه، به‌ازای هر $e \geq 1$ ، $\phi(n^e) = n^{e-1}\phi(n)$.

حل. فرض کنیم $P_k = \prod_{p|k} (1 - 1/p)$. اگر هر عدد اول که m را می‌شمارد عدد n را نیز بشمارد، آنگاه روشن است که $P_{mn} = P_n$. لذا بنابر (۱۶.۳) داریم

$$\phi(mn) = mnP_{mn} = m(nP_n) = m\phi(n)$$

بعکس فرض می‌کنیم $\phi(mn) = m\phi(n)$. در این صورت بنابر (۱۶.۳) داریم $P_{mn} = P_n$

اگر عدد اولی مانند p وجود داشته باشد که m را بشمارد ولی n را نشمارد، آنگاه جمله $(1 - 1/p)$ در حاصلضرب P_{mn} ظاهر می‌شود ولی در P_n ظاهر نمی‌شود، در حالی که برای هر عدد اول q که n را بشمارد، $1 - 1/q$ در هر دو حاصلضرب ظاهر می‌شود. لذا $P_{mn} \leq (1 - 1/p)P_n$ که با $P_{mn} = P_n$ تناقض دارد.

توضیح. حالت خاص مستقلاً و به آسانی ثابت می‌شود. داریم

$$\phi(n^e) = n^e \prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right) = n^{e-1} \times n \prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right) = n^{e-1} \phi(n)$$

۷۱.۳ ثابت کنید $\phi(m)/m = \phi(n)/n$ اگر و تنها اگر m و n دارای عاملهای اول واحدی (احتمالاً با توانهای متفاوت) باشند.

حل. قرار می‌دهیم $P_k = \prod_{p|k} (1 - 1/p)$ ؛ لذا بنابر (۱۶.۳)، $\phi(k) = kP_k$. اگر m و n عاملهای اول واحدی داشته باشند، آنگاه روشن است $P_m = P_n$ ، و لذا $\phi(m)/m = \phi(n)/n$. (رابطهٔ اخیر از مسألهٔ قبل نیز نتیجه می‌شود، زیرا فرض اینکه m و n دارای عاملهای اول واحدی هستند ایجاب می‌کند که $\phi(mn) = m\phi(n)$ و نیز $\phi(mn) = n\phi(m)$ بنابراین $\phi(m)/m = \phi(n)/n$.)

بعکس، فرض می‌کنیم $\phi(m)/m = \phi(n)/n$. لذا $P_m = P_n$. فرض می‌کنیم p_1, \dots, p_s عوامل اول m و q_1, q_2, \dots, q_t عوامل اول n هر دو به ترتیب صعودی باشند. از $P_m = P_n$ نتیجه می‌شود که

$$q_1 q_2 \cdots q_t (p_1 - 1) \cdots (p_s - 1) = p_1 \cdots p_s (q_1 - 1) \cdots (q_t - 1)$$

فرض می‌کنیم $q_t \geq p_s$. چون q_t طرف چپ معادلهٔ فوق را می‌شمارد و چون بزرگتر از هر جملهٔ طرف راست به استثنای احتمالاً p_s است از اینجا نتیجه می‌شود که $q_t = p_s$. حال جملات شامل q_t و p_s را از دو طرف حذف می‌کنیم (اگر $q_t > p_s$ استدلال به همین گونه است). اگر این روند را ادامه دهیم، می‌بینیم که $s = t$ و به‌ازای هر i ، $p_i = q_i$.

۷۲.۳ فرض می‌کنیم $n \geq 2$. ثابت کنید که مجموع تمام اعداد طبیعی کوچکتر از n که با n متباین‌اند برابر است با $1/2 n \phi(n)$ (راهنمایی: اگر $(a, n) = 1$ ، نشان دهید $(n - a, n) = 1$.)

حل. مشاهده می‌کنیم که a نسبت به n اول است اگر و تنها اگر $n - a$ نسبت به n اول باشد (۲۲.۱ را ببینید). هر $a \leq n/2$ را که با n متباین است با $n - a$ جفت می‌کنیم. جز در حالت $n = 2$ ، که نتیجه بدیهی است، داریم $(n/2, n) \neq 1$. لذا a هرگز با خودش جفت نمی‌شود. از آنجا که دقیقاً $\phi(n)/2$ این چنین جفتها که مجموع هر جفت برابر n است وجود دارند، نتیجه حاصل می‌شود.

۷۳.۳ \triangleleft فرض می‌کنیم P حاصلضرب مقسوم‌علیه‌های اول متمایز (m, n) باشد (حاصلضرب تهی را برابر ۱ تعریف می‌کنیم). ثابت کنید که $P/\phi(P) = \phi(mn)/\phi(m)\phi(n)$. به‌ویژه، اگر $(m, n) > 1$ ، نشان دهید $\phi(m, n) > \phi(m)\phi(n)$.

حل. می‌توانیم فرض کنیم که دقیقاً اعداد اول واحدی m و n را می‌شمارند. زیرا اگر p عدد

m را بشمارد ولی n را نشمارد، فرض کنیم p^e بزرگترین توانی از p باشد که m را می‌شمارد، و قرار می‌دهیم $m' = m/p^e$. در این صورت $\phi(mn) = \phi(m'n)\phi(p^e)$ و

$$\phi(m)\phi(n) = \phi(m')\phi(p^e)\phi(n)$$

بنابراین، اگر m با m' تعویض شود، نسبت $\phi(mn)/(\phi(m)\phi(n))$ تغییر نمی‌کند.

لذا فرض می‌کنیم $m = \prod p_i^{a_i}$ و $n = \prod p_i^{b_i}$ ؛ در این صورت (m, n) بر هر p_i بخشیدر است. بنابر (۱۶.۳)، $\phi(mn)$ حاصلضرب جمله‌هایی به صورت $(p-1)p^{a+b-1}$ است که p روی p_i ها تغییر می‌کند. جمله متناظر در $\phi(m)\phi(n)$ عبارت است از $(p-1)p^{b-1}(p-1)p^{a-1}$ لذا نسبت این جمله‌ها $p/(p-1)$ می‌شود، که دقیقاً همان سهمی است که p در نسبت $P/\phi(P)$ پدید می‌آورد.

سرانجام، اگر $(m, n) > 1$ ، آنگاه $P > 1$ و لذا $P/\phi(P) > 1$ ، زیرا به‌ازای هر $k \geq 2$ ، $\phi(k) \leq k-1$ ، لذا بنابر استدلال قبلی، داریم $\phi(mn)/(\phi(m)\phi(n)) > 1$ ، یعنی $\phi(mn) > \phi(m)\phi(n)$.

$$\triangleleft ۷۴.۳ \text{ اگر } n \geq 1 \text{، ثابت کنید } \sum_{d|n} \phi(d) = n$$

حل. فرض می‌کنیم N دستگاه کامل مانده‌های $\{0, 1, 2, \dots, n-1\}$ باشد. اگر d یک مقسوم‌علیه n باشد، فرض می‌کنیم N_d متشکل از همه عناصر $k \in N$ باشد به طوری که $(k, n) = n/d$. لذا N_d متشکل از عناصر N به صورت $e(n/d)$ است، که $1 \leq e \leq d$ و $(e, d) = 1$ ؛ به‌ویژه، مجموعه N_d دارای $\phi(d)$ عنصر است. آشکار است که اگر $d \neq d'$ آنگاه $N_d \neq N_{d'}$. وقتی d مقسوم‌علیه‌های n را اختیار می‌کند، n/d نیز مقسوم‌علیه‌های n را اختیار می‌کند، و لذا هر عنصر N به یک N_d یکتای معین تعلق دارد. چون N دارای n عنصر و هر N_d دارای $\phi(d)$ عنصر است، نتیجه می‌شود که $n = \sum_{d|n} \phi(d)$.

تمرین‌هایی برای فصل ۳

۱. باقیمانده تقسیم $۲۴!$ را بر ۲۹ پیدا کنید.
۲. باقیمانده تقسیم $۳(۲۶i)$ بر ۲۹ چقدر است؟
۳. آیا درست است که $۱ \equiv ۱۹۹۱! \pmod{۱۹۹۳}$ ؟ آیا از این نتیجه می‌شود که ۱۹۹۳ عددی است اول؟
۴. کوچکترین مانده مثبت $۵۳!$ به پیمانه ۵۹ چقدر است؟

۵. قضیه ویلسن را برای یافتن باقیمانده تقسیم $27!$ بر 899 به کار برید. (راهنمایی: ابتدا 899 را تجزیه کنید.)
۶. اگر p اول باشد، قضیه ویلسن را برای اثبات $(p-1)! \equiv p-1 \pmod{p(p-1)}$ به کار برید.
۷. باقیمانده تقسیم $15!$ بر 323 را به دست آورید.
۸. آیا $7! + 77! + 77 \times 16$ مضرب 79 است؟
۹. قضیه ویلسن را برای یافتن باقیمانده تقسیم $42!$ بر 2021 به کار برید.
۱۰. قضیه اویلر را برای یافتن آخرین دو رقم (رقمهای یکان و دهگان) 7^{200} به کار برید.
۱۱. آیا $6967 + 54103$ مضرب 13 است؟
۱۲. همنهشتی $(199 \pmod{0}) \equiv x^{200} - 200x \pmod{199}$ را حل کنید. (199 اول است.)
۱۳. به ازای کدام اعداد اول p ، $2^p + 1$ بر p بخشپذیر است؟
۱۴. اثبات یا رد کنید: اگر p عدد اول فردی باشد، آنگاه $n^{2p-1} \equiv n \pmod{2p}$.
۱۵. فرض کنید p و q دو عدد اول فرد با $q > p$ باشند. اگر $q - 1$ بر $p - 1$ بخشپذیر باشد، ثابت کنید $1 - 4^{q-1}$ مضرب pq است.
۱۶. قضیه اویلر را برای یافتن سه رقم آخر 3961^6 به کار برید.
۱۷. کوچکترین مانده مثبت 3725 به پیمانه 675 چقدر است؟
۱۸. باقیمانده تقسیم 11196 بر 144 را به دست آورید.
۱۹. باقیمانده تقسیم 310000 بر 35 را به دست آورید. (محاسبات را توجیه کنید.)
۲۰. کوچکترین مانده مثبت 7443 به پیمانه 144 ، و 11484 به پیمانه 288 چقدر است؟
۲۱. باقیمانده تقسیم 1177177 بر 9 چقدر است؟
۲۲. آخرین دو رقم صحیح 78^9 را تعیین کنید.
۲۳. ثابت کنید به ازای هر عدد فرد n ، $n - n^{25}$ مضرب 5460 است.
۲۴. ثابت کنید که به ازای هر عدد فرد n ، $n^2 - n^{50}$ بر 12240 بخشپذیر است.
۲۵. ثابت کنید که به ازای همه اعداد صحیح m و n متباین با 133 عدد $m^{18} - n^{18}$ بر 133 بخشپذیر است.
۲۶. ثابت کنید که به ازای هر دو عدد صحیح m و n عدد $mn(m^{60} - n^{60})$ بر 56786730 بخشپذیر است.
۲۷. آیا درست است که به ازای هر n ، $n - n^{37}$ بر 54 بخشپذیر است؟
۲۸. ثابت کنید به ازای هر n ، $n - n^{13}$ بر 273 بخشپذیر است.

۲۹. با استفاده از قضیهٔ اوایلر ثابت کنید که $x^{89} \equiv 3 \pmod{2200}$ جوابی یکتا دارد، و این جواب را پیدا کنید.

۳۰. (الف) با استفاده از قضیهٔ فرما همنهشتی $18x \equiv 23 \pmod{37}$ را حل کنید.

(ب) برای حل $7x \equiv 39 \pmod{54}$ از قضیهٔ اوایلر استفاده کنید.

(ج) همنهشتیهای قسمتهای (الف) و (ب) را با استفاده از الگوریتم اقلیدسی حل کنید.

۳۱. فرض کنید m عدد صحیح مثبتی باشد که با $a(a-1)$ متباین است. نشان دهید

$$1 + a + a^2 + \dots + a^{\phi(m)-1} \equiv 0 \pmod{m}$$

۳۲. آیا عدد صحیح مثبتی مانند m وجود دارد که در تقسیم عدد 2^m بر m باقیمانده ۱ شود؟

۳۳. $\phi(330)$ و $\phi(857500)$ را به دست آورید.

۳۴. $\phi(12!)$ و $\phi(17!)$ را محاسبه کنید.

۳۵. ثابت کنید $\phi(415800)$ مضرب ۱۶ است.

۳۶. تعداد اعداد گویای مثبت تحویل‌یافتهٔ r/s را بیابید به طوری که $r/s < 1$ و $1 \leq s \leq 10$.

۳۷. تمام اعداد صحیح مثبت کوچکتر از n را بیابید به طوری که $\phi(n) | n$.

۳۸. آیا درست است که $\phi(n) \geq \sqrt{n}/2$ ؟

۳۹. ثابت یا رد کنید: $\phi(12^k) = 12^{k-1} \phi(12)$.

۴۰. آیا تعداد نامتناهی عدد صحیح مثبت n وجود دارد به طوری که $3\phi(n) = n$ ؟

۴۱. آیا تعداد نامتناهی n وجود دارد به طوری که $\phi(n) = n/4$ ؟

۴۲. فرض کنید p عدد اول فردی باشد که $2p+1$ مرکب است. ثابت کنید عدد صحیح مثبتی

مانند n وجود ندارد به طوری که $\phi(n) = 2p$.

۴۳. به ازای چه مقدار m ، $\phi(2n) > \phi(n)$ ؟

۴۴. اثبات یا رد کنید: فقط برای تعداد متناهی عدد فرد m ، $\phi(n)$ مربع کامل است.

۴۵. اگر $n > 1$ و $\phi(n)$ عدد $n-1$ را بشمارد، ثابت کنید که n حاصلضرب اعداد اول متمایز است.

۴۶. شش مقدار از n بیابید به طوری که $\phi(n) = \phi(n+2)$.

۴۷. فرض کنید a و b دو عدد صحیح مثبت متباین باشند، و فرض می‌کنیم p عدد اول فردی

باشد. ثابت کنید که بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک $a+b$ و $(a^p + b^p)/(a+b)$ یا ۱ است یا

p . (راهنمایی: فرض کنید $c = a+b$ ؛ پس $a^p + b^p = (c-b)^p + b^p$. با استفاده از قضیهٔ

دوجمله‌یی $(c-b)^p$ را بسط دهید.)

ملاحظات برای فصل ۳

۱. قضیه فرما یک قضیه بنیادی در نظریه مقدماتی اعداد است، لذا پی بردن به انگیزه‌ای که ممکن است فرما را به آن هدایت کرده باشد جالب خواهد بود. در سالهای ۱۶۳۰، ریاضیدانان پاریسی، از جمله فرنیکل، مرسن، و حتی دکارت گوشه‌گیر، به دنبال مسائلی بودند که با «اعداد تام» و «اول بودن» آنچه اکنون به اعداد مرسن معروف‌اند، ارتباط داشت.

در زمان فرما، اول بودن عدد مرسن $M_p = 2^p - 1$ به‌ازای $p = 2, 3, 5, 7, 13, 17, 19$ و مرکب بودن آن به‌ازای $p = 11, 23$ شناخته شده بود: M_{11} حاصلضرب ۲۳ در ۸۹ است، و M_{23} مضرب ۴۷ است (مطلبی که توسط فرما کشف شد). امکان دارد که صورت این مقسوم‌علیه‌های M_{11} و M_{23} فرما را به این حدسیه که هر مقسوم‌علیه M_p به صورت $2kp + 1$ است راهنمایی کرده باشد (قضیه ۸.۳) را ببینید).

می‌توان قضیه اصلی فرما را — یعنی اینکه $2^p - 2$ از عدد اول p است — به‌عنوان نتیجه‌ای از (۸.۳) به‌دست آورد، زیرا (۸.۳) ایجاب می‌کند که تمام مقسوم‌علیه‌های $2^p - 1$ به صورت $2kp + 1$ باشند (چون که هر مقسوم‌علیه اول به این صورت است)؛ به‌ویژه، خود $2^p - 1$ به این صورت است، و لذا $2^p - 2$ مضربی از p است.

۲. اکنون اثبات سال ۱۷۵۸ اویلر از قضیه فرما را که در مقدمه ذکر شد به اختصار شرح می‌دهیم. استدلال از نظر تاریخی مهم است، زیرا نشانه‌ای از یک قضیه پایه‌یی از شاخه جدید ریاضیات است که نظریه گروهها نامیده می‌شود.

فرض کنیم a بزرگتر از یک است و بر p بخشپذیر نیست، و باقیمانده‌های تقسیم p عدد a ، a^2, \dots, a^{p-1} بر p را در نظر می‌گیریم. حداکثر $p - 1$ باقیمانده ممکن وجود دارد، اما این فهرست p عضو دارد، لذا حداقل دو تا از باقیمانده‌ها برابرند. از این رو، i و j با $0 \leq i < j \leq p - 1$ وجود دارند به طوری که $a^j \equiv a^i \pmod{p}$ ، چون a و p نسبت به هم اول‌اند، می‌توانیم همنهشتی را i بار بر a تقسیم کنیم و $a^{j-i} \equiv 1 \pmod{p}$ را به‌دست آوریم. لذا یک عدد n با $1 \leq n \leq p - 1$ وجود دارد به طوری که $a^n \equiv 1 \pmod{p}$.

اکنون ثابت می‌کنیم که اگر n کوچکترین عدد صحیح مثبتی باشد که $a^n \equiv 1 \pmod{p}$ ، آنگاه عدد n عدد $p - 1$ را می‌شمارد. این مطلب بلافاصله نتیجه می‌دهد که $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$. فرض می‌کنیم S معرف مجموعه $\{1, a, a^2, \dots, a^{n-1}\}$ باشد. این توانهای a همگی به پیمانه p ناهمنهشت‌اند؛ در غیر این صورت، مانند بالا، می‌توانیم عددی مانند m با $1 \leq m < n$ به‌دست آوریم به طوری که $a^m \equiv 1 \pmod{p}$. اکنون اعداد $1, 2, \dots, p - 1$ را به خانواده‌هایی تقسیم می‌کنیم به این ترتیب که x و y به یک خانواده تعلق دارند اگر $s \in S$ وجود داشته باشد

به طوری که $y \equiv sx \pmod{p}$ می‌توان نشان داد که خانواده هر x دقیقاً n عضو دارد، یعنی، باقیمانده‌های تقسیم $x, ax, \dots, a^{n-1}x$ بر p بخشیدنی. لذا اگر f تعداد خانواده‌ها باشد، آنگاه $nf = p - 1$ ؛ در نتیجه n عدد $p - 1$ را می‌شمارد.

۳. قضیه فرما و قضیه اویلر کار یافتن کوچکترین مانده (یعنی، باقیمانده) نامنفی را بسیار آسان می‌سازند وقتی که یک عدد با توان بزرگ بر یک عدد صحیح مثبت (اول یا غیر آن) تقسیم می‌شود. روشهای محاسبه در حل مسائل ۱.۳، ۲.۳، ۵.۳، و ۴۳.۳ بایستی به دقت بررسی شوند. نکات مهم عبارت‌اند از: ابتدا با برداشتن هر تعداد ممکن مضرب $p - 1$ ، اگر p اول باشد، یا در حالت کلی m ، هر تعداد مضرب $\phi(m)$ اگر محاسبه $\phi(m)$ آسان باشد، از توان آن را تقلیل می‌دهیم. (این عمل دقیقاً به معنای یافتن کوچکترین مانده‌های نامنفی از توان به ترتیب، به پیمانه $p - 1$ یا $\phi(m)$ است.) حاصل کار عبارتی به صورت a^k با $0 \leq k < \phi(m)$ است، که بایستی به پیمانه m بدل شود. در بسیاری از حالتها، مقرون به صرفه است که به طور جداگانه با توانهای اول تجزیه m عمل کنیم و سپس با استفاده از قضیه باقیمانده چینی کار را جمع‌وجور کنیم.

برای مقادیر بزرگ k ، اغلب مناسبترین کار آن است که ابتدا k را به صورت مجموع توانهای متمایز ۲ بنویسیم. (مثلاً اگر $k = 29$ ، آنگاه $k = 16 + 8 + 4 + 1$ ؛ لذا $a^{29} = a^{16} a^8 a^4 a^1$) می‌توان مانده‌های به پیمانه m از توانهای a, a^2, a^4, \dots را با تکرار مربع کردن و تبدیل به پیمانه m به دست آورد (مسئله ۲.۳ را ببینید). سرانجام، کوچکترین مانده نامنفی خود a^k از ضرب کوچکترین مانده‌های نامنفی توانهای مناسب a و (در صورت لزوم) تبدیل به پیمانه m در هر مرحله، به دست می‌آید.

۴. شبه اولهای در پایه ۲ بسیار کمیاب‌تر از اعداد اول هستند. مثلاً 52512×4550 عدد اول کمتر از 10^{10} وجود دارند اما فقط 14884 شبه اول در پایه ۲. اگر یک عدد بزرگ n (مثلاً عددی با 10^6 رقم) در همنهشتی $1 \equiv (\text{mod } n)$ صدق کند، به سختی احتمال دارد که n واقعاً اول باشد. هنری کوهن^۱ یک عدد $n > 1$ را یک «عدد اول از درجه صنعتی» خوانده است اگر $1 \equiv (\text{mod } n) \equiv 2^{n-1}$. می‌توان آنها را در کاربردهایی که اعداد اول خیلی بزرگ مورد نیازند، نظیر رمزنگاری یا تولید اعداد شبه تصادفی مطمئن به کار برد.

اگر به ازای چند مقدار a ، مثلاً ۲، ۳، و ۵، $1 \equiv (\text{mod } n) \equiv a^{n-1}$ ، و n حدود 10^6 رقم داشته باشد، آنگاه احتمال اینکه n اول نباشد بسیار کمتر است از، مثلاً احتمال اینکه یک سیارک رایانه‌ای را که محاسبات را انجام می‌دهد از بین ببرد.

۵. روش رمزی سازی RSA. این روند، که در ابتدا توسط ر. ل. ریوست^۲، آ. شمیر^۳، و

ل. م. آدلمن^۱، بیان شد، اولین کاربرد مهم مالی نظریهٔ اعداد است. با استفاده از روش RSA، شما می‌توانید به مخاطب بگویید که چگونه پیامهای سری که برای شما فرستاده شده بایستی به صورت رمز در آورید. به رغم این، برای هرکس جز خود شما بی‌نهایت مشکل است که این پیامها را رمزگشایی کند.

می‌توانیم نمادهای صفحه کلید (رایانه) را با استفاده از اعداد صحیح دو رقمی به رمز در آوریم. با تکه‌تکه کردن مناسب پیام، می‌توانیم فرض کنیم که پیامها از اعداد k رقمی، مثلاً $k = 150$ ، ساخته شده‌اند. حال دو عدد اول p و q را انتخاب می‌کنیم که هر یک لااقل دارای 10^5 باشند، و قرار می‌دهیم $n = pq$. همچنین یک شاخص رمزسازی e انتخاب می‌کنیم که با $\phi(n)$ متباین و نسبتاً بزرگ باشد؛ مثلاً e می‌تواند عدد اولی بزرگتر از p یا q باشد. شما جفت (e, n) را به مخاطب می‌گویید، اما p و q را به او نمی‌گویید.

کسی که بخواهد پیام ۱۵۰ رقمی x را برای شما بفرستد، y ، باقیماندهٔ تقسیم x^e بر n را محاسبه و y را به شما منتقل می‌کند. با استفاده از روش مربع کردن مکرر محاسبهٔ y را می‌توان کاملاً سریع انجام داد. احتمال آنکه p یا q عدد n را بشمارد بسیار ناچیز است، لذا می‌توانیم فرض کنیم که x با n متباین است. حال نشان می‌دهیم که چگونه x را از y به دست می‌آوریم. با آگاهی از p و q دارید، $\phi(n) = (p-1)(q-1)$ را محاسبه می‌کنید و سپس عدد صحیح یکتای d با $0 < d < \phi(n)$ را پیدا می‌کنید به طوری که $de \equiv 1 \pmod{\phi(n)}$. این عدد صحیح d شاخص رمزگشایی خوانده می‌شود. فرض می‌کنیم $de = 1 + t\phi(n)$. سپس بنابر قضیهٔ اویلر،

$$y^d \equiv (x^e)^d = x \cdot (x^{\phi(n)})^t \equiv x \pmod{n}$$

و لذا x باقیماندهٔ تقسیم y^d بر n است. لذا با داشتن شاخص رمزگشایی d و عدد پیام رمزی y ، به آسانی می‌توانیم x را پیدا کنیم.

پذیرفته شده است که روش رمزی‌سازی RSA قطعی است. به نظر نمی‌رسد که راهی برای رمزگشایی پیامهای رمزی‌سازی شدهٔ RSA بدون یافتن تجزیهٔ n وجود داشته باشد، و به نظر می‌رسد که تجزیهٔ اعداد صحیح 2^{50} رقمی خارج از دسترس الگوریتمهای امروزی باشد. گونه‌های مختلف روش RSA به طور گسترده به کار می‌روند و موجب علاقهٔ جدیدی در یافتن الگوریتمهای کارآمد برای تعیین اعداد اول و تجزیه شده‌اند. برای جزئیات بیشتر، کتابهایی را که D. Bressoud, N. Koblitz, P. Giblin, و H. Riesel نوشته‌اند و در کتابنامه فهرست شده‌اند ببینید.

شرح مختصری از زندگینامه‌ها

پیر سیمون دو فرما در ۱۶۰۱ در فرانسه به دنیا آمد. حقوقدانی، که در زندگی خود نسبتاً دیر به ریاضیات وارد شد — بعد از سن ۳۰ سالگی — و ریاضیات را به‌عنوان سرگرمی در ایام فراغت دنبال می‌کرد. شاید به‌عنوان آخرین ریاضیدانِ بزرگ «حرفه‌یی»، با بسیاری از شخصیت‌های ریاضی طراز اول زمان خود مکاتبه داشت، آنها را (چنان که رسم شده بود) برای حل مسائلی که مطرح می‌کرد به چالش می‌طلبید.

یادداشتهای ریاضی فرما مرتب نبودند، شاید به این دلیل که هرگز قصد چاپ آنها وجود نداشت. (در واقع، فرما در دوران زندگی‌اش، هیچ‌یک از قضیه‌های خود در نظریهٔ اعداد را چاپ نکرد.) یادداشتهایش اغلب در حاشیهٔ کتابهایش نوشته می‌شدند، چشمگیرترین آنها نسخه‌ای از کتاب علم حساب دیوفانتوس است، که حاشیه‌اش «متأسفانه بسیار باریک» بود و برای اثبات آخرین قضیهٔ معروفش جا نداشت.

فرما مبانی هندسهٔ تحلیلی را حدود ده سال قبل از اینکه دکارت کارش را منتشر کند پایه‌ریزی کرد، و در مکاتباتش با پاسکال او را در پی‌ریزی مفاهیم ریاضی نظریهٔ احتمال یاری کرد. همچنین، روش او در یافتن مماس در نقاط یک منحنی الهام‌بخش نیوتون در بسط حساب دیفرانسیل شد. اما شاید برجسته‌تر از همه، با بررسیهایش در اعداد اول، بخش‌پذیری، مجموعهای مربعات، و معادلات دیوفانتی، از جمله روش نزول نامتناهی. مخترع نظریهٔ نوین اعداد شناخته شده است. فرما در ۱۲ ژانویهٔ ۱۶۶۵ درگذشت.

لئونهارت اویلر در ۱۷۰۷ در شهر بال سوئیس به دنیا آمد. در دانشگاه، اویلر تصمیم گرفت که فراگیری الهیات را دنبال نکند و در عوض به تحصیل ریاضیات به سرپرستی یاکوب برنولی بپردازد. اویلر بیشتر عمر خود را در برلین و سن‌پترزبورگ گذراند. بر خلاف فرما، اویلر در بیان چگونگی دستیابی به قضیه‌هایش خیلی دست و دل باز بود. گرچه در ۱۷ سال آخر عمرش نابینا بود، با وجود این پرکارترین ریاضیدان در طول تاریخ بوده است. انتظار می‌رود که کارهای گردآوری شده‌اش — نزدیک به ۹۰۰ کتاب و مقاله — به ۷۵ مجلد برسد.

بسیاری از نمادهای جدید ریاضی از اویلر است (مثلاً، $f(x)$ به‌عنوان نماد تابع و \sum برای علامت مجموعیابی). او کاشف نظریهٔ تحلیلی اعداد است و اولین کسی است که مانده‌های توانی را به‌طور نظام‌مند بررسی کرده است. اویلر همچنین در معادلات دیوفانتی کار کرده است، برای بسیاری از قضیه‌های فرما برهانی آورده است، و یک بررسی نظام‌مند از کسرهای مسلسل ارائه داده است. اویلر در بسیاری از زمینه‌های دیگر نیز سهم است، از جمله مکانیک، حساب تغییرات،

هیدرودینامیک، معادلات دیفرانسیل، و نظریهٔ توابع — و چهار کتاب به چاپ رساند که یک معرفی وحدت‌بخش از حساب دیفرانسیل و انتگرال ارائه می‌دهند.
 اوایل در ۱۸ سپتامبر ۱۷۸۳ در سن ۷۶ سالگی درگذشت.

مراجع

David M. Bressoud, *Factorization and Primality Testing*, Springer-Verlag, New York, 1989.

در این کتاب از موضوعاتی بحث می‌شود که در سالهای اخیر بسیار مهم شده‌اند، زیرا مطالب مبتنی بر نظریهٔ اعداد به‌طور وسیعی در رمز‌نویسی به‌کار می‌روند. یک بحث کامل از اعداد شبه‌اول و اعداد کارمایکل، و قضیه‌های فرما و اوایل نقش مهمی را ایفا می‌کنند. مؤلف مقدار زیادی از توجه خود را به موضوعات محاسبه‌ی معطوف داشته و الگوریتم‌های رایانه‌ی مفصل ارائه می‌دهد.
 Leonard Eugene Dickson, *History of the Theory of Numbers* (3 volumes), Chelsea, New York, 1952 (originally published in 1919).

مطالب مرتبط با این فصل را می‌توان در مجلد I پیدا کرد. بررسی دیکسن جامع ولی خیلی رمزی و سر بسته است و ابداً تحلیلی نیست. شرح خلاصه‌ای بدون توضیح از یک برهان را ارائه می‌دهد یا اصلاً برهانی نمی‌آورد، و بین قضیه‌های مهم و معماها آشکارا تمیز قائل نمی‌شود. اینها کتابهایی شگفت‌انگیز برای تورق، و در مقدار قابل استفاده اندک هستند.

André Weil, *Number Theory: An approach through history from Ham-murapi to Legendre*, Birkhäuser, Boston, 1984.

این کتاب یک بررسی تحلیلی توسط یکی از استادان نظریه نوین اعداد است، که به مهم‌ترین مطالب کارهای فرما، اوایلر، لاگرانژ، و لژاندار مربوط می‌شود. هر بخش دانش نسبتاً پیشرفته‌ای از نظریه اعداد را طلب می‌کند، زیرا از دیدگاه‌های خیلی نوین به تاریخ وارد می‌شود، اما بسیاری از مطالب مربوط به فرما و اوایلر را در دسترس خواننده قرار می‌دهد.

همه‌شتیهای چندجمله‌یی

در این فصل به بررسی همه‌شتی چندجمله‌یی $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ می‌پردازیم که $f(x)$ یک چندجمله‌یی با ضرایب صحیح است. تقریباً تمام مطالب این فصل را می‌توان به صورتی در نوشته‌های لاگرانژ پیدا کرد، و کار لاگرانژ درست قبل از آنکه گاوس مفهوم همه‌شتی را تعریف کند انجام شده بود. گاوس در تحقیقات حسابی خود دو حالت خاص را بررسی کرده است و اولین کسی بوده که مسأله یافتن جوابهای همه‌شتیهای چندجمله‌یی با پیمانه غیر اول را مورد توجه قرار داده است. ساده‌ترین حالت، که به تفصیل در فصل ۲ بررسی شد، همه‌شتی خطی $ax \equiv b \pmod{m}$ است، که در آن $f(x) = ax - b$ یک چندجمله‌یی از درجه ۱ است. همه‌شتیهای چندجمله‌یی درجه دوم، در فصل ۵ به تفصیل خواهند آمد، و بعضی از همه‌شتیهای از درجات بالاتر در فصل ۶ بررسی می‌شوند.

قضیه‌هایی برای فصل ۴

در قضیه‌های اصلی این فصل به بررسی تعداد جوابهای همنهشتی چندجمله‌یی کلی $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ ، که در آن p عددی است اول، می‌پردازیم. در بخش بعدی مسألهٔ یافتن یک جواب به پیمانهٔ p^k را از یک جواب به پیمانهٔ p بررسی می‌کنیم.

همنهشتیهای چندجمله‌یی کلی

از این به بعد، چندجمله‌یهای مورد نظر دارای ضرایب صحیح هستند. موضوع را با یک تعریف شروع می‌کنیم.

(۱.۴) تعریف. یک جواب همنهشتی چندجمله‌یی $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ عدد صحیحی مانند c است به طوری که $f(c) \equiv 0 \pmod{m}$. در این حالت، (به قیاس با ریشهٔ یک معادلهٔ چندجمله‌یی معمولی)، c یک ریشهٔ $f(x)$ به پیمانهٔ m نیز خوانده می‌شود.

توضیح. فرض می‌کنیم $a \equiv b \pmod{m}$. بنابر (۳.۲)، $f(a) \equiv 0 \pmod{m}$ اگر و تنها اگر $f(b) \equiv 0 \pmod{m}$ ، لذا اگر داشته باشیم $a \equiv b \pmod{m}$ ، a و b را جوابهای متمایز تلقی نمی‌کنیم.

از آنجا که هر عدد صحیح دقیقاً با یکی از عناصر دستگاه کامل مانده‌های $0, 1, \dots, m-1$ همنهشت است، لذا هر جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ بایستی با یکی از این m عدد همنهشت باشد. به‌ویژه، یک همنهشتی چندجمله‌یی به پیمانهٔ m می‌تواند حداکثر m جواب ناهمنهشت داشته باشد، که می‌توان آنها را با امتحان اعداد $0, 1, \dots, m-1$ یکی‌یکی به‌دست آورد. (اغلب آسانتر است که اعداد صحیح x را که $m/2 < x \leq m/2 - m$ امتحان کنیم.) اگر m بزرگ باشد هیچ‌یک از دو روش کارساز نیست.

برای یافتن جواب در حالت کلی، فرض می‌کنیم $m = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \cdots p_r^{a_r}$. چون به‌ازای هر i ، $p_i^{a_i} | m$ ، آشکار است که هر ریشهٔ $f(x)$ به پیمانهٔ m یک ریشهٔ $f(x)$ به پیمانهٔ $p_i^{a_i}$ برای $i = 1, 2, \dots, r$ نیز هست. بعکس، فرض می‌کنیم به‌ازای هر i ، $f(c_i) \equiv 0 \pmod{p_i^{a_i}}$. چون $p_i^{a_i}$ ها دوه‌دو متباین‌اند، با استفاده از قضیهٔ باقیماندهٔ چینی می‌توانیم عدد c را (که به پیمانهٔ m یکتاست) بیابیم به طوری که به‌ازای هر i ، $c = c_i \pmod{p_i^{a_i}}$ ؛ لذا $f(c) \equiv 0 \pmod{m}$. بنابراین قضیهٔ زیر را ثابت کرده‌ایم.

(۲.۴) قضیه. فرض می‌کنیم $m = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \cdots p_r^{a_r}$. اگر c یک جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$

باشد، آنگاه به‌ازای هر $i = 1, 2, \dots, r$ عدد c یک جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{p_i^{a_i}}$ است. بعکس، اگر به‌ازای هر i, c_i جوابی از $f(x) \equiv 0 \pmod{p_i^{a_i}}$ باشد، آنگاه دقیقاً یک جواب c از $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ وجود دارد به‌طوری‌که به‌ازای هر $i = 1, 2, \dots, r$ ، $c \equiv c_i \pmod{p_i^{a_i}}$.

از (۲.۴) نتیجه می‌شود که هر مجموعه متمایز از جوابهای هم‌نهشتیهای چندجمله‌یی $f(x) \equiv 0 \pmod{p_i^{a_i}}$ با یک جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ متناظر است. فرض می‌کنیم $f(x) \equiv 0 \pmod{p_i^{a_i}}$ دارای t_i جواب ناهمنهشت باشد. در این صورت، با توجه به نمادگذاری در (۲.۴)، t_1 انتخاب برای c_1 ، t_2 انتخاب برای c_2 ، و هکذا وجود دارند. بنابراین، دقیقاً $t_1 t_2 \dots t_r$ ریشه برای $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ وجود دارد. آشکار است که اگر حتی یکی از هم‌نهشتیهای $f(x) \equiv 0 \pmod{p_i^{a_i}}$ جواب نداشته باشد (لذا $t_i = 0$)، آنگاه $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ جواب نخواهد داشت. بنابراین قضیه زیر را داریم:

(۳.۴) قضیه. فرض می‌کنیم $m = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_r^{a_r}$. اگر t_i معرف تعداد جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{p_i^{a_i}}$ باشد، آنگاه تعداد جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ دقیقاً برابر با $t_1 t_2 \dots t_r$ است.

با توجه به (۲.۴)، برای یافتن جوابهای یک هم‌نهشتی چندجمله‌یی، کافی است حالتی را در نظر بگیریم که پیمانه به‌صورت p^a است. از آنجا که هر جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{p^a}$ بایستی جوابی از $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ باشد، لذا تمام ریشه‌های $f(x)$ به پیمانه m را می‌توان از میان اعداد صحیح x که $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ به‌دست آورد. در قضیه ۱۰.۴ روشی را برای یافتن جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{p^a}$ از جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ ارائه خواهیم داد.

یادآور می‌شویم که $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ از درجه n خوانده می‌شود هرگاه $a_n \neq 0$. برای چندجمله‌یی صفر درجه‌یی تعیین نمی‌شود. می‌دانیم که درجه حاصلضرب $f(x)g(x)$ از دو چندجمله‌یی مجموع درجه‌های $f(x)$ و $g(x)$ است. (یک دلیل اینکه برای چندجمله‌یی صفر درجه‌یی تعیین نمی‌شود این است که دیگر این قضیه همواره برقرار نخواهد بود.) اغلب، در بحث مربوط به هم‌نهشتیهای به پیمانه m ، تعریف معمولی درجه قدری تغییر کرده است. چندجمله‌یی $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ را از درجه k به پیمانه m خوانیم اگر k بزرگترین عدد صحیحی باشد که $a_k \not\equiv 0 \pmod{m}$. اگر تمام ضرایب $f(x)$ بر m بخشپذیر باشند، درجه به پیمانه m تعریف نمی‌شود. اثر این تعریف در آن است که وقتی هم‌نهشتیهای چندجمله‌یی به پیمانه m را بررسی می‌کنیم، می‌توان با ضرایبی که بر m بخشپذیرند به‌عنوان صفر

برخورد کرد. در این کتاب مفهوم درجه به پیمانه m مورد نیاز نیست، و لذا، درجه به معنای درجه معمولی خواهد بود.

در قضیه بعد روند آشنای تقسیم یک چندجمله‌ی بر دیگری بررسی می‌شود. اگر به روش معمول $f(x)$ بر $g(x)$ تقسیم شود، لزومی ندارد که ضرایب خارج قسمت و باقیمانده عدد صحیح باشند حتی اگر ضرایب $f(x)$ و $g(x)$ اعداد صحیح باشند، لذا فرض می‌کنیم که ضریب پیشرو در $g(x)$ برابر ۱ باشد. حال فرض می‌کنیم که $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_0$ ، که در آن $a_n \neq 0$ ، و $g(x)$ دارای درجه $m \leq n$ باشد. قرار می‌دهیم $f_1(x) = f(x) - a_n x^{n-m} g(x)$ ؛ در این صورت یا $f_1(x)$ چندجمله‌ی صفر است یا درجه‌ی کمتر از n دارد. اگر برای b و k مناسب به کم کردن جمله‌های به صورت $b x^k g(x)$ ادامه دهیم، سرانجام یا به چندجمله‌ی صفر می‌رسیم یا به یک چندجمله‌ی از درجه کمتر از m می‌رسیم. این روند دقیقاً همانند الگوریتم «تقسیم طولانی» معمولی برای چندجمله‌یهاست. بنابراین قضیه زیر را داریم:

(۴.۴) قضیه (الگوریتم تقسیم برای چندجمله‌یها). فرض کنیم $f(x)$ و $g(x)$ چندجمله‌یهایی با ضرایب صحیح باشند، و فرض می‌کنیم ضریب جمله پیشرو در $g(x)$ برابر ۱ باشد. در این صورت چندجمله‌یهای $q(x)$ و $r(x)$ ، هر کدام با ضرایب صحیح، وجود دارند به طوری که $f(x) = q(x)g(x) + r(x)$ ، که در آن یا درجه $r(x)$ از درجه $g(x)$ کمتر است یا $r(x)$ چندجمله‌ی صفر است.

از آنجاکه بررسی همنهشتیهای چندجمله‌ی برای یک پیمانه کلی به حالتی که پیمانه عدد اول است تبدیل می‌شود، ابتدا به بررسی ماهیت جابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ ، که p اول است می‌پردازیم. به عنوان نتیجه‌ای از قضیه فرما، می‌توانیم فرض کنیم که درجه $f(x)$ کمتر از p است. زیرا اگر $f(x)$ چندجمله‌ی دلخواهی باشد، بنابر الگوریتم تقسیم داریم $f(x) = q(x)(x^p - x) + r(x)$ ، که در آن یا درجه $r(x)$ کمتر از p است یا $r(x)$ چندجمله‌ی صفر است. چون به ازای هر x داریم $x^p - x \equiv 0 \pmod{p}$ ، آشکار است که ریشه‌های $r(x)$ همان ریشه‌های $f(x)$ است.

به روش دیگر، x^n را که در آن n عدد طبیعی است در نظر می‌گیریم، و می‌نویسیم $n - 1 = k(p - 1) + r$ ، که $0 \leq r < p - 1$. اگر $x \not\equiv 0 \pmod{p}$ ، آنگاه بنابر قضیه فرما $x^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ و لذا $x^n \equiv x^r \pmod{p}$ و $x^{n-1} \equiv (x^{p-1})^k x^r \equiv x^r \pmod{p}$. بنابراین، اگر $x \not\equiv 0 \pmod{p}$ ، آنگاه $x^n \equiv x^{r+1} \pmod{p}$. آشکار است که $x^n \equiv x^{r+1} \pmod{p}$ برای $x \equiv 0 \pmod{p}$ نیز برقرار است. چون $r + 1 \leq p - 1$ ، می‌توانیم $f(x)$ را با یک چندجمله‌ی $g(x)$ از درجه نایبتر از $p - 1$ جانشین کنیم به طوری که به ازای هر x ، $f(x) \equiv g(x) \pmod{p}$.

به‌ویژه، چندجمله‌یهای $f(x)$ و $g(x)$ دقیقاً ریشه‌های واحدی به پیمانه p دارند. (مسأله ۱۹.۴ را ببینید.)

بنابراین می‌رسیم به اینکه جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ را که در آن درجه $f(x)$ مساوی با $p-1$ یا کمتر از آن است مورد بررسی قرار دهیم. قضیه اصلی، که در ۱۷۶۸ توسط لاگرانژ ثابت شد، بیان می‌دارد که برای یک پیمانه اول یک همنهشتی چندجمله‌یی از درجه n حداکثر n جواب دارد. لم زیر را لازم داریم.

(۵.۴) لم. فرض می‌کنیم p عددی اول باشد، و $f(x)$ یک چندجمله‌یی از درجه n . اگر a یک ریشه $f(x)$ به پیمانه p باشد، آنگاه $f(x) = (x-a)q(x) + c$ ، به طوری که $p|c$ و $q(x)$ یک چندجمله‌یی از درجه $n-1$ و با ضرایب صحیح است.

برهان. بنابر (۴.۴)، یک چندجمله‌یی $q(x)$ و یک عدد ثابت c وجود دارند به طوری که $f(x) = q(x)(x-a) + c$. اگر $x = a$ را در این تساوی قرار دهیم، آنگاه $c = f(a)$ و لذا $p|c$. آشکار است که $q(x)$ از درجه $n-1$ است.

توضیح. لازم نیست که فرض کنیم پیمانه اول است؛ دقیقاً همین استدلال برای یک پیمانه دلخواه m نیز کارساز است. می‌توان استدلال مشابهی را به کار برد و ثابت کرد اگر $f(x)$ یک چندجمله‌یی با ضرایب حقیقی باشد و $f(a) = 0$ ، آنگاه $(x-a)|f(x)$.

(۶.۴) قضیه لاگرانژ. فرض کنیم p اول باشد، و فرض می‌کنیم $f(x)$ یک چندجمله‌یی از درجه n باشد که همه ضرایبش بر p بخشپذیر نیستند. در این صورت همنهشتی $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ نمی‌تواند بیش از n جواب ناهمنهشت داشته باشد.

برهان. اثبات به استقرا بر n یعنی روی درجه $f(x)$ است. اگر $f(x)$ دارای درجه 0 باشد، آنگاه $f(x)$ چندجمله‌یی ثابت a است. چون $p \nmid a$ ، همنهشتی $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ جوابی ندارد.

اکنون فرض می‌کنیم که قضیه برای چندجمله‌یهای از درجه $n-1$ برقرار باشد، و فرض می‌کنیم $f(x)$ یک چندجمله‌یی از درجه n باشد. یا $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ جوابی ندارد (که در این حالت قضیه برقرار است) یا حداقل جوابی مانند a دارد؛ لذا $f(a) \equiv 0 \pmod{p}$. فرض کنیم $q(x)$ مانند لم قبل باشد؛ سپس بررسی اینکه هر ضریب $q(x)$ بر p بخشپذیر نیست آسان است. اگر b جواب دیگری از $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ باشد که ناهمنهشت با a به پیمانه p است، آنگاه (۵.۴) ایجاب می‌کند که $f(b) \equiv (b-a)q(b) \pmod{p}$ ؛ چون $a \not\equiv b \pmod{p}$

داریم $q(b) \equiv 0 \pmod{p}$. لذا هر جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ که با a متمایز باشد جوابی از $q(x) \equiv 0 \pmod{p}$ است، که بنابر فرض استقرا بیش از $n - 1$ جواب ناهمنهشت ندارد. بنابراین $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ حداکثر n جواب ناهمنهشت دارد.

توضیحات. ۱. اگر k بزرگترین عدد صحیحی باشد که $p \nmid a_k$ ، آنگاه بنابر قضیه لاگرانژ $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ نمی‌تواند بیش از k جواب ناهمنهشت داشته باشد.

۲. اگر پیمانه عدد اول نباشد، آنگاه ممکن است یک همنهشتی از درجه n بیشتر از n جواب داشته باشد؛ مثلاً، همنهشتی $x^2 - 1 \equiv 0 \pmod{8}$ دارای چهار جواب ۱، ۳، ۵، و ۷ است. دلیل اینکه برهان قضیه لاگرانژ در این مورد به‌کار نمی‌آید این است که اگر $m > 1$ اول نباشد، آنگاه از $uv \equiv 0 \pmod{m}$ نمی‌توان نتیجه گرفت که یا u همنهشت با صفر به پیمانه m است یا v .
 ۳. برهان قضیه لاگرانژ که در بالا ارائه شد اساساً با برهان معمولی که یک چندجمله‌یی از درجه n با ضرایب حقیقی بیشتر از n ریشه حقیقی ندارد یکی است.

تحت شرایطی، می‌توانیم ثابت کنیم که یک چندجمله‌یی $f(x)$ از درجه n درست n ریشه به پیمانه p دارد. اگر $f(x)$ یک چندجمله‌یی از درجه n باشد که ضریب پیشرو آن یعنی a_n همنهشت با 0 به پیمانه p نباشد، آنگاه عدد صحیح c وجود دارد به طوری که $a_n c \equiv 1 \pmod{p}$. فرض می‌کنیم $f_1(x)$ چندجمله‌یی به دست آمده از تعویض ضریب پیشرو $cf(x)$ با ۱ باشد. لذا به‌ازای هر x ، $f_1(x) \equiv cf(x) \pmod{p}$ ، و بنابراین $f_1(x)$ همان ریشه‌های به پیمانه p را دارد که $f(x)$ دارد.

(۷.۴) قضیه (چیشیف، ۱۸۴۹). فرض می‌کنیم p اول باشد، و فرض می‌کنیم چندجمله‌یی $f(x)$ دارای درجه n ، با $n \leq p$ ، و ضریب پیشرو ۱ باشد. با استفاده از الگوریتم تقسیم داریم $x^p - x = q(x)f(x) + r(x)$ ، که در آن $r(x)$ یا چندجمله‌یی صفر است یا درجه $r(x)$ کمتر از n است. در این صورت $f(x)$ دقیقاً n ریشه به پیمانه p دارد اگر و تنها اگر هر ضریب $r(x)$ بر p بخشیدنی باشد.

برهان. فرض کنیم هر ضریب $r(x)$ بر p بخشیدنی باشد. در این صورت ریشه‌های $q(x)f(x)$ به پیمانه p همان ریشه‌های $x^p - x$ هستند. اما بنابر قضیه فرما، $x^p - x$ دارای p ریشه به پیمانه p است. لذا $q(x)f(x)$ نیز p ریشه دارد، و چون p اول است، هر یک از این p ریشه بایستی یا یک ریشه $q(x)$ یا $f(x)$ (یا هر دو) باشد. اما چون $q(x)$ از درجه $p - n$ و ضریب پیشرو ۱ است، لذا بنابر قضیه لاگرانژ بیشتر از $p - n$ ریشه ندارد. بنابراین $f(x)$ حداقل n ریشه و لذا درست n ریشه دارد.

اکنون فرض می‌کنیم که $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ دقیقاً دارای n جواب باشد. بنابر قضیه فرما، به‌ازای هر x داریم $x^p - x \equiv 0 \pmod{p}$. لذا هر ریشه $f(x)$ به پیمانه p ریشه‌ای از $r(x)$ به پیمانه p نیز هست، و بنابراین $r(x)$ حداقل n ریشه دارد. یا $r(x)$ چندجمله‌یی صفر است (و چیزی برای اثبات وجود ندارد) یا درجه $r(x)$ کمتر از n است، که در این حالت قضیه لاگرانژ ایجاب می‌کند که هر ضریب $r(x)$ بر p بخشپذیر باشد.

(۸.۴) فرع. اگر p عددی اول و $d|p-1$ ، آنگاه همنهشتی چندجمله‌یی $x^d - 1 \equiv 0 \pmod{p}$ درست d جواب ناهمنهشت دارد.

برهان. اگر $p-1 = kd$ ، آنگاه

$$x^p - x = (x^{p-1} - 1)x = (x^d - 1)(x^{d(k-1)} + x^{d(k-2)} + \dots + x^d + 1)x.$$

لذا وقتی $x^p - x$ بر $x^d - 1$ بخشپذیر باشد باقیمانده ۰ است، و نتیجه از (۷.۴) حاصل می‌شود.

حل همنهشتی $f(x) \equiv 0 \pmod{p^k}$

اکنون به مسأله تعیین جوابهایی از $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ می‌پردازیم که در $f(x) \equiv 0 \pmod{p^k}$ نیز صدق می‌کنند. همان‌گونه که در خلاصه و مثال (۱۲.۴) بعد از آن شرح داده شده، روند کلی با انتخاب ریشه‌ای به پیمانه p و استفاده از آن برای تولید یک ریشه (یا ریشه‌هایی) به پیمانه p^2 شروع می‌شود. با استفاده از همین تکنیک، ریشه‌های به پیمانه p^3 ، p^4 ، و مانند آن را تولید می‌کنیم، تا سرانجام ریشه‌ای (یا ریشه‌هایی) برای پیمانه اصلی p^k به دست آوریم. لم زیر را لازم داریم، در این بخش، $f'(x)$ معرف مشتق چندجمله $f(x)$ است.

(۹.۴) لم. فرض کنیم p عددی اول باشد و k عددی طبیعی. به‌ازای هر انتخاب x و t داریم:

$$f(x + p^k t) \equiv f(x) + f'(x)p^k t \pmod{p^{k+1}}.$$

برهان. اثبات به استقرا بر درجه $f(x)$ است. اگر درجه $f(x)$ صفر باشد نتیجه نمایان است. فرض می‌کنیم که قضیه برای چندجمله‌یهای از درجه n برقرار باشد، و فرض می‌کنیم $f(x)$ دارای درجه $n+1$ باشد. در این صورت $f(x) = a + xg(x)$ ، که در آن a عدد ثابتی است و $g(x)$ دارای درجه n است. بنابه فرض استقرا

$$g(x + p^k t) \equiv g(x) + g'(x)p^k t \pmod{p^{k+1}}$$

$$\begin{aligned} f(x + p^k t) &= a + (x + p^k t)g(x + p^k t) \equiv a + (x + p^k t)(g(x) + g'(x)p^k t) \\ &\equiv a + xg(x) + (xg'(x) + g(x))p^k t \pmod{p^{k+1}}. \end{aligned}$$

چون $a + xg(x) = f(x)$ و $xg'(x) + g(x) = f'(x)$ ، برهان کامل می‌شود.

ملاحظه می‌کنید که هر ریشه $f(x)$ به پیمانه p^{k+1} به وضوح ریشه‌ای از $f(x)$ به پیمانه p^k است. فرض می‌کنیم ریشه‌های $f(x)$ به پیمانه p^k با r_1, r_2, \dots, r_n داده شده باشند، و فرض می‌کنیم S ریشه‌ای به پیمانه p^{k+1} باشد؛ در این صورت یک i وجود دارد که $S \equiv r_i \pmod{p^k}$. بنابراین تمام جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{p^{k+1}}$ از جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{p^k}$ تولید می‌شوند. اکنون نشان می‌دهیم که چگونه ریشه‌های $f(x)$ به پیمانه p^{k+1} را از ریشه‌های به پیمانه p^k به وجود آوریم.

(۱۰.۴) قضیه. فرض می‌کنیم p عددی اول باشد و k عدد طبیعی دلخواه، و فرض می‌کنیم s یک جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{p^k}$ باشد.

(الف) اگر $p \nmid f'(s)$ ، آنگاه دقیقاً یک جواب s_{k+1} از $f(x) \equiv 0 \pmod{p^{k+1}}$ وجود دارد به طوری که $s_{k+1} \equiv s \pmod{p^k}$. جواب s_{k+1} با $s_{k+1} = s + p^k t = s_{k+1}$ ارائه می‌شود، که در آن t جواب یکتای $f'(s)t \equiv -f(s)/p^k \pmod{p}$ است.

(ب) اگر $p \mid f'(s)$ و $p^{k+1} \mid f(s)$ ، آنگاه $f(x) \equiv 0 \pmod{p^{k+1}}$ دارای p جواب همبشت با s به پیمانه p^k است، که با $s + p^k z$ به ازای $z = 0, 1, \dots, p-1$ ارائه می‌شوند.

(ج) اگر $p \mid f'(s)$ و $p^{k+1} \nmid f(s)$ ، آنگاه $f(x) \equiv 0 \pmod{p^{k+1}}$ هیچ جوابی ندارد که با s به پیمانه p^k همبشت باشد.

برهان. فرض می‌کنیم S یک جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{p^{k+1}}$ باشد به طوری که $S \equiv s \pmod{p^k}$ ؛ در این صورت عدد صحیحی چون t وجود دارد به طوری که $S = s + p^k t$. لذا مسأله به یافتن مقادیری از t برمی‌گردد به طوری که $s + p^k t$ یک ریشه $f(x) \equiv 0 \pmod{p^{k+1}}$ باشد، یعنی، اعداد صحیح t که به ازای آنها $f(s + p^k t) \equiv 0 \pmod{p^{k+1}}$ ، لذا با توجه به لم قبل، به t ای نیاز داریم به طوری که

$$f(s) + f'(s)p^k t \equiv 0 \pmod{p^{k+1}}. \quad (1)$$

از آنجا که $f(s) \equiv 0 \pmod{p^k}$ ، پس $f(s)/p^k$ عددی صحیح است، و لذا می‌توانیم طرفین (۱) را بر p^k تقسیم کنیم و معادله زیر را به دست آوریم:

$$f'(s)t \equiv -\frac{f(s)}{p^k} \pmod{p}. \quad (2)$$

بنابر (۸.۲)، همنهشتی اخیر جوابی یکتا دارد هرگاه $(f'(s), p) = 1$ یا، هم‌ارز با آن، اگر $p \nmid f'(s)$. اگر $p \mid f'(s)$ ، آنگاه طرف چپ (۲) همنهشت با 0 به پیمانه p است، و لذا سمت راست (۲) نیز بایستی همنهشت با 0 باشد. لذا بایستی داشته باشیم $f(s)/p^k \equiv 0 \pmod{p}$ ، یعنی، $p^{k+1} \mid f(s)$ ، در این حالت هر مقدار t در یک دستگاه کامل مانده‌ها (به پیمانه p) یک جواب خواهد بود (مثلاً $t = 0, 1, \dots, p-1$)، سرانجام، اگر $p \mid f'(s)$ ولی $p^{k+1} \nmid f(s)$ ، آنگاه سمت راست (۲) به پیمانه p همنهشت با 0 نخواهد بود، و لذا t ای وجود ندارد که همنهشتی را حل کند. این مطلب برهان قضیه را کامل می‌کند.

از آنجا که هر ریشه $f(x)$ به پیمانه p^k ریشه‌ای به پیمانه p است، از اینجا نتیجه می‌شود که اگر $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ جوابی نداشته باشد، به‌ازای هر $k \geq 1$ هیچ جوابی برای $f(x) \equiv 0 \pmod{p^k}$ وجود ندارد.

(۱۱.۴) فرع. فرض می‌کنیم p عددی اول باشد و k عدد طبیعی دلخواه. اگر s_1 یک جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ باشد و $p \nmid f'(s_1)$ ، آنگاه دقیقاً یک جواب s_k از $f(x) \equiv 0 \pmod{p^k}$ وجود دارد به‌طوری که $s_k \equiv s_1 \pmod{p}$.

برهان. چون $p \nmid f'(s_1)$ ، می‌توانیم با استفاده از (۱۰.۴ الف) جواب یکتای s_2 از $f(x) \equiv 0 \pmod{p^2}$ را به دست آوریم به‌طوری که $s_2 \equiv s_1 \pmod{p}$. چون $s_2 \equiv s_1 \pmod{p}$ و $f'(s_1) \not\equiv 0 \pmod{p}$ ، از (۳.۲) نتیجه می‌شود که $f'(s_2) \not\equiv 0 \pmod{p}$. لذا می‌توانیم (۱۰.۴ الف) را برای s_2 به‌کار ببریم و ریشه یکتای s_3 از $f(x) \equiv 0 \pmod{p^3}$ را به دست آوریم به‌طوری که $s_3 \equiv s_2 \pmod{p^2}$. روشن است که از $s_3 \equiv s_2 \pmod{p^2}$ نتیجه می‌شود $s_3 \equiv s_2 \pmod{p}$ ؛ چون $s_2 \equiv s_1 \pmod{p}$ ، داریم $s_3 \equiv s_1 \pmod{p}$. لذا اگر به همین ترتیب ادامه دهیم یک ریشه s_k از $f(x) \equiv 0 \pmod{p^k}$ به دست می‌آید به‌طوری که $s_k \equiv s_1 \pmod{p}$.

خلاصه. روند کلی یافتن تمام جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{p^k}$ را می‌توان به‌ترتیب زیر

خلاصه نمود:

۱. ابتدا تمام جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ را به دست می‌آوریم.

۲. یکی از جوابها، مثلاً s_1 را انتخاب می‌کنیم، در این صورت بنابر (۱۰.۴)، $0, 1, \dots, p$ یا p جواب از $f(x) \equiv 0 \pmod{p^2}$ هم‌نهشت با s_1 به پیمانه p وجود دارند؛ اگر جوابهایی وجود داشته باشند، آنها از حل هم‌نهشتی خطی $f'(s_1)t \equiv -f(s_1)/p \pmod{p}$ به دست می‌آیند. اگر هیچ جوابی وجود نداشته باشد، مجدداً با s_1 دیگری کار را آغاز می‌کنیم.

۳. اگر $f(x) \equiv 0 \pmod{p^2}$ دارای جواب باشد، یکی از آنها، مثلاً s_2 ، را انتخاب کرده و ریشه‌های متناظر $f(x)$ به پیمانه p^3 را با حل هم‌نهشتی $f(s_2)t \equiv -f(s_2)/p^2 \pmod{p}$ به دست می‌آوریم. این کار را برای تمام ریشه‌های $f(x)$ به پیمانه p^2 انجام می‌دهیم. توجه کنید چون $s_2 \equiv s_1 \pmod{p}$ پس $f'(s_2) \equiv f'(s_1) \pmod{p}$ ، لذا به محاسبه $f'(s_2)$ نیاز نداریم.

۴. اگر به همین ترتیب ادامه دهیم، سرانجام تمام جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{p^k}$ را به دست می‌آوریم.

توضیح. بجاست که تأکید کنیم اگر در هر مرحله این روند جوابهای چندگانه به دست آوریم (یعنی اگر $p \mid f'(s)$ و $p^{k+1} \mid f(s)$ ، حالت (ب) از قضیه ۱۰.۴)، آنگاه بایستی روند بالا را برای هر جواب به‌کار بریم.

(۱۲.۴) مثال. ما وارد جزئیات این تکنیک می‌شویم و تمام جوابهای هم‌نهشتی چندجمله‌یی $13x^7 - 42x + 674 \equiv 0 \pmod{1323}$ را به دست می‌آوریم.

فرض می‌کنیم $f(x) = 13x^7 - 42x + 674$. چون $1323 = 3^3 \times 7^2$ ، ابتدا تمام جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{3^3}$ و $f(x) \equiv 0 \pmod{7^2}$ را پیدا می‌کنیم، سپس با استفاده از قضیه باقیمانده چینی تمام جوابهای هم‌نهشتی اصلی را به دست می‌آوریم. برای حل $f(x) \equiv 0 \pmod{3^3}$ ، ابتدا $f(x) \equiv 0 \pmod{3}$ را در نظر می‌گیریم. چون 0 جواب نیست، پس برای هر $x \not\equiv 0 \pmod{3}$ بنابر قضیه فرما داریم $x^2 \equiv 1 \pmod{3}$ ، و لذا $x^7 \equiv x \pmod{3}$. بنابراین $f(x) \equiv 0 \pmod{3}$ به $-29x + 674 \equiv 0 \pmod{3}$ بدل می‌شود، یعنی، $x + 2 \equiv 0 \pmod{3}$. تنها جواب این هم‌نهشتی $s_1 = 1$ است. (در واقع، در اینجا جواب بدیهی است، ولی این تکنیک برای اعداد اول بزرگتر مفید است.)

ملاحظه می‌کنید که به‌ازای هر جواب x ، $f'(x) = 91x^6 - 42 \equiv x^6 - 42 \equiv (x^2)^3 - 42 \equiv 1 \pmod{3}$ ، و لذا $f'(1) \not\equiv 0 \pmod{3}$. بنابراین (۱۱.۴) تضمین می‌کند که $f(x) \equiv 0 \pmod{9}$ و $f(x) \equiv 0 \pmod{27}$ هر کدام دقیقاً یک جواب دارند، و این جوابها بایستی با 1 به پیمانه 3

همنهشت باشند. به دنبال یافتن جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{9}$ که به صورت $1 + 3t = s_1 + 3t$ است می‌رویم؛ لذا، بنابر (۱۰.۴ الف) به t ای نیاز داریم که $f'(1)t \equiv -f(1)/3 \pmod{3}$ ، یعنی $t \equiv 1 \pmod{3}$ ، زیرا $f(1) \equiv 6 \pmod{9}$. بنابراین $t = 1$ و لذا $s_2 = 1 + 3t = 4$ جواب یکتای $f(x) \equiv 0 \pmod{9}$ است.

سپس ریشهٔ یکتای $f(x)$ به پیمانهٔ ۲۷ را به دست می‌آوریم، که بایستی به صورت $4 + 9t$ باشد زیرا ریشهٔ $f(x)$ به پیمانهٔ ۲۷ ریشهٔ به پیمانهٔ ۹ نیز خواهد بود. بنابر (۱۰.۴ الف)، بایستی t در $f'(4)t \equiv -f(4)/9 \pmod{3}$ صدق کند. چون به ازای هر جواب x داریم $f'(x) \equiv 1 \pmod{3}$ ، لذا $f'(4) \equiv 1 \pmod{3}$. برای ساده کردن محاسبهٔ $f(4)/9$ ملاحظه می‌کنیم که $f(x) \equiv 13x^7 + 12x - 1 \pmod{27}$ ؛ لذا $f(4) \equiv 9 \pmod{27}$. از این رو، بنابر (۷.۲.۲)، $f(4)/9 \equiv 1 \pmod{3}$ ، و لذا $f'(4)t \equiv -f(4)/9 \pmod{3}$ به $t \equiv -1 \pmod{3}$ بدل می‌شود، که دارای جواب یکتای $t = 2$ است. لذا $s_3 = 4 + 9t = 22$ جواب یکتای $f(x) \equiv 0 \pmod{27}$ است.

همین‌طور، قضیهٔ فرما را برای تبدیل $f(x) \equiv 0 \pmod{7}$ به $-29x + 674 \equiv 0 \pmod{7}$ ، یعنی، $-x + 2 \equiv 0 \pmod{7}$ ، به کار می‌بریم، که دارای جواب یکتای $s_1 = 2$ است. بنابراین به جستجوی ریشهٔ $f(x)$ به پیمانهٔ ۴۹ که به صورت $2 + 7t$ است می‌پردازیم، که $f'(x) = 91x^6 - 42 \equiv 0 \pmod{7}$ ، چون به ازای هر x داریم $f'(2)t \equiv -f(2)/7 \pmod{7}$ ، همچنین، $7 | f'(2)$ ؛ لذا $f(2) = 2254 = 49 | f(2)$ ، لذا (۱۰.۴ ب) ایجاب می‌کند که هر مقدار $t = 0, 1, \dots, 6$ جوابی از $f(x) \equiv 0 \pmod{49}$ را تولید کند. لذا $f(x) \equiv 0 \pmod{49}$ دارای ۷ ریشهٔ ۲، ۹، ۱۶، ۲۳، ۳۰، ۳۷، و ۴۴ است.

اکنون قضیهٔ باقیماندهٔ چینی را برای حل $x \equiv 22 \pmod{27}$ و $x \equiv a \pmod{49}$ ، که یکی از هفت جواب $f(x)$ به پیمانهٔ ۴۹ است، به کار می‌بریم. در استفاده از قضیهٔ باقیماندهٔ چینی تنها برای یک بار به محاسبهٔ b_i ها نیاز داریم و سپس مقادیر مختلف a را در عبارت $x^* = a + 7k$ قرار می‌دهیم. (برهان (۱۱.۲) را ببینید.) لذا تمام جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{1323}$ با $x^* \equiv 49 + 54a \pmod{1323}$ ، یعنی ۱۸۴، ۳۷۳، ۵۶۲، ۷۵۱، ۹۴۰، ۱۱۲۹، و ۱۳۱۸ داده می‌شوند.

همنهشتی $x^2 \equiv a \pmod{p^k}$

بالاخره، نوع خاصی از همنهشتی چندجمله‌یی، یعنی، همنهشتی درجهٔ دوم $x^2 \equiv a \pmod{p^k}$ را که در آن p عدد اولی است بررسی می‌کنیم. این همنهشتیها نقش مهمی در نظریهٔ کلی همنهشتیهای

درجه دوم، که در فصل بعد عرضه خواهند شد، بازی می‌کنند. (همان‌گونه که از نامش پیداست، یک همنهشتی چندجمله‌یی درجهٔ دوم یک همنهشتی است که چندجمله‌یی آن از درجهٔ ۲ است.)

(۱۳.۴) قضیه. فرض می‌کنیم p یک عدد اول فرد باشد و فرض می‌کنیم $k \geq 1$. اگر $(a, p) = 1$ ، آنگاه $x^2 \equiv a \pmod{p^k}$ یا جواب ندارد یا دقیقاً دو جواب دارد، برحسب آنکه $x^2 \equiv a \pmod{p}$ حلپذیر باشد یا نباشد.

برهان. اگر $x^2 \equiv a \pmod{p}$ جوابی نداشته باشد، آنگاه $x^2 \equiv a \pmod{p^k}$ جوابی ندارد. اکنون فرض کنیم $x^2 \equiv a \pmod{p}$ جوابی مانند s داشته باشد؛ در این صورت $s - x$ نیز جواب است. چون s و $-s$ به پیمانهٔ p ناهمنهشت هستند، لذا بنابر (۶.۴)، اینها تنها ریشه‌های $x^2 - a$ به پیمانهٔ p هستند. آشکار است که s بر p بخشپذیر نیست، زیرا $(a, p) = 1$. از این رو اگر $f(x) = x^2 - a$ ، آنگاه $f'(s) = 2s$ بر p بخشپذیر نیست، و لذا قضیه از (۱۰.۴ الف) نتیجه می‌شود. (به‌ویژه، ریشه‌های s و $-s$ به پیمانهٔ p هر کدام دقیقاً یک ریشه به پیمانهٔ p^k برای هر $k \geq 1$ تولید می‌کنند.)

(۱۴.۴) قضیه. فرض می‌کنیم a عدد صحیحی باشد. در این صورت

(الف) $x^2 \equiv a \pmod{2}$ همواره حلپذیر است و دقیقاً یک جواب دارد،

(ب) $x^2 \equiv a \pmod{4}$ حلپذیر است اگر و تنها اگر $a \equiv 1 \pmod{4}$ ، در این حالت دقیقاً

دو جواب وجود دارد،

(ج) $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ با $k \geq 3$ ، حلپذیر است اگر و تنها اگر $a \equiv 1 \pmod{8}$ ، در این

حالت دقیقاً چهار جواب وجود دارد. به‌ویژه، اگر s جوابی باشد، آنگاه تمام جوابها به صورت $\pm s$ و $\pm s + 2^{k-1}$ هستند.

برهان. قسمتهای (الف) و (ب) واضح هستند. حال فرض کنیم $k \geq 3$. اگر 2^{k-3} عدد

فرد از ۱ تا 2^{k-2} را مربع کنیم، هیچ دو مربعی به پیمانهٔ 2^k همنهشت نیستند. زیرا اگر

$a > b$ و $a \equiv b^2 \pmod{2^k}$ ، آنگاه $(a-b)(a+b) \equiv 0 \pmod{2^k}$. اما دقیقاً یکی از $a-b$ و

$a+b$ همنهشت با ۲ به پیمانهٔ ۴ است و لذا فقط یک عامل ۲ دارد. از این رو دیگری بایستی

بر 2^{k-1} بخشپذیر باشد، که ممکن نیست، زیرا $a-b$ و $a+b$ هر دو کمتر از 2^{k-1} هستند.

مربع یک عدد فرد همنهشت با ۱ به پیمانهٔ ۸ است، و دقیقاً 2^{k-3} عدد طبیعی کمتر از 2^k

وجود دارد که همنهشت با ۱ به پیمانهٔ ۸ هستند. در نتیجه مربع 2^{k-3} عدد فرد از ۱ تا 2^{k-2} ،

به‌ترتیبی، همنهشت به پیمانهٔ 2^k با اعداد صحیح مثبتی هستند که کمتر از 2^k و همنهشت با ۱ به

پیمانهٔ ۸ می‌باشد. لذا، اگر $a \equiv 1 \pmod{8}$ ، روشن است که هم‌نهشتی $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ جوابی مانند s دارد که $1 \leq s < 2^{k-2}$. آشکار است که اگر a فرد و $a \not\equiv 1 \pmod{8}$ جوابی وجود ندارد.

اگر s یک جواب $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ باشد، آنگاه مربع $-s$ و $\pm s + 2^{k-1}$ به پیمانهٔ 2^k نشان می‌دهد که اینها نیز جواب هستند؛ با اختیار کمترین مانده‌های مثبت، می‌توانیم فرض کنیم که تمام جوابها مثبت و کمتر از 2^k هستند. به آسانی می‌توان بررسی کرد که هیچ دو تا از این اعداد هم‌نهشت به پیمانهٔ 2^k نیستند. لذا اگر $a \equiv 1 \pmod{8}$ ، هم‌نهشتی $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ دست‌کم چهار جواب دارد. این به دلیل $2^{k-1} = 2^k - 2^{k-2} = 2^k - 2^{k-3} \times 2$ عدد فردی است که کمتر از 2^k هستند، یعنی، همهٔ آنها. در نتیجه اگر $a \equiv 1 \pmod{8}$ ، هم‌نهشتی $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ دقیقاً چهار جواب دارد.

توضیح. قضیه‌های دیگر دربارهٔ هم‌نهشتیهای $x^2 \equiv a \pmod{p^k}$ و $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ در مسائل ۳۷.۴ تا ۴۷.۴ داده شده‌اند.

مسأله‌ها و راه‌حله‌ها

۱.۴ همهٔ جوابهای $x^4 + 2x + 36 \equiv 0 \pmod{875}$ را به‌دست آورید.

حل. فرض می‌کنیم $f(x) = x^4 + 2x + 36$. ملاحظه می‌کنید که $875 = 5^3 \times 7$ ؛ لذا ابتدا تمام جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{5^3}$ و $f(x) \equiv 0 \pmod{7}$ را به‌دست می‌آوریم، سپس با استفاده از قضیهٔ باقیماندهٔ چینی تمام جوابهای هم‌نهشتی اصلی را پیدا می‌کنیم. به‌سادگی معلوم می‌شود که تنها جوابهای $f(x) \equiv 0 \pmod{7}$ عبارت‌اند از $x \equiv 1, 2 \pmod{7}$ ؛ همچنین، $f(x) \equiv 0 \pmod{5}$ دارای جواب یکتای $x \equiv -1 \pmod{5}$ است.

چون $f'(x) = 4x^3 + 2$ و از این رو $f'(-1) \not\equiv 0 \pmod{5}$ ، $f'(-1) \not\equiv 0 \pmod{5}$ تضمین می‌کند که $f(x) \equiv 0 \pmod{5^3}$ دقیقاً یک جواب دارد (و این جواب لزوماً با -1 به پیمانهٔ ۵ هم‌نهشت است). فرض کنیم $s_1 = -1$ ؛ سپس به دنبال یافتن جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{5^2}$ که به صورت $-1 + 5t$ است می‌رویم؛ لذا، بنابر (۱۰.۴ الف)، t ای را لازم داریم که $f'(-1)t \equiv -f(-1)/5 \pmod{5}$. چون $f(-1) = 35$ و $f'(-1) = -2$ ، این هم‌نهشتی به $-2t \equiv -7 \pmod{5}$ بدل می‌شود، که دارای جواب یکتای ۱ است. لذا $s_2 = -1 + 5t = 4$ تنها جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{5^2}$ است.

اکنون جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{5^3}$ را که به صورت $4 + 25t$ است پیدا می‌کنیم؛ بنابر

(۱۰۴ الف)، t بایستی در $f'(4)t \equiv -f(4)/25 \pmod{5}$ صدق کند، چون $f(4) \equiv 5^0 \pmod{125}$ و $f'(4) \equiv f'(-1) \equiv -2 \pmod{5}$ ، این همنهشتی به $-2t \equiv -2 \pmod{5}$ بدل می‌شود، که دارای جواب یکتای $t = 1$ است. لذا $s_3 = 4 + 25t = 29$ تنها جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{5^3}$ است.

سرانجام، برای حل $x \equiv 29 \pmod{125}$ و $x \equiv -12 \pmod{7}$ ، قضیه باقیمانده چینی را به‌کار می‌بریم و جوابهای ۲۷۹ و ۷۷۹ را برای همنهشتی اصلی $f(x) \equiv 0 \pmod{875}$ به‌دست می‌آوریم.

۲.۴ تمام جوابهای همنهشتی $x^6 - 2x^5 - 35 \equiv 0 \pmod{6125}$ را به‌دست آورید.

حل. فرض می‌کنیم $f(x) = x^6 - 2x^5 - 35$ ؛ در این صورت $f'(x) = 6x^5 - 10x^4$ چون $6125 = 5^3 \times 7^2$ ، بایستی ریشه‌های $f(x)$ به پیمانه‌های ۱۲۵ و ۴۹ را پیدا کنیم. بنابر قضیه فرما، همنهشتی $f(x) \equiv 0 \pmod{5}$ به $f(x) \equiv 0 \pmod{5}$ بدل می‌شود که دارای دو جواب 0 و 2 است. چون $5 \nmid f'(0) = -35$ و $25 \nmid f'(2) = 32$ ، هیچ ریشه‌ای به پیمانه ۲۵ و از این‌رو هیچ ریشه‌ای به پیمانه ۱۲۵ را تولید نمی‌کند. چون $f'(2) = 32 \nmid 5$ ، ریشه‌ای یکتا به پیمانه ۲۵ به صورت $2 + 5t$ وجود دارد که t در $32t \equiv -f(2)/5 \pmod{5}$ است. یعنی در $2t \equiv 2 \pmod{5}$ صدق می‌کند. لذا $t = 1$ و بنابراین $7 = 2 + 5 \times 1$ ریشه به پیمانه ۲۵ است. حال ریشه به پیمانه ۱۲۵ را که به صورت $7 + 25t$ است پیدا می‌کنیم. چون $f(7) \equiv 0 \pmod{125}$ ، فعلاً 7 یک ریشه به پیمانه ۱۲۵ است. چون $f'(7) \not\equiv 0 \pmod{5}$ ، $x \equiv 7 \pmod{125}$ تنها ریشه به پیمانه ۱۲۵ است. [۱۱.۴] را ببینید.

به‌ازای هر x داریم $f(x) \equiv x^5(x-2) \pmod{7}$ ؛ لذا ریشه‌های $f(x)$ به پیمانه ۷ اعداد 0 و 2 هستند. چون $7 \nmid f'(0) = -35$ و $7 \nmid f'(2) = 32$ ، پس 0 ریشه به پیمانه ۴۹ تولید نمی‌کند. چون $f'(2) = 32 \nmid 7$ ، لذا 2 یک ریشه یکتا به پیمانه ۴۹ تولید می‌کند، که به صورت $2 + 7t$ است و t در $32t \equiv -f(2)/7 \pmod{7}$ یعنی در $32t \equiv 5 \pmod{7}$ صدق می‌کند. لذا $t = 3$ و $23 = 2 + 7 \times 3$ تنها ریشه $f(x)$ به پیمانه ۴۹ است.

بالاخره با استفاده از قضیه باقیمانده چینی در مورد دستگاه $x \equiv 7 \pmod{125}$ و $x \equiv 23 \pmod{49}$ ، عدد ۳۲۵۷ به‌عنوان تنها جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{6125}$ به‌دست می‌آید.

۳.۴ همنهشتی $x^2 - 31x - 12 \equiv 0 \pmod{36}$ را حل کنید.

حل. فرض می‌کنیم $f(x) = x^2 - 31x - 12$ ؛ در این صورت $f'(x) = 2x - 31$

آشکار است که 0 و 3 تنها جوابهای به پیمانه 4 هستند. همچنین ریشه‌های $f(x)$ به پیمانه 3 عبارت‌اند از 0 و 1 . به جستجوی جواب به پیمانه 9 می‌رویم که به صورت $3t = 3t + 0$ است و $f'(0) \equiv -f(0)/3 \pmod{3}$ یعنی، $f'(1) \equiv 1 \pmod{3}$. از آنجا $t = 2$ ، و لذا ریشه $0 + 3 \times 2 = 6$ به پیمانه 9 را تولید می‌کند. به همین قیاس، ریشه 1 به پیمانه 3 ریشه $1 + 3t$ به پیمانه 9 را تولید می‌کند، که $f'(1)t \equiv -f(1)/3 \pmod{3}$ یعنی $f'(1)t \equiv 14 \pmod{3}$ ، $-29t \equiv 14 \pmod{3}$. از این رو $t = 2$ و لذا تنها ریشه دیگر به پیمانه 9 عبارت است از $1 + 3 \times 2 = 7$.

اکنون قضیه باقیمانده چینی را برای حل $x \equiv a \pmod{4}$ و $x \equiv b \pmod{9}$ به کار می‌بریم، که a برابر 0 یا 3 و b برابر 6 یا 7 است. لذا $f(x)$ به پیمانه 36 دارای چهار جواب $7, 15, 16, 24$ است.

توضیح. در فصل 5 یک روش خیلی بهتری را برای حل همنهشتیهای درجه دوم، با استفاده از یک تغییر روند آشنای تکمیل مربع بیان خواهیم کرد.

$$4.4 \quad \text{تمام جوابهای } (x^y - 14x - 2 \equiv 0 \pmod{27}) \text{ را به دست آورید.}$$

حل. فرض می‌کنیم $f(x) = x^y - 14x - 2$. ابتدا $f(x) \equiv 0 \pmod{3}$ را حل می‌کنیم. از راه تجسس احتیاج داریم تنها اعداد $1, 0, 2$ را بیازماییم. معلوم می‌شود که 1 تنها جواب است. داریم $f'(1) \not\equiv 0 \pmod{3}$ زیرا $f'(x) = 7x^6 - 14$. لذا بنابر (11.4) $f(x) \equiv 0 \pmod{9}$ و $f(x) \equiv 0 \pmod{27}$ هر یک دقیقاً یک جواب دارند (و این جوابها همنهشت 1 به پیمانه 3 هستند). حال جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{9}$ را که به صورت $s_1 + 3t = 1 + 3t$ است جستجو می‌کنیم؛ بنابر (10.4) الف)، t در $f'(1)t \equiv -f(1)/3 \pmod{3}$ یا در $f'(1)t \equiv 15/3 \pmod{3}$ صدق کند. از آنجا $t = 1$ لذا $s_2 = 1 + 3t = 4$ تنها جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{9}$ است.

بالاخره جواب یکتای $f(x) \equiv 0 \pmod{27}$ را که به صورت $4 + 9t$ است به دست می‌آوریم (توجه داریم که هر جواب $f(x)$ به پیمانه 27 به پیمانه 9 نیز هست). بنابر (10.4) الف)، t در $f'(4) \equiv 18 \pmod{27}$ صدق می‌کند. از آنجا با توجه به $f'(4) \equiv 18 \pmod{27}$ و $f'(4) \equiv f'(1) \equiv 2 \pmod{3}$ این همنهشتی به $-2 \pmod{3}$ بدل می‌شود که دارای جواب $t = 2$ است. لذا $s_3 = 4 + 9t = 22$ تنها جواب $f(x) \equiv 0 \pmod{27}$ است.

$$5.4 \quad \text{تمام جوابهای } (x^y - 14x - 2 \equiv 0 \pmod{49}) \text{ را به دست آورید.}$$

حل. فرض می‌کنیم $f(x) = x^y - 14x - 2$. با استفاده از قضیه فرما همنهشتی $f(x) \equiv 0 \pmod{7}$ به $x - 2 \equiv 0 \pmod{7}$ بدل می‌شود، که به وضوح دارای جواب $s_1 = 2$

است. حال ریشه‌های $f(x)$ به پیمانه ۴۹ را به دست می‌آوریم که به صورت $۲ + ۷t$ هستند و $f'(2) \equiv -f(2)/7 \pmod{7}$. چون $f'(2) = ۴۳۴$ و $f(2) = ۹۸$ ، $f'(2) \equiv ۱۰ \pmod{7}$ (ب) ایجاب می‌کند که هر مقدار از $t = 0, 1, \dots, 6$ جوابی از $f(x) \equiv 0 \pmod{49}$ را ارائه دهد. لذا $f(x)$ به پیمانه ۴۹ دارای هفت ریشه ۲، ۹، ۱۶، ۲۳، ۳۰، ۳۷، و ۴۴ است.

۶.۴ گیریم p عددی اول باشد، و فرض می‌کنیم $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ دارای k جواب a_1, a_2, \dots, a_k است. ثابت کنید چندجمله‌یی $q(x)$ از درجه $n - k$ با همان ضریب جمله پیشرو در $f(x)$ وجود دارد به طوری که به ازای هر x ،

$$f(x) \equiv (x - a_1)(x - a_2) \cdots (x - a_k)q(x) \pmod{p}$$

(راهنمایی: $f(x)$ را بر $(x - a_1)(x - a_2) \cdots (x - a_k)$ تقسیم کنید.)

حل. فرض می‌کنیم $g(x) = (x - a_1)(x - a_2) \cdots (x - a_k)$. در این صورت $g(x)$ از درجه k و دارای ضریب جمله پیشرو ۱ است. بنابر الگوریتم تقسیم داریم $f(x) = q(x)g(x) + r(x)$. آشکار است که $q(x)$ دارای درجه $n - k$ و دارای همان ضریب جمله پیشرو در $f(x)$ است. چون a_1, a_2, \dots, a_k ریشه‌های $f(x)$ و $g(x)$ به پیمانه p هستند، لذا ریشه‌های $r(x)$ نیز می‌باشند. اما چون یا $r(x)$ چندجمله‌یی صفر است یا درجه‌ای کمتر از k دارد، از قضیه لاگرانژ نتیجه می‌شود که تمام ضرایب $r(x)$ بر p بخشیدنی‌اند، و لذا به ازای هر x $f(x) \equiv q(x)g(x) \pmod{p}$.

۷.۴ فرض می‌کنیم $f(x)$ و $g(x)$ هم‌درجه و دقیقاً دارای ریشه‌های واحدی به پیمانه p باشند. آیا از اینجا نتیجه می‌شود که به ازای هر x ، $f(x) \equiv g(x) \pmod{p}$ ؟ اگر $f(x)$ و $g(x)$ دارای ضریب جمله پیشرو واحدی باشند چه می‌شود؟

حل. در هر دو مورد جواب منفی است. فرض کنیم $p = 5$ ، $f(x) = ۳(x - ۱)$ و $g(x) = ۴(x - ۱)$. در این صورت f و g هر دو دارای ریشه یکتای ۱ هستند، ولی تنها وقتی، $f(x) \equiv g(x) \pmod{5}$ برقرار است که $x \equiv ۱ \pmod{5}$. می‌توان $f(x)$ و $g(x)$ را نیز طوری تعریف کرد که ضریب جمله پیشرو واحدی داشته باشند. مثلاً فرض کنیم $p = 5$ ، $f(x) = x(x^2 - ۲)$ ، و $g(x) = x(x^2 - ۳)$. چون یک مربع هرگز از ۲ یا ۳ به پیمانه ۵ هم‌نهشت نیست، $f(x)$ و $g(x)$ هر کدام دارای ریشه یکتای ۰ هستند. اما آشکار است که تنها وقتی $f(x) \equiv g(x) \pmod{5}$ برقرار است که $x \equiv 0 \pmod{5}$.

۸.۴ فرض می‌کنیم $f(x)$ و $g(x)$ هر کدام از درجه n و دارای n ریشه متمایز، و یک ضریب جمله پیشرو باشند. اکنون آیا به‌ازای هر x ، $f(x) \equiv g(x) \pmod{p}$ برقرار است؟

حل. بله. چندجمله‌یی $D(x) = f(x) - g(x)$ را در نظر می‌گیریم. کافی است نشان دهیم به‌ازای هر x ، $D(x) \equiv 0 \pmod{p}$. برای این کار نشان می‌دهیم که هر یک از ضرایب $D(x)$ بر p بخشیدنی است.

هر ریشه مشترک $f(x)$ و $g(x)$ به پیمانه p ریشه‌ای از $D(x)$ به پیمانه p است. لذا $D(x)$ دست‌کم n ریشه دارد. اما ضریب x^n در $D(x)$ برابر ۰ است، لذا یا $D(x)$ چندجمله‌یی صفر است یا درجه‌اش کمتر از n است. لذا بنابر قضیه لاگرانژ، هر ضریب $D(x)$ بر p بخشیدنی است، و قضیه حاصل می‌شود.

۹.۴ با استفاده از قضیه فرما ثابت کنید که به‌ازای هر x ،

$$x^{p-1} - 1 \equiv (x-1)(x-2)\cdots(x-(p-1)) \pmod{p}$$

(راهنمایی: از مسأله ۸.۴ استفاده کنید.)

حل. فرض می‌کنیم $f(x) = x^{p-1} - 1$ و $g(x) = (x-1)(x-2)\cdots(x-(p-1))$. بدون آنکه به کلیت استدلال خللی وارد آید، می‌توانیم فرض کنیم که تمام ریشه‌ها در دستگاه کامل مانده‌های $\{0, 1, \dots, p-1\}$ قرار دارند. در این صورت قضیه فرما ایجاب می‌کند که $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ دقیقاً $p-1$ جواب داشته باشد، یعنی $1, 2, \dots, p-1$. آشکار است که همنهشتی $g(x) \equiv 0 \pmod{p}$ دقیقاً همان جوابها را دارد. اما $f(x)$ و $g(x)$ دارای ضریب جمله پیشرو ۱ هستند، لذا بنابر مسأله ۸.۴، به‌ازای هر x ، $f(x) \equiv g(x)$ (در واقع می‌توانیم نتیجه بگیریم که ضرایب متناظر $f(x)$ و $g(x)$ به پیمانه p نظیر هم هستند).

۱۰.۴ با مقایسه جمله‌های ثابت در طرفین همنهشتی مسأله قبل قضیه ویلسن را ثابت کنید.

حل. اگر p اول باشد، از مسأله ۹.۴ نتیجه می‌شود که به‌ازای هر x

$$x^{p-1} - 1 \equiv (x-1)(x-2)\cdots(x-(p-1)) \pmod{p}$$

با انتخاب $x = 0$ داریم $(-1)^{p-1}(p-1)! \equiv -1$. اگر $p \neq 2$ ، آنگاه $(-1)^{p-1} = 1$ ، و اگر $p = 2$ ، آنگاه $(-1)^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$. لذا نتیجه می‌گیریم $(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$ که همان قضیه ویلسن است.

توضیح. به نظر می‌رسد که چیشف اولین کسی باشد که با استدلال بالا قضیه ویلسن را ثابت کرده است. در برهان اصلی لاگرانژ نیز چند جمله‌بها به‌کار رفته‌اند، اما به طریق خیلی پیچیده‌تر.

۱۱.۴ به مسأله ۹.۴ برمی‌گردیم، اگر p عدد اول فردی باشد، از مقایسه ضرایب x^{p-2} در دو طرف هم‌نهمستی چه چیزی می‌توان به‌دست آورد؟

حل. ضریب x^{p-2} در $x^{p-1} - 1$ برابر ۰ است، در حالی‌که ضریب x^{p-2} در $(x-1)(x-2)\cdots(x-(p-1))$ برابر $-S$ است، که $S = 1 + 2 + \cdots + (p-1)$. طبق تبصره انتهای راه‌حل مسأله ۹.۴ ضرایب متناظر به پیمانه p نظیر هم هستند. لذا $S \equiv 0 \pmod{p}$.

نتیجه مسأله قبل را می‌توان تعمیم داد. فرض می‌کنیم p عدد اول فردی باشد. با محاسبه حاصلضرب $(x-1)(x-2)\cdots(x-(p-1))$ ، و تعریف a_1, a_2, \dots, a_{p-1} با

$$(x-1)(x-2)\cdots(x-(p-1)) = x^{p-1} + a_1x^{p-2} + \cdots + a_{p-1}. \quad (3)$$

داریم

$$a_1 = -(1+2+\cdots+(p-1)) \quad \text{و} \quad a_{p-1} = (-1)^{p-1}(p-1)! = (p-1)!$$

۱۲.۴ فرض می‌کنیم p عدد اول فردی باشد، و فرض می‌کنیم a_1, a_2, \dots, a_{p-1} مانند (۱) (در بالا) تعریف شوند. اگر $1 \leq k \leq p-2$ ، نشان دهید $a_k \equiv 0 \pmod{p}$. (مسأله ۱۰.۴ را ببینید.)

حل. ضریب x^k در $x^{p-1} - 1$ صفر است، در حالی‌که ضریب x^k در

$$(x-1)(x-2)\cdots(x-(p-1))$$

برابر a_k است. لذا دقیقاً مانند مسأله ۱۰.۴ نتیجه می‌گیریم که $a_k \equiv 0 \pmod{p}$.

۱۳.۴ (۱۸۶۲) وُلستینِهولم^۱. فرض می‌کنیم p عدد اولی بزرگتر از ۳ باشد. نشان دهید

$$a_{p-2} \equiv 0 \pmod{p^2}, \quad \text{که} \quad a_{p-2} \text{ همان است که در فرمول (۱) در بالا تعریف شد. (راهنمایی:}$$

در فرمول قرار دهید $x = p$ و مسأله ۱۲.۴ را به‌کار برید.)

حل. با قرار دادن p به‌جای x در (۱) داریم

$$(p-1)! = p^{p-1} + a_1p^{p-2} + \cdots + a_{p-2}p + a_{p-1}.$$

توجه داریم که $a_{p-1} = (p-1)!$ با حذف و تعدیل معادله

$$-a_{p-2} = p^{p-2} + a_1 p^{p-3} + \dots + a_{p-3} p$$

را به دست می‌آوریم. چون $p \geq 5$ ، از مسأله ۱۲.۴ نتیجه می‌شود که $p | a_{p-3}$. لذا هر جمله سمت راست معادله بر p^2 بخشیدنی است، و در نتیجه $-a_{p-2} \equiv 0 \pmod{p^2}$.

توضیح. اگر p عدد اول فردی باشد، مجموع $1/(p-1) + 1/2 + \dots + 1$ را در نظر می‌گیریم. اگر $(p-1)!$ مخرج مشترک این مجموع باشد، صورت آن دقیقاً $-a_{p-2}$ است.

۱۴.۴ تعداد جوابهای $x^3 + x^2 + 2 \equiv 0 \pmod{3^7 \times 7^3}$ را پیدا کنید.

حل. آشکار است که همنهشتی هیچ جواب به پیمانه ۳ و در نتیجه به پیمانه ۳^۷ ندارد. لذا بنابر (۳.۴)، همنهشتی اصلی جوابی ندارد.

۱۵.۴ تعداد جوابهای $x^2 - 3 \equiv 0 \pmod{11^4 \times 23^3}$ را به دست آورید.

حل. جوابهای همنهشتی به پیمانه ۱۱ عبارت‌اند از ۵ و -۵. چون نه $f'(5)$ بر ۱۱ بخشیدنی است و نه $f'(-5)$ ، لذا (۱۱.۴) تضمین می‌کند که ۵ و -۵ هر کدام یک جواب یکتا به پیمانه ۱۱^۴ تولید می‌کنند. با استدلالی مشابه، دو جواب ۷ و -۷ به پیمانه ۲۳ وجود دارند، و ۲۳ نه $f'(7)$ را می‌شمارد و نه $f'(-7)$ را. لذا دو جواب به پیمانه ۲۳^۳ وجود دارد. لذا بنابر (۳.۴) نتیجه می‌شود که همنهشتی اصلی $4 = 2 \times 2$ جواب دارد.

۱۶.۴ تعداد جوابهای $x^3 - 2x^2 - 4x - 17 \equiv 0 \pmod{25}$ را به دست آورید.

حل. دو جواب ۲ و ۳ به پیمانه ۵ وجود دارند. چون $f'(x) = 3x^2 - 4x - 4$ داریم $f'(2) = 0$ و $f'(3) = -25$ ، لذا (۱۰.۴) ب) ایجاب می‌کند که ۲، تعداد ۵ جواب به پیمانه ۲۵ تولید کند، با استدلالی مشابه، $f'(3) \not\equiv 0$ ، و لذا بنابر (۱۰.۴) الف) ریشه ۳ یک جواب یکتا به پیمانه ۲۵ تولید می‌کند. بنابراین همنهشتی اصلی دقیقاً شش جواب به پیمانه ۲۵ دارد.

۱۷.۴ فرض می‌کنیم p اول باشد. فرض می‌کنیم $f(x)$ دارای r ریشه x_1, x_2, \dots, x_r به پیمانه p باشد و به ازای هر i ، $p \nmid f'(x_i)$. ثابت کنید که به ازای هر عدد طبیعی k ، $f(x)$ دقیقاً r ریشه به پیمانه p^k دارد.

حل. از (۱۱.۴) نتیجه می‌شود که $f(x) \equiv 0 \pmod{p^k}$ به‌ازای هر i دقیقاً یک جواب دارد که با x_i به پیمانه p هم‌نهشت است. لذا $f(x) \equiv 0 \pmod{p^k}$ دقیقاً r جواب دارد.

۱۸.۴ تعداد جوابهای $x^3 - 18x^2 + 72 \equiv 0 \pmod{1125}$ را پیدا کنید.

حل. فرض می‌کنیم $f(x) = x^3 - 18x^2 + 72$ ، داریم $1125 = 9 \times 125$. به آسانی معلوم می‌شود که 0 تنها ریشه $f(x)$ به پیمانه 3 است. چون $3 \mid f'(0)$ و $9 \nmid f(0)$ (ب.۱۰.۴) ایجاب می‌کند که $f(x)$ سه ریشه به پیمانه 9 داشته باشد. به همین ترتیب، $f(x)$ دارای یک ریشه یکتای 1 به پیمانه 5 است. چون $5 \nmid f'(1)$ ، از (۱۱.۴) نتیجه می‌شود که به‌ازای هر $k \geq 1$ ، $f(x)$ یک ریشه یکتا به پیمانه 5^k دارد. لذا بنابر (۳.۴)، $f(x)$ دقیقاً 3 ریشه به پیمانه 1125 دارد. (همین استدلال نشان می‌دهد که دقیقاً سه ریشه به پیمانه 9×5^k به‌ازای هر $k \geq 1$ وجود دارد.)

۱۹.۴ به‌ازای هر چندجمله‌یی $f(x)$ و پیمانه p ، یک چندجمله‌یی $g(x)$ از درجه کمتر از p پیدا کنید به طوری که به‌ازای هر x ، $f(x) \equiv g(x) \pmod{p}$:

$$\text{(الف) } p = 7 \text{ و } f(x) = x^{16} + 5x^4 - 3x^2 + 1$$

$$\text{(ب) } p = 11 \text{ و } f(x) = x^{40} + x^{39} + \dots + x + 1$$

حل. (الف) بنابر قضیه فرما، به‌ازای هر x داریم $x^7 \equiv x \pmod{7}$ و لذا به‌ازای هر x ، $x^{16} = (x^7)^2 x^2 \equiv x^2 \pmod{7}$ ، بنابراین $x^{16} = (x^7)^2 x^2 \equiv x^2 \pmod{7}$ ، بنابراین $g(x) = 6x^2 - 3x^2 + 1 = 3x^2 + 1$ (ب) مجدداً، بنابر قضیه فرما به‌ازای هر x داریم

$$x^{11} \equiv x \pmod{11}, x^{12} \equiv x^2 \pmod{11}, \dots, x^{20} \equiv x^1 \pmod{11}$$

این الگو را چهار بار تکرار می‌کنیم، و لذا به‌ازای هر x داریم

$$f(x) \equiv 4(x^{10} + x^9 + \dots + x) + 1 \pmod{11}.$$

۲۰.۴ تعداد جوابهای $x^{361} - 1 \equiv 0 \pmod{3^j \times 5^k}$ را که در آن j و k اعداد طبیعی هستند پیدا کنید.

حل. روشن است که 1 تنها ریشه به پیمانه 3 است، زیرا $1 \equiv -1 \pmod{3}$ ، $361 \equiv (-1)^{361}$. چون $361 = f'(1) = 361$ ، (۱۱.۴) ایجاب می‌کند که به‌ازای هر $j \geq 1$ دقیقاً یک ریشه به پیمانه 3^j وجود داشته باشد. به همین ترتیب، چون 0 یک ریشه به پیمانه 5 نیست، پس قضیه فرما ایجاب

می‌کند که به‌ازای هر ریشهٔ s به پیمانه 5 ، $s^4 \equiv 1 \pmod{5}$. از آنجا $s^{36} \equiv 1 \pmod{5}$ ، و لذا هم‌نهشتی اصلی به $x - 1 \equiv 0 \pmod{5}$ بدل می‌شود. بنابراین 1 تنها ریشه به پیمانهٔ 5 است. چون $f'(1) \not\equiv 0 \pmod{5}$ ، لذا از (۱۱.۴) نتیجه می‌شود که $x^{36} - 1 \equiv 0 \pmod{5^k}$ تنها یک جواب دارد. اکنون با استفاده از (۳.۴) نتیجه می‌شود که به‌ازای هر انتخاب در k هم‌نهشتی اصلی دقیقاً یک جواب دارد.

۲۱.۴ اگر عدد فرد m دقیقاً r عامل اول متمایز داشته باشد، نشان دهید که هم‌نهشتی $x^2 \equiv 1 \pmod{m}$ دقیقاً 2^r جواب دارد.

حل. اگر $m = 1$ ، آنگاه $r = 0$ و تعداد جوابها 1 است، یعنی 2^0 . اکنون فرض می‌کنیم $m = \prod p_i^{a_i}$. در این صورت به‌ازای هر i ، هم‌نهشتی $x^2 \equiv 1 \pmod{p_i^{a_i}}$ دقیقاً دو جواب دارد. (آشکارا یک جواب دارد؛ لذا بنابر (۱۳.۴) دارای دو جواب ± 1 است.) برای یافتن جواب هم‌نهشتی اصلی از طریق قضیهٔ باقیماندهٔ چینی، به‌ازای هر i دو انتخاب داریم، و لذا 2^r جواب وجود دارد.

۲۲.۴ (الف) با استفاده از مسألهٔ قبل کوچکترین عدد فرد m را بیابید به‌طوری که هم‌نهشتی $x^2 \equiv 1 \pmod{m}$ دارای 16 جواب باشد. (ب) کوچکترین عدد زوج m که دارای این ویژگی باشد چقدر است؟

حل. (الف) بنابر مسألهٔ قبل m دارای چهار عامل اول متمایز است. لذا کوچکترین عدد فرد m عبارت است از $11 \times 7 \times 5 \times 3 = 1155$.

(ب) فرض کنیم $m = 2^k n$ که n فرد است. هم‌نهشتی $x^2 \equiv 1 \pmod{2^k}$ دارای یک جواب است اگر $k = 1$ ، دو جواب است اگر $k = 2$ ، و چهار جواب هرگاه $k \geq 3$ (۱۴.۴) را ببینید). به آسانی دیده می‌شود که کوچکترین انتخاب برای m عدد $120 = 5 \times 3 \times 8$ است.

۲۳.۴ تعداد جوابهای $x^4 + 4x + 1 \equiv 0 \pmod{27}$ را بیابید.

حل. چون بنابر قضیهٔ فرما $x^4 \equiv x^2 \pmod{3}$ ، لذا هر جواب هم‌نهشتی اصلی در $x^4 + 4x + 1 \equiv 0 \pmod{3}$ صدق می‌کند، که 1 تنها جواب آن است. توجه می‌کنیم که $f'(x) = 4x^3 + 4$ چون $f'(1) \equiv 2 \pmod{3}$ ، از (۱۱.۴) نتیجه می‌شود که 1 جواب یکتایی به پیمانهٔ 27 تولید می‌کند. بنابراین هم‌نهشتی اصلی دقیقاً یک جواب دارد.

۲۴.۴ تعداد جوابهای $7x^2 - 17x - 2 \equiv 0 \pmod{128}$ را به‌دست آورید.

حل. 0 و 1 ریشه‌های به پیمانه 2 هستند. چون نه $f'(0)$ بر 2 بخش‌پذیر است و نه $f'(1)$ ، لذا (۱۱.۴) ایجاب می‌کند که همنهشتی اصلی دقیقاً دو جواب به پیمانه 128 داشته باشد.

۲۵.۴ تعداد جوابهای $x^5 \equiv 0 \pmod{27 \times 25 \times 49}$ را پیدا کنید.

حل. بنابر قضیه فرما داریم $x^3 \equiv x \pmod{3}$. لذا همنهشتی به $x^3 - 3x + 2x - 5 \equiv 0$ بدل می‌شود که به‌وضوح ممکن نیست. لذا همنهشتی اصلی جواب ندارد.

۲۶.۴ تعداد جوابهای $3x^3 + x + 1 \equiv 0 \pmod{125}$ را به‌دست آورید.

حل. $f(x) \equiv 0 \pmod{5}$ دارای جوابهای 1 و 3 است. $5 \nmid f'(3)$ ، لذا بنابر (۱۱.۴)، $f(x) \equiv 0 \pmod{125}$ تنها یک جواب دارد. $5 \mid f'(1)$ ولی $25 \nmid f(1)$ ، لذا بنابر (۱۰.۴) $f(x) \equiv 0 \pmod{125}$ جواب ندارد. در نتیجه همنهشتی اصلی تنها یک جواب دارد.

۲۷.۴ تعداد جواب همنهشتیهای زیر را بیابید: (الف) $x^2 \equiv 49 \pmod{5^3 \times 61^2}$ ، (ب) $x^2 \equiv 851 \pmod{5^2 \times 7^3 \times 11^4}$ ، و (ج) $x^2 \equiv -1 \pmod{5^3 \times 7^2}$.

حل. (الف) به آسانی ثابت می‌شود که 7 و -7 جوابهای به پیمانه‌های 5^3 و 61 هستند. لذا بنابر (۱۱.۴) برای هر کدام از پیمانه‌های 5^3 و 61^2 دو جواب وجود دارد. اکنون (۳.۴) نشان می‌دهد که همنهشتی اصلی $4 = 2 \times 2$ جواب دارد.

(ب) ابتدا ملاحظه می‌کنیم که $x^2 \equiv 851 \pmod{5}$ ، $x^2 \equiv 851 \pmod{7}$ ، و $x^2 \equiv 851 \pmod{11}$ چون هر طرف راست یک مربع است، از (۱۱.۴) و (۳.۴) نتیجه می‌شود که همنهشتی اصلی $8 = 2 \times 2 \times 2$ جواب دارد.

(ج) هر جواب x از همنهشتی باید در $x^2 \equiv -1 \pmod{7}$ صدق کند. به آسانی ثابت می‌شود که این همنهشتی جواب ندارد. لذا همنهشتی اصلی جواب ندارد.

۲۸.۴ فرض کنیم p عدد اولی باشد که نه a را می‌شمارد و نه n را. ثابت کنید که به‌ازای هر عدد طبیعی k ، همنهشتی $x^n \equiv a \pmod{p^k}$ جواب دارد اگر و تنها اگر $x^n \equiv a \pmod{p}$ جواب داشته باشد.

حل. آشکار است که اگر $x^n \equiv a \pmod{p^k}$ جواب داشته باشد، آنگاه $x^n \equiv a \pmod{p}$ نیز جواب دارد. بعکس، فرض کنیم $x^n \equiv a \pmod{p}$ جوابی مانند s داشته باشد. چون $(a, p) = 1$ پس $(s, p) = 1$. اگر فرض کنیم $f(x) = x^n - a$ ، آنگاه $f'(x) = nx^{n-1}$. چون p نه n را

می‌شمارد و نه s را، پس $p \nmid f'(s)$. لذا بنابر (۱۱.۴)، s جوابی از $x^n \equiv a \pmod{p^k}$ را تولید می‌کند، و در نتیجه همنهشتی دارای یک جواب است. (در واقع، دو همنهشتی یک تعداد جواب دارند.)

۲۹.۴ نشان دهید که به‌ازای هر عدد اول p ، چندجمله‌یی $f(x)$ از درجه p با ضریب پیشرو ۱ وجود دارد به‌طوری که $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ جواب ندارد.

حل. فرض می‌کنیم $f(x) = x^p - x + 1$. بنابر قضیه فرما، به‌ازای هر x داریم $f(x) \equiv 1 \pmod{p}$ ، و لذا به‌ازای هر x ، $f(x) \not\equiv 0 \pmod{p}$.

۳۰.۴ فرض می‌کنیم k عددی طبیعی باشد. ثابت کنید $x^2 + x + a \equiv 0 \pmod{2^k}$ جوابی ندارد اگر a فرد، و دو جواب دارد هرگاه a زوج باشد.

حل. اگر a فرد باشد، آشکار است که همنهشتی به پیمانه 2 جواب ندارد زیرا 0 و 1 در آن صدق نمی‌کنند، لذا به‌ازای هر عدد طبیعی k ، همنهشتی اصلی نیز جواب ندارد. اگر a زوج باشد، 0 و 1 جوابهای همنهشتی به پیمانه 2 هستند. اگر فرض کنیم $f(x) = x^2 + x - a$ ، آنگاه $f'(x) = 2x + 1$ ، $f'(0) = 1$ و $f'(1) = 2$ ، لذا بنابر (۱۱.۴) به‌ازای هر k هر کدام از 0 و 1 جوابی یکتا برای همنهشتی اصلی تولید می‌کنند.

۳۱.۴ آیا یک عدد پنج رقمی x وجود دارد به‌طوری که پنج رقم آخر x^2 همان ارقام متناظر در x باشند؟

حل. چنین x باید در $x^2 \equiv x \pmod{10^5}$ یا در هم‌ارز آن $x(x-1) \equiv 0 \pmod{10^5}$ صدق کند. چون x و $x-1$ همواره نسبت به هم اولند و $10^5 = 2^5 \times 5^5$ ، لذا x در دستگاههای زیر صدق می‌کند

$$\begin{cases} x \equiv 0 \pmod{32} \\ x \equiv 1 \pmod{3125} \end{cases} \quad \text{و} \quad \begin{cases} x \equiv 1 \pmod{32} \\ x \equiv 0 \pmod{3125} \end{cases}$$

(جوابهای نمایان $x = 0$ یا $x = 1$ را در نظر نگیریم.) از حل دستگاههای بالا توسط باقیمانده چینی دو جواب 9376 و 90625 به‌دست می‌آید که دومی در شرایط مسأله صدق می‌کند.

۳۲.۴ اگر $f(x) = x^{99} + x^{98} + \dots + x + 1$ ، آنگاه $f(x) \equiv 0 \pmod{101}$ چند جواب دارد؟

حل. بنابر فرمول معمولی تصاعد هندسی، یا از ضرب مستقیم داریم $x^{100} - 1 = (x-1)f(x)$ چون 101 اول است، بنابر قضیهٔ فرما $x^{100} - 1 \equiv 0 \pmod{101}$ دارای 100 جواب است، یعنی $1, 2, 3, \dots, 100$. اگر $x \not\equiv 1 \pmod{101}$ و $x^{100} - 1 \equiv 0 \pmod{101}$ ، آنگاه $f(x) \equiv 0 \pmod{101}$. لذا $f(x) \equiv 0 \pmod{101}$ دست‌کم 99 جواب دارد. اما $f(x)$ از درجهٔ 99 است، لذا همنهشتی دقیقاً 99 جواب دارد.

برهان دیگر. داریم $x(x-1)f(x) = x^{101} - x$. چون $f(x)$ از درجهٔ 99 است، از (۷.۴) نتیجه می‌شود که $f(x) \equiv 0 \pmod{101}$ دقیقاً 99 جواب دارد.

۳۳.۴ فرض می‌کنیم p عدد اول فرد باشد و $(a, p) = 1$. ثابت کنید که به‌ازای هر عدد طبیعی k ، $x^2 \equiv a \pmod{p^k}$ دارای جواب است اگر و تنها اگر $x^2 \equiv a \pmod{p^{k+1}}$ جواب داشته باشد.

حل. فرض می‌کنیم $f(x) = x^2 - a$ آشکار است که هر ریشهٔ $f(x)$ به پیمانهٔ p^{k+1} ریشه‌ای به پیمانهٔ p^k نیز هست. بعکس، فرض می‌کنیم s ریشه‌ای به پیمانهٔ p^k باشد؛ چون $(a, p) = 1$ ، $p \nmid s$. لذا $ps \nmid f'(s) = 2s$ و از آنجا بنابر (الف، ۱۰.۴)، $f(x)$ ریشه‌ای به پیمانهٔ p^{k+1} دارد.

۳۴.۴ فرض می‌کنیم p عدد اول فرد باشد و $(a, p) = 1$. اگر $k \geq 1$ وجود داشته باشد به‌طوری که $x^2 \equiv a \pmod{p^k}$ حلپذیر باشد، مستقیماً (بدون استفاده از (۱۰.۴)) ثابت کنید که $x^2 \equiv a \pmod{p^{k+1}}$ حلپذیر است و دقیقاً دو جواب دارد. (راهنمایی: اگر s جوابی به پیمانهٔ p^k باشد، جواب به پیمانهٔ p^{k+1} را که به صورت $s + tp^k$ است پیدا کنید.)

حل. فرض می‌کنیم $s^2 \equiv a \pmod{p^k}$ ؛ در این صورت یک عدد صحیح m وجود دارد که $s^2 = a + mp^k$. به دنبال جوابهای $x^2 \equiv a \pmod{p^{k+1}}$ می‌گردیم که به صورت $s + tp^k$ هستند. لذا می‌خواهیم که $(s + tp^k)^2 \equiv a \pmod{p^{k+1}}$ ، یعنی $s^2 + 2stp^k \equiv 0 \pmod{p^{k+1}}$. با قرار دادن $s^2 = a + mp^k$ داریم $s^2 + 2stp^k \equiv 0 \pmod{p^{k+1}}$ ، یعنی $2st \equiv -m \pmod{p}$. بنابر (۸.۲)، این همنهشتی جوابی یکتا دارد. در نتیجه هر جواب به پیمانهٔ p^k جواب یکتایی به پیمانهٔ p^{k+1} تولید می‌کند.

سرانجام نشان می‌دهیم که $x^2 \equiv a \pmod{p^{k+1}}$ دقیقاً دو جواب دارد. اگر u جوابی باشد، آشکار است که $-u$ نیز یک جواب است. ملاحظه می‌کنیم که چون $(a, p) = 1$ ، پس $(u, p) = 1$. اگر v هر جوابی از همنهشتی باشد، آنگاه $v^2 \equiv u^2 \pmod{p^{k+1}}$ و لذا $p^{k+1} \mid (v-u)(v+u)$ اما p نمی‌تواند $v-u$ و $v+u$ هر دو را بشمارد، زیرا در غیر این صورت

$p|u$ ، که با $(u, p) = 1$ تناقض دارد. لذا p^{k+1} دقیقاً یکی از مقادیر $v - u$ و $v + u$ را می‌شمارد، و لذا $v \equiv u \pmod{p^{k+1}}$ یا $v \equiv -u \pmod{p^{k+1}}$.

۳۵.۴ فرض می‌کنیم p عدد اول فرد باشد و $k \geq 1$. ثابت کنید $x^2 \equiv 0 \pmod{p^k}$ دقیقاً p^m جواب دارد، که در آن $m = k/2$ اگر k زوج باشد و $m = (k-1)/2$ اگر k فرد باشد.

حل. فرض می‌کنیم s یک جواب باشد و می‌نویسیم $s = p^{nt}$ ، که $(t, p) = 1$. می‌توانیم فرض کنیم که $0 \leq s < p^k$ ؛ لذا $n \leq k-1$. چون $p^k | s^2$ داریم $2n \geq k$. لذا تمام جوابها بین 0 و p^k به صورت p^{rt} هستند، که در آن $r = k/2$ اگر k زوج باشد، و $r = (k+1)/2$ اگر k فرد باشد، و $1, 2, \dots, p^{k-r} - 1$. بنابراین، $t = 0, 1, 2, \dots, p^{k-r} - 1$ جواب وجود دارد، و چون در هر دو حالت $k - r = m$ ، قضیه حاصل می‌شود.

۳۶.۴ فرض می‌کنیم m عددی طبیعی، $f(x)$ یک چندجمله‌یی با ضرایب صحیح، a و r ریشه‌ای از $f(x)$ به پیمانه m باشد. با استفاده از الگوریتم تقسیم $f(x)$ را به صورت $q(x)(x-a)^2 + r(x)$ بنویسید، که در آن $r(x)$ چندجمله‌یی صفر یا یک چندجمله‌یی از درجه کمتر از ۱ یا مساوی با ۱ است. ثابت کنید $f'(a) \equiv 0 \pmod{m}$ اگر و تنها اگر هر ضریب $r(x)$ بر m بخشپذیر باشد.

حل. داریم $f'(x) = 2(x-a)q(x) + q'(x)(x-a)^2 + r'(x)$. اگر هر ضریب $r(x)$ بر m بخشپذیر باشد، آنگاه به‌ازای هر x ، $r'(x) \equiv 0 \pmod{m}$. از آنجا $f'(a) \equiv 0 \pmod{m}$. بعکس، فرض می‌کنیم $f'(a) \equiv 0 \pmod{m}$. اگر $r(x)$ را بر $x-a$ تقسیم کنیم داریم $r(x) = b(x-a) + c$ که $r(a) \equiv 0 \pmod{m}$ و $c \equiv 0 \pmod{m}$ هستند. چون $f(a) \equiv 0 \pmod{m}$ پس روشن است $r(a) \equiv 0 \pmod{m}$ و لذا $r(a) \equiv 0 \pmod{m}$ و $c \equiv 0 \pmod{m}$. از $f'(a) \equiv 0 \pmod{m}$ نیز نتیجه می‌شود $r'(a) \equiv 0 \pmod{m}$ ، و لذا $b \equiv 0 \pmod{m}$. بنابراین هر ضریب $r(x)$ بر m بخشپذیر است.

توضیح. در جبر معمولی چندجمله‌ها، عدد حقیقی a یک ریشه چندگانه $f(x)$ خوانده می‌شود هرگاه $(x-a)^2 | f(x)$ ، و به آسانی نشان داده می‌شود که این شرط برقرار است اگر و تنها اگر $f'(a) = 0$. این مسأله نشان می‌دهد که نتیجه مشابه برای همنهشتیها نیز برقرار است.

همنهشتی $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$

۳۷.۴ ثابت کنید که $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ دقیقاً 2^m جواب دارد، که در آن $m = k/2$ اگر k زوج باشد و $m = (k-1)/2$ اگر k فرد باشد. جوابها به‌ترتیب عبارت‌اند از 2^{mt} و $2^{m+1}t$ ، که $0 \leq t \leq 2^m - 1$.

حل. فرض می‌کنیم s یک جواب $x^2 \equiv 0 \pmod{2^k}$ باشد، به طوری که $0 \leq s < 2^k$. اگر $k = 2m$ ، آنگاه $2^{2m} | s^2$ ، یعنی $s = 2^m t$ ، که $0 \leq t \leq 2^m - 1$. بنابراین، چون هر چنین s یک جواب است، دقیقاً 2^m جواب وجود دارد. حال فرض می‌کنیم $k = 2m + 1$ ، یعنی، $m = (k - 1)/2$. چون بزرگترین توانی از ۲ که یک مربع را بشمارد زوج است، داریم $2^{2m+2} | s^2$ ، و لذا $2^{m+1} | s$. بنابراین $s = 2^{m+1} t$ ، که $0 \leq t \leq 2^m - 1$. چون هر چنین s یک جواب است، دقیقاً 2^m جواب وجود دارد.

۳۸.۴ فرض می‌کنیم a زوج و $a \not\equiv 0 \pmod{2^k}$ ، و فرض می‌کنیم 2^b بزرگترین توانی از ۲ باشد که a را می‌شمارد. اگر b فرد باشد، ثابت کنید همنهشتی $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ به‌ازای هر مقدار k حلپذیر نیست.

حل. ملاحظه می‌کنیم که $b \leq k - 1$. اگر یک عدد صحیح s وجود داشته باشد به طوری که $2^{b+1} | s^2 - a$ ، آنگاه $2^b | s^2 - a$ و لذا $2^b | s^2$. اما b فرد است و لذا $2^{b+1} | s^2$. بنابراین $2^{b+1} | a$ که با تعریف b تناقض دارد.

۳۹.۴ فرض می‌کنیم $a \not\equiv 0 \pmod{2^k}$ ، و فرض می‌کنیم $a = 2^b c$ که c فرد است. اگر b زوج باشد، مثلاً $b = 2t$ ، احکام زیر را ثابت کنید:

(الف) اگر $b \leq k - 3$ ، آنگاه $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ حلپذیر است اگر و تنها اگر $c \equiv 1 \pmod{8}$. در این حالت دقیقاً 2^{t+2} جواب وجود دارد که به صورت $2^t s + 2^{k-t} j$ هستند که در آن $0, 1, \dots, 2^t - 1$ روی چهار جواب $x^2 \equiv c \pmod{2^{k-b}}$ تغییر می‌کند.

(ب) اگر $b = k - 2$ ، آنگاه $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ حلپذیر است اگر و تنها اگر $c \equiv 1 \pmod{4}$. در این حالت دقیقاً 2^{t+1} جواب وجود دارد که به صورت $2^t s + 2^{k-t} j$ هستند به طوری که $0, 1, \dots, 2^t - 1$.

(ج) اگر $b = k - 1$ ، آنگاه برای هر عدد فرد c معادله $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ دقیقاً 2^t جواب دارد که به صورت $2^t s + 2^{k-t} j$ هستند به طوری که $0, 1, \dots, 2^t - 1$.

حل. اگر $b = 0$ ، این همان قضیه (۱۴.۴) است. فرض کنیم s یک جواب $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ باشد؛ می‌توانیم فرض کنیم که $0 < s < 2^k - 1$. چون $2^k | s^2 - a$ و $2^b | a$ ، در نتیجه $2^b | s^2$ و لذا $2^t | s$. از تقسیم طرفین $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ بر 2^b همنهشتی هم‌ارز $(s/2^t)^2 \equiv c \pmod{2^{k-b}}$ را به‌دست می‌آوریم.

(الف) چون c فرد است، (۱۴.۴) ایجاب می‌کند که به‌ازای $3 \leq k - b$ ، این همنهشتی

حلیزیر است اگر و تنها اگر $c \equiv 1 \pmod{8}$ ، در این حالت دقیقاً چهار جواب مثلاً s_1, s_2, s_3, s_4 وجود دارد. لذا $s/2^t = s_i + 2^{k-b}z$ و از آنجا $s = s^t s_i + 2^{k-t}z$ که در آن $j = 0, 1, 2, \dots, 2^t - 1$ بنابراین همنهشتی اصلی $4 \times 2^t = 2^{t+2}$ جواب ناهمنهشت دارد. (ب) اگر $b = k - 2$ ، همنهشتی هم‌ارز $(s/2^t)^2 \equiv c \pmod{4}$ را به دست می‌آوریم؛ لذا جوابهایی وجود دارند اگر و تنها اگر $c \equiv 1 \pmod{4}$. در این حالت، داریم $s/2^t = \pm 1 + 2z$ و لذا $s = \pm 2^t + 2^{t+2}z$ که $j = 0, 1, \dots, 2^t - 1$ بنابراین $2 \times 2^t = 2^{t+1}$ جواب وجود دارد.

(ج) سرانجام، اگر $b = k - 1$ ، چون c فرد است داریم $(s/2^t)^2 \equiv c \pmod{2}$. از این رو $s/2^t = 1 + 2z$ و لذا $s = 2^t + 2^{t+1}z$ که $j = 0, 1, \dots, 2^t - 1$ بنابراین، در این حالت دقیقاً 2^t جواب وجود دارد.

۴۰.۴ با استفاده از مسأله ۳۷.۴ تعداد جوابهای همنهشتیهای زیر را پیدا کنید.

(الف) $x^2 \equiv 0 \pmod{512}$; (ب) $x^2 \equiv 0 \pmod{1024}$; (ج) $x^2 \equiv 0 \pmod{215}$

حل. (الف) چون $2^8 = 256, 512 = 2^9, 1024 = 2^{10}$ وجود دارد. (ب) چون $2^5 = 32, 1024 = 2^{10}$ وجود دارد. (ج) چون $7 = (15 - 1)/2, 128 = 2^7$ جواب وجود دارد.

۴۱.۴ جوابهای همنهشتیهای زیر را به دست آورید. (الف) $x^2 \equiv 17 \pmod{512}$; (ب) $x^2 \equiv 7 \pmod{32}$; (ج) $x^2 \equiv -1 \pmod{128}$; (د) $x^2 \equiv 9 \pmod{256}$

حل. بنابر (۱۴.۴)، هر همنهشتی دارای ۰ یا ۴ جواب است.

(الف) اگر به جای ۱۷ بنویسیم $232 = 529 = 17 + 512$ روشن است که دارای جوابهایی هستیم و دقیقاً چهار جواب داریم؛ یعنی ± 23 و $2^8 \pm 23$ ، یا $23, 105, 151$ ، و 233 . (ب) اگر $s^2 \equiv 7 \pmod{32}$ آنگاه $s^2 \equiv 3 \pmod{4}$ ، که جوابی ندارد. پس همنهشتی اصلی جوابی ندارد.

(ج) چون $6 \not\equiv 1 \pmod{8}$ پس این همنهشتی نیز جواب ندارد.

(د) چون $9 \equiv 1 \pmod{8}$ ، پس معادله دقیقاً ۴ جواب دارد. جوابها عبارت‌اند از $\pm 3, \pm 27, 125, 131, 253$.

۴۲.۴ با استفاده از مسأله‌های ۳۸.۴ و ۳۹.۴ تعداد جوابهای (الف) $x^2 \equiv 2 \pmod{128}$; (ب) $x^2 \equiv 48 \pmod{256}$ و (ج) $x^2 \equiv 164 \pmod{512}$ پیدا کنید.

حل. (الف) با نمادگذاری مسأله ۳۸.۴، b فرد است و لذا جوابی وجود ندارد.

(ب) می‌نویسیم $3 \times 2^4 \equiv 48$. لذا با نمادگذاری مسأله ۳۹.۴ داریم $b = 4$ پس یا 0 یا 4 جواب وجود دارد. با تقسیم طرفین بر 16 یک همبستگی به صورت $y^2 \equiv 3 \pmod{16}$ به دست می‌آوریم که جواب ندارد، زیرا $y^2 \equiv 3 \pmod{4}$ جوابی ندارد. لذا $x^2 \equiv 48 \pmod{256}$ جوابی ندارد.

(ج) می‌نویسیم $41 \times 2^2 = 164$ ؛ با نمادگذاری مسأله ۳۹.۴ داریم $b = 2$ ، $t = 1$ ، $c = 1$ و $k = 9$. لذا $2^3 = 8$ جواب وجود دارد.

۴۳.۴ تمام جوابهای (الف) $x^2 \equiv 0 \pmod{64}$ ؛ (ب) $x^2 \equiv 0 \pmod{128}$ را به دست آورید. (راهنمایی: به مسأله ۳۷.۴ مراجعه کنید.)

حل. (الف) چون $2^6 = 64$ و b زوج است، $2^3 = 8$ جواب وجود دارد، که تماماً مضارب 8 هستند، یعنی، 0 ، 8 ، 16 ، 24 ، 32 ، 40 ، 48 ، و 56 .

(ب) داریم $2^7 = 128$ ، لذا (با نمادگذاری مسأله ۳۷.۴) $m = 3$ و بنابراین $2^3 = 8$ جواب وجود دارد. چون $4 = (k+1)/2$ ، تمام جوابها به صورت مضارب $16 = 2^4$ ارائه می‌شوند، یعنی 0 ، 16 ، 32 ، 48 ، 64 ، 80 ، 96 ، و 112 .

۴۴.۴ تمام جوابهای معادلات زیر را به دست آورید. (الف) $x^2 \equiv 25 \pmod{256}$ ؛ (ب) $x^2 \equiv 21 \pmod{32}$ ؛ و (ج) $x^2 \equiv 41 \pmod{128}$.

حل. از (۱۴.۴) استفاده می‌کنیم. (الف) روشن است که 5 یک جواب است، لذا تمام جوابها عبارتند از ± 5 و 128 ± 5 ، یا 5 ، 123 ، 133 ، و 251 .

(ب) همبستگی مفروض ایجاب می‌کند که $5 \equiv 21 \pmod{8}$ و این جواب ندارد زیرا مربع هر عدد فرد همبستگی با 1 به پیمانه 8 است. لذا همبستگی اصلی جواب ندارد. (ج) با قرار دادن $13^2 = 169 = 41 + 128$ به جای 41 معلوم می‌شود که 13 یک جواب است. بنابراین (ج) ایجاب می‌کند که جوابها 13 ± 128 و 64 ± 13 یا 13 ، 51 ، 77 ، و 115 هستند.

۴۵.۴ با استفاده از مسأله‌های ۳۸.۴ و ۳۹.۴ جوابهای همبستگیهای زیر را پیدا کنید: (الف) $x^2 \equiv 24 \pmod{512}$ ؛ (ب) $x^2 \equiv 144 \pmod{256}$.

حل. (الف) می‌نویسیم $3 \times 2^3 = 24$. چون توان 3 فرد است، مسأله ۳۸.۴ ایجاب می‌کند که جوابی وجود نداشته باشد. به روش دیگر، اگر $x^2 \equiv 24 \pmod{512}$ ، آنگاه x زوج است،

مثلاً $x = 2y$ ، لذا $x \equiv 6 \pmod{128}$ ، $y^2 \equiv 6 \pmod{128}$ ، که ممکن نیست، زیرا این هم‌نهشتی ایجاب می‌کند $y^2 \equiv 2 \pmod{4}$.

(ب) می‌نویسیم $144 = 2^4 \times 9$ ؛ برحسب نمادگذاری مسأله ۳۹.۴ داریم $t = 2$ ، $b = 4$ ، $c = 9$ ، و $k = 8$. لذا هم‌نهشتی $16 = 2^{2+2}$ جواب دارد. با تقسیم طرفین به 2^4 ، هم‌نهشتی هم‌ارز $(x/4)^2 \equiv 9 \pmod{16}$ را به دست می‌آوریم، که دارای جوابهای ± 3 و ± 5 است. از حل مسأله ۳۹.۴ نتیجه می‌شود که تمام جوابهای هم‌نهشتی اصلی با $64z \pm 3 + 4 \times \pm 4$ و $64z \pm 5 + 4 \times \pm 4$ ارائه می‌شوند که در آن $z = 0, 1, 2, 3$. لذا 16 جواب عبارت‌اند از (امتحان کنید!) ± 12 ، ± 20 ، ± 44 ، ± 52 ، ± 76 ، ± 84 ، ± 108 ، و ± 11 .

بدون توسل به مسأله ۳۹.۴ نیز می‌توانیم جوابها را به دست آوریم. اگر $s^2 \equiv 144 \pmod{256}$ ، آنگاه $(s/4)^2 \equiv 9 \pmod{16}$ و لذا $s/4 \equiv \pm 3, \pm 5 \pmod{16}$. بنابراین $s \equiv \pm 12, \pm 20 \pmod{64}$ ، و لذا تمام جوابهای $x^2 \equiv 144 \pmod{256}$ عبارت‌اند از α ، $\alpha + 64$ ، $\alpha + 128$ ، $\alpha + 192$ ، که $\alpha = \pm 12, \pm 20$.

۴۶.۴ فرض می‌کنیم s یک جواب هم‌نهشتی $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ است، که در آن a فرد است و $k \geq 3$. نشان دهید که دقیقاً یکی از s و $s + 2^{k-1}$ جوابی از $x^2 \equiv a \pmod{2^{k+1}}$ است. (راهنمایی: $s^2 - (s + 2^{k-1})^2$ را ملاحظه کنید.)

حل. داریم $s^2 - (s + 2^{k-1})^2 = s^2 - s^2 - 2^{2k-2} - 2s \cdot 2^{k-1} = -2^{2k-2} - 2s \cdot 2^{k-1}$. چون s فرد است داریم $s^2 \equiv 2^k \pmod{2^{k+1}}$. همچنین، چون $k \geq 3$ داریم $k + 1 \geq 2k - 2$ ؛ لذا

$$(s + 2^{k-1})^2 - s^2 \equiv 2^k \pmod{2^{k+1}}$$

قرار می‌دهیم $s^2 = a + t \cdot 2^k$. اگر t زوج باشد، آنگاه $s^2 \equiv a \pmod{2^{k+1}}$ ، و

$$(s + 2^{k-1})^2 \equiv a + 2^k \pmod{2^{k+1}}$$

لذا s یک جواب $x^2 \equiv a \pmod{2^{k+1}}$ است و $s + 2^{k-1}$ جواب نیست. اگر t فرد باشد، $s + 2^{k-1}$ جواب است و s جواب نیست.

توضیح. برهان قضیه (۱۴.۴) نشان می‌دهد که جواب وجود دارد ولی یک الگوریتم عملی محاسباتی برای یافتن جواب وقتی که پیمانه بزرگ است ارائه نمی‌دهد. به شباهت روندی که در برهان (۱۰.۴) آمده توجه شود.

۴۷.۴ به آسانی دیده می‌شود که ۲۳ یک جواب $x^2 \equiv 17 \pmod{512}$ است، یک جواب $x^2 \equiv 17 \pmod{2048}$ را به دست آورید. (راهنمایی: مسأله قبل را ببینید.)

حل. در مسأله قبل نشان داده شد که اگر $k \geq 3$ و s جوابی از $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ باشد، آنگاه یکی از s یا $s + 2^{k-1}$ جوابی از $x^2 \equiv a \pmod{2^{k+1}}$ است. در اینجا $k = 9$ ، $a = 17$ و $s = 23$. بنابراین یکی از دو عدد ۲۳ یا $23 + 256 = 279$ جوابی از $x^2 \equiv 17 \pmod{1024}$ است. به آسانی دیده می‌شود که ۲۳ جواب نیست؛ لذا ۲۷۹ جواب است. حال فرض کنیم $a = 17$ ، $s = 279$ و $k = 10$. در این صورت یکی از دو عدد ۲۷۹ یا $279 + 512 = 791$ جوابی از $x^2 \equiv 17 \pmod{2048}$ است. محاسبه نشان می‌دهد که ۲۷۹ جواب است. (یک محاسبه مشابه نشان می‌دهد که ۲۷۹ جواب همنهشتی با پیمانۀ ۴۰۹۶ نیز هست. اگر پیمانۀ ۸۱۹۲ باشد، آنگاه $2048 + 279$ جواب است.)

تمرینهای برای فصل ۴

۱. برای هر یک از چندجمله‌یها و پیمانۀهای p در زیر، یک چندجمله‌ی $g(x)$ از درجه کمتر از p پیدا کنید به طوری که به ازای هر x ، $f(x) \equiv g(x) \pmod{p}$:
 (الف) $f(x) = 2x^{29} - x^{17} + 3x^{13} - 4$ و $p = 13$
 (ب) $f(x) = x^{16} + x^{15} + \dots + x + 1$ و $p = 5$
۲. تعداد جوابهای $6x^3 + 13x^2 + x - 2 \equiv 0 \pmod{25}$ را به دست آورید.
۳. تعداد جوابهای $64x^3 + 26x^2 + 108 \equiv 0 \pmod{1125}$ را پیدا کنید.
۴. همنهشتی $4x^4 + 7x + 11 \equiv 0 \pmod{27}$ چند جواب دارد؟
۵. تعداد جوابهای $10x^5 - 9x^3 + 11x + 1 \equiv 0 \pmod{3^3 \times 5^2 \times 11^4}$ را تعیین کنید.
۶. تعداد جوابهای $x^2 - 39x - 46 \equiv 0 \pmod{128}$ را به دست آورید.
۷. تمام جوابهای $7x^2 - x + 24 \equiv 0 \pmod{36}$ را به دست آورید.
۸. جوابهای $14x^3 + 11x - 13 \equiv 0 \pmod{27}$ را پیدا کنید.
۹. همنهشتی $10x^7 - 21x - 13 \equiv 0 \pmod{1323}$ را حل کنید.
۱۰. جوابهای $x^4 + 177x - 139 \equiv 0 \pmod{875}$ را پیدا کنید.
۱۱. $7x^7 + 10x + 13 \equiv 0 \pmod{27}$ را حل کنید.
۱۲. تعداد جوابهای $x^{71} - 1 \equiv 0 \pmod{7^j \times 11^k}$ را که در آن j و k اعداد طبیعی هستند پیدا کنید.
۱۳. همنهشتی $x^2 \equiv 4 \pmod{4725}$ چند جواب دارد؟
۱۴. تعداد جوابهای $4x^3 + 43x - 82 \equiv 0 \pmod{125}$ را پیدا کنید.

۱۵. تعداد جوابهای همنهشتیهای زیر را به دست آورید.

(الف) $x^2 \equiv 25 \pmod{37^2 \times 59^3}$ ؛

(ب) $x^2 \equiv 764 \pmod{5^3 \times 11^2 \times 13^5}$ ؛

(ج) $x^2 \equiv 3 \pmod{427}$.

۱۶. همنهشتی $x^{35} + x^{34} + \dots + x + 1 \equiv 0 \pmod{37}$ چند جواب دارد؟

۱۷. تعداد جوابهای (الف) $x^2 \equiv 0 \pmod{7^3}$ ؛ (ب) $x^2 \equiv 0 \pmod{7^6}$ را پیدا کنید.

۱۸. تعداد جوابهای (الف) $x^2 \equiv 11 \pmod{32}$ ؛ (ب) $x^2 \equiv 33 \pmod{256}$ ؛

(ج) $x^2 \equiv 25 \pmod{512}$ را پیدا کنید.

۱۹. از (۱۴.۴ ج) برای یافتن تمام جوابهای (الف) $x^2 \equiv 49 \pmod{128}$ ؛ (ب)

$x^2 \equiv 139 \pmod{256}$ ؛ (ج) $x^2 \equiv 113 \pmod{512}$ استفاده کنید.

۲۰. با استفاده از مسأله ۳۵.۴، جوابهای (الف) $x^2 \equiv 0 \pmod{3^4}$ ؛ (ب) $x^2 \equiv 0 \pmod{3^5}$

را بیابید.

۲۱. از مسأله ۳۷.۴ برای یافتن جوابهای (الف) $x^2 \equiv 0 \pmod{64}$ ؛ (ب) $x^2 \equiv 0 \pmod{128}$

استفاده کنید.

۲۲. مسأله‌های ۳۸.۴ و ۳۹.۴ را برای محاسبه جوابهای همنهشتیهای زیر به کار برید:

(الف) $x^2 \equiv 224 \pmod{512}$ ؛ (ب) $x^2 \equiv 64 \pmod{128}$ ؛ (ج) $x^2 \equiv 64 \pmod{256}$ ؛

(د) $x^2 \equiv 272 \pmod{1024}$.

۲۳. فرض می‌کنیم $x^2 \equiv a \pmod{p^k}$ حلپذیر است. آیا $x^2 \equiv a \pmod{p^{k+1}}$ حلپذیر است؟

۲۴. تمام جوابهای $(\text{mod } 27)$ $7x^4 - 5x + 1 \equiv 0$ را پیدا کنید.

۲۵. همنهشتی $(\text{mod } 35)$ $6x^4 - 23x^3 + 13x - 16 \equiv 0$ را حل کنید.

۲۶. جوابهای $(\text{mod } 49)$ $3x^7 + 7x - 6 \equiv 0$ را به دست آورید.

۲۷. جوابهای $(\text{mod } 225)$ $64x^4 - 51x^3 - 3x - 13 \equiv 0$ را پیدا کنید.

۲۸. همنهشتی $(\text{mod } 1323)$ $x^7 - 14x - 2 \equiv 0$ را حل کنید.

۲۹. فرض می‌کنیم p عدد اولی فرد باشد، a عدد صحیح، و k عددی طبیعی. جوابهای

$x^{p^k} \equiv a \pmod{p}$ را تعیین کنید.

ملاحظات برای فصل ۴

۱. معمول است که قضیه تیلر یا قضیه درجمله‌ی را برای اثبات لم (۹.۴) و لذا قضیه (۱۰.۴)

به کار می‌برند. در مورد یک چندجمله‌ی $f(x)$ از درجه n ، قضیه تیلر به صورت زیر بدل می‌شود

$$f(x+y) = f(x) + y^1 f'(x) + y^2 f''(x)/2! + \dots + y^n f^{(n)}(x)/n!$$

که در آن $f', f'', \dots, f^{(n)}$ به ترتیب مشتقات متوالی f را نشان می‌دهند. ما یک روش قدری متفاوت انتخاب کرده‌ایم تا استقرأ روانتر به پیش برود.

۲. مفهوم معمولی همنهشتی به پیمانه m را می‌توان از اعداد صحیح برای چندجمله‌یها گسترش داد. فرض می‌کنیم $f(x)$ و $g(x)$ چندجمله‌یهای با ضرایب صحیح باشند، و m عدد صحیح مثبتی باشد. چندجمله‌ی $f(x)$ را با $g(x)$ همنهشت به پیمانه m گوئیم اگر تمام ضرایب تفاضل $f(x) - g(x)$ بر m بخشپذیر باشند. اگر $f(x)$ با $g(x)$ همنهشت به پیمانه m باشد، طبق معمول می‌نویسیم $f(x) \equiv g(x) \pmod{m}$. در این نمادگذاری یک احتمال خطر وجود دارد، زیرا ما نماد $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ را در ارتباط با همنهشتی چندجمله‌ی که بایستی بر حسب x حل شود، به کار برده‌ایم. اگر به 0 به عنوان چندجمله‌ی صفر نگاه کنیم، آنگاه می‌توان چنین تلقی کرد که $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ نیز می‌گوید که چندجمله‌یهای $f(x)$ و 0 همنهشت به پیمانه m هستند، یعنی، تمام ضرایب $f(x)$ بر m بخشپذیرند. اینها دو مفهوم هستند کاملاً متفاوت و استفاده از یک نماد برای هر دو اصلاً خطرناک است. ولی، عملاً ابهام به ندرت بروز می‌کند.

اگر $f(a) \equiv g(a) \pmod{m}$ ، به ازای هر عدد صحیح a ، $f(a) \equiv g(a) \pmod{m}$. نکته مهم این است که بدانیم عکس این مطلب برقرار نیست. یعنی اگر به ازای هر a ، $f(a) \equiv g(a) \pmod{m}$ ، لزوماً نتیجه نمی‌شود که $f(x) \equiv g(x) \pmod{m}$. مثلاً فرض می‌کنیم p یک عدد اول باشد و $f(x) = x^p$ ، $g(x) = x$. در این صورت $f(x) \not\equiv g(x) \pmod{p}$ ، زیرا تمام ضرایب چندجمله‌ی $x^p - x$ بر p بخشپذیر نیستند. ولی بنابر قضیه فرما، به ازای هر عدد صحیح a ، $f(a) \equiv g(a) \pmod{p}$. بنابراین، چندجمله‌یهای اساساً به ظاهر متفاوت، نظیر x^p و x ، می‌توانند، به پیمانه p ، توابع واحدی را نشان دهند. وقتی مثلاً روی اعداد حقیقی محاسبه می‌کنیم، این اتفاق نمی‌افتد. اگر به ازای هر عدد حقیقی a ، $f(a) = g(a)$ ، آنگاه $f(x)$ و $g(x)$ یک چندجمله‌ی هستند.

مراجع

Trygve Nagell, *Introduction to Number Theory*, Wiley, New York, 1951.

کتاب ناگل کتابی عالی در نظریه پایه‌ی اعداد است. به‌ویژه، خیلی بیشتر از معمول به تحلیل همنهشتیهای چندجمله‌ی می‌پردازد. کتاب اثبات «مقدماتی» سلبرگ (ولی دشوار) از قضیه اعداد اول را نیز در بردارد.



همنهشتیهای درجه دوم و قانون تقابل مربعی

در حالی که هیچ روش کارآمدی برای حل همنهشتیهای چندجمله‌یی در حالت کلی، یا حتی اظهارنظر درباره وجود یا عدم وجود جواب در دست نیست، ولی درباره حالت خاص همنهشتیهای درجه دوم خیلی بیشتر می‌توان صحبت کرد. در فصل حاضر این مطالب به تفصیل بررسی خواهند شد. به‌ویژه، با کاربرد قانون تقابل مربعی گاوس، تکنیکی برای تعیین حلپذیری همنهشتیهای درجه دوم عرضه خواهیم کرد. اما، مسأله تعیین جوابها که چه وقتی وجود دارند، هنوز مشکل است، هر چند که روشهایی وجود دارند که می‌توان در بعضی موارد آنها را ارائه داد.

قانون تقابل مربعی یکی از مشهورترین قضیه‌ها در نظریه اعداد است. اولین بار در مقاله‌ای از اوپلر در ۱۷۸۳ صحبت از آن به میان آمده، اما او قادر به اثبات آن نبوده است. (در واقع اوپلر یک قضیه هم‌ارز با آن را خیلی جلوتر در ۱۷۴۶ حدس زده بوده است). در ۱۷۸۵، آدرین-ماری لژاندر^۱ (۱۷۵۲-۱۸۳۳) قضیه را به‌صورتی که در (۱۸.۵) ارائه شده بیان کرده است، اما برهانش چندین

رخنه داشته است. (لژاندر فرض کرده بود که بی‌نهایت عدد اول در هر تصاعد عددی به صورت $ak + b = 1$ وجود دارد. این همان قضیهٔ دیریکله است، که تا سال ۱۸۳۷ اثبات نشده بود. اما حتی با این قضیه، استدلال لژاندر فقط در بعضی حالتها کارساز است.) لژاندر اولین کسی است که به این قضیه به‌عنوان یک «قانون تقابل» اشاره دارد، و در ۱۷۹۸، در کتابش رساله‌ای در نظریهٔ اعداد^۱ برهان دیگری ارائه داده است، اما آن نیز متضمن یک اشتباه است. اولین اثبات کامل قانون تقابل مرعبی در ۱۷۹۶ توسط گاوس ارائه گردید و پنج سال بعد در تحقیقات حسابی او منتشر شد. سرانجام گاوس شش برهان از این قضیه را ارائه داد، و از آن پس، بیش از ۱۰۰ برهان منتشر شده است. برهانی که در این فصل ارائه می‌دهیم استناد به قضیه‌ای (معروف به لم گاوس) دارد که گاوس در ۱۸۰۸ کشف کرده و به یک برهان نسبتاً ساده از قانون تقابل منجر می‌شود.

قضیه‌هایی برای فصل ۵

همان‌گونه که در فصل ۴ اشاره شد، می‌توان بررسی هم‌نهشتیهای چندجمله‌یی را به حالتی که پیمانۀ توان یک عدد اول p است بدل کرد. حالت‌های $p = 2$ و p فرد به‌طور جداگانه بررسی می‌شوند. (این امر ضرورت دارد زیرا هم‌نهشتیهای درجهٔ دوم را بررسی می‌کنیم. مثلاً عدد اول ۵ بایستی برای هم‌نهشتیهای چندجمله‌یی از درجهٔ ۵ طور دیگری بررسی شود.)

هم‌نهشتیهای درجهٔ دوم کلی

اگر p فرد باشد، مطالعهٔ هم‌نهشتیهای درجهٔ دوم به پیمانۀ p^m به حالتی که پیمانۀ فقط p است بدل می‌شود. [(۱۰.۴) و (۱۱.۴) را ببینید.] بنابراین هم‌نهشتی درجهٔ دوم عام

$$ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p}$$

را در نظر می‌گیریم، که در آن p عدد اول فرد و $a \not\equiv 0 \pmod{p}$ ، مسأله را مانند حالت معادلات درجهٔ دوم معمولی، با کامل کردن مربع در سمت چپ هم‌نهشتی شروع می‌کنیم. (اتفاقاً این روش همان روش معمولی برای به‌دست آوردن فرمول معروف درجهٔ دوم است.) چون $(a, p) = 1$ ایجاب می‌کند $(4a, p) = 1$ ، هم‌نهشتی را در $4a$ ضرب می‌کنیم تا هم‌نهشتی هم‌ارز

$$(2ax)^2 + 4abx + 4ac \equiv 0 \pmod{p}$$

را به‌دست آوریم، یعنی

$$(2ax + b)^2 \equiv b^2 - 4ac \pmod{p}$$

چون جوابهای این همنهشتی دقیقاً همان جوابهای همنهشتی اصلی است، قضیه زیر را اثبات کرده‌ایم.
 (۱.۵) قضیه. فرض می‌کنیم p یک عدد اول فرد باشد و $(a, p) = 1$. در این صورت، همه جوابهای همنهشتی $ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p}$ را می‌توان از حل رشته همنهشتیهای زیر به دست آورد

$$y^2 \equiv b^2 - 4ac \pmod{p}, \quad 2ax \equiv y - b \pmod{p}$$

لذا، برای حل یک همنهشتی درجه دوم کلی پیمانه عدد اول فرد p ، کافی است که یک همنهشتی به صورت $x^2 \equiv a \pmod{p}$ را حل کنیم. مثال زیر تکنیک این راه حل را نشان می‌دهد.

(۲.۵) مثال. می‌خواهیم جوابهای $11x^2 + 5x + 18 \equiv 0 \pmod{29}$ را پیدا کنیم. با کامل کردن مربع داریم $16 \pmod{29} \equiv b^2 - 4ac \equiv (22x + 5)^2$ ؛ لذا $22x + 5 \equiv \pm 4 \pmod{29}$. از حل $22x + 5 \equiv 4 \pmod{29}$ داریم $x = 25$ ، و $22x + 5 \equiv -4 \pmod{29}$ جواب $x = 22$ را به دست می‌دهد. بدین ترتیب ۲۲ و ۲۵ تنها جوابهای همنهشتی اصلی هستند.

حال $ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{2^m}$ را در نظر می‌گیریم. از آنجا که ۴ و ۲ نسبت به هم اول نیستند، بایستی استدلال قبل را کمی تغییر دهیم. باز می‌توانیم در $4a$ ضرب کنیم، ولی برای به دست آوردن یک همنهشتی با همان جوابها، بایستی پیمانه را در توان مناسبی از ۲ ضرب کنیم.

(۳.۵) قضیه. فرض می‌کنیم $a = 2^r s$ ، که s فرد است. در این صورت تمام جوابهای همنهشتی $ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{2^m}$ را می‌توان از حل رشته همنهشتیهای زیر به دست آورد

$$y^2 \equiv b^2 - 4ac \pmod{2^{m+r+2}}, \quad 2ax \equiv y - b \pmod{2^{m+r+2}}$$

برهان. از ضرب همنهشتی اصلی در s همنهشتی هم‌ارز آن:

$$s(ax^2 + bx + c) \equiv 0 \pmod{2^m}$$

را به دست می‌آوریم. تغییر پیمانه لازم نیست، زیرا $(s, 2^m) = 1$. اکنون در $2^r \times 4$ ضرب می‌کنیم؛ این بار، برای به دست آوردن یک همنهشتی هم‌ارز، بایستی پیمانه را نیز در $2^r \times 4$ ضرب کنیم. خلاصه آنکه در $4a$ ضرب کنیم، و همنهشتی هم‌ارز زیر را به دست آوریم

$$(2ax + b)^2 \equiv b^2 - 4ac \pmod{2^{m+r+2}}$$

آشکار است که این با رشته همنهشتیهای بیان شده در صورت قضیه هم‌ارز است.

همنهستی $x^2 \equiv a \pmod{m}$

هم‌اکنون دیدیم که اگر s فرد باشد، می‌توان همنهستی $x^2 \equiv a \pmod{s}$ را به بررسی $x^2 \equiv a \pmod{p}$ که در آن p یک عدد اول فرد است، بدل کرد. لذا با توجه به (۱.۵) و (۳.۵)، بررسی یک همنهستی درجهٔ دوم کلی $ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{m}$ به بررسی همنهستیهای زیر تبدیل می‌شود

$$x^2 \equiv a \pmod{2^k} \quad \text{و} \quad x^2 \equiv a \pmod{p} \quad (p \text{ یک عدد اول فرد}).$$

به‌طور کلی، سعی می‌کنیم اعداد صحیحی را تعیین کنیم که «مربع کامل» به پیمانهٔ 2^k و پیمانهٔ p هستند. برای این کار باید دو مسأله را در نظر بگیریم. اول، چه وقت برای این همنهستیها جواب وجود دارد؟ دوم، اگر این همنهستیها حلپذیرند، چه تعداد جواب وجود دارد؟ برای یک عدد اول فرد p جواب سؤال اول بسیار مشکل است؛ برای $p = 2$ ، پاسخ در (۱۴.۴) آمده است. سؤال دوم، که خیلی آسانتر از اولی است، در (۱۳.۴) و (۱۴.۴) مطرح شده است. جهت تکمیل، قضیه‌های مربوطه را در اینجا بیان می‌کنیم.

(۴.۵) قضیه. (i) اگر $(a, p) = 1$ ، آنگاه $x^2 \equiv a \pmod{p^k}$ جوابی ندارد هرگاه

$x^2 \equiv a \pmod{p}$ حلپذیر نباشد و دقیقاً دو جواب دارد اگر $x^2 \equiv a \pmod{p}$ حلپذیر باشد.

(ii) فرض می‌کنیم a فرد باشد. اگر همنهستی $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ حلپذیر باشد، آنگاه

دارای ۱، ۲، یا ۴ جواب است برحسب آنکه k مساوی ۱، ۲، یا $3 \leq k$.

می‌توان این قضیه‌ها را با (۳.۴) ترکیب کرد و تعداد جوابهای $x^2 \equiv a \pmod{m}$ را که در

آن m یک عدد صحیح مثبت دلخواهی است، به‌دست آورد.

(۵.۵) قضیه. فرض می‌کنیم $m = 2^k p_1^{k_1} \cdots p_r^{k_r}$ و $(a, m) = 1$. در این صورت همنهستی

$x^2 \equiv a \pmod{m}$ حلپذیر است اگر و تنها اگر $x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ و

$$(i = 1, 2, \dots, r) \quad x^2 \equiv a \pmod{p_i^{k_i}}$$

حلپذیر باشند. اگر $x^2 \equiv a \pmod{m}$ حلپذیر باشد، آنگاه به‌ازای $k = 1$ یا $k = 0$ تعداد 2^r

جواب، برای $k = 2$ ، تعداد 2^{r+1} جواب، و برای $k \geq 3$ تعداد 2^{r+2} جواب وجود دارد.

مانده‌های درجهٔ دوم

در بحث قبل قسمت اعظم تکیهٔ ما بر تعداد جوابهای $x^2 \equiv a \pmod{p^k}$ بود، که در آن p

اول است. اکنون توجه خود را به مسأله وجود جوابها برمی‌گردانیم. وقتی که $p = 2$ ، (۱۴.۴)

پاسخ کاملی به دست داده است. اگر p فرد باشد و $a|p$ ، می‌توان مسأله را خیلی ساده به حالت $(a, p) = 1$ تبدیل کرد.

بنابراین از حالا به بعد فرض خواهیم کرد که p یک عدد اول فرد است و $(a, p) = 1$. اگر $f(x) = x^2 - a$ ، آنگاه $f'(x) = 2x$. اگر s ریشه‌ای از $f(x)$ به پیمانهٔ p باشد، آنگاه $p \nmid s$ زیرا $(a, p) = 1$. لذا $f'(s) = 2s$ بر p بخشپذیر نیست، و بنابراین از (۱۱.۴) نتیجه می‌شود که برای هر $k \geq 1$ ، $f(x)$ یک ریشه به پیمانهٔ p^k دارد.

بنابراین می‌توانیم توجه خود را به وجود جواب برای $x^2 \equiv a \pmod{p}$ که در آن p عدد اول فردی است، معطوف کنیم. این حالت یک روش بسیار دقیقتر از حالت $p = 2$ را طلب می‌کند، و سرانجام قانون تقابل مربعی، یکی از مهمترین قضیه‌ها در نظریهٔ اعداد، را به کار می‌بریم. مطلب را با تعریف مهم شروع می‌کنیم.

(۶.۵) تعریف. فرض می‌کنیم m یک عدد صحیح بزرگتر از ۱ باشد، و $(a, m) = 1$. در این صورت a یک ماندهٔ درجهٔ دوم m خوانده می‌شود اگر $x^2 \equiv a \pmod{m}$ دارای جواب باشد. اگر جواب وجود نداشته باشد، a یک ناماندهٔ درجهٔ دوم m نامیده می‌شود.

توضیحات. ۱. اگر $a \equiv b \pmod{m}$ ، آنگاه آشکار است که a یک ماندهٔ درجهٔ دوم m است اگر و تنها اگر b یک ماندهٔ درجهٔ دوم m باشد.

۲. از آنجا که اگر a با m متباین باشد، هر جواب $x^2 \equiv a \pmod{m}$ بایستی با m متباین باشد، می‌توان تمام مانده‌های درجهٔ دوم m را با مربع کردن عناصر یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانهٔ m پیدا کرد. به‌ویژه، در مورد یک پیمانهٔ اول p کافی است که $\pm 1, \pm 2, \dots, \pm (p-1)/2$ را مربع کنیم. به آسانی دیده می‌شود که هر دو عنصر $1, 2, \dots, (p-1)/2$ به پیمانهٔ p ناهمنهشت‌اند.

چون اگر p اول باشد، در هر دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانهٔ p دقیقاً $p-1$ عنصر وجود دارد، قضیهٔ زیر را داریم.

(۷.۵) قضیه. اگر p یک عدد اول فرد باشد، دقیقاً $(p-1)/2$ ماندهٔ درجهٔ دوم ناهمنهشت از p و دقیقاً $(p-1)/2$ ناماندهٔ درجهٔ دوم از p داریم.

نماد لژاندر، که بعداً تعریف می‌شود، توسط لژاندر در ۱۷۹۸ در کتابش، رساله‌ای در نظریهٔ اعداد، معرفی شد، این کتاب نخستین کار مهم (صرف نظر از ترجمه‌های دیوفانتوس و کتاب مربعات، فیوناتجی) بود که تماماً به نظریهٔ اعداد اختصاص دارد.

(۸.۵) تعریف. اگر p یک عدد اول فرد باشد و $(a, p) = 1$ ، آنگاه لژاندر که با (a/p) نشان داده می‌شود برابر ۱ است اگر a یک ماندهٔ درجهٔ دوم p باشد و -1 است اگر a یک ناماندهٔ درجهٔ دوم p باشد.

قابل ذکر است که نماد لژاندر، (a/p) فقط وقتی تعریف می‌شود که p یک عدد اول فرد باشد و $a \not\equiv 0 \pmod{p}$.

قضیهٔ بعد یک بیان دیگر ملاک اوایلر (قضیهٔ ۴.۳) است، و (۱۰.۵) یک نتیجهٔ ساده آن.

(۹.۵) ملاک اوایلر. فرض می‌کنیم p یک عدد اول فرد باشد، و $(a, p) = 1$. در این صورت $(a/p) \equiv a^{(p-1)/2} \pmod{p}$.

(۱۰.۵) قضیه. فرض می‌کنیم که p یک عدد اول فرد باشد. در این صورت

$$(i) \quad a \equiv b \pmod{p} \text{ ایجاب می‌کند } (a/p) = (b/p) ;$$

$$(ii) \quad (ab/p) = (a/p)(b/p) ;$$

$$(iii) \quad (a^2/p) = 1 ;$$

$$(iv) \quad (a^2 b/p) = (b/p) .$$

توضیح. قسمت (ii) از (۱۰.۵) را می‌توان به طریق زیر نیز بیان کرد: حاصلضرب دو ماندهٔ درجهٔ دوم (یا دو ناماندهٔ درجهٔ دوم) مجدداً یک ماندهٔ درجهٔ دوم است، در حالی که حاصلضرب یک ماندهٔ درجهٔ دوم در یک ناماندهٔ درجهٔ دوم یک ناماندهٔ درجهٔ دوم است.

اگر a را در (۹.۵) برابر -1 اختیار و توجه کنیم که $(p-1)/2$ زوج است اگر و تنها اگر $p \equiv 1 \pmod{4}$ ، بیانی برای اعداد اول فردی که برای آنها -1 یک ماندهٔ درجهٔ دوم است به دست می‌آوریم.

(۱۱.۵) قضیه. فرض می‌کنیم p یک عدد اول فرد باشد. در این صورت $(-1/p) = 1$ اگر و تنها اگر $p \equiv 1 \pmod{4}$.

فرما از این حقیقت آگاهی داشت که $x^2 \equiv -1 \pmod{p}$ حلپذیر است اگر و تنها اگر p به صورت $4k+1$ باشد، قضیه‌ای که برای نخستین بار توسط اوایلر حدود ۱۷۵۰ ثابت شد. (ملاک اوایلر حدود پنج سال بعد ثابت شد.) وقتی که هم‌مشتی حلپذیر است، جوابها با $\pm(2k)!$ داده می‌شوند، که در آن $p = 4k+1$. (مسئلهٔ ۲۶.۳ را ببینید.) این طریق یک طریق شدنی از لحاظ محاسبه برای حل هم‌مشتی به‌ازای اعداد اول بزرگ p نیست. اما می‌توان جوابی از

$x^2 \equiv -1 \pmod{p}$ را از هر ناماندهٔ درجهٔ دوم p به توان $(p-1)/4$ پیدا کرد. (این مطلب بلافاصله از ملاک اویلر نتیجه می‌شود).

برای استفاده از قانون تقابل مربعی، همچنین لازم داریم که یک رده‌بندی در اعداد اولی که عدد ۲ یک ماندهٔ درجهٔ دوم آنهاست انجام دهیم. به‌جای استفاده از لم گاوس برای به‌دست آوردن این‌رده‌بندی، برهان زیر از ملاک اویلر را به‌کار می‌بریم.

(۱۲.۵) قضیه. فرض می‌کنیم p یک عدد اول فرد باشد. در این صورت ۲ یک ماندهٔ درجهٔ دوم است اگر $p \equiv \pm 1 \pmod{8}$ و یک ناماندهٔ درجهٔ دوم p است اگر $p \equiv \pm 3 \pmod{8}$.

برهان. اگر $(p-1)/2 \equiv 1$ یا $5 \pmod{8}$ ، به آسانی دیده می‌شود که

$$\begin{aligned} 2^{(p-1)/2} \left(\frac{p-1}{2} \right)! &= 2 \times 4 \times 6 \dots (p-1) \\ &\equiv 2 \times 4 \times 6 \dots \frac{p-1}{2} \times \left(-\frac{p-3}{2} \right) \dots (-5)(-3)(-1) \\ &\equiv (-1)^{(p-1)/4} \left(\frac{p-1}{2} \right)! \pmod{p} \end{aligned}$$

اگر هر دو طرف را بر $(p-1)/2$ تقسیم کنیم خواهیم داشت

$$2^{(p-1)/2} \equiv (-1)^{(p-1)/4} \pmod{p}$$

لذا بنابر ملاک اویلر $(p-1)/4$ ، $(-1) = (2/p)$. لذا $(2/p)$ مساوی -1 یا $+1$ است برحسب اینکه $(p-1)/2 \equiv 1$ یا $5 \pmod{8}$.

با استدلالی مشابه، اگر $(p-1)/2 \equiv 3$ یا $7 \pmod{8}$ ، به‌سادگی دیده می‌شود که

$$\begin{aligned} 2^{(p-1)/2} \left(\frac{p-1}{2} \right)! &= 2 \times 4 \times 6 \dots \frac{p-3}{2} \left(-\frac{p-1}{2} \right) \dots (-5)(-3)(-1) \\ &= (-1)^{(p+1)/4} \left(\frac{p-1}{2} \right)! \pmod{p} \end{aligned}$$

از تقسیم طرفین بر $(p-1)/2$ داریم $(-1)^{(p+1)/4} \equiv (2/p)$. لذا، بنابر ملاک اویلر، $(2/p)$ مساوی 1 یا -1 است برحسب آنکه $(p-1)/2 \equiv 3$ یا $7 \pmod{8}$.

قضیهٔ بعد برای بسیاری از مسأله‌های این فصل مفید است. برهانها را می‌توان در مسأله‌های ۴۹.۵،

(۱۳.۵) قضیه. فرض می‌کنیم p یک عدد اول فرد باشد. در این صورت

(i) $2 -$ یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است اگر و تنها اگر $p \equiv 1, 3 \pmod{8}$ ؛

(ii) 3 یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است اگر و تنها اگر $p \equiv \pm 1 \pmod{12}$ ؛

(iii) $3 -$ یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است اگر و تنها اگر $p \equiv 1 \pmod{6}$ ؛

(iv) 5 یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است اگر و تنها اگر $p \equiv \pm 1 \pmod{5}$.

قانون تقابل مربعی

گرچه برهانهای بسیاری برای قانون تقابل مربعی وجود دارد، برهانی که ارائه می‌دهیم شاید ساده‌ترین آنها باشد. دو قضیهٔ زیر نقش کلیدی در برهان دارند. اولی، که توسط گاوس در ۱۸۰۸ ثابت شده، ملاکی است برای اینکه یک عدد صحیح ماندهٔ درجهٔ دوم عدد اول p باشد. به شباهت بین برهان آن و برهان قضیهٔ اوپلر توجه کنید.

(۱۴.۵) لم گاوس. فرض می‌کنیم p یک عدد اول فرد باشد و $(a, p) = 1$. کوچکترین مانده‌های

مثبت اعداد $a, 2a, \dots, \frac{p-1}{2}a$ نسبت به پیمانهٔ p را در نظر می‌گیریم. اگر تعداد این مانده‌ها که بزرگتر از $p/2$ هستند برابر N باشد، آنگاه $(a/p) = (-1)^N$.

برهان. اعداد صحیح $a, 2a, \dots, \frac{p-1}{2}a$ نسبت به p اول‌اند و به پیمانهٔ p ناهمنهشت. فرض

می‌کنیم u_1, u_2, \dots, u_N کوچکترین مانده‌های مثبت این اعداد باشند که از $p/2$ بزرگترند، و $v_1,$

v_2, \dots, v_M کوچکترین مانده‌های مثبت این اعداد باشند که از $p/2$ کوچکترند؛ در این صورت

$$N + M = (p - 1)/2$$

اعداد $u_1, u_2, \dots, u_N, v_1, v_2, \dots, v_M$ مثبت، کمتر از $p/2$ ، و نسبت به p اول‌اند و هیچ

دو تا از آنها همنهشت به پیمانهٔ p نیستند. همچنین، هیچ $p - u_i$ مساوی یک v_j نیست. زیرا

فرض کنیم $p - u_i = v_j$ ؛ گیریم $u_i \equiv ra \pmod{p}$ و $v_j \equiv sa \pmod{p}$ ، که در آنها r و s

در عدد صحیح متمایز بین 1 و $(p - 1)/2$ هستند. پس $p \equiv a(r + s) \pmod{p}$ ، و چون

$(a, p) = 1$ ، بایستی داشته باشیم $p | r + s$ ، که یک تناقض است زیرا $0 < r + s < p$.

بنابراین، $u_1, u_2, \dots, u_N, v_1, v_2, \dots, v_M, p - u_N, \dots, p - u_2, p - u_1$

عدد صحیح ناهمنهشت است که مثبت و کمتر از $p/2$ هستند. لذا، به ترتیبی، برابر با $1, 2, \dots,$

$(p - 1)/2$ هستند، و لذا

$$(p - u_1)(p - u_2) \cdots (p - u_N)v_1v_2 \cdots v_M = ((p - 1)/2)!$$

یعنی،

$$(-1)^N u_1 u_2 \cdots u_N v_1 v_2 \cdots v_M \equiv ((p-1)/2)! \pmod{p}$$

اما از طرفی $u_1, u_2, \dots, u_N, v_1, v_2, \dots, v_M$ به ترتیبی با $a, 2a, \dots, \frac{p-1}{2}a$ همنهشت‌اند،
و لذا

$$\begin{aligned} \left(\frac{p-1}{2}\right)! &\equiv (-1)^N a \times 2a \cdots \frac{p-1}{2}a \\ &= (-1)^N a^{(p-1)/2} \left(\frac{p-1}{2}\right)! \pmod{p} \end{aligned}$$

چون در $((p-1)/2)$ هر عامل با p متباین است، می‌توانیم طرفین همنهشتی آخر را بر $((p-1)/2)!$ تقسیم کنیم و $a^{(p-1)/2} \equiv (-1)^N \pmod{p}$ را به دست آوریم. اکنون نتیجهٔ لم از ملاک اوایلر به دست می‌آید.

(۱۵.۵) مثال. از آنجا که لم گاوس برای اثبات (۱۶.۵) است، دقت جزء‌به‌جزء یک مثال آموزنده است. از لم گاوس برای تعیین آن اعداد اول p که 5 یک ماندهٔ درجهٔ دوم آنهاست استفاده می‌کنیم. اگر $P = (p-1)/2$ ، آنگاه تمام اعداد صحیح $5, 10, \dots, 5P$ کمتر از $5p/2$ هستند. لذا تنها اعدادی که کوچکترین ماندهٔ مثبت آنها بزرگتر از $p/2$ هستند عبارت‌اند از اعداد صحیح $5j$ که در بازهٔ $(p/2, p)$ یا $(2p, 3p/2)$ قرار دارند. به دلایلی که به زودی روشن خواهد شد، می‌نویسیم $p = 20k + r$ ، که r مساوی $1, 3, 7, 9, 11, 13, 17, 19$ است. (برای مقادیر دیگر r, p اول نیست.) سپس می‌خواهیم عددی مانند j بیابیم به طوری که $p/2 < 5j < p$ یا $2p < 5j < 3p/2$. از نابرابری اول داریم $p/5 < j < p/10$ و لذا $4k+r/5 < j < 2k+r/5$ ؛ به روشی مشابه، از نابرابری دوم به صورت $3p/10 < j < 2p/5$ می‌شود، و لذا $8k+2r/5 < j < 6k+3r/10$.

توجه دارید که همپایگی^۱ (یعنی زوج یا فرد بودن) تعداد اعداد صحیحی که در هر یک از این نابرابریها صدق می‌کنند با افزودن اعداد صحیح زوج (که لزومی به برابری آنها نیست) به دو طرف نابرابری تغییر نمی‌کند. این مطلب از این حقیقت ناشی می‌شود که اختلاف تعداد اعداد صحیح در بازهٔ جدید با تعداد اعداد صحیح در بازهٔ اصلی یک عدد زوج است. دقیقتر بگوییم، اگر $n(a, b)$ معرف تعداد اعداد صحیح در بازهٔ (a, b) باشد، آنگاه $n(a, b) = n(a + 2k, b + 2k)$ زیرا فقط بازه را $2k$ انتقال داده‌ایم؛ همچنین، $n(a + 2k, b + 2k) + 2k = n(a, 2k, b + 2k) + 2k$.

زیرا بازه $(a + 2k, b + 2k)$ را به اندازه $2k$ بسط داده‌ایم تا $(a + 2k, b + 2k)$ حاصل شود. لذا می‌توانیم $2k$ و $4k$ را از نابرابری اول در بالا و $6k$ و $8k$ را از نابرابری دوم حذف کنیم. (دلیل نوشتن p به صورت $20k + r$ این است که اعداد صحیح زوج نظیر $2k, 4k, 6k, 8k$ را در این نابرابریها به دست آوریم.) در این صورت نابرابریهای $r/5 < j < r/10$ و $r/5 < 2r/5 < j < 3r/10$ برای ما می‌ماند. اکنون این امتحان که اگر، مثلاً r برابر ۱ باشد، یک چنین زای وجود ندارد، کار ساده‌ای است؛ اگر $r = 3$ ، یک چنین زای وجود دارد (هیچ زای در نابرابری اول صدق نمی‌کند و یکی در دومی صدق می‌کند)؛ اگر $r = 17$ ، سه مقدار j وجود دارد (دو عدد صحیح که در نابرابری اول صدق می‌کنند و یکی که در دومی صدق می‌کند)؛ و هکذا به همین قیاس.

بنابراین اگر N تعداد کوچکترین مانده‌های مثبت ۵، ۱۰، ۱۵، ...، $5P$ باشد که از $p/2$ بزرگترند، آنگاه N زوج است اگر و تنها اگر r مساوی ۱، ۹، ۱۱، یا ۱۹ باشد. لذا از لم گاوس نتیجه می‌شود که ۵ یک مانده درجه دوم p است اگر و تنها اگر $p \equiv \pm 1, \pm 9 \pmod{20}$.

توضیح. از این مثال روشن می‌شود که مقدار $(5/p)$ فقط به باقیمانده تقسیم p بر $4 \times 5 = 20$ بستگی دارد؛ لذا اگر باقیمانده‌های تقسیم دو عدد اول p و q بر 20 یکی باشند، آنگاه $(5/p) = (5/q)$. استدلال مشابه نشان می‌دهد که مقدار $(3/p)$ فقط به باقیمانده تقسیم p بر $3 \times 4 = 12$ بستگی دارد، مقدار $(6/p)$ فقط به باقیمانده تقسیم p بر $4 \times 6 = 24$ ، مقدار $(7/p)$ فقط به باقیمانده تقسیم p بر $4 \times 7 = 28$ ، و مانند اینها. حکم مشابه برای $(2/p)$ نیز صادق است؛ (۱۲.۵ را ببینید).

بر اساس این‌گونه مثالهای عددی، منطقی است که برقراری این حکم در حالت کلی زیر سؤال برده شود. قضیه بعد، که با قانون تقابل درجه دوم هم‌ارز است، در ابتدا توسط اویلر بیان شده (ولی اثبات نشده) است. در واقع این قضیه نشان می‌دهد که ماهیت درجه دوم a به پیمانه p کاملاً با باقیمانده تقسیم p بر $4a$ مشخص می‌شود. به‌ویژه، اگر باقیمانده‌های تقسیم دو عدد اول بر $4a$ یکی باشد، یا a یک مانده درجه دوم از هر دو عدد اول یا یک نامانده درجه دوم از هر دو است.

(۱۶.۵) **قضیه.** گیریم p و q دو عدد اول فرد متمایز باشند، و فرض می‌کنیم $(a, p) = (a, q) = 1$ ، که a یک عدد صحیح مثبت است. اگر $q \equiv p \pmod{4a}$ یا $q \equiv -p \pmod{4a}$ ، آنگاه $(a/q) = (a/p)$.

برهان. گیریم $S = \{a, 2a, 3a, \dots, Pa\}$ ، که در آن $P = (p-1)/2$. تعداد عنصرهای S ، را که کوچکترین مانده‌های مثبت آنها بزرگتر از $p/2$ است با N نشان می‌دهیم؛ در این صورت

بنابر لم گاوس $(-1)^N = (a/p)$. برای یافتن N ، مانند مثال بالا، بایستی تعداد عنصرهای S را که در بازه‌های $(p/2, p)$ ، $(3p/2, 2p)$ ، $(5p/2, 3p)$ ، ... واقع می‌شوند تعیین کنیم، زیرا کوچکترین مانده مثبت ja ($1 \leq j \leq P$) از $p/2$ تجاوز می‌کند اگر و تنها اگر ja در یکی از این بازه‌ها قرار گیرد. به روشنی دیده می‌شود که، فقط تعداد متناهی بازه برای امتحان کردن وجود دارند؛ آخرین بازه را با $((c - 1/2)p, cp)$ نشان می‌دهیم. (چون $Pa < (a/2)p$ ، به آسانی دیده می‌شود که $c = a/2$ اگر a زوج و $c = (a - 1)/2$ اگر a فرد باشد.) توجه می‌کنید که عناصر S نمی‌توانند نقاط انتهایی این بازه‌ها باشند، زیرا اگر $ja = mp$ (یا $ja = (m/2)p$)، آنگاه $p|ja$ و چون $(a, p) = 1$ لذا $p|j$ ؛ که ممکن نیست زیرا $0 < j < p$.

اگر یک عنصر a از S در اولین بازه قرار گیرد، آنگاه $p/2 < ja < p$ ، یعنی $p/2 < j < 2p/a$. با بیانی مشابه، اگر ja در بازه دوم باشد، آنگاه $2p/a < j < 3p/2a$ ، و هکذا. بنابراین N تعداد کل اعداد صحیح در بازه‌های

$$\left(\frac{p}{2a}, \frac{p}{a}\right), \left(\frac{3p}{2a}, \frac{2p}{a}\right), \dots, \left(\frac{(2c-1)p}{2a}, \frac{cp}{a}\right) \quad (1)$$

است. اکنون فرض می‌کنیم $q \equiv p \pmod{4a}$ ؛ پس یک عدد صحیح m وجود دارد که $q = 4am + p$. اگر M تعداد عناصر $a, 2a, 3a, \dots, ((p-1)/2)a$ باشد که کوچکترین مانده‌های مثبت آنها از $q/2$ بزرگترند، آنگاه $(a/q) = (-1)^M$. اگر مانند بالا استدلال کنیم، نتیجه می‌شود که M درست تعداد اعداد صحیح واقع در بازه‌های زیر است

$$\left(\frac{q}{2a}, \frac{q}{a}\right), \left(\frac{3q}{2a}, \frac{2q}{a}\right), \dots, \left(\frac{(2c-1)q}{2a}, \frac{cq}{a}\right) \quad (2)$$

چون $q = 4am + p$ ، می‌توان این گردایه را به صورت زیر نوشت

$$\left(2m + \frac{p}{2a}, 4m + \frac{p}{a}\right), \left(6m + \frac{3p}{2a}, 8m + \frac{2p}{a}\right), \dots, \left(2(2c-1)m + \frac{(2c-1)p}{2a}, 4cm + \frac{cp}{a}\right) \quad (3)$$

همان‌گونه که در مثال ۱۵.۵ نشان دادیم، همپایگی M تغییر نمی‌کند اگر اعداد صحیح زوج، که ممکن است منفی هم باشند، به دو سر بازه اضافه کنیم. می‌توان اعداد صحیح متفاوت برای سر سمت چپ و سر سمت راست به‌کار برد. با کم کردن $2m$ و $4m$ از دو سر بازه اول در (۳)، $6m$ و $8m$ از دو سر بازه دوم، و مانند آن، خواهیم داشت

$$\left(\frac{p}{2a}, \frac{p}{a}\right), \left(\frac{3p}{2a}, \frac{2p}{a}\right), \dots, \left(\frac{(2c-1)p}{2a}, \frac{cp}{a}\right)$$

از آنجا که این همان گردایهٔ بازه‌ها در (۱) است، M و N همپایگی واحدی دارند، و لذا بنابر لم گاوس $(a/p) = (a/q)$.

حال فرض می‌کنیم $-p \equiv q \pmod{4a}$ ؛ پس یک m وجود دارد که $q = 4am - p$. با گذاشتن این مقدار q در (۲)، گردایهٔ زیر از بازه‌های مجزا را به دست می‌آوریم:

$$\left(2m - \frac{p}{2a}, 4m - \frac{p}{a} \right), \left(6m - \frac{3p}{2a}, 8m - \frac{2p}{a} \right), \dots, \quad (۴)$$

$$\left(2(2c-1)m - \frac{(2c-1)p}{2a}, 4cm - \frac{cp}{a} \right)$$

اگر M تعداد کل اعداد صحیح در این بازه‌ها باشد، آنگاه $(a/q) = (-1)^M$ ، فرض کنیم $n(u, v)$ معرف تعداد اعداد صحیح در بازهٔ (u, v) باشد. اگر بازهٔ اول در (۴) را در نظر بگیریم، می‌توانیم $2m$ را از دو سر آن کم کنیم تا به دست آوریم

$$n(2m - p/2a, 4m - p/a) = n(-p/2a, 2m - p/a)$$

اگر منعکس این بازهٔ آخر را نسبت به نقطهٔ 0 پیدا کنیم، خواهیم داشت

$$n(2m - p/2a, 4m - p/a) = n(p/a - 2m, p/2a)$$

اجتماع بازه‌های $(p/2a, p/a)$ و $(p/a - 2m, p/2a)$ بازهٔ $(p/a - 2m, p/a)$ منهای نقطهٔ $p/2a$ است؛ باید توجه کرد که نقطهٔ حذف‌شدهٔ $p/2a$ نمی‌تواند یک عدد صحیح باشد، زیرا $(a, p) = 1$ لذا

$$n(p/a - 2m, p/2a) + n(p/2a, p/a) = n(p/a - 2m, p/a)$$

از آنجا که بازهٔ $(p/a - 2m, p/a)$ شامل $2m$ عدد صحیح است و دو سر بازه اعداد صحیح نیستند، $n(p/2a, p/a)$ و $n(p/a - 2m, p/2a)$ یک همپایگی دارند، و لذا $n(p/2a, p/a)$ و $n(2m - p/2a, 4m - p/a)$ یک همپایگی دارند.

استدلال مشابه برای هر بازه در (۱) و بازهٔ نظیر در (۴) کارساز است. در نتیجه M و N یک همپایگی دارند، و لذا بنابر لم گاوس $(a/p) = (a/q)$. که برهان کامل می‌شود.

حال آماده‌ایم که قانون تقابل مربعی را ثابت کنیم. بیان ارائه‌شده در (۱۷.۵) ابتدا توسط لژاندر در ۱۷۸۵ به‌عنوان یک حدسیه بیان شد. اولین اثبات کامل این قضیه توسط گاوس در ۱۸۰۱ در تحقیقات حسابی ارائه گردید.

(۱۷.۵) قانون تقابل مربعی گاوس. فرض می‌کنیم p و q دو عدد اول فرد متمایز باشند. پس
 $(p/q) = (q/p)$ اگر حداقل یکی از دو عدد p و q به صورت $4k + 1$ باشد، و
 $(p/q) = -(q/p)$ اگر p و q هر دو به صورت $4k + 3$ باشند.

برهان. ابتدا فرض می‌کنیم که $q \equiv p \pmod{4}$ ؛ پس عدد صحیحی چون m وجود دارد
 به طوری که $q = p + 4m$. از (۱۰.۵) نتیجه می‌شود که

$$(q/p) = ((p + 4m)/p) = (4m/p) = (m/p)$$

به همین طریق، $(p/q) = ((q - 4m)/q) = (-4m/q) = (-1/q)(m/q)$. لم قبل
 ایجاب می‌کند که $(m/q) = (m/p)$ ، و لذا $(p/q) = (-1/q)(m/q) = (-1/q)(m/p)$. لذا بنا بر (۱۱.۵)، این
 حاصلضرب برابر ۱ است اگر p و بنا بر این q به صورت $4k + 1$ باشند، و -1 است اگر هر دو
 به صورت $4k + 3$ باشند.

حال فرض کنیم $q \equiv -p \pmod{4}$ ؛ پس یکی از دو عدد p و q به صورت $4k + 1$ و دیگری
 به صورت $4k + 3$ است. فرض می‌کنیم $q = -p + 4m$. اگر مانند بالا استدلال کنیم، داریم
 $(q/p) = (m/q)$ و $(p/q) = (m/q)$. از (۱۶.۵) نتیجه می‌شود که $(m/q) = (m/p)$ ، و
 لذا $(q/p) = (p/q)$.

بیان هم‌ارز زیر از قانون تقابل نتیجه ساده (۱۷.۵) است، که بیان می‌کند که نمای $\frac{q-1}{p} \times \frac{p-1}{q}$
 فرد است اگر و تنها اگر هر دو عدد اول به صورت $4k + 3$ باشند.

(۱۸.۵) قانون تقابل مربعی. فرض می‌کنیم که p و q دو عدد اول فرد متمایز باشند. پس

$$(p/q)(q/p) = (-1)^{\frac{p-1}{2} \frac{q-1}{2}}$$

اهمیت قانون تقابل مربعی در این واقعیت نهفته است که می‌توان به جای هر نماد مفروض
 لژاندر (با استفاده از ۱۰.۵) یک حاصلضرب از نمادهای لژاندر با «مخرج» کوچکتر (لزوماً اول)
 قرار دارد. ولی، این روند تبدیل، تجزیه به اعداد اول صورت در نماد لژاندر را طلب می‌کند، و لذا
 اگر اعداد صحیح مفروض بزرگ باشند این کار عملی نیست. یک روش بسیار کارآمدتر، استفاده
 از نماد ژاکوبی است، که تعریف و ویژگیهایش قبل از مسائل ۶۷.۵ تا ۷۱.۵ ارائه شده‌اند.

توضیحات. ۱. فرض می‌کنیم a عدد صحیحی بزرگتر از ۱ باشد. چون a حاصلضربی از
 توانهای اول است، می‌توانیم (ii. ۱۰.۵) را برای نوشتن (a/p) به صورت حاصلضرب نمادهای
 لژاندر (q^k/p) ، که q یک عدد اول (احتمالاً ۲) است به کار ببریم. از (iv. ۱۰.۵) نتیجه می‌شود که

اگر q اول باشد و $(q, p) = ۱$ ، آنگاه

هرگاه k فرد باشد $(q^k/p) = ۱$ وقتی k زوج باشد و $(q^k/p) = (q/p)$

اگر a منفی باشد، ملاحظه می‌کنید که $(a/p) = (-۱/p)(|a|/p)$. لذا برای محاسبه هر نماد لژاندر (a/p) ، کافی است که بدانیم چگونه $(-۱/p)$ ، $(۲/p)$ ، و (q/p) را، که q یک عدد اول فرد است، محاسبه کنیم. (۱۱.۵) و (۱۲.۵) را برای محاسبه $(-۱/p)$ و $(۲/p)$ به کار می‌بریم، و از قانون تقابل مربعی برای وارون (q/p) استفاده می‌کنیم. بنابر (۱۰.۵)، می‌توانیم (p/q) را به صورت (b/q) بنویسیم، که در آن $b < p$ و $b \equiv p \pmod{q}$. اکنون b را به صورت حاصلضرب توانهای اول بیان نموده و این روند را تکرار می‌کنیم. می‌توانیم قانون تقابل را آنقدر که لازم است به کار ببریم تا نمادهای لژاندر را که مقادیرشان بدیهی است به دست آوریم. برای مثالهایی از این تکنیک مسأله ۴۶.۵ را ببینید.

۲. ملاک اوایلر در واقع یک روش خیلی کارآمد برای محاسبه (a/p) است و وقتی p اول باشد خیلی سریعتر از کاربرد قانون تقابل مربعی به نتیجه می‌رسد. (برای استفاده از قانون تقابل، بایستی صورت نماد لژاندر را به عوامل اول تجزیه کنیم، و هیچ روش شناخته شده‌ای برای تجزیه سریع اعداد بزرگ وجود ندارد.) ولی، وقتی p بزرگ نیست، قانون تقابل مربعی می‌تواند خیلی سریع ما را به جواب برساند.

یکی از کاربردهای مهم قانون تقابل درجه دوم تعیین حلپذیری $x^2 \equiv a \pmod{p}$ است، که در آن p یک عدد اول فرد مفروض است، اما مورد استعمال نظری اصلی آن مشخص کردن اعداد اولی است که یک عدد صحیح مفروض مانده درجه دوم آنها باشد. (۲۰.۵) را ببینید.) یکی از موارد استعمال نسبتاً شگفت‌انگیز قانون تقابل اثبات وجود بی‌نهایت عدد اول در بعضی تصاعدهای عددی است (مثلاً، بی‌نهایت عدد اول به صورت $۱ - ۵k$ ، $۱ + ۶k$ ، $۳ + ۸k$ ، $۱ - ۸k$ ، و مانند اینها — مسأله‌های ۲۳.۵، ۴۸.۵، ۵۰.۵، و ۵۴.۵ را ببینید).

تمام این کاربردها به تفصیل در مسأله‌ها بحث می‌شوند. فعلاً، برای نحوه استفاده از قانون تقابل برای تعیین وجود جواب در یک همنهشتی چندجمله‌یی مفروض مثالی می‌آوریم.

(۱۹.۵) مثال. حلپذیری همنهشتی $(\text{mod } ۳۱۱)$ $۳۷ \equiv ۷۴x + ۱۸x^2 \pmod{۳۱۱}$ را بررسی کنید (۳۱۱ اول است).

حل. بنابر (۱.۵)، کافی است حلپذیری $(\text{mod } ۳۱۱)$ $۳۰ \equiv ۴ac - b^2 \pmod{۳۱۱}$ را بررسی کنیم. (در اینجا، $y = ۲ax + b = ۳۶x - ۷۴$ ، اما چون فقط می‌خواهیم وجود جواب را بررسی کنیم، فقط احتیاج داریم که ببینیم $۴ac - b^2$ یک مانده درجه دوم ۳۱۱ هست یا نه.) چون

$30 = 2 \times 3 \times 5$. داریم $(30/311) = (2/311)(3/311)(5/311)$. توجه می‌کنید که ۳۱۱ به صورت $8k + 7$ است، لذا (12.5) ایجاب می‌کند که $(2/311) = 1$. چون ۳ و ۳۱۱ هر دو به صورت $4k + 3$ هستند، (17.5) ، $(i.10.5)$ ، و (12.5) را به کار می‌بریم تا

$$(3/311) = -(311/3) = -(2/3) = 1$$

را به دست آوریم. (توجه می‌کنید که $(2/3) = -1$ زیرا ۳ به صورت $8k + 3$ است.) همچنین با استفاده از (17.5) نتیجه می‌گیریم که $(1/5) = (311/5) = (5/311)$. از این رو، $(30/311) = 1 \times 1 \times 1 = 1$ ، و لذا همنهشتی مفروض حلپذیر است. در واقع، زیرا $(311) \equiv 0 \pmod{4ac - b^2}$ ، مسأله دارای دو جواب است (مسأله ۲.۵ را ببینید).

سرانجام، اگر q یک عدد اول فرد باشد، می‌توان قضیه کلی زیر را برای تعیین تمام اعداد اولی که q مانده درجه دوم آنهاست به کار برد. (مسائل ۴۵.۵ و ۵۳.۵ را ببینید.)

(۲۰.۵) قضیه. فرض کنیم q یک عدد اول فرد باشد. پس اعداد اول فرد p که q یک مانده درجه دوم آنهاست چنین داده می‌شوند:

$$(a/q) = 1 \text{ و } a \equiv 1 \pmod{4}, 0 < a < 4q, p = 4qk \pm a$$

اعداد صحیح a که در این شرایط صدق می‌کنند فقط کوچکترین مانده‌های مثبت به پیمانه $4q$ از $1^2, 3^2, 5^2, \dots, (q-2)^2$ هستند.

برهان. می‌نویسیم $p = 4qm + r$ که در آن r فرد و $0 < r < 4q$. اگر $r \equiv 1 \pmod{4}$ قرار می‌دهیم $k = m$ و $a = r$ اگر $r \equiv 3 \pmod{4}$ فرض می‌کنیم $k = m + 1$ و $a = 4q - r$. لذا، در هر حالت داریم $p = 4qk \pm a$ که $0 < a < 4q$ و $a \equiv 1 \pmod{4}$. اگر $a \equiv 1 \pmod{4q}$ ، $p \equiv a \pmod{4}$ ، آنگاه $p \equiv 1 \pmod{4}$. لذا (17.5) و $(i.10.5)$ ایجاب می‌کنند که $(q/p) = (p/q) = (a/q)$. اگر $p \equiv -a \pmod{4q}$ ، آنگاه $p \equiv 3 \pmod{4}$ و $p \equiv 3 \pmod{4}$ و لذا بنابر $(ii.10.5)$ و (11.5) داریم $(q/p) = -(p/q) = -(-a/q) = (a/q)$. لذا در هر دو حالت داریم $(q/p) = (a/q)$.

حال فرض کنیم $(a/q) = 1$ ؛ لذا یک عدد صحیح s وجود دارد به طوری که $s^2 \equiv a \pmod{q}$. می‌توانیم فرض کنیم که s فرد است (در غیر این صورت، از جواب $q - s$ استفاده کنید). چون $a \equiv 1 \pmod{4}$ ، نتیجه می‌شود که $s^2 \equiv a \pmod{4}$ ، و لذا بنابر $(ii.4.2)$ ، $s^2 \equiv a \pmod{4q}$.

مسأله‌ها و راه‌حلها

همنشتیهای درجه دوم کلی و $x^2 \equiv a \pmod{m}$

۱.۵ $ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{m}$ را که در آن $(2a, m) = 1$ در نظر می‌گیریم. ثابت کنید که یافتن جوابهای این همنشتی به یافتن جوابهای همنشتی $y^2 \equiv d \pmod{m}$ بدل می‌شود.

حل. استدلال اساساً مشابه استدلال (۱.۵) است. همنشتی مفروض با همنشتی

$$4a(ax^2 + bx + c) \equiv 0 \pmod{m}$$

هم‌ارز است، زیرا $(2a, m) = 1$ و لذا $(4a, m) = 1$. اما همنشتی دوم را می‌توان به صورت $(2ax + b)^2 \equiv b^2 - 4ac \pmod{m}$ نیز نوشت. لذا برای یافتن تمام جوابها، همنشتی $y^2 \equiv b^2 - 4ac \pmod{m}$ را حل می‌کنیم، و برای هر جواب y ، همنشتی خطی $2ax \equiv y - b \pmod{m}$ را حل می‌کنیم.

برای معادله درجه دوم $ax^2 + bx + c \equiv 0$ (که در آن a, b, c اعداد حقیقی هستند)، فرمول درجه دوم معروف $x = (-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac})/2a$ را ارائه می‌دهد. لذا تعداد جوابها ۰، ۱، یا ۲ است برحسب آنکه مقدار $b^2 - 4ac$ ، که مبین نامیده می‌شود، منفی، صفر، یا مثبت باشد. نتیجه مشابه برای همنشتیهای درجه دوم برقرار است.

۲.۵ $ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p}$ را که در آن p یک عدد اول فرد و $a \not\equiv 0 \pmod{p}$ در نظر می‌گیریم. قرار می‌دهیم $D = b^2 - 4ac$. ثابت کنید که این همنشتی، (الف) جواب ندارد هرگاه D یک نامانده درجه دوم p باشد؛ (ب) یک جواب یکتا دارد اگر $p \mid D$ ؛ و (ج) دقیقاً دو جواب دارد اگر D یک مانده درجه دوم p باشد.

حل. این حکم از (۱.۵) نتیجه می‌شود. (الف) اگر D یک مانده درجه دوم p نباشد، آنگاه $y^2 \equiv D \pmod{p}$ جوابی ندارد، و لذا دستگاه همنشتیهای (۱.۵) جواب ندارد. (ب) توجه کنید که $y^2 \equiv 0 \pmod{p}$ جواب یکتای $y = 0$ را دارد، و همنشتی $2ax \equiv -b \pmod{p}$ یک جواب یکتا دارد. (ج) همنشتی $y^2 \equiv D \pmod{p}$ دارای دو جواب است. اگر $2ax \equiv y - b \pmod{p}$ را حل کنیم، دو جواب همنشتی اصلی به دست می‌آیند.

۳.۵ فرض می‌کنیم $(a/p) = 1$ ، که در آن p عدد اولی به صورت $4k + 3$ است. ثابت کنید که جوابهای $x^2 \equiv a \pmod{p}$ با $a^{k+1} \pm a$ داده می‌شوند.

حل. چون $2k + 1 = (p - 1)/2$ ، ملاک اویلر ایجاب می‌کند که $a^{2k+1} \equiv 1 \pmod{p}$.
 لذا $(\pm a^{k+1})^2 = a^{2k+1} a \equiv a \pmod{p}$.

توضیح. می‌توان از این قضیه برای تعیین حلپذیری $x^2 \equiv a \pmod{p}$ استفاده کرد. اگر جوابهایی وجود داشته باشند، بایستی $\pm a^{k+1}$ باشند؛ لذا کافی است بررسی کنیم که این مقادیر جواب هستند یا نیستند. در واقع، می‌توان با استدلال مشابه نشان داد که اگر $\pm a^{k+1}$ جوابهای $x^2 \equiv a \pmod{p}$ نباشند، جوابهای $x^2 \equiv -a \pmod{p}$ هستند.

۴.۵ از مسأله قبل برای یافتن جوابهای (الف) $x^2 \equiv 46 \pmod{59}$ ؛ (ب) $9x^2 - 24x + 13 \equiv 0 \pmod{59}$ استفاده کنید. (می‌توانید فرض کنید که این همنهشتیها حلپذیرند.)

حل. (الف) بر طبق مسأله قبل، جوابها با $\pm 46^{15}$ یا با هم‌ارز آنها $\mp 13^{15}$ داده می‌شوند. به پیمانه ۵۹ داریم $13^2 \equiv -8$ ، $13^4 \equiv 5$ ، $13^8 \equiv 25$ ، $13^{16} \equiv 5 \times 25 \equiv 7$ ، $13^{14} \equiv 7(-8) \equiv 3$ ، $13^{15} \equiv 39$ و $13^{15} \equiv 39$ به پیمانه ۵۹. (ب) با کامل کردن مربع همانند (۱.۵) داریم

$$(18x - 24)^2 \equiv b^2 - 4ac = 108 \equiv -10 \pmod{59}$$

این همنهشتی حلپذیر است زیرا همنهشتی اصلی حلپذیر است. لذا جوابها از

$$18x - 24 \equiv \pm 10^{15} \pmod{59}$$

به دست می‌آیند. امتحان کنید که $\pm 10^{15} \equiv \pm 7 \pmod{59}$. اکنون از حل $18x - 24 \equiv \pm 7 \pmod{59}$ ، جوابهای ۵ و ۳۷ برای همنهشتی اصلی حاصل می‌شود.

۵.۵ تعیین کنید که آیا همنهشتیهای زیر حلپذیرند؟

(الف) $42x^2 - 51x + 91 \equiv 0 \pmod{311}$ ؛

(ب) $42x^2 - 51x + 91 \equiv 0 \pmod{622}$.

حل. (الف) با توجه به (۱.۵) کافی است که ببینیم آیا

$$b^2 - 4ac = 51^2 - 4(42)(91) \equiv 64 \pmod{311}$$

یک مانده درجه دوم است؟ روشن است که $1 = (64/311)$ زیرا $8^2 = 64$ ، و لذا همنهشتی

مفروض حلپذیر است. (در واقع، بنابر مسأله ۲.۵، دقیقاً دو جواب دارد.)

(ب) برای آنکه این همنهشتی دارای جواب باشد، بایستی به پیمانه ۲ و پیمانه ۳۱۱ دارای جواب باشد. روشن است که جوابی به پیمانه ۲ دارد، زیرا همنهشتی به $x + 1 \equiv 0 \pmod{2}$ تبدیل می‌شود. بنابر (الف) به پیمانه ۳۱۱ نیز جواب دارد. لذا همنهشتی (ب) جواب دارد.

۶.۵ اثبات یا رد کنید: اگر $x^2 \equiv a \pmod{p}$ و $x^2 \equiv a \pmod{q}$ حلپذیر نباشند، آنگاه $x^2 \equiv a \pmod{pq}$ حلپذیر است.

حل. درست نیست. اگر $x^2 \equiv a \pmod{pq}$ حلپذیر باشد، آنگاه $x^2 \equiv a \pmod{p}$ نیز حلپذیر خواهد بود، زیرا $x^2 \equiv a \pmod{pq}$ ایجاب می‌کند که $x^2 \equiv a \pmod{p}$.

۷.۵ از (۱.۵) برای تبدیل هر یک از همنهشتیهای زیر به صورت $y^2 \equiv d \pmod{p}$ استفاده کنید: (الف) $(11x^2 - 7x + 12) \equiv 0 \pmod{29}$ ؛ (ب) $(5x^2 + 9x - 21) \equiv 0 \pmod{23}$.

حل. در (الف) $(2ax + b)^2 \equiv b^2 - 4ac \pmod{p}$ به $(22x - 7)^2 \equiv 14 \pmod{29}$ بدل می‌شود. در (ب) به دست می‌آوریم $(10x + 9)^2 \equiv 18 \pmod{23}$.

۸.۵ همه جوابهای $x^2 \equiv 8 \pmod{287}$ را به دست آورید.

حل. توجه می‌کنید که $287 = 7 \times 41$. همنهشتی $x^2 \equiv 8 \pmod{7}$ دارای جوابهای ± 1 است، و همنهشتی $x^2 \equiv 8 \equiv 49 \pmod{41}$ دارای جوابهای ± 7 است. لذا بنابر قضیه باقیمانده چینی، $x^2 \equiv 8 \pmod{287}$ دارای چهار جواب ± 34 و ± 48 است.

۹.۵ ثابت کنید که همنهشتی $x^2 \equiv 1 \pmod{m}$ فقط دارای جوابهای ± 1 است اگر و تنها اگر m مساوی ۲، ۴، p^n ، یا $2p^n$ باشد، که p عدد فردی است اول.

حل. اگر m مساوی ۲ یا ۴ باشد، آشکار است که تنها جوابهای $x^2 \equiv 1 \pmod{m}$ عبارت‌اند از ± 1 . (توجه می‌کنید که به‌ازای $m = 2$ ، جوابهای ۱ و -۱ همنهشت‌اند.) اگر p یک عدد اول فرد و $m = p^n$ یا $m = 2p^n$ آنگاه قضیه از (۵.۵) به دست می‌آید.

بعکس، فرض می‌کنیم که $x^2 \equiv 1 \pmod{m}$ فقط دارای دو جواب ± 1 است. اگر $m > 2$ فرض می‌کنیم $m = 2^k p_1^{k_1} \cdots p_r^{k_r}$ تجزیه m به عاملهای اول باشد. از (۵.۵) نتیجه می‌شود که، در حالت اول $k = 0$ یا $k = 1$ و $r = 1$ که در این حالت $m = p^n$ یا $m = 2p^n$ حالت دوم $k = 2$ و $r = 0$ ، در این حالت $m = 4$.

۱۰.۵. تعمیم گاوس از قضیهٔ ویلسن را ثابت کنید: فرض کنید $m > 2$ ، و P حاصلضرب اعداد صحیح مثبت کمتر از m باشد که با m متباین‌اند. پس $P \equiv -1 \pmod{m}$ هرگاه m مساوی 4 ، p^n ، یا $2p^n$ باشد، که p عدد فردی است اول، و در غیر این صورت $P \equiv 1 \pmod{m}$. (راهنمایی: با $a = 1$ از برهان (۲.۳) پیروی کنید، و (۵.۵) را به‌کار برید.)

حل. فرض می‌کنیم $1 \leq x \leq m - 1$ ، با $(x, m) = 1$ و $x^2 \not\equiv 1 \pmod{m}$ عدد x را با عدد یکتای y به‌طوری که $1 \leq y \leq m - 1$ و $xy \equiv 1 \pmod{m}$ (وارون x) جفت می‌کنیم. آشکار است که حاصلضرب تمام اعدادی که به‌صورت یک جفت در می‌آیند هم‌نهشت با 1 به پیمانهٔ m است، لذا $P \equiv Q \pmod{m}$ ، که Q حاصلضرب تمام اعداد x است به‌طوری که $1 \leq x \leq m - 1$ و $x^2 \equiv 1 \pmod{m}$.

اکنون نوع دیگری از جفت کردن را در نظر می‌گیریم. اگر $x^2 \equiv 1 \pmod{m}$ را با x جفت $m - x$ می‌کنیم. روشن است که، $m - x^2 \equiv 1 \pmod{m}$ ، $m - x \not\equiv x \pmod{m}$ و $x(m - x) \equiv -1 \pmod{m}$ ، لذا $Q \equiv (-1)^{N/2} \pmod{m}$ ، که N تعداد جوابهای هم‌نهشتی $x^2 \equiv 1 \pmod{m}$ است. بنابر (۵.۵)، اگر m مساوی 4 ، p^n ، یا $2p^n$ ، که p عدد اول فردی است، آنگاه $N = 2$ ، در این حالت $Q \equiv -1 \pmod{m}$. برای هر m دیگر، داریم $Q \equiv 1 \pmod{m}$ ، زیرا N بر 4 بخشپذیر است.

مانده‌های درجهٔ دوم

۱۱.۵. اگر p عدد اول فردی باشد، ثابت کنید $(\frac{2}{p}) = (-1)^{(p^2-1)/8}$.

حل. از (۱۲.۵) استفاده کنید، با این توجه که $(p^2 - 1)/8$ زوج است اگر $p \equiv \pm 1 \pmod{8}$ ، و فرد است هرگاه $p \equiv \pm 3 \pmod{8}$.

۱۲.۵. فرض می‌کنیم a یک ماندهٔ درجهٔ دوم عدد اول فرد p باشد. ثابت کنید $-a$ نیز یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است اگر و تنها اگر $p \equiv 1 \pmod{4}$.

حل. $(-a/p) = (-1/p)(a/p) = (-1/p)$ ، زیرا $(a/p) = 1$. لذا $-a$ یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است اگر و تنها اگر -1 یک ماندهٔ درجهٔ دوم p باشد، یعنی اگر و تنها اگر $p \equiv 1 \pmod{4}$ ، بنابر (۱۱.۵).

۱۳.۵. اگر p عدد اول فردی باشد ثابت کنید $(\frac{1}{p}) + (\frac{2}{p}) + \dots + (\frac{p-1}{p}) = 0$.

حل. بنابر (۷.۵)، $(p-1)/2$ مانده‌های درجهٔ دوم و $(p-1)/2$ ناماندهٔ درجهٔ دوم از p وجود دارند. لذا نیمی از جمله‌های این مجموع ۱ هستند و نیم دیگر ۱-.

۱۴.۵ گیریم p یک عدد اولی است فرد، و فرض می‌کنیم q کوچکترین ناماندهٔ درجهٔ دوم مثبت p باشد. نشان دهید که q اول است.

حل. بنابر (ii.۱۰.۵) حاصلضرب مانده‌های درجهٔ دوم یک ماندهٔ درجهٔ دوم است. لذا اگر $q = ab$ با $q < a < b$ ، آنگاه یکی از دو عدد صحیح a و b باید یک ناماندهٔ درجهٔ دوم p باشد. این مطلب با این فرض که q کوچکترین ناماندهٔ درجهٔ دوم p است تناقض دارد.

۱۵.۵ فرض می‌کنیم p یک عدد اول فرد باشد، و q کوچکترین ناماندهٔ درجهٔ دوم مثبت p باشد. نشان دهید که $q < \sqrt{p} + 1$. (راهنمایی: نشان دهید که $q, 2q, \dots, (q-1)q$ هر کدام از p کوچکترند.)

حل. فرض کنیم k کوچکترین عدد صحیح مثبتی باشد که $kq > p$ ، و فرض می‌کنیم r باقیماندهٔ تقسیم kq بر p باشد. چون $(k-1)q < p$ ، در نتیجه $r < q$ ، و لذا r (و از این رو kq) یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است. بنابراین $k \geq q$ ، زیرا اگر $k < q$ ، آنگاه k یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است، و لذا، بنابر (ii.۱۰.۵)، kq یک ناماندهٔ درجهٔ دوم p است. بنابراین $(q-1)q < p$ و در نتیجه $q < \sqrt{p} + 1$ ، زیرا در غیر این صورت، $(q-1)q \geq \sqrt{p}(\sqrt{p} + 1) > p$.

۱۶.۵ فرض کنید p یک عدد اول فرد باشد. ثابت کنید که

$$((1 \times 2)/p) + ((2 \times 3)/p) + \dots + (((p-2)(p-1))/p) = -1$$

(راهنمایی: ابتدا نشان دهید که $((a^* + 1)/p) = (a(a+1)/p)$ ، که $aa^* \equiv 1 \pmod{p}$.)

حل. فرض می‌کنیم $(a, p) = 1$ ، و فرض می‌کنیم a^* چنان باشد که $aa^* \equiv 1 \pmod{p}$ (وجود a^* از (۷.۲) نتیجه می‌شود). در این صورت بنابر (۱۰.۵)،

$$(a(a+1)/p) = (a(a+aa^*)/p) = (a^2(1+a^*)/p) = ((1+a^*)/p)$$

توجه می‌کنید که وقتی a از ۱ تا $p-2$ تغییر می‌کند، کوچکترین ماندهٔ مثبت $1+a^*$ از ۲ تا $p-1$ تغییر می‌کند. لذا مجموع بالا با $((p-1)/p) + \dots + ((3/p) + ((2/p)$ یکی است، که بنابر مسألهٔ قبل برابر است با $-1 = -(1/p)$.

۱۷.۵ فرض می‌کنیم $p > 5$ اول باشد. با استفاده از مسألهٔ قبل ثابت کنید که همواره اعداد صحیح

متوالی وجود دارند که مانده‌های درجه دوم p هستند و اعداد صحیح متوالی که نامانده‌های درجه دوم p هستند.

حل. فرض می‌کنیم که هیچ دو عدد متوالی که مانده‌های درجه دوم p باشند وجود نداشته باشند؛ پس به‌ازای هر a ، $(a/p)((a+1)/p) = -1$. لذا به‌ازای هر

$$(a(a+1)/p) = (a/p)((a+1)/p) = -1$$

که با توجه به مسأله قبل نمی‌تواند اتفاق بیفتد. استدلال مشابه برای وقتی که فرض کنیم هیچ دو نامانده درجه دوم متوالی از p وجود ندارد کارساز است، زیرا در این حالت نیز، $(a/p)((a+1)/p) = -1$.

۱۸.۵ فرض می‌کنیم $p > 5$ اول باشد. نشان دهید که حداقل یکی از ۳ عدد صحیح ۲، ۵، یا ۱۰ یک مانده درجه دوم p است. از این مطلب نتیجه بگیرید که همواره اعداد صحیح متوالی وجود دارند که مانده‌های درجه دوم p باشند. سپس نشان دهید که همواره اعداد صحیح متوالی وجود دارند که نامانده درجه دوم p هستند.

حل. اگر ۲ یک مانده درجه دوم p باشد، ۱ و ۲ مانده‌های درجه دوم متوالی p هستند. همچنین، اگر ۵ یک مانده باشد، ۴ و ۵ مانده‌های متوالی هستند. اگر ۲ و ۵ هر دو مانده‌های درجه دوم p باشند، حاصلضربشان ۱۰ یک مانده درجه دوم p است، و لذا q و ۱۰ مانده‌های متوالی هستند. حال نامانده‌های درجه دوم را بررسی می‌کنیم. اگر ۲ و ۳ هر دو نامانده باشند، کار تمام است. در غیر این صورت، حداقل سه تا از اعداد صحیح ۱، ۲، ۳، و ۴ مانده هستند. اگر، در بازه $1 \leq x \leq p-1$ ، هیچ‌وقت دو نامانده درجه دوم متوالی نداشته باشیم، آنگاه به‌ازای هر چنین x ، تعداد مانده‌ها در بازه از ۱ تا x همواره بیشتر از تعداد نامانده‌ها خواهد بود. اما این ممکن نیست، زیرا دقیقاً همان تعداد مانده در بازه از ۱ تا $p-1$ وجود دارد که نامانده‌اند.

۱۹.۵ کوچکترین مانده‌های مثبت مانده‌های درجه دوم ۲۹ را تعیین کنید.

حل. کوچکترین مانده‌های مثبت $1^2, 2^2, 3^2, \dots, ((29-1)/2)^2$ به پیمانه ۲۹ را پیدا می‌کنیم. داریم ۱، ۴، ۹، ۱۶، ۲۵، ۷، ۲۰، ۶، ۲۳، ۱۳، ۵، ۲۸، ۲۴، و ۲۲.

۲۰.۵ آیا $x^2 \equiv -2 \pmod{263}$ حلپذیر است؟ (۲۶۳ اول است).

حل. $(-1)(+1) = (-1)(2/263) = (-1/263) = (-2/263)$ ، زیرا ۲۶۳ به صورت

$4k+3$ و $8k+7$ است.

۲۱.۵ < فرض می‌کنیم p یک عدد اول فرد باشد. ثابت کنید که حاصلضرب مانده‌های درجهٔ دوم p همنهشت یا -۱ یا $+۱$ به پیمانهٔ p است، برحسب آنکه $p \equiv 1 \pmod{4}$ یا $p \equiv 3 \pmod{4}$.
(راهنمایی: توجه کنید که اگر $ab \equiv 1 \pmod{p}$ ، آنگاه $(a/p) = (b/p)$.)

حل. هر ماندهٔ درجهٔ دوم a غیر از ۱ و -۱ را با وارون ضریبش a^* جفت می‌کنیم، که در آن $aa^* \equiv 1 \pmod{p}$. اگر $a \not\equiv \pm 1 \pmod{p}$ ، آنگاه $a^* \neq a \pmod{p}$. حاصلضرب هر جفت همنهشت با ۱ است. لذا حاصلضرب مانده‌های درجهٔ دوم p همنهشت با -۱ به پیمانهٔ p است اگر -۱ یک ماندهٔ درجهٔ دوم p باشد (یعنی، اگر $p \equiv 1 \pmod{4}$) و همنهشت با ۱ در غیر این صورت.

۲۲.۵ فرض می‌کنیم $p > 3$ یک عدد اول فرد باشد. ثابت کنید که S مجموع مانده‌های درجهٔ دوم p در بازهٔ $۱ \leq x \leq p-1$ بر p بخشپذیر است. (راهنمایی: فرمول

$$۱^2 + 2^2 + \dots + n^2 = n(n+1)(2n+1)/6$$

را به‌کار برید.)

حل. مانده‌های درجهٔ دوم p با $۱^2, ۲^2, \dots, ((p-1)/2)^2$ همنهشت‌اند؛ از این رو $۶S \equiv 0 \pmod{p}$ و $۶S = ((p-1)/2)((p+1)/2)p \equiv 0 \pmod{p}$. چون p نه ۲ است و نه ۳ ، در نتیجه $p|S$.

۲۳.۵ ثابت کنید که بی‌نهایت عدد اول به صورت $۴k+۱$ وجود دارد. (راهنمایی: فرض کنید p_1, p_2, \dots, p_n اعداد اول به این صورت باشند، و $N = (2p_1 p_2 \dots p_n)^2 + ۱$ را در نظر بگیرید.)

حل. فرض می‌کنیم p (لزوماً فرد) یک عامل اول N باشد؛ پس

$$(2p_1 p_2 \dots p_n)^2 \equiv -1 \pmod{p}$$

و لذا بنابر (۱۱.۵)، بایستی p به صورت $۴k+۱$ باشد. آشکار است که p یکی از p_i ها نیست. لذا به‌ازای هر گردایهٔ متناهی عدد اول به صورت $۴k+۱$ ، می‌توانیم عدد اولی به این صورت پیدا کنیم. بنابراین بی‌نهایت عدد اول به صورت $۴k+۱$ وجود دارد.

۲۴.۵ < فرض می‌کنیم $p > 3$ عدد اولی به صورت $۴k+3$ باشد، و N تعداد نامانده‌های درجهٔ دوم p بین ۱ و $p/2$. ثابت کنید که $(-1)^N \equiv ((p-1)/2)! \pmod{p}$. (راهنمایی: فرض کنید $P = (p-1)/2$ و نشان دهید که $(P! \equiv \pm 1 \pmod{p})$.)

حل. اگر $P = (p-1)/2$ ، آشکار است که $(P!)^2 \equiv (-1)^N \pmod{p}$.

بنابر قضیهٔ ویلسن داریم

$$\begin{aligned} -1 &\equiv (p-1)! = 1 \times 2 \times \dots \times P(P+1) \dots (p-2)(p-1) \\ &\equiv 1 \times 2 \times \dots \times P(-P) \dots (-2)(-1) \\ &= (-1)^P (P!)^2 = -(P!)^2 \pmod{p} \end{aligned}$$

از این رو $(P!)^2 \equiv 1 \pmod{p}$ ، و لذا $P! \equiv \pm 1 \pmod{p}$. بنابر (۱۱.۵)، اگر $P! \equiv 1 \pmod{p}$ ، آنگاه $(P!/p) = (1/p) = 1$ ، و اگر $P! \equiv -1 \pmod{p}$ ، آنگاه $(P!/p) = (-1/p) = -1$. لذا در هر دو حالت داریم $(P!/p) \equiv P! \pmod{p}$ ، و قضیه ثابت می‌شود.

۲۵.۵ تعداد جوابهای هم‌نهشتیهای زیر را به دست آورید:

- (الف) $x^2 \equiv 19 \pmod{170}$
- (ب) $x^2 \equiv 73 \pmod{2^4 \times 71^2 \times 79^3}$
- (ج) $x^2 \equiv 76 \pmod{165}$
- (د) $x^2 \equiv 38 \pmod{79}$
- (ه) $x^2 \equiv 33 \pmod{2^6 \times 37^3 \times 83^4}$
- (و) $x^2 \equiv 4 \pmod{11025}$

حل. (الف) $170 = 2 \times 5 \times 17$ ؛ روشن است که $x^2 \equiv 19 \pmod{2}$ یک جواب دارد. همچنین، $(19/5) = (4/5) = 1$ ، لذا $x^2 \equiv 19 \pmod{5}$ دو جواب دارد. و بنابر (۱۲.۵)، $(19/17) = (2/17) = 1$ ، لذا $x^2 \equiv 19 \pmod{17}$ دو جواب دارد. از این رو، بنابر (۳.۴) (یا با استفاده از (۵.۵))، هم‌نهشتی اصلی دارای $4 = 2 \times 2$ جواب است. (ب) بنابر (۱۲.۵)، $(73/71) = (2/71) = -1$ ، لذا جوابی به پیمانهٔ ۷۱ وجود ندارد، و از این رو هم‌نهشتی مفروض حلپذیر نیست.

(ج) داریم $165 = 3 \times 5 \times 11$ ؛ پس بنابر (۱۱.۵) داریم $(165/3) = (1/3) = 1$ ، $(165/5) = 1$ ، و $(165/11) = (-1/11) = -1$. لذا به پیمانهٔ ۱۱ و از این رو به پیمانهٔ ۱۶۵ جواب وجود ندارد.

(د) با استفاده از لم گاوس،

$$(38/79) = (2/79)(19/79) = -(79/19) = -(3/19) = 1$$

لذا دو جواب وجود دارد.

(ه) بنابر (۱۱.۵) داریم

$$(33/37) = (-4/37) = (-1/37)(4/37) = (-1/37) = 1$$

از این رو، دو جواب به پیمانه 37 و لذا بنابر (۳.۵)، به ازای هر $k, k \geq 1$ ، دو جواب به پیمانه 37^k وجود دارد. همچنین، بنابر (۱۲.۵)، $(12/83) = (-2/83)(25/83) = (-2/83) = 1$ ، لذا دو جواب به پیمانه 83^4 وجود دارد. از آنجا که بنابر (۱۴.۴)، $x^2 \equiv 33 \pmod{64}$ حلپذیر است، (۵.۵) ایجاب می‌کند که همنهشتی اصلی $16 = 2^{2+2}$ جواب داشته باشد.

(و) توجه کنید که $11025 = 3^2 \cdot 5^2 \cdot 7^2$. چون 4 یک مربع کامل است، یک جواب وجود دارد. لذا بنابر (۵.۵)، $2^3 = 8$ جواب به پیمانه 11025 وجود دارد.

۲۶.۵ تعداد جوابهای $x^4 \equiv 4 \pmod{71^3 \times 97^5}$ را به دست آورید.

حل. همنهشتی مفروض را به $x^2 \equiv \pm 2$ به پیمانه 71^3 و 97^5 تبدیل می‌کنیم. توجه می‌کنید که بنابر (۱۲.۵)، $x^2 \equiv 2 \pmod{71}$ دو جواب دارد؛ لذا از (۳.۵) نتیجه می‌شود که $x^2 \equiv 2 \pmod{71^3}$ دو جواب دارد. همچنین، $x^2 \equiv -2 \pmod{71}$ جواب ندارد، زیرا بنابر (۱۱.۵) و (۱۲.۵)، $(-2/71) = (-1/71)(2/71) = (-1)(+1) = -1$. لذا $x^2 \equiv 4 \pmod{71^3}$ دقیقاً دو جواب دارد.

به همین ترتیب، $(2/97) = 1$ و $(-2/97) = 1$ ؛ لذا $x^2 \equiv 4 \pmod{97}$ چهار جواب دارد، و بنابراین چهار جواب به پیمانه 97^5 وجود دارد. (۳.۵) را در مورد $x^2 \equiv 2 \pmod{97^5}$ و $x^2 \equiv -2 \pmod{97^5}$ به کار برید. لذا $2 \times 4 = 8$ جواب به پیمانه $71^3 \times 97^5$ وجود دارد.

۲۷.۵ اگر p عدد اولی به صورت $4k+1$ باشد، نشان دهید $(1/p) + (2/p) + \dots + (P/p) = 0$ که در آن $P = (p-1)/2$. (راهنمایی: توجه کنید $(a/p) = ((p-a)/p)$ و مسأله ۱۳.۵ را به کار برید.)

حل. بنابر (۱۱.۵)، $(1/p)(a/p) = (-a/p) = ((p-a)/p)$. از مسأله ۱۳.۵ نتیجه می‌شود که $0 = (1/p) + (2/p) + \dots + ((p-1)/p) = 2[(1/p) + (2/p) + \dots + (P/p)]$ که قضیه را ثابت می‌کند.

۲۸.۵ فرض می‌کنیم n عدد صحیح مثبتی به صورت $4k+3$ باشد. اگر $q = 2n+1$ اول باشد، ثابت کنید $q \mid 2^n - 1$.

حل. بنابر ملاک اوایلر، $2^{(q-1)/2} \equiv 2^n \pmod{q}$ چون $q = 2n + 1$ و $(2/q) \equiv 1$ (۱۲.۵)، لذا به صورت $4k + 3$ است، لذا q به صورت $8k + 7$ است و بنابر (۱۲.۵)، $(2/q) = 1$ ، لذا $2^n \equiv 1 \pmod{q}$ ، یعنی $q | 2^n - 1$.

۲۹.۵ آیا $83 - 1 = 2^{41}$ را می‌شمارد؟ (راهنمایی: ملاک اوایلر را به کار برید).

حل. توجه کنید که $41 = (83 - 1)/2$. بنابر ملاک اوایلر، $2^{41} \equiv 2^{(2/83)} \pmod{83}$. اما بنابر (۱۲.۵)، $(2/83) = -1$ ، لذا $2^{41} \equiv -1 \pmod{83}$ ، یعنی $2^{41} + 1$ و لذا 83 عدد $2^{41} - 1$ را نمی‌شمارد.

۳۰.۵ ملاک اوایلر را برای بررسی شمارش‌پذیری $2^{999} - 1$ بر عدد اول 1999 به کار برید.

حل. توجه می‌کنید که $999 \equiv 7 \pmod{8}$ ، لذا بنابر (۱۲.۵)، $(2/1999) = 1$. از این رو بنابر ملاک اوایلر، $2^{999} \equiv 2^{(2/1999)} \pmod{1999}$ ، و لذا $2^{999} - 1$.

۳۱.۵ فرض می‌کنیم q فرد باشد و $p = 4q + 1$ اول،

(الف) ثابت کنید که 2 یک نامانده درجه دوم p است

(ب) ثابت کنید که $4^q + 1$ (از ملاک اوایلر استفاده کنید).

حل. (الف) فرض می‌کنیم $q = 2k + 1$. پس $p = 4q + 1 = 8k + 5$ ؛ حال از (۱۲.۵) استفاده کنید.

(ب) بنابر ملاک اوایلر، $2^{(p-1)/2} = 2^{2q} = 4^q \pmod{p}$ ، بنابر (الف)، $(2/p) = -1$ ، لذا $4^q \equiv -1 \pmod{p}$ ، یعنی $p | 4^q + 1$.

۳۲.۵ فرض می‌کنیم p یک عدد اول به صورت $8k + 5$ باشد، و همنهشتی $x^2 \equiv a \pmod{p}$ دارای جواب باشد. ثابت کنید که یکی از اعداد صحیح a^{k+1} یا $2^{2k+1} a^{k+1}$ جواب است. (از ملاک اوایلر و (۱۲.۵) استفاده کنید).

حل. بنابر ملاک اوایلر، $a^{4k+2} \equiv 1 \pmod{p}$ ، و لذا $a^{2k+1} \equiv \pm 1 \pmod{p}$. اگر $a^{2k+1} \equiv 1$ ، آنگاه $a^{2k+2} \equiv a \pmod{p}$ و با مربع a^{k+1} همنهشت به پیمانه p است. حال فرض می‌کنیم $a^{2k+1} \equiv -1 \pmod{p}$. چون p به صورت $8k + 5$ است، 2 یک نامانده درجه دوم p است، و لذا $2^{4k+2} a^{2k+1} \equiv 1 \pmod{p}$ نتیجه می‌شود که $2^{2k+2} a^{k+1} \equiv 1 \pmod{p}$ ، و لذا

$2^{4k+2} a^{2k+2} \equiv a \pmod{p}$. بنابراین، در این حالت a با مربع $2^{2k+1} a^{k+1}$ هم‌نهشت به پیمانه p است.

۳۳.۵ فرض می‌کنیم p یک عدد اول فرد باشد. تعداد مانده‌های درجهٔ دوم p^n را پیدا کنید.

حل. مانده‌های درجهٔ دوم p^n متشکل از مربع اعداد بین 1 و p^n است که نسبت به p اول‌اند. اما، اگر هم‌نهشتی $x^2 \equiv a \pmod{p^n}$ حلپذیر باشد، بنابر (۳.۵) دقیقاً دو جواب دارد، و لذا $\phi(p^n)/2 = p^{n-1}(p-1)/2$ ماندهٔ درجهٔ دوم از p^n وجود دارد.

۳۴.۵ فرض می‌کنیم $m = 2^k p_1^{a_1} p_2^{a_2} \cdots p_r^{a_r}$. تعداد مانده‌های درجهٔ دوم m را پیدا کنید. (راهنمایی: مسألهٔ قبل را ببینید.)

حل. اگر $\phi(m)$ عددی از 1 تا m را که با m متباین‌اند مربع کنیم، مانده‌های درجهٔ دوم m را به دست می‌آوریم. اما اگر $x^2 \equiv a \pmod{m}$ حلپذیر باشد، تعداد جوابها به وسیلهٔ (۵.۵) ارائه شده است و بستگی به a ندارد. لذا تعداد مانده‌های درجهٔ دوم m به ترتیب مساوی $\phi(m)/2^r$ ، $\phi(m)/2^{r+1}$ ، و $\phi(m)/2^{r+2}$ است وقتی که $k=0$ یا $k=1$ ، $k=2$ ، و $k \geq 3$.

۳۵.۵ ثابت کنید که 3 یک ناماندهٔ درجهٔ دوم برای تمام اعداد اول به صورت $4^n + 1$ است.

حل. فرض کنیم $p = 4^n + 1$. چون $4 \equiv 1 \pmod{3}$ ، داریم $p \equiv 2 \pmod{3}$ ؛ همچنین، $p \equiv 1 \pmod{4}$. لذا، بنابر قانون تقابل مربعی، $(3/p) = (p/3) = (2/3) = -1$.

۳۶.۵ آیا مربعی به صورت $55k - 1$ وجود دارد؟ توضیح دهید.

حل. اگر $n^2 = 55k - 1$ ، آنگاه n^2 هم‌نهشت با -1 به پیمانهٔ 55 و لذا به پیمانهٔ 11 است. این ممکن نیست، زیرا 11 به صورت $4k + 1$ نیست ((۱۱.۵) را ببینید).

۳۷.۵ فرض می‌کنیم a مضرب 71 نباشد. نشان دهید که هم‌نهشتیهای $x^{26} \equiv a \pmod{71}$ و $x^{26} \equiv -a \pmod{71}$ هر دو حلپذیر نیستند.

حل. اگر این هم‌نهشتیها حلپذیر باشند، آنگاه a و $-a$ هر دو مانده‌های درجهٔ دوم p هستند. اما، بنابر (۱۱.۵)، $(-a/71) = (-1/71)(a/71) = -(a/71)$ ، و لذا دقیقاً یکی از دو عدد صحیح a و $-a$ ماندهٔ درجهٔ دوم p است.

۳۸.۵ فرض می‌کنیم p اول باشد. ثابت کنید $(n^2 - 15)(n^2 - 5)(n^2 - 3)$ به‌ازای بی‌نهایت مقدار صحیح m ، بر p بخش‌پذیر است.

حل. اگر $p = 2$ ، آنگاه n می‌تواند هر عدد صحیح فردی باشد؛ اگر $p = 3$ یا $p = 5$ ، آنگاه m می‌تواند هر مضرب ۱۵ باشد. لذا فرض می‌کنیم $p > 5$. اگر ۳ یا ۵ یک مانده درجه دوم p باشد، آنگاه مقداری از n وجود دارد به طوری که $n^2 - 3$ یا $n^2 - 5$ بر p بخش‌پذیر است. اگر هیچ‌کدام از دو عدد ۳ و ۵ مانده درجه دوم p نباشند، آنگاه $(-1)(-1) = 1$ ، $(5/p) = (3/p) = 1$ ، لذا مقداری از n وجود دارد که $n^2 - 15$ بر p بخش‌پذیر است. بنابراین، در هر حالت، مقداری از n وجود دارد به طوری که p حاصلضرب مفروض را بشمارد. برای اینکه نشان دهیم بی‌نهایت n با این ویژگی وجود دارد، ملاحظه می‌کنید که، مثلاً اگر $n^2 \equiv 3 \pmod{p}$ ، آنگاه به‌ازای هر $k \geq 1$ ، $(n + kp)^2 \equiv 3 \pmod{p}$.

۳۹.۵ فرض می‌کنیم $p \geq 7$ عدد اولی به صورت $4k + 3$ باشد. نشان دهید که مجموع مربعات مانده‌های درجه دوم p (نامانده‌های درجه دوم p) مضربی از p است. (راهنمایی: مسأله ۲۲.۵ را به‌کار ببرید.)

حل. اگر a و b مانده‌ها (یا نامانده‌ها)ی درجه دوم ناهمنهشتی با p باشند، آنگاه $a^2 \not\equiv b^2 \pmod{p}$. زیرا اگر $a^2 \equiv b^2 \pmod{p}$ و $a \not\equiv b \pmod{p}$ ، آنگاه $a \equiv -b \pmod{p}$. اما در این صورت $(a/p) = (-b/p) = (-1/p)(b/p) = -(b/p)$ ، و لذا a و b هر دو نمی‌توانند مانده (یا نامانده)های درجه دوم p باشند.

بنابر (۷.۵)، $(p-1)/2$ مانده درجه دوم و $(p-1)/2$ نامانده وجود دارند. لذا مربعات مانده‌ها (یا نامانده‌ها) مجموعه کاملی از $(p-1)/2$ مانده‌های درجه دوم ناهمنهشتی تشکیل می‌دهند، و قضیه اکنون از مسأله ۲۲.۵ نتیجه می‌شود.

۴۰.۵ فرض می‌کنیم p عدد اولی است به صورت $8k + 3$. آیا $2^{(p-1)/2} \equiv -1 \pmod{p}$ ؟

حل. نه. اگر $2^{(p-1)/2} \equiv 1 \pmod{p}$ ، آنگاه $2^{(p-1)/2} \equiv 1 \pmod{p}$ ، و لذا بنابر ملاک اویلر داریم $(2/p) = 1$. در صورتی که بنابر (۱۲.۵)، $(2/p) = -1$.

۴۱.۵ الف) فرض کنیم p عدد اولی باشد که $r^2 + s^2$ را می‌شمارد، و $(r, p) = (s, p) = 1$. ثابت کنید p به صورت $4k + 1$ است.

ب) اگر $n | r^2 + s^2$ ، که $(r, n) = (s, n) = 1$ ، آنگاه n حاصلضرب، یا در برابر حاصلضرب توانهای اعداد اولی است که هر یک به صورت $4k + 1$ است.

حل. (الف) اگر $r^2 + s^2 \equiv 1 \pmod{p}$ ، آنگاه $r^2 \equiv -s^2 \pmod{p}$ و لذا

$$1 = (r^2/p) = (-s^2/p) = (-1/p)(s^2/p) = (-1/p)$$

از این رو بنا بر (۱۱.۵)، p به صورت $4k + 1$ است.

(ب) فرض می‌کنیم $n \mid r^2 + s^2$ و $p \mid n$ عدد اول فردی باشد که n را می‌شمارد. لذا بنا بر (الف)، $p \equiv 1 \pmod{4}$. همچنین، اگر n زوج باشد، آنگاه n فقط یک عامل ۲ می‌تواند داشته باشد، زیرا اگر n زوج باشد، با توجه به فرض $(r, n) = (s, n) = 1$ ، بیستی r و s هر دو فرد باشند، در این حالت $r^2 + s^2 \equiv 2 \pmod{4}$ و لذا $r^2 + s^2 \not\equiv 0 \pmod{4}$. بنابراین n به صورت $\prod p_i^{r_i}$ یا $\prod p_i^{r_i} \cdot 2$ است، که هر p_i عدد اولی است به صورت $4k + 1$.

۴۲.۵ اگر $n > 3$ ، ثابت کنید که $1! + 2! + \dots + n!$ هرگز مربع نیست.

حل. فرض کنیم $N = 1! + 2! + \dots + n!$. پس

$$N \equiv 1! + 2! + 3! + 4! = 33 \equiv 3 \pmod{5}$$

لذا اگر $N = m^2$ ، آنگاه $m^2 \equiv 3 \pmod{5}$. اما به آسانی دیده می‌شود که ۳ یک ناماندهٔ درجهٔ دوم ۵ است.

قانون تقابل مربعی

۴۳.۵ فرض کنیم p و q اعداد اول فرد متمایز باشند. نشان دهید که می‌توان قانون تقابل مربعی را به صورت زیر بیان کرد: اگر p به صورت $4k + 1$ باشد، آنگاه $(p/q) = (q/p)$. اگر p به صورت $4k + 3$ باشد، آنگاه $(-p/q) = (q/p)$. (این بیان اساساً همان بیان اصلی گاوس است.)

حل. وقتی k به صورت $4k + 1$ باشد، روشن است که گفتهٔ گاوس و (۱۷.۵) یک قضیه را می‌دهند. حال فرض کنیم p به صورت $4k + 3$ باشد. ملاحظه می‌کنید که $(-p/q) = (-1/q)(p/q)$. اگر q به صورت $4k + 1$ باشد، آنگاه $(-1/q) = 1$ ، و گفتهٔ گاوس با (۱۷.۵) مطابقت دارد، سرانجام، فرض کنیم q به صورت $4k + 3$ باشد. پس $(-1/q) = -1$ ، لذا گفتهٔ گاوس ایجاب می‌کند که $(q/p) = -(p/q)$ ، که همان قضیهٔ (۱۷.۵) است.

۴۴.۵ با استفادهٔ مستقیم از لم گاوس نشان دهید که ۲ یک ماندهٔ درجهٔ دوم عدد اول ۱ است اگر p به صورت $8k + 1$ یا $8k + 7$ باشد، و یک ناماندهٔ درجهٔ دوم p است هرگاه p به صورت $8k + 3$ یا $8k + 5$ باشد.

حل. اگر $1 \leq j \leq (p-1)/2$ ، آنگاه $2j \leq p-1$. فرض کنیم N تعداد اعداد صحیح در مجموعه $A = \{2, 4, 6, \dots, p-1\}$ باشد که از $p/2$ بزرگترند. در این صورت بنابر لم گاوس، $(2/p) = (-1)^N$. اما $2j < p/2$ اگر و تنها اگر $j < p/4$. اگر $p = 8k + 1$ ، آنگاه $j < p/4$ که هم‌ارز است با $j < 2k + 1/4$. عدد صحیح وجود دارند که در نابرابری آخر صدق می‌کنند؛ از آنجا که A دارای $(p-1)/2 = 4k$ عنصر است، نتیجه می‌شود که $N = 4k - 2k = 2k$. لذا اگر $p = 8k + 1$ ، آنگاه $(2/p) = 1$.

با استدلالی مشابه، اگر p به صورت $8k+3$ ، $8k+5$ ، یا $8k+7$ باشد، آنگاه N به ترتیب برابر است با $2k+1$ ، $2k+1$ ، $2k+1$. لذا از لم گاوس نتیجه می‌شود که $(2/p) = 1$ یا $(2/p) = -1$ برحسب آنکه $p \equiv 1, 7 \pmod{8}$ یا $p \equiv 3, 5 \pmod{8}$.

۴۵.۵ اعداد اول $p \neq 7$ را تعیین کنید به طوری که $x^2 \equiv 7 \pmod{p}$ حلپذیر باشد.

حل. از (۲۰.۵) استفاده می‌کنیم. پس $p = 28k \pm a$ ، که a روی کوچکترین مانده‌های مثبت $1, 3, \dots, (7-2)^2$ ، یعنی $1, 9, 25$ به پیمانه 28 تغییر می‌کند. لذا $(7/p) = 1$ اگر و تنها اگر $9, 28k \pm 3, 28k \pm 1, a = 28k \pm 1$. (توجه کنید که $25 \equiv \pm 3 \pmod{28}$).

برهان دیگر: ابتدا اعداد اول به صورت $4k+1$ را بررسی می‌کنیم. در این صورت، بنابر قانون تقابل مربعی، $(7/p) = (p/7)$. اما این همان $(r/7)$ است، که r باقیمانده تقسیم p بر 7 است، و به راحتی دیده می‌شود که به ازای مقادیر $1, 2, 4$ از r ، $(r/7) = 1$. لذا به صورت $28k+1$ ، $28k+9$ یا $28k+25$ است.

سپس به اعداد اول که به صورت $4k+3$ می‌پردازیم. بنابر قانون تقابل مربعی، $(7/p) = -(r/7)$ ، که r باقیمانده تقسیم p بر 7 است. لذا $(7/p) = 1$ اگر و تنها اگر $(r/7) = -1$ ، یعنی، اگر و تنها اگر r مساوی $3, 5, 6$ باشد. لذا بایستی p به صورت $28k+3$ ، $28k+19$ ، یا $28k+27$ باشد.

۴۶.۵ کمیات زیر را حساب کنید: (الف) $(70/97)$ ؛ (ب) $(-14/83)$ ؛ (ج) $(263/331)$ ؛ (د) $(-219/383)$ ؛ (ه) $(461/773)$ ، $(263, 331, 383)$ و 773 اعداد اول اند.

حل. از (۱۰.۵)–(۱۲.۵)، و قانون تقابل مربعی استفاده می‌کنیم.

(الف) $(70/97) = (2/97)(5/97)(7/97)$. توجه کنید که $(2/97) = 1$ زیرا $97 \equiv 1 \pmod{8}$. همچنین، $(7/97) = (97/5) = (2/5) = -1$ و

$$\begin{aligned} (7/97) &= (97/7) = (-1/7) = -1 \\ \text{لذا } (70/97) &= 1 \\ \text{(ب)} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (-14/83) &= (-1/83)(2/83)(7/83) = (-1)(-1)(7/83) \\ &= (7/83) = -(83/7) = -(-1/7) = 1 \\ \text{(ج)} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (263/331) &= -(331/263) = -(68/263) \\ &= -(4/263)(17/263) = -(17/263) = -(263/17) \\ &= -(8/17) = -(2/17) = -1 \\ \text{(د)} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (-219/383) &= (164/383) = (4/383)(41/383) \\ &= (41/383) = (383/41) = (14/41) = (2/41)(7/41) = (7/41) \\ &= (41/7) = (6/7) = (-1/7) = -1 \\ \text{(ه)} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (461/773) &= (773/461) = (312/461) = (4/461)(2/461)(3/461)(13/461) \\ &= (+1)(-1)(461/3)(461/13) = (6/13) = (2/13)(3/13) \\ &= -(3/13) = -(13/3) = -(1/3) = -1 \end{aligned}$$

۴۷.۵ ثابت کنید که 10 یک ماندهٔ درجهٔ دوم عدد اول فرد p است اگر و تنها اگر $p \equiv \pm 1, \pm 3, \pm q, \pm 13 \pmod{40}$.

حل. $(10/p) = 1$ اگر و تنها اگر $(2/p) = (5/p) = 1$ یا $(2/p) = (5/p) = -1$.
بنابر (۱۲.۵) و (iv.۱۳.۵)، حالت اول برقرار است اگر و تنها اگر $p \equiv \pm 1 \pmod{8}$ و $p \equiv \pm 1 \pmod{5}$ ؛ لذا بنابر قضیهٔ باقیماندهٔ چینی $p \equiv \pm 1, \pm 9 \pmod{40}$. حالت دوم برقرار است اگر و تنها اگر $p \equiv \pm 3 \pmod{8}$ و $p \equiv \pm 2 \pmod{5}$ ؛ لذا $p \equiv \pm 3, \pm 13 \pmod{40}$.

۴۸.۵ ثابت کنید که بی‌نهایت عدد اول وجود دارد که به رقم ۹ ختم می‌شوند. (راهنمایی: ابتدا با ملاحظه $1 - (n!)^2 = 5(n!)^2$ که $n > 1$ و استفاده از (۱۳.۵)، نشان دهید که بی‌نهایت عدد اول به صورت $10^k - 1$ وجود دارد.)

حل. فرض کنیم p یک مقسوم‌علیه اول N باشد؛ توجه کنید که p فرد است. پس $1 \equiv (n!)^2 \pmod{p}$ و لذا، بنابر (۱۰.۵)، $1 = (n!)^2/p = (5/p)$ ، لذا بنابر (۱۳.۵)، p به صورت $5k - 1$ یا $5k + 1$ است. ولی، اگر تمام مقسوم‌علیه‌های اول N به صورت $5k + 1$ باشند، N نیز به صورت $5k + 1$ خواهد بود. اما روشن است که N به صورت $5k + 1$ است، لذا بایستی N حداقل یک مقسوم‌علیه اول به صورت $5k - 1$ داشته باشد؛ در واقع، p به صورت $10^k - 1$ است، زیرا $10^k + 1$ نمی‌تواند اول باشد. توجه کنید که $p > n$ (زیرا اگر $p \leq n$ ، آنگاه $p|n!$ و $p|N$)، لذا $p|1$ (که یک تناقض است). بنابراین نشان داده‌ایم که به‌ازای هر عدد صحیح مثبت n ، عدد اولی بزرگتر از n و به صورت $10^k - 1$ وجود دارد. لذا بی‌نهایت عدد اول به صورت $10^k - 1$ وجود دارد، که همه آنها به رقم ۹ ختم می‌شوند.

۴۹.۵ قسمت (i) از قضیه ۱۳.۵ را ثابت کنید: $2 -$ یک مانده مربعی عدد اول فرد p است اگر و تنها اگر p به صورت $8k + 1$ یا $8k + 3$ باشد.

حل. $1 = (2/p) = (2/p) = (-1/p) = (-1/p)$ یا $1 = (2/p) = (-1/p) = (-1/p)$ بنابر (۱۱.۵) و (۱۲.۵)، حالت اول دقیقاً وقتی برقرار است که $p \equiv 1 \pmod{4}$ و $p \equiv \pm 1 \pmod{8}$ ؛ لذا برقرار است اگر و تنها اگر $p \equiv 1 \pmod{8}$. حالت دوم برقرار است اگر و تنها اگر $p \equiv 3 \pmod{4}$ و $p \equiv \pm 3 \pmod{8}$ ، یعنی $p \equiv 3 \pmod{8}$.

۵۰.۵ ثابت کنید که بی‌نهایت عدد اول به صورت (الف) $8k + 3$ ؛ (ب) $8k + 5$ ؛ (ج) $8k + 7$ وجود دارد. (راهنمایی: فرض کنید p_1, p_2, \dots, p_n اعداد اول به صورت مفروض باشند. در (الف)، $N = (p_1 p_2 \cdots p_n)^2 + 2$ ؛ در (ب)، $N = (p_1 p_2 \cdots p_n)^2 + 4$ ؛ و در (ج) $N = (p_1 p_2 \cdots p_n)^2 - 2$ را در نظر بگیرید.)

حل. در هر حالت، فرض می‌کنیم p یک مقسوم‌علیه اول N باشد. (الف) چون $(p_1 p_2 \cdots p_n)^2 \equiv -2 \pmod{p}$ داریم $1 = (-2/p)$. لذا بنابر (۱۳.۵)، p به صورت $8k + 1$ یا $8k + 3$ است. اگر هر مقسوم‌علیه اول N به صورت $8k + 1$ باشد، N نیز به همین صورت خواهد بود؛ اما روشن است که، $N \equiv 3 \pmod{8}$ زیرا هر p_i در N صدق می‌کند. لذا N حداقل یک مقسوم‌علیه اول به صورت $8k + 3$

دارد، که نمی‌تواند یکی از p_i ها باشد (در غیر این صورت $p|2$ ، که یک تناقض است زیرا N فرد است).

(ب) توجه کنید که $N \equiv 5 \pmod{8}$ ، زیرا به ازای هر i ، $p_i^2 \equiv 1 \pmod{8}$. همچنین، $(p_1 p_2 \dots p_n)^2 \equiv -4 \pmod{p}$ ؛ از این رو $(-4/p) = 1$ و لذا $(-1/p) = 1$. پس بنابر (۱۱.۵)، p به صورت $4k + 1$ و لذا $8k + 1$ یا $8k + 5$ است. بنابراین N حداقل دارای یک مقسوم‌علیه اول p به صورت $8k + 5$ است که با تمام p_i ها متفاوت است.

(ج) چون $(p_1 p_2 \dots p_n)^2 \equiv 2 \pmod{p}$ ، یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است و لذا بنابر (۱۲.۵)، $p \equiv \pm 1 \pmod{8}$. اگر هر عامل اول N به صورت $8k + 1$ باشد، N نیز به صورت $8k + 1$ خواهد بود، که چنین نیست. (در واقع، N به صورت $8k - 1$ است.) لذا حداقل یکی از عاملهای اول p به صورت $8k - 1$ است، روشن است که، p یکی از p_i ها نیست.

توضیح. حالت $8k + 1$ تکنیک متفاوتی لازم دارد و در فصل بعد بررسی خواهد شد. (مسأله ۲۳.۶ را ببینید.)

۵۱.۵ با استفاده از (۲۰.۵) نشان دهید که ۳ یک ماندهٔ درجهٔ دوم عدد اول فرد p است اگر و تنها اگر $p \equiv \pm 1 \pmod{12}$. (این مطلب، اثبات قسمت (ii) از (۱۳.۵) است.)

حل. بنابر (۲۰.۵)، p به صورت $a \pm (4 \times 3k)$ است، که در آن a روی کوچکترین مانده‌های مثبت $1^2, 3^2, \dots, (q-2)^2$ به پیمانهٔ ۱۲ تغییر می‌کند؛ در اینجا $q = 3$ ، لذا $a = 1$. بنابراین $(3/p) = 1$ اگر و تنها اگر $p = 12k \pm 1$.

۵۲.۵ اثبات قسمت (iii) از قضیهٔ ۱۳.۵؛ -3 یک ماندهٔ درجهٔ دوم عدد اول فرد p است اگر و تنها اگر p به صورت $6k + 1$ باشد.

حل. توجه کنید که $(-3/p) = 1$ اگر و تنها اگر (i) $(-1/p) = (3/p) = 1$ یا (ii) $(-1/p) = (3/p) = -1$. بنابر (۱۳.۵)، شرط (i) برقرار است اگر و تنها اگر p به صورت $4k + 1$ و نیز به صورت $12k \pm 1$ باشد، یعنی p به صورت $12k + 1$ باشد. همچنین، (ii) برقرار است اگر و تنها اگر p به صورت $4k + 3$ و $12k \pm 5$ ، یعنی p به صورت $12k + 7$ باشد. چون p به صورت $6k + 1$ است اگر و تنها اگر به صورت $12k + 1$ یا $12k + 7$ باشد، قضیه نتیجه می‌شود.

۵۳.۵ قسمت (iv) از قضیهٔ ۱۳.۵ را ثابت کنید: ۵ یک ماندهٔ درجهٔ دوم عدد اول فرد p است اگر و تنها اگر $p \equiv \pm 1 \pmod{5}$.

حل. می‌توانیم با کاربرد (۲۰.۵) یا با استفاده از قانون تقابل مربعی نتیجه بگیریم که $(p/5) = (r/5)$. اگر $p = 5k + r$ ، آنگاه $(p/5) = (r/5)$. لذا $(5/p) = 1$ اگر و تنها اگر $(r/5) = 1$. چون تنها مانده‌های درجه دوم ۵ عبارت‌اند از ۱ و ۴، بایستی p به صورت $5k + 1$ یا $5k + 4$ ، یعنی $5k \pm 1$ باشد.

۵۴.۵ ثابت کنید که بی‌نهایت عدد اول به صورت $6k + 1$ و بنابراین بی‌نهایت عدد اول به صورت $3k + 1$ وجود دارد. (راهنمایی: فرض کنید p_1, p_2, \dots, p_n اعداد اول به صورت $6k + 1$ باشند، و $N = (p_1 p_2 \dots p_n)^2 + 3$ را در نظر بگیرید.)

حل. فرض کنیم p یک مقسوم‌علیه اول N باشد؛ روشن است که، $p \neq 3$. در این صورت $(p_1 p_2 \dots p_n)^2 \equiv -3 \pmod{p}$ و لذا -3 یک مانده درجه دوم p است. لذا بنابر (iii. ۱۳.۵)، p به صورت $6k + 1$ و از این رو همچنین به صورت $3k + 1$ است. آشکار است که p یکی از p_i ها نیست. لذا، به‌ازای هر گردایه متناهی از اعداد اول به صورت $6k + 1$ ، همواره می‌توان عدد اول دیگری به این صورت پیدا کرد.

۵۵.۵ تمام جوابهای (الف) $x^2 \equiv 41 \pmod{43}$ ؛ (ب) $x^2 \equiv -6 \pmod{103}$ را به‌دست آورید. (راهنمایی: از مسأله ۳.۵ استفاده کنید.)

حل. ملاحظه می‌کنید که ۴۳ و ۱۰۳ هر دو به صورت $4k + 3$ هستند، لذا در صورت وجود جواب می‌توانیم از مسأله ۳.۵ برای یافتن جوابها استفاده کنیم.

(الف) برای ساده کردن محاسبات، ۲- را به‌جای ۴۱ به‌کار می‌بریم. چون بنابر (i. ۱۳.۵)، $(-2/43) = 1$ ، همنهشتی جواب دارد، و بر طبق مسأله ۳.۵ جوابهای عبارت‌اند از $(-2)^{\pm 11}$ ، یعنی ۱۶ و ۲۷ به پیمانه ۴۳.

(ب) ببینید که $(-6/103) = (-1/103)(2/103)(3/103) = (-1)(+1)(-1) = 1$ ، لذا همنهشتی حلپذیر است. جوابهای عبارت‌اند از $\pm 6^{26}$ ، یعنی ± 32 به پیمانه ۱۰۳.

۵۶.۵ < فرض کنید $p = 4k + 1$ اول باشد. اگر d فرد و $d|k$ ، ثابت کنید $x^2 \equiv d \pmod{p}$ حلپذیر است.

حل. بنابر (ii. ۱۰.۵)، یا مستقیماً می‌توانیم ببینیم که اگر همنهشتیهای $x^2 \equiv a \pmod{p}$ و $x^2 \equiv b \pmod{p}$ حلپذیر باشند، $x^2 \equiv ab \pmod{p}$ نیز حلپذیر است. لذا برای اثبات حلپذیری $x^2 \equiv d \pmod{p}$ ، کافی است نشان دهیم که به‌ازای هر مقسوم‌علیه اول d مانند q ،

$x^2 \equiv q \pmod{p}$ حلپذیر است. بنابراین، فرض می‌کنیم q اول باشد و $q|k$. چون $p \equiv 1 \pmod{4}$ ، قانون تقابل مربعی ایجاب می‌کند که $4k \equiv 0 \pmod{q}$ ،

$$(q/p) = (p/q) = ((4k+1)/q) = (1/q)$$

بنابراین، $x^2 \equiv q \pmod{p}$ حلپذیر است.

۵۷.۵ مسأله ۳.۵ را برای یافتن تمام جوابهای همنهشتی $9x^4 - 19x^2 + 30 \equiv 0 \pmod{59}$ به‌کار برید.

حل. با کامل کردن مربع داریم $(18x^2 - 19)^2 \equiv 48 \equiv -11 \pmod{59}$. چون بنابر (iv. ۱۰.۵) و (ii. ۱۰.۵) داریم $1 = (3/59) = (48/59)$ ، همنهشتی $y^2 \equiv -11 \pmod{59}$ جواب دارد. بنابر مسأله ۳.۵، این جوابها عبارت‌اند از $\pm 11^{15}$ ، یعنی، ± 15 . اکنون

$$18x^2 - 19 \equiv \pm 15 \pmod{59}$$

را حل می‌کنیم؛ از آنجا $18x^2 \equiv 34 \pmod{59}$ و $18x^2 \equiv 4 \pmod{59}$. همنهشتی $9x^2 \equiv 17 \equiv 135 \pmod{59}$ با $9x^2 \equiv 17 \equiv 135 \pmod{59}$ هم‌ارز است، یعنی $x^2 \equiv 15 \pmod{59}$. چون $1 = (3/59)(5/59) = (15/59)$ ، جواب وجود دارد؛ بنابر مسأله ۳.۵ این جوابها عبارت‌اند از $\pm 15^5$ ، یعنی، ± 29 . حال $18x^2 \equiv 4 \equiv 63 \pmod{59}$ ، $18x^2 \equiv 4 \equiv 63 \pmod{59}$ ، یعنی $2x^2 \equiv 7 \equiv 66 \pmod{59}$ را بررسی می‌کنیم. داریم $x^2 \equiv 33 \pmod{59}$ و چون $-1 = (2/3)(4/11) = (59/3)(59/11) = (3/59)(11/59) = (33/59)$ ، هیچ جوابی وجود ندارد.

بنابراین تنها جوابهای همنهشتی اصلی عبارت‌اند از ± 29 ، یعنی ۲۹ و ۳۰.

۵۸.۵ از لم گاوس برای محاسبه $(14/23)$ استفاده کنید.

حل. وقتی k مقادیر ۱ تا $11 = (23-1)/2$ را اختیار می‌کند، کوچکترین مانده‌های مثبت $14k$ عبارت‌اند از ۱۴، ۵، ۱۹، ۱۰، ۱، ۱۵، ۶، ۲۰، ۱۱، ۲، و ۱۶. از این اعداد ۵ تا بزرگتر از $23/2$ هستند، لذا بنابر لم گاوس، $(14/23) = (-1)^5 = -1$.

۵۹.۵ فرض کنید $q > 2$ اول باشد. اگر $p = 2^q - 1$ نیز اول باشد، ثابت کنید که $x^2 \equiv 3 \pmod{p}$ حلپذیر نیست.

حل. چون q فرد است، داریم $p = 2^q - 1 \equiv (-1)^q - 1 = -2 \equiv 1 \pmod{3}$. لذا $(p/3) = 1$. توجه کنید که p به صورت $4k + 3$ است، لذا بنابر قانون تقابل مربعی،
 $(3/p) = -(p/3) = -1$.

۶۰.۵ مقسوم علیه‌های اول فرد $n^2 + 1$ ، $n^2 + 2$ ، و $n^2 + 3$ را پیدا کنید.

حل. فرض کنیم p یک عدد اول فرد باشد. اگر $p | n^2 + 1$ ، آنگاه $n^2 \equiv -1 \pmod{p}$ ، لذا بنابر (۱۱.۵)، p به صورت $4k + 1$ است. اگر $p | n^2 + 2$ و $p \neq 2$ ، آنگاه $(-2/p) = 1$ ، و لذا بنابر (۱۳.۵.i)، p به صورت $8k + 1$ یا $8k + 3$ است. و اگر $p | n^2 + 3$ و $p > 3$ ، آنگاه $(-3/p) = 1$ ؛ لذا بنابر (۱۳.۵.iii)، p به صورت $6k + 1$ است.

۶۱.۵ با استفاده از (الف) ملاک اویلر؛ (ب) لم گاوس؛ (ج) قانون تقابل مربعی، $(6/19)$ را محاسبه کنید.

حل. (الف) $(6/19) \equiv 6^9 \equiv 6(6^2)^4 \equiv 6(-2)^4 \equiv 6(-3) \equiv 1 \pmod{19}$

(ب) کوچکترین مانده‌های مثبت 6 ، 2×6 ، 3×6 ، \dots ، 9×6 عبارت‌اند از 6 ، 12 ، 18 ، 5 ، 11 ، 17 ، 4 ، 10 ، و 16 . از این اعداد شش تا بزرگتر از $19/2$ هستند، و لذا لم گاوس ایجاب می‌کند که $(6/19) = (-1)^6 = 1$.

(ج) با استفاده از قانون تقابل مربعی و (۱۲.۵) داریم

$$(6/19) = (2/19)(3/19) = -(3/19) = (19/3) = (1/3) = 1$$

۶۲.۵ (الف) ثابت کنید که مقسوم علیه‌های اول فرد $9n^2 - 6n + 4$ به صورت $6k + 1$ هستند. (راهنمایی: مربع را کامل کنید و (۱۳.۵.iii) را به کار ببرید.)

(ب) ثابت کنید که مقسوم علیه‌های اول فرد $n^2 + 4n + 6$ به صورت $8k + 1$ یا $8k + 3$ هستند.

(ج) ثابت کنید که مقسوم علیه‌های اول فرد $n^2 - 2n - 4$ به صورت $10k \pm 1$ هستند.

حل. (الف) اگر $p | 9n^2 - 6n + 4$ ، آنگاه $9n^2 - 6n + 4 \equiv 0 \pmod{p}$. با کامل کردن مربع داریم $y^2 \equiv b^2 - 4ac \equiv -10^8 \pmod{p}$. توجه کنید که $(-3/p) = (-10n/p)$ ، و (۱۳.۵.iii) را به کار ببرید.

(ب) مانند (الف) استدلال می‌کنیم. با کامل کردن مربع داریم $y^2 \equiv -8 \pmod{p}$. چون $(-8/p) = (-2/p)$ ، نتیجه از (۱۳.۵.i) حاصل می‌شود.

(ج) با کامل کردن مربع داریم $y^2 \equiv 2^0 \pmod{p}$. توجه کنید که $(5/p) = (2^0/p)$ و (iv.۱۳.۵) را به‌کار برید تا نتیجه بگیرید که p به‌صورت $5k \pm 1$ است. چون p فرد است، k بایستی زوج باشد، و لذا p به‌صورت $10k \pm 1$ است.

۶۳.۵ اثبات یا رد کنید: اگر p و q اعداد اول فردی باشند به‌طوری که $p \equiv q \pmod{26}$ ، آنگاه $(13/p) = (13/q)$.

حل. قضیه درست است. چون $p \equiv q \pmod{26}$ و 13 به‌صورت $4k + 1$ است، از قانون تقابل مربعی و (i.۱۰.۵) نتیجه می‌شود که

$$(13/p) = (p/13) = ((q + 26k)/13) = (q/13) = (13/q)$$

۶۴.۵ حلپذیری همنهشتیهای زیر را بررسی کنید: (الف) $x^2 \equiv 1993 \pmod{1997}$ و (ب) $x^2 \equiv 1993 \pmod{1999}$ (۱۹۹۳، ۱۹۹۷ و ۱۹۹۹ اول هستند).

حل. قانون تقابل مربعی را به‌کار می‌بریم. (الف)

$$(1993/1997) = (1997/1993) = (4/1993) = 1$$

لذا این همنهشتی حلپذیر است. (ب)

$$\begin{aligned} (1993/1999) &= (1999/1993) = (6/1993) = (2/1993)(3/1993) \\ &= (3/1993) = (1993/3) = (1/3) = 1 \end{aligned}$$

و لذا این همنهشتی جواب دارد.

۶۵.۵ به‌ازای چه اعداد اولی $(\text{mod } p)$ $13x^2 + 7x + 1 \equiv 0$ جواب دارد؟

حل. اگر $p = 13$ ، آنگاه همنهشتی به $7x \equiv 1 \pmod{13}$ بدل می‌شود که جواب دارد.

اگر $p \neq 13$ ، آنگاه از (۱۰.۵) برای تبدیل همنهشتی به $y^2 \equiv b^2 - 4ac \pmod{p}$ استفاده می‌کنیم. لذا بنابر (iii.۱۳.۵)، همنهشتی مفروض حلپذیر است اگر و تنها اگر p به‌صورت $4k + 1$ باشد.

۶۶.۵ قانون تقابل مربع را برای بررسی حلپذیری $(\text{mod } ۳۷)$ $x^۴ - ۶x^۲ + ۳۵ \equiv ۰$ به کار برید.

حل. با تکمیل مربع داریم $(۲x^۲ - ۶)^۲ \equiv ۴۴ \pmod{۳۷}$. (محاسبه را با تعویض ۳۵ با ۲ - به پیمانه ۳۷ ساده کردیم.) چون $۴۴ \equiv ۸۱ \pmod{۳۷}$ ، داریم $۲x^۲ - ۶ \equiv \pm ۹ \pmod{۳۷}$ ، و لذا $x^۲ \equiv ۱۵ \pmod{۳۷}$ یا $x^۲ \equiv -۳ \pmod{۳۷}$. این همنهشتیها با $x^۲ \equiv ۲۶ \pmod{۳۷}$ و $x^۲ \equiv ۱۷ \pmod{۳۷}$ هم ارزند. ملاحظه کنید که

$$(۱۷/۳۷) = (۳۷/۱۷) = (۳/۱۷) = (۱۷/۳) = (۲/۳) = -۱$$

همچنین، بنابر (۱۲.۵)،

$$(۲۶/۳۷) = (۲/۳۷)(۱۳/۳۷) = -(۳۷/۱۳) = -(۱۱/۱۳) \\ = -(۱۳/۱۱) = -(۲/۱۱) = ۱$$

لذا همنهشتی اصلی دو جواب دارد.

نماد ژاکوبی

برای آسان کردن محاسبه، می توان نماد لژاندر را به حالتی توسعه داد که عدد مخرج اول نباشد. نماد ژاکوبی (a/m) ، که در ۱۸۴۶ توسط کارل گوستاو ژاکوبی^۱ (۱۸۵۱-۱۸۰۴) معرفی شد، فقط مقادیر ۱ و -۱ را می پذیرد و وقتی m اول است با نماد لژاندر مطابقت دارد. ولی، برخلاف نماد لژاندر لازم نیست که قبل از وارد کردن، مخرج را به حاصلضرب اعداد اول تجزیه کنیم. این مطلب نماد ژاکوبی را در محاسبه نماد لژاندر به ویژه کارآمد می سازد.

بیشتر ویژگیهای نماد لژاندر برای نماد ژاکوبی صدق می کنند، از جمله قانون تقابل، اما یک استثنای مهم وجود دارد: $(a/m) = ۱$ ایجاب نمی کند که $x^۲ \equiv a \pmod{m}$ حلپذیر باشد. (این بهایی است که برای برقرار بودن قانون تقابل برای نماد ژاکوبی پرداخت می شود. اگر فقط تعریف کنیم (a/m) مساوی ۱ یا -۱ برحسب آنکه $x^۲ \equiv a \pmod{m}$ حلپذیر باشد یا نباشد، آنگاه نماد ژاکوبی قانون تقابل را برآورده نمی کند.)

در ادامه تعریف و ویژگیهای اصلی نماد ژاکوبی را فهرست می کنیم. (می توان برهان این نتایج را، مثلاً در کتاب نیون^۲ و تسوکرمین^۳ پیدا کرد؛ مراجع کلی در آخر کتاب را ببینید.)

تعریف. فرض کنیم $m = \prod p_i^{k_i}$ ، که هر p_i یک عدد اول فرد است، و فرض می کنیم

$(a, m) = 1$. نماد ژاکوبی (a/m) را با $(a/m) = \prod (a/p_i)^{k_i}$ تعریف می‌کنیم. که در آن عاملهای (a/p_i) نمادهای لژاندرند.

قضیه. فرض کنیم m و n اعداد صحیح مثبت فرد باشند.

(i) اگر $(a, m) = 1$ و $a \equiv b \pmod{m}$ ، آنگاه $(a/m) = (b/m)$.

(ii) اگر $(a, m) = (b, m) = 1$ ، آنگاه $(ab/m) = (a/m)(b/m)$. به‌ویژه، $(a^2/m) = 1$.

(iii) اگر m و n نسبت به هم اول باشند و $(a, m) = (a, n) = 1$ ، آنگاه

$$(a/mn) = (a/m)(a/n)$$

(iv) $(-1/m) = 1$ اگر و تنها اگر $m \equiv 1 \pmod{4}$.

(v) $(2/m) = 1$ اگر و تنها اگر $m \equiv \pm 1 \pmod{8}$.

(vi) قانون تقابل اگر $(m, n) = 1$ ، آنگاه $(m/n) = (-1)^{\frac{m-1}{2} \frac{n-1}{2}}$.

۶۷.۵ اگر (a/m) معرف نماد ژاکوبی باشد، با مثالی نشان دهید که $(a/m) = 1$ ایجاب نمی‌کند که $a \equiv x^2 \pmod{m}$ حلپذیر باشد.

حل. $x^2 \equiv -1 \pmod{21}$ را در نظر می‌گیریم. این معادله جواب ندارد، زیرا

$x^2 \equiv -1 \pmod{3}$ جواب ندارد (۱۱.۵ را ببینید). اما

$$(-1)/21 = (-1/3)(-1/7) = (-1)(-1) = 1$$

توضیح. به‌طور کلی، نماد ژاکوبی (a/m) برابر ۱ است به شرطی که تعداد زوجی از نمادهای

لژاندر (a/p_i) که معرف (a/m) هستند برابر ۱- باشند.

۶۸.۵ فرض می‌کنیم نماد ژاکوبی (a/m) مساوی ۱- باشد. ثابت کنید که هم‌نهنستی

$x^2 \equiv a \pmod{m}$ حلپذیر نیست.

حل. اگر $(a/m) = -1$ ، آنگاه بنابر تعریف نماد ژاکوبی، حداقل یکی از عاملهای (a/p_i)

برابر ۱- است. بنابراین $x^2 \equiv a \pmod{p_i}$ جواب ندارد، و لذا $x^2 \equiv a \pmod{m}$ نمی‌تواند

جواب داشته باشد.

۶۹.۵ مقدار $(3828/2539)$ را با استفاده از نماد ژاکوبی و نیز بدون استفاده از آن حساب

کنید. (۲۵۳۹ اول است).

حل. نماد ژاکوبی را به کار می‌بریم:

$$\begin{aligned}(3828/2539) &= (-1250/2539) = (-1/2539)(2/2539) \\ &= (625/2539) = (-1)(-1)(625/2539)\end{aligned}$$

(زیرا $2539 \equiv 3 \pmod{8}$). اما بدیهی است که $(625/2539) = 1$ ، زیرا 625 مربع کامل است، ولی می‌خواهیم که از تجزیه خودداری کنیم (بجز تقسیم بر 2)، زیرا برای اعداد بزرگ، تجزیه بسیار کند صورت می‌گیرد. حال

$$(625/2539) = (2539/625) = (39/625) = (625/39) = (1/39) = 1$$

نمادهای لژاندر را به کار می‌بریم:

$$\begin{aligned}(3828/2539) &= (4/2539)(3/2539)(11/2539)(19/2539) \\ &= [-(2539/3)][-(2539/11)][-(2539/19)] \\ &= -(1/3)(9/11)(12/19) = -(3/19) = (1/3) = 1\end{aligned}$$

۷۰.۵ به کمک نمادهای ژاکوبی تعیین کنید کدام یک از همنهشتیهای زیر حلیپذیرند:

(الف) $x^2 \equiv -70 \pmod{709}$ (ب) $x^2 \equiv 210 \pmod{263}$ (ج) $x^2 \equiv 330 \pmod{997}$ و 263 و 997 اول‌اند.)

حل. (الف) $(-70/709) = (-1/709)(2/709)(35/709) = -(35/709)$ زیرا $709 \equiv 1 \pmod{4}$ و $709 \equiv 5 \pmod{8}$:

$$-(35/709) = -(709/35) = -(9/35) = -(35/9) = -(-1/9) = -1$$

زیرا $9 \equiv 1 \pmod{4}$. لذا همنهشتی حلیپذیر نیست.

(ب)

$$\begin{aligned}(210/263) &= (2/263)(105/263) = (105/263) = (263/105) \\ &= (-52/105) = (13/105) = (105/13) = (1/13) = 1\end{aligned}$$

چون $(210/263)$ یک نماد لژاندر است (زیرا 263 اول است)، در نتیجه همنهشتی مفروض حلیپذیر است.

(ج)

$$\begin{aligned} (330/997) &= (2/997)(165/997) = -(165/997) \\ &= -(997/165) = -(7/165) = -(165/7) = -(4/7) = -1 \end{aligned}$$

لذا همنهستی حلپذیر نیست.

۷۱.۵ الف) اعداد صحیح مثبت m متباین با ۳ را مشخص کنید به طوری که ۳ یک نامانده درجه دوم m باشد.

ب) اعداد صحیح مثبت m را که بر ۳ بخشپذیر نیستند معین کنید به طوری که نماد ژاکوبی $(3/m)$ برابر ۱ باشد.

حل. الف) فرض کنیم $m = 2^k \prod p_i^{k_i}$ که در آن p_i ها اعداد اول فردی غیر از ۳ هستند. چون همنهستی $x^2 \equiv 3 \pmod{4}$ جوابی ندارد، نتیجه می شود که اگر $k \geq 2$ ، آنگاه ۳ یک نامانده درجه دوم m است.

حال، فرض می کنیم $k = 1$ یا $k = 0$. بنابر (ii. ۱۳.۵)، ۳ یک نامانده درجه دوم عدد اول فرد p است اگر و تنها اگر به صورت $12k \pm 5$ باشد. لذا برای m که بر ۳ یا ۴ بخشپذیر نیست، ۳ یک نامانده درجه دوم m است اگر و تنها اگر حداقل یک i وجود داشته باشد که $p_i \equiv \pm 5 \pmod{12}$.

ب) وقتی b زوج باشد نماد ژاکوبی (a/b) تعریف نمی شود. فرض می کنیم $(3, m) = 1$ و $m = \prod p_i^{k_i}$ فرد باشد. بر طبق تعریف نماد ژاکوبی، اگر k_i زوج باشد، $(3/p_i)$ تأثیری در $(3/m)$ ندارد. لذا $(3/m) = 1$ اگر و تنها اگر به ازای یک تعداد زوج (احتمالاً ۰) از p_i ها که برای آنها k_i فرد است، $(3/p_i) = -1$ ، یعنی، اگر و تنها اگر تعداد زوجی از p_i ها که برای آنها k_i فرد است به صورت $12k \pm 5$ باشند.

تمرینهایی برای فصل ۵

۱. نمادهای لژاندر $(70/97)$ و $(263/331)$ را محاسبه کنید.
۲. $(14/311)$ ، $(165/313)$ ، و $(1891/1999)$ را محاسبه کنید.
۳. $(72/73) + (2/73) + \dots + (1/73)$ را محاسبه کنید.
۴. مقدار زیر را به دست آورید: $((1 \times 2)/73) + ((2 \times 3)/73) + \dots + ((71 \times 72)/73)$.
۵. لم گاوس را برای محاسبه $(3/31)$ به کار ببرید.

۶. (الف) ملاک اویلر را برای محاسبه $(۳۷/۴۳)$ به‌کار برید.
 (ب) لم گاوس را برای محاسبه $(۱۳/۱۹)$ به‌کار برید.
 (ج) قانون تقابل مربعی را برای یافتن $(۳۲۳/۳۵۳)$ به‌کار برید.
 ۷. با استفاده از ملاک اویلر یا به طریق دیگر، قضیه ۱۰.۵ را ثابت کنید.
 ۸. فرض کنید p اول باشد. ثابت کنید که $(n^2 - 40)(n^2 - 5)(n^2 - 2)$ به‌ازای بی‌نهایت مقدار n بر p بخشیدنی است.
 ۹. (الف) آیا عدد صحیح مثبت n وجود دارد به طوری که $n^2 - 3$ مضرب ۳۱۳ باشد؟
 (ب) آیا بی‌نهایت n وجود دارد به طوری که $n^2 + 3$ بر ۹۷ بخشیدنی باشد؟
 ۱۰. نشان دهید که مقسوم‌علیه‌های اول $۴n^2 + ۲۸n + ۵۱$ به صورت $۸k + ۳$ یا $۸k + ۱$ هستند.
 ۱۱. ثابت کنید که هر مقسوم‌علیه اول فرد $۱۰^۴ + ۱$ به صورت $n^۴ + ۱$ یا $۱۲k + ۵$ است.
 ۱۲. مقسوم‌علیه‌های اول $n^۲ + ۶$ را معین کنید.
 ۱۳. اعداد اول p را تعیین کنید به طوری که $۱۱ -$ یک مانده درجه دوم p باشد.
 ۱۴. به‌ازای چه اعداد اول فرد p ، $۵ -$ یک مانده درجه دوم p است؟
 ۱۵. اعداد اول فرد p را مشخص کنید که ۱۱ مانده درجه دوم آنها باشد.
 ۱۶. اعداد اول فرد p را تعیین کنید به طوری که ۱۳ یک نامانده درجه دوم آنها باشد.
 ۱۷. حلپذیری $x^2 \equiv ۱۰۹ \pmod{۳۱۳}$ را بررسی کنید.
 ۱۸. حلپذیری هم‌نهشتیهای زیر را بررسی کنید:
 (الف) $x^2 + ۳x + ۳ \equiv 0 \pmod{۴۱}$ ؛
 (ب) $۳x^2 - ۴x - ۱ \equiv 0 \pmod{۱۳۶۳}$. (راهنمایی: ابتدا ۱۳۶۳ را تجزیه کنید).
 ۱۹. تعیین کنید $۶x^2 - ۱۵x - ۵ \equiv 0 \pmod{۷۴۹}$ حلپذیر است یا نیست.
 ۲۰. با استفاده از ملاک اویلر حلپذیری $۵x^2 - ۱۲x + ۱ \equiv 0 \pmod{۶۱}$ را بررسی کنید.
 ۲۱. قانون تقابل مربعی را برای بررسی حلپذیری $۲x^2 - ۶x - ۸۹ \equiv 0 \pmod{۱۹۸۷}$ به‌کار برید. (۱۹۸۷ اول است).
 ۲۲. تعیین کنید که $۷x^2 - ۲۵x + ۱ \equiv 0 \pmod{۵۹۹}$ جواب دارد یا نه. (۵۹۹ اول است).
 ۲۳. آیا هم‌نهشتی $x^۴ \equiv -۱ \pmod{۲۹۹}$ حلپذیر است؟
 ۲۴. ثابت کنید $۱۷x^2 + ۱۹x - ۲ \equiv 0 \pmod{۳۴۹۳}$ جواب دارد. چند جواب دارد؟
 ۲۵. تعداد جوابهای هم‌نهشتیهای زیر را به‌دست آورید:
 (الف) $x^۴ \equiv ۶ \pmod{۱۷۵}$

(ب) $x^2 \equiv 361 \pmod{693}$ ؛

(ج) $x^2 \equiv 41 \pmod{2^6 \times 5^3 \times 37^2 \times 73^2}$.

۲۶. تعداد جوابهای $x^2 \equiv 57 \pmod{256}$ و $x^2 \equiv 71 \pmod{128}$ را تعیین کنید.

۲۷. $x^2 \equiv -3 \pmod{37^3}$ چند جواب دارد؟

۲۸. تعداد جوابهای $x^2 \equiv 69 \pmod{4 \times 5^3 \times 11^2}$ و $x^2 \equiv 41 \pmod{2^3 \times 5^4 \times 23^2}$ را به دست آورید.

۲۹. تعداد جوابهای همنهشتیهای زیر را به دست آورید:

(الف) $x^2 \equiv 17 \pmod{2^5 \times 13^2 \times 19}$ ؛

(ب) $x^2 \equiv 9 \pmod{2^4 \times 5^3 \times 7^2}$ ؛

(ج) $x^2 \equiv 57 \pmod{2^7 \times 7^5 \times 59^2}$.

۳۰. با استفاده از مسأله ۳.۵ حلپذیری $x^2 \equiv 3 \pmod{83}$ و $x^2 \equiv 13 \pmod{83}$ را بررسی، و در صورت وجود جوابها را پیدا کنید.

۳۱. همه جوابهای $x^2 \equiv -1 \pmod{29}$ را به دست آورید.

۳۲. با استفاده از مسأله ۳.۵ جوابهای $9x^2 - 24x + 13 \equiv 0 \pmod{73}$ را پیدا کنید.

۳۳. کوچکترین مانده‌های مثبت جوابهای همنهشتیهای زیر را به دست آورید.

(الف) $9x^2 - 12x - 5 \equiv 0 \pmod{53}$ ؛

(ب) $4x^2 + 47x - 49 \equiv 0 \pmod{59}$ ؛

۳۴. همه جوابهای $5x^2 - 7x - 11 \equiv 0 \pmod{61}$ را به دست آورید.

۳۵. با استفاده از قانون تقابل مربعی حلپذیری $x^2 \equiv -3 \pmod{79}$ را ثابت کنید. هر دو جواب آن را به دست آورید.

۳۶. همه جوابهای $2x^2 - 3x - 9 \equiv 0 \pmod{73}$ را پیدا کنید.

۳۷. ثابت کنید که $x^2 - 12x + 17 \equiv 0 \pmod{79}$ حلپذیر است، و جوابها را به دست آورید.

۳۸. هر دو جواب همنهشتیهای زیر را پیدا کنید: (الف) $x^2 \equiv 2 \pmod{263}$ ؛ (ب)

(ج) $x^2 \equiv -53 \pmod{83}$ ؛ $x^2 \equiv 20 \pmod{79}$.

۳۹. با استفاده از قضیه باقیمانده چینی و مسأله ۳.۵ همه جوابهای $x^2 \equiv 37 \pmod{77}$ را پیدا کنید.

۴۰. با استفاده از قضیه باقیمانده چینی کوچکترین مانده مثبت جوابهای همنهستی زیر را پیدا کنید: $25x^2 - 157x + 11 \equiv 0 \pmod{187}$.

۴۱. همه جوابهای $3x^2 - 10x + 7 \equiv 0 \pmod{1547}$ را به دست آورید. (ابتدا 1547 را

تجزیه کنید.)

۴۲. با استفاده از قضیه باقیمانده چینی همنهشتیهای زیر را حل کنید.

$$(الف) \quad 4x^2 - 12x + 5 \equiv 0 \pmod{77}$$

$$(ب) \quad 2x^2 - x + 7 \equiv 0 \pmod{91}$$

۴۳. جوابهای $(\text{mod } 36)$ $7x^2 - x + 24 \equiv 0$ را به دست آورید.

۴۴. همنهشتی $(\text{mod } 77)$ $x^2 + 3x - 7 \equiv 0$ را حل کنید.

۴۵. همه جوابهای $(\text{mod } 91)$ $23x^2 - x - 21 \equiv 0$ را تعیین کنید.

۴۶. دو نامانده درجه دوم متوالی از ۸۹ را پیدا کنید.

۴۷. کوچکترین مانده نامنفی مجموع مانده‌های درجه دوم ۳۱ چقدر است؟

۴۸. فرض می‌کنیم N تعداد اعداد صحیح مثبت کوچکتر از ۱۶ باشد که نامانده درجه دوم ۳۱ هستند. نشان دهید که $(-1)^N \equiv 15! \pmod{31}$.

۴۹. کوچکترین مانده نامنفی حاصلضرب مانده‌های درجه دوم ۵۹ چقدر است؟

۵۰. اثبات یا رد کنید: اگر $x^2 \equiv a \pmod{m}$ برای دو مقدار متفاوت a حلپذیر باشد، تعداد جوابهای هر همنهشتی یکی است.

۵۱. فرض می‌کنیم $p = 2^{2n} + 1$ که $n \geq 1$. اگر p اول باشد، ثابت کنید که $1 + 3^{(p-1)/2} \equiv 0 \pmod{p}$ بر p بخشپذیر است.

ملاحظات برای فصل ۵

۱. در بند ۱۵۲ از تحقیقات حسابی، گاوس به اختصار یافتن جوابهای

$$ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{m}$$

به صورت $y^2 \equiv d \pmod{m}$ شرح داده است. در بندهای ۱۰۰-۱۰۵، گاوس از چگونگی تبدیل

این همنهشتی آخر به $y^2 \equiv d \pmod{p}$ به تفصیل بحث می‌کند.

۲. ظاهراً اوایل اولین ریاضیدانی است که مانده‌ها و نامانده‌ها را تعریف و به طور نظام‌مند با

آنها کار کرده است. اما، یک قرن جلوتر، فرما به اعداد اولی پی برده بود که a یک مانده درجه دوم

آنها بود، a مساوی -1 ، 2 ، 3 ، و 5 .

۳. هیچ فرمول ساده‌ای نظیر قانون تقابل مربعی، برای مانده‌های درجه m ام، که $m \geq 3$ وجود

ندارد. (ولی، قانونهای تقابل نسبتاً پیچیده‌ای برای یک چنین n ها وجود دارد، ملموس‌ترین قضیه‌ها

برای $n = 3$ و $n = 4$ موجود است.) در فصل ۶، ملاکی برای تعیین عدد صحیحی که مانده

درجه m ام p^k یا $2p^k$ باشد به دست می‌دهیم؛ در اینجا p یک عدد اول فرد است.

۴. مقدار اصلی نماد ژاکوبی (P/Q) وقتی Q اول باشد، در ساده کردن و سرعت بخشیدن

به محاسبه نماد لژاندر نمایان می‌شود. محاسبات نماد ژاکوبی یک شباهت صوری قوی با الگوریتم اقلیدسی دارد، و به آسانی دیده می‌شود که زمان لازم برای محاسبه (P/Q) و (P, Q) تقریباً یکی است. به‌ویژه، اگر p عدد اول بزرگ باشد، بررسی حلیپذیری $a \equiv x^2 \pmod{p}$ به کمک نماد ژاکوبی و قانون تقابل مربوط، از محاسبه نماد لژاندر (a/p) با استفاده از قانون تقابل مربعی خیلی سریع‌تر است.

وقتی که a و p تقریباً مرتبه بزرگی واحد دارند، محاسبات نماد ژاکوبی و ملاک اویلر روشهای کارای تقریباً واحدی برای محاسبه (a/p) هستند. اگر a خیلی کوچکتر از p باشد، محاسبه نماد ژاکوبی سریعتر است، زیرا بعد از یک مرحله تقابل، ممکن است با مقدار کاملاً کوچکی سروکار پیدا کنیم. اگر به جای رایانه از یک حسابگر استفاده می‌کنیم و p مثلاً یک عدد اول هفت رقمی است، محاسبه نماد ژاکوبی بسیار آسانتر است. مشکل استفاده از ملاک اویلر این است که در محاسبه $a^{(p-1)/2}$ به پیمانه p ، ممکن است لازم باشد که با اعداد ۱۴ رقمی سروکار پیدا کنیم.

شرح مختصری از زندگینامه

فردینانت گوتتهولت آیزنشتاین^۱ در ۱۸۲۳ در برلین متولد شد. در جوانی غالباً بیمار بود و فقط در ۱۸۴۳ در دانشگاه برلین ثبت نام کرد. در این زمان، او بر تکنیکهای گاوس، ایریکله، و ژاکوبی دست یافته بود. در ۱۸۴۴ با چاپ ۲۵ مقاله کوتاه در مجله کرله^۲ سخت وارد صحنه ریاضیات شد. از جمله این مقاله‌ها دو برهان زیبا مربوط به قانون تقابل مربعی است، که یکی از آنها هنوز هم در اغلب کتابهای درسی تکرار می‌شود. دیگری متضمن اندیشه‌های کاملاً تازه‌ای است که او را قادر ساختند که در همان سال قوانین تقابل درجه سوم و دو مجذوری را ثابت کند. قوانینی که گاوس سالها در صدد اثبات آنها بود.

در همان سال (ژوئن ۱۸۸۴، مترجم) به مدت دو هفته به دیدار با گاوس در گوتینگن گذرانید. گاوس بارها آیزنشتاین را ستوده است، درباره استعدادش می‌گوید «استعدادی که طبیعت در هر سده فقط به چند تنی عطا می‌کند». (شایع است که گاوس گفته است که فقط سه ریاضیدان تاریخ‌ساز وجود داشته‌اند: ارشمیدس، نیوتون، و آیزنشتاین؛ اما هیچ مدرکی برای این روایت که غالباً تکرار می‌شود وجود ندارد.) در ۱۸۴۷، گاوس یک مقدمه تحسین‌آمیز بر مجموعه آثار آیزنشتاین نوشته است.

با وجود دفعات مکرر بیماری، آیزنشتاین به انجام کارهای درخشان در توابع بیضوی و قوانین تقابلهای درجات بالاتر ادامه می‌داد. مشکلات دیگری نیز وجود داشت. در ۱۸۴۸، در فعالیتهای

انقلابی در برلین درگیر شد. و توسط سربازان پروسی به طرز بدی کتک خورد و برای مدت کوتاهی زندانی شد. در دو سال بعد، مقاله‌هایی سرشار از اندیشه‌هایی در مورد صورتهای درجهٔ دوم، مجموعهای گاوسی، و نظریهٔ ایدآلهای کومر^۱ نوشت. در ۱۸۵۲ به‌عنوان جانشین ژاکوبی به عضویت آکادمی برلین انتخاب گردید.

آیزنشتاین در ۱۸۵۲ در سن ۲۹ سالگی به بیماری سل ربوی درگذشت.

مراجع

Harold Davenport, *The Higher Arithmetic* (Sixth Edition), Cambridge University Press, Cambridge, England, 1992.

این کتاب مختصر یکی از خواندنی‌ترین کتابهای موجود است و خلاصهٔ شگفت‌آوری از نظریهٔ مقدماتی اعداد به‌دست می‌دهد. به دلیل قطع کتاب، داونپورت به اندازهٔ کتابهای درسی استانده مطالب را اثبات نمی‌کند، اما قضیه‌های عرضه‌شده بیشتر سطوح مهم در نظریهٔ اعداد را می‌پوشانند و کاملاً موجه هستند. برهانها مفصل و کامل‌اند، و چون به روش محاوره‌ای نوشته شده‌اند نمادگذاری مزاحمتی ایجاد نمی‌کنند. تعداد مثالها در این کتاب زیاد نیست، اما مثالهایی که آمده‌اند مفصلاً با بحث همراه‌اند. روی هم‌رفته، حساب عالی یک کتاب خیلی لذت‌بخش برای مطالعه است، و قویاً برای دانشجویان در هر سطحی توصیه می‌شود.

Carl Friedrich Gauss, *Disquisitiones Arithmeticae*, translated by Arthur A. Clarke. (See Chapter 2.)

ریشه‌های اولیه و اندیسها

در فصل قبل، مانده‌های درجه دوم از یک عدد صحیح مثبت m را مطالعه کردیم. در این فصل، به بررسی مانده‌های توانی k ام m به ازای $k \geq 2$ - یعنی، اعداد متباین با m مانند a که به ازای آنها $x^k \equiv a \pmod{m}$ حلپذیر است - می‌پردازیم و روشی برای تعیین حلپذیری این چنین هم‌نهشتیها ارائه خواهیم کرد.

به منظور یافتن جوابها، از وجود ریشه‌های اولیه m و مفهوم اندیسها استفاده می‌کنیم و هم‌نهشتی $x^k \equiv a \pmod{m}$ را به $ky \equiv b \pmod{\phi(m)}$ بدل می‌کنیم، سپس می‌توانیم جوابهای هم‌نهشتی آخر را با هر یک از روشهای مربوط به هم‌نهشتیهای خطی که در فصل ۲ بیان شد پیدا کنیم. ویژگیهای اندیسها شباهت زیادی به ویژگیهای لگاریتمها دارند؛ کاربرد اندیسها به ما اجازه می‌دهد که یک مسأله شامل نماها را به مسأله شامل ضرب و همچنین یک مسأله ضرب را به یک مسأله جمع بدل کنیم.

با اینکه وجود یک ریشه اولیه برای یک پیمانه مفروض اهمیت نظری دارد و مطالعه مانده‌های

توانی k/m را ساده می‌سازد، اما چنین نیست که هر عدد صحیح مثبتی یک ریشهٔ اولیه داشته باشد. در واقع، قضیهٔ اصلی این فصل که در ۱۸۰۱ توسط گاوس اثبات شد، مشخص کردن اعداد صحیح مثبتی است که ریشهٔ اولیه دارند.

قضیه‌هایی برای فصل ۶

مرتبهٔ یک عدد صحیح

موضوع را با تعریف رسمی یک عدد صحیح شروع می‌کنیم، مفهومی که در فصل ۳ به اختصار به آن اشاره شد (۹.۳) را ببینید.

(۱.۶) تعریف. فرض کنیم m یک عدد صحیح مثبت باشد و $(a, m) = 1$. مرتبهٔ a به پیمانهٔ m ، که با $\text{ord } a$ نشان داده می‌شود، کوچکترین عدد صحیح مثبتی مانند h است به طوری که $a^h \equiv 1 \pmod{m}$.

توضیح. ۱. نماد $\text{ord } a$ ابهام‌آمیز است، زیرا مرتبهٔ یک عدد صحیح به پیمانه نیز بستگی دارد. نشان دادن مرتبه با $\text{ord}_m a$ ممکن است واضحتر باشد. ولی، چون در خلال یک محاسبه معمولاً پیمانه ثابت است، نماد ساده‌تر مشکلی ایجاد نمی‌کند.

۲. اگر a با m متباین باشد، بنابر قضیهٔ اوایلر، $a^{\phi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ ، و لذا مرتبهٔ یک عدد هرگز بزرگتر از $\phi(m)$ نیست. به آسانی دیده می‌شود که یک نمای کوچکتر ممکن است کفایت کند: به‌ازای هر عدد صحیح مثبت m ، $\text{ord } 1 = 1$ ، و اگر $m > 2$ ، $\text{ord}(-1) = 2$.

۳. در کتابهای قدیمتر، مرتبهٔ a به پیمانهٔ m ، به نمایی که a به پیمانهٔ m به آن تعلق دارد گفته می‌شود. ولی، اکنون این اصطلاح تقریباً غیرمعمول است، و ما در این کتاب منحصرأ مرتبهٔ a به پیمانهٔ m را به‌کار خواهیم برد، اصطلاحی که در نظریهٔ گروه‌ها استانده است و ساختار جبری زیربنایی یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانهٔ m را منعکس می‌سازد.

(۲.۶) قضیه. فرض می‌کنیم m یک عدد مثبت باشد و $(a, m) = 1$:

(i) $a^s \equiv 1 \pmod{m}$ اگر و تنها اگر $\text{ord } a | s$. به‌ویژه، $\text{ord} | \phi(m)$.

(ii) $a^s \equiv a^t \pmod{m}$ اگر و تنها اگر $s \equiv t \pmod{\text{ord } a}$.

برهان. (i) اگر $s = k \text{ord } a$ ، آنگاه $a^s = (a^{\text{ord } a})^k \equiv 1^k = 1 \pmod{m}$. بعکس، فرض کنیم $a^s \equiv 1 \pmod{m}$. بنابر الگوریتم تقسیم، داریم $s = q \text{ord } a + r$ ، که $0 \leq r < \text{ord } a$ ؛

لذا $a^{\text{ord } a} q a^r \equiv a^r \pmod{m}$. ۱. لذا $r = 0$ ، زیرا بنابه تعریف، کوچکترین توان مثبت a همبسته با ۱ به پیمانه m است. قسمت دوم از قضیهٔ اویلر نتیجه می‌شود.
(ii) می‌توانیم فرض کنیم که $s \geq t$. اگر $a^s \equiv a^t \pmod{m}$ ، آنگاه

$$a^s = a^t a^{s-t} \equiv a^s a^{s-t} \pmod{m}$$

چون $(a^s, m) = 1$ ، از (vi.۲.۲) نتیجه می‌شود که $s^{s-t} \equiv 1 \pmod{m}$. اکنون از قسمت (i) استفاده کنید. بعکس، اگر $s \equiv t \pmod{\text{ord } a}$ ، آنگاه عدد صحیح k وجود دارد که $s = t + k \text{ord } a$. لذا $a^s = a^t (a^{\text{ord } a})^k \equiv a^t \pmod{m}$.

در حالت یک پیمانهٔ اول p (i.۲.۶) ایجاب می‌کند که مرتبهٔ a یک مقسوم‌علیه $p - 1$ باشد. (اویلر اولین کسی بود که در ۱۷۳۶ برهان زیر را منتشر کرد: اگر p اول باشد و d کوچکترین عدد صحیح مثبتی باشد که $a^d \equiv 1 \pmod{p}$ ، آنگاه $d | (p - 1)$ ، ولی این قضیه توسط فرما در ۱۶۴۰ بیان شده بود. (۹.۳) را ببینید.)

(۳.۶) قضیه. فرض کنیم m یک عدد صحیح مثبت باشد $(a, m) = 1$.

(i) اگر $\text{ord } a = d$ ، آنگاه به‌ازای هر $k \geq 1$ ، $\text{ord } a^k = d / (k, d)$.

(ii) اگر $\text{ord } a = d$ و e یک مقسوم‌علیه مثبت d باشد، آنگاه e مرتبهٔ $a^{d/e}$ است.

برهان. از (i.۲.۶) نتیجه می‌شود که $(a^k)^j \equiv 1 \pmod{m}$ اگر و تنها اگر kj مضربی از d باشد، یعنی، اگر و تنها اگر kj کوچکترین مضرب مشترک k و d باشد. اما این کوچکترین مضرب مشترک برابر $kd / (k, d)$ است، و لذا $j = d / (k, d)$. قسمت (ii) از (i) با توجه به این نکته حاصل می‌شود که اگر $e | d$ ، آنگاه $(d/e, d) = d/e$.

قضیه بعد چگونگی ساختن عدد صحیحی را نشان می‌دهد که مرتبه‌اش کوچکترین مضرب مشترک h و k باشد، هرگاه h و k مرتبه‌های مفروض دو عنصر باشند.

(۴.۶) قضیه. فرض کنیم $h = \text{rod } a$ و $k = \text{ord } b$. اگر $(h, k) = 1$ ، آنگاه $\text{rod } ab = hk$.

در حالت کلی، عدد صحیحی چون c وجود دارد به‌طوری که مرتبهٔ c برابر کوچکترین مضرب مشترک h و k است.

برهان. ابتدا نشان می‌دهیم که اگر $(h, k) = 1$ ، آنگاه مرتبهٔ ab برابر hk است. فرض کنیم $r = \text{ord } ab$. آشکار است که $(a^h b^k)^r \equiv 1 \pmod{m}$ ، و لذا بنابر

(i.۲.۶) $r|hk$ ، همچنین، $b^{rh} \equiv (a^h)^r b^{rh} = (ab)^{rh} \equiv 1 \pmod{m}$ و لذا $k|rh$. چون $(h, k) = 1$ ، در نتیجه $k|r$. به روش مشابه، می‌توانیم نشان دهیم که $h|r$ و بنابراین $(h, k) = 1$ پس $hk|r$. لذا $r = hk$.

حال فرض می‌کنیم که $(h, k) > 1$ ، و فرض می‌کنیم M کوچکترین مضرب مشترک h و k باشد. اگر $h = p_1^{h_1} \cdots p_t^{h_t}$ و $k = p_1^{k_1} \cdots p_t^{k_t}$ آنگاه $M = p_1^{\alpha_1} \cdots p_t^{\alpha_t}$ ، که به‌ازای $i = 1, 2, \dots, t$ $\alpha_i = \max(h_i, k_i)$ (۱۷.۱) را ببینید). فرض کنیم h' حاصلضرب $p_i^{\alpha_i}$ ها به‌ازای i هایی باشد که $h_i \geq k_i$ و فرض می‌کنیم k' حاصلضرب $p_i^{\alpha_i}$ ها به‌ازای i هایی باشد که $k_i > h_i$. آشکار است که $h'|h$ ، $k'|k$ ، $(h', k') = 1$ و $h'k' = M$.

بنابر (ii.۳.۶)، مرتبه $a^{h/h'}$ برابر h' است. به همین طریق، مرتبه $b^{k/k'}$ برابر k' است. فرض کنیم $c = a^{h/h'} b^{k/k'}$. چون $(h', k') = 1$ از قسمت اول برهان نتیجه می‌شود که مرتبه c برابر است با M یا $h'k'$.

ریشه‌های اولیه

از (i.۲.۶) نتیجه می‌شود که به‌ازای هر a که با m متباین است $\text{ord } a \leq \phi(m)$ ، و دیده‌ایم که مرتبه a می‌تواند اکیداً کوچکتر از $\phi(m)$ باشد. یک سؤال بدیهی پیش می‌آید: به‌ازای یک پیمانه مفروض m ، آیا عدد صحیحی وجود دارد که مرتبه‌اش به‌قدر ممکن بزرگ، یعنی، برابر $\phi(m)$ باشد؟ یک عدد صحیح با این ویژگی یک ریشه اولیه m خوانده می‌شود، اصطلاحی که توسط اوایلر معرفی شد، تعریف زیر را داریم.

(۵.۶) تعریف. فرض کنیم m عدد صحیح مثبتی باشد، و $(a, m) = 1$ ، اگر مرتبه a به پیمانه m برابر $\phi(m)$ باشد، آنگاه a یک ریشه اولیه m نامیده می‌شود.

توجه به این نکته مهم است که بدانیم معلوم نیست که هر عدد صحیح یک ریشه اولیه داشته باشد. مثلاً اگر $m = 8$ ، آنگاه به‌ازای هر عدد صحیح فرد a ، $a^2 \equiv 1 \pmod{8}$. لذا به‌ازای هر a که با ۸ متباین باشد $\text{ord } a \leq 2$ ، اما $\phi(8) = 4$ ، و لذا ۸ هیچ ریشه اولیه ندارد.

بعدها نشان می‌دهیم که هر عدد اول یک ریشه اولیه دارد. این قضیه اولین بار در ۱۷۶۹ توسط ی. ه. لامبرت^۱ در رابطه با بررسی بسط اعشاری کسر $1/p$ بیان شد. در سال ۱۷۷۳، اوایلر یک اثبات اساساً درست، ولی ناتمام، ارائه داد که هر عدد اول ریشه اولیه دارد. در ۱۷۸۵، لژاندر نشان داد که اگر p یک عدد اول فرد و d یک مقسوم‌علیه $p - 1$ باشد، دقیقاً $\phi(d)$ عدد ناهمنهشت وجود دارند که مرتبه آنها به پیمانه p برابر d است (۱۴.۵)؛ لذا p دارای

(۱ - ϕ) ریشهٔ اولیه است. گاوس نیز اثبات کاملاً مفصل در کتاب تحقیقاتش (۱۸۰۱) به دست داده است. تمام اثباتها، از جمله اثباتی که در زیر می‌آید، از قضیهٔ لاگرانژ دربارهٔ تعداد ریشه‌های یک همبستگی چندجمله‌یی استفاده کرده‌اند. شرح کامل اعدادی که ریشهٔ اولیه دارند در آخرین بخش این فصل خواهد آمد.

(۶.۶) تعریف. فرض کنیم m یک عدد صحیح مثبتی باشد، و u کوچکترین عدد صحیح مثبتی باشد که به‌ازای هر a متباین با m ، $a^u \equiv 1 \pmod{m}$. در این صورت u کوچکترین نمای عام m خوانده می‌شود.

توضیح. بنابر (۲.۶.i)، u کوچکترین مضرب مشترک اعداد $\text{rod } a$ است، وقتی که a تمام اعداد صحیح متباین با m از ۱ تا m را طی کند. لذا، با استفاده مکرر از (۴.۶)، می‌توانیم یک عدد صحیح چون c بیابیم که $\text{ord } c = u$. مرتبهٔ این c ماکسیم ممکن به پیمانهٔ m است. اگر $u = \phi(m)$ آنگاه c یک ریشهٔ اولیهٔ m است.

(۷.۶) قضیهٔ (لژاندر).. هر عدد اول یک ریشهٔ اولیه دارد.

برهان. فرض کنیم p یک عدد اول و u کوچکترین نمای عام آن باشد، و فرض می‌کنیم g عدد صحیحی با مرتبهٔ u به پیمانه p باشد. در این صورت هر عدد صحیح که با p متباین باشد یک جواب همبستگی $x^u \equiv 1 \pmod{p}$ است، لذا همبستگی $p - 1$ جواب دارد. اما بنابر قضیهٔ لاگرانژ، همبستگی بیشتر از u جواب ندارد. در نتیجه $u = p - 1$ ، و لذا g یک ریشهٔ اولیهٔ p است.

برای اینکه نشان دهیم g یک ریشهٔ اولیه m است قضیهٔ بعد کاملاً مفید است.

(۸.۶) قضیه. اگر $(g, m) = 1$ ، g یک ریشهٔ اولیهٔ m است اگر و تنها اگر به‌ازای هر مقسوم‌علیه اول $\phi(m)/q$ ، $g^{\phi(m)/q} \not\equiv 1 \pmod{m}$.

برهان. اگر g یک ریشهٔ اولیهٔ m باشد، به‌ازای هر عدد اول q ، $g^{\phi(m)/q} \not\equiv 1 \pmod{m}$. زیرا اگر $g^{\phi(m)/q} \equiv 1 \pmod{m}$ ، مرتبهٔ g کمتر از $\phi(m)$ می‌شود.

بعکس، فرض کنیم $(g, m) = 1$ و g ریشهٔ اولیهٔ m نباشد. در این صورت، $d < \phi(m)$ وجود دارد به طوری که $d = \text{ord } g$ ، و بنابر (۲.۶.i)، $d | \phi(m)$. فرض کنیم $\phi(m) = dk$ ، و q یک مقسوم‌علیه اول k است. بنابراین $\phi(m)/q$ مضربی از d است، و چون $g^d \equiv 1 \pmod{m}$ ، در نتیجه $g^{\phi(m)/q} \equiv 1 \pmod{m}$.

توضیح محاسبه‌ی. قضیه قبل یک روش نسبتاً مؤثر برای این آزمون که g یک ریشه اولیه p است به ما می‌دهد هرگاه p یک عدد اول فرد کوچکی باشد، ابتدا $q = 2$ را اختیار می‌کنیم. اگر $g^{(p-1)/2} \equiv 1 \pmod{p}$ ، ریشه اولیه p نیست. بعد از بحث در مورد $q = 2$ ، $g^{(p-1)/q}$ به پیمانه p را برای سایر مقسوم‌علیه‌های اول $p-1$ مانند q محاسبه می‌کنیم. اگر به‌ازای همه این‌گونه q ها $g^{(p-1)/q} \not\equiv 1 \pmod{p}$ ، نتیجه می‌گیریم که g یک ریشه اولیه p است. (اگر p عدد اول بزرگی باشد، ممکن است یافتن عامل‌های اول $p-1$ بسیار دشوار باشد، لذا قضیه قبل زیاد مفید نیست.)

مثال. به آسانی می‌توان بررسی کرد که ۲ یک ریشه اولیه ۱۹ است. زیرا $\phi(19) = 18$ و تنها مقسوم‌علیه‌های اول ۱۸ عبارت‌اند از ۲ و ۳. لذا بنابر (۸.۶) کافی است نشان دهیم که $2^9 \not\equiv 1 \pmod{18}$ و $2^6 \not\equiv 1 \pmod{18}$. چون ۱۹ به صورت $8k+3$ است، ۲ یک نامانده درجه دوم ۱۹ است، و لذا $2^9 \equiv -1 \pmod{19}$ ، همچنین، $2^9 \equiv 8 \pmod{19}$ ، لذا $2^6 \equiv 7 \pmod{19}$.

آزمون تعیین اول بودن که در زیر می‌آید یک وارون جزئی از قضیه فرماست و بیشتر از همان مطلب قضیه (۸.۶) استفاده می‌کند. این آزمون برای بررسی اول بودن اعداد بزرگی مانند m در حالت خاص که تجزیه $m-1$ معلوم باشد به‌کار می‌رود.

(۹.۶) قضیه (لوکا). فرض کنیم $m > 1$ ، و فرض می‌کنیم عدد صحیح a وجود داشته باشد به طوری که $a^{m-1} \equiv 1 \pmod{m}$ و به‌ازای هر مقسوم‌علیه اول $m-1$ مانند q ، $a^{(m-1)/q} \not\equiv 1 \pmod{m}$. در این صورت m اول است.

برهان. بنابر همان استدلال قضیه (۸.۶)، می‌توانیم نشان دهیم که a دارای مرتبه $m-1$ است. چون $ord a \leq \phi(m) \leq m-1$ ، نتیجه می‌شود که $\phi(m) = m-1$ ، و لذا m اول است.

از آنجا که مرتبه یک ریشه اولیه m برابر $\phi(m)$ است، می‌توان (۲.۶) را مجدداً چنین بیان کرد:

(۱۰.۶) قضیه. اگر g یک ریشه اولیه m باشد، آنگاه $g^s \equiv g^t \pmod{m}$ اگر و تنها اگر $s \equiv t \pmod{m}$ ، لذا $g^s \equiv 1 \pmod{m}$ اگر و تنها اگر $s \equiv 0 \pmod{m}$.

یکی از مهمترین ویژگی‌های یک ریشه اولیه m این است که توان‌های یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه m تشکیل می‌دهند. به‌طور دقیقتر داریم:

(۱۱.۶) قضیه. مجموعه $g, g^2, \dots, g^{\phi(m)}$ یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه m است

اگر و تنها اگر g یک ریشه اولیه m باشد. به‌ویژه g, g^2, \dots, g^{p-1} به‌ترتیبی، با اعداد $1, 2, \dots, p-1$ هم‌نهشت هستند اگر و تنها اگر g یک ریشه اولیه عدد اول p باشد.

برهان. فرض کنیم g یک ریشه اولیه m باشد، چون مجموعه $g, g^2, \dots, g^{\phi(m)}$ دارای $\phi(m)$ عنصر است، کافی است نشان دهیم که هر عنصر با m متباین است و هیچ دو عنصر به پیمانه m هم‌نهشت نیستند. چون $(g, m) = 1$ ، در نتیجه به‌ازای هر $1 \leq k, (g^k, m) = 1$. همچنین، اگر $g^s \equiv g^t \pmod{m}$ (۱.۶) ایجاب می‌کند که $\phi(m) \mid s - t$. چون هر کدام از s, t بین 1 و $\phi(m)$ هستند، بایستی $s = t$. لذا مجموعه مفروض یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه m است.

عکس، فرض کنیم مجموعه $g, g^2, \dots, g^{\phi(m)}$ یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه m باشد. اگر $1 \leq d < \phi(m)$ ، داریم $g^d \not\equiv g^{\phi(m)} \pmod{m}$ و لذا مرتبه g برابر $\phi(m)$ است.

هیچ روش کلی آسان برای یافتن ریشه‌های اولیه m وجود ندارد حتی اگر وجود آنها معلوم باشد. ولی، اگر یک ریشه اولیه مثلاً g ، معلوم باشد، می‌توان به کمک قضیه قبل سایر ریشه‌های اولیه را، که به‌صورت توان مناسبی از g هستند، به‌دست آورد، از این قرار:

(۱۲.۶) قضیه. فرض کنیم g یک ریشه اولیه m باشد. در این صورت g^k یک ریشه اولیه m است اگر و تنها اگر $(k, \phi(m)) = 1$.

برهان. چون $\text{ord } g = \phi(m)$ ، از (۳.۶) نتیجه می‌شود که $\text{ord } g^k = \phi(m) / (k, \phi(m))$. لذا g^k یک ریشه اولیه m خواهد بود. یعنی $\text{ord } g^k = \phi(m)$ ، اگر و تنها اگر $(k, \phi(m)) = 1$.

همان‌گونه که قضیه بعد نشان می‌دهد، اگر یک عدد صحیح مثبت دارای یک ریشه اولیه باشد، معمولاً چندتایی ریشه اولیه دارد. مثلاً 19 شش ریشه اولیه دارد، و 125 دارای 40 ریشه اولیه است. (این مطلب که 125 ریشه اولیه دارد از (۲۵.۶) نتیجه می‌شود.)

(۱۳.۶) قضیه. فرض می‌کنیم که m دارای یک ریشه اولیه باشد، آنگاه m دقیقاً $\phi(\phi(m))$ ریشه اولیه ناهم‌نهشت دارد.

برهان. فرض می‌کنیم g ریشه اولیه m باشد. بنابر (۱۱.۶) و (۱۲.۶)، h یک ریشه اولیه m است اگر و تنها اگر عددی چون $k \leq \phi(m)$ با $(k, \phi(m)) = 1$ وجود داشته باشد به‌طوری که $h \equiv g^k \pmod{m}$. از آنجا که به روشنی تعداد $\phi(\phi(m))$ این گونه k وجود دارد، قضیه ثابت می‌شود.

مثال. قبلاً نشان دادیم که ۲ یک ریشه اولیه ۱۹ است. چون $\phi(19) = 18$ ، از (۱۲.۶) نتیجه می‌شود که تمام ریشه‌های اولیه ۱۹ به صورت g^k هستند، که در آن $1 \leq k \leq 18$ و $(k, 18) = 1$. دقیقاً تعداد $\phi(18) = 6$ این چنین k وجود دارد، یعنی ۱، ۵، ۷، ۱۱، ۱۳، و ۱۷؛ لذا ریشه‌های اولیه ۱۹ عبارت‌اند از ۲، ۱۳، ۱۴، ۱۵، ۳، و ۱۰.

مطالب قضیه‌های (۱۲.۶) و (۱۳.۶) را می‌توان برای تعیین و یافتن تعداد عناصر با مرتبه d به پیمانه m تعمیم داد.

(۱۴.۶) قضیه. فرض کنیم g یک ریشه اولیه m و d یک مقسوم‌علیه مثبت $\phi(m)$ است. در این صورت، g^k دارای مرتبه d به پیمانه m است اگر و تنها اگر k به صورت $j\phi(m)/d$ باشد، که در آن $(j, d) = 1$. لذا دقیقاً $\phi(d)$ عنصر ناهمنهشت از مرتبه d به پیمانه m وجود دارد.

برهان. بنابر (۳.۶)، مرتبه g^k برابر $\phi(m)/(k, \phi(m))$ است. این مرتبه برابر d است اگر و تنها اگر $\phi(m)/d = \phi(m)/(k, \phi(m))$. فرض کنیم $k = j\phi(m)/d$ ؛ در این صورت $(k, \phi(m)) = (j, d)\phi(m)/d$. این برابر $\phi(m)/d$ است اگر و تنها اگر $(j, d) = 1$. اکنون محاسبه تعداد عناصر با مرتبه d آسان است: چون می‌توانیم فرض کنیم $1 \leq k \leq \phi(m)$ ، در نتیجه $1 \leq j \leq d$ ، و تعداد $\phi(d)$ این چنین j ، متباین با d ، وجود دارد.

مانده‌های توانی و اندیسیها

فرض کنیم m دارای یک ریشه اولیه g باشد. اگر $(a, m) = 1$ ، آنگاه (۱۱.۶) ایجاب می‌کند که عدد صحیح یکتای i ، با $1 \leq i \leq \phi(m)$ وجود داشته باشد به طوری که $g^i \equiv a \pmod{m}$. این مطلب اساس تکنیکی است که به ما اجازه می‌دهد تا محاسبات به پیمانه m را که شامل فقط ضرب یا نما هستند ساده کنیم.

در بیشتر مطالب این بخش، m نشانگر عدد صحیح مثبت ثابتی است که ریشه اولیه دارد، و g یک ریشه اولیه ثابت m را نشان می‌دهد.

(۱۵.۶) تعریف. فرض کنیم g یک ریشه اولیه m باشد، و $(a, m) = 1$. کوچکترین عدد صحیح مثبت i به طوری که $g^i \equiv a \pmod{m}$ اندیس a (به پایه g) خوانده شده و با $\text{ind } a$ نشان داده می‌شود.

دقیقتز بگوییم، اندیس a هم به پیمانه m بستگی دارد و هم به ریشه اولیه m ، یعنی g . اما، چون در هر کاربرد m و g ثابت‌اند، نماد $\text{ind } a$ هیچ ابهامی ایجاد نخواهد کرد.

هر چند که مفهوم اندیسیها به اویلر برمی‌گردد، ولی گاوس اولین ریاضیدانی بود که یک بحث نظام‌مند از آنها را ارائه داد. گاوس در تحقیقات حسابی اصطلاح اندیس و نماد $\text{ind } a$ را وارد کرد. قضیه زیر مهمترین ویژگیهای اندیسیها را بیان می‌کند؛ برهانها نتیجه ساده‌ تعریف اندیس و (۲.۶) هستند.

(۱۶.۶) قضیه. فرض کنیم g یک ریشه اولیه m باشد، و $\text{ind } a$ که معرف اندیس a به پایه g

$$\text{ind } g \equiv 1 \pmod{\phi(m)}; \text{ind } 1 \equiv 0 \pmod{\phi(m)} \quad (\text{i})$$

$$\text{ind } a \equiv \text{ind } b \pmod{\phi(m)} \text{ اگر و تنها اگر } a \equiv b \pmod{m} \quad (\text{ii})$$

$$\text{ind } ab \equiv \text{ind } a + \text{ind } b \pmod{\phi(m)} \quad (\text{iii})$$

$$\text{ind } a^k \equiv k \text{ind } a \pmod{\phi(m)}, k \geq 0 \text{ هر به‌ازای هر } \quad (\text{iv})$$

شبهت زیاد بین ویژگیهای اندیسیها و ویژگیهای متناظر لگاریتم روشن است، ولی یک تفاوت مهم وجود دارد: لگاریتم یک عدد وقتی پایه مشخص باشد یکتاست، در حالی که اندیس یک عدد صحیح مفروض به پیمانه m که به‌کار می‌رود نیز بستگی دارد. لذا اگر پیمانه تغییر کند، بایستی اندیسیها مجدداً محاسبه شوند، و بنابراین یک جدول جداگانه از اندیسیها برای هر پیمانه مورد نظر لازم است.

با اینکه اصولاً اندیسیها فایده نظری دارند، می‌توان آنها را برای حل معادلات چندجمله‌یی $bx^k \equiv c \pmod{m}$ ، که در آنها $(bc, m) = 1$ ، به‌کار برد. با ضرب این هم‌نهشتی در وارون ضربی b به پیمانه m ، می‌توان آن را به یک هم‌نهشتی هم‌ارز به صورت $x^k \equiv a \pmod{m}$ بدل کرد. این مطلب ما را به تعریف زیر، که تعمیم مفهوم مانده درجه دوم است، راهنمایی می‌کند.

(۱۷.۶) تعریف. فرض کنیم m یک عدد صحیح مثبت باشد و $(a, m) = 1$. در این صورت a یک مانده توانی k ام m خوانده می‌شود اگر هم‌نهشتی $x^k \equiv a \pmod{m}$ حلپذیر باشد. اگر این هم‌نهشتی هیچ جوابی نداشته باشد، a یک نامانده توانی k ام m نامیده می‌شود.

قضیه بعد روشی به دست می‌دهد تا بتوانیم بگوییم a یک مانده توانی k ام m است یا نیست.

(۱۸.۶) قضیه. فرض می‌کنیم که m عدد صحیحی باشد که ریشه اولیه دارد، و فرض می‌کنیم $(a, m) = 1$. در این صورت هم‌نهشتی $x^k \equiv a \pmod{m}$ دارای جواب است اگر و تنها اگر

$$a^{\phi(m)/(k, \phi(m))} \equiv 1 \pmod{m} \quad (1)$$

اگر هم‌نهشتی $x^k \equiv a \pmod{m}$ حلپذیر باشد، دقیقاً $(k, \phi(m))$ جواب ناهم‌نهشت دارد.

برهان. فرض کنیم g یک ریشهٔ اولیهٔ m باشد، و $d = (k, \phi(m))$. با اندیس‌گیری، می‌بینیم که هم‌نهشتی $x^k \equiv a \pmod{m}$ برقرار است اگر و تنها اگر $\text{kind } x \equiv \text{ind } a \pmod{\phi(m)}$. بنابر (۷.۲)، این هم‌نهشتی خطی برای $\text{ind } x$ حلیزیر است اگر و تنها اگر $d | \text{ind } a$ ، و اگر دارای جواب باشد، آنگاه دقیقاً d جواب ناهم‌نهشت دارد.

برهان با نشان دادن اینکه (۱) برقرار است اگر و تنها اگر $d | \text{ind } a$ کامل می‌شود. با اندیس‌گیری، می‌بینیم که (۱) با $(\phi(m)/d) \text{ind } a \equiv 0 \pmod{\phi(m)}$ هم‌ارز است، و این برقرار است اگر و تنها اگر $d | \text{ind } a$.

از آنجا که هر پیمانهٔ اول ریشهٔ اولیه دارد، نتیجهٔ زیر را داریم.

(۱۹.۶) نتیجه. فرض کنیم p اول باشد و $(a, p) = 1$. در این صورت a یک ماندهٔ توانی k ام است اگر و تنها اگر

$$a^{(p-1)/(k, p-1)} \equiv 1 \pmod{p}$$

توضیح محاسبه‌ی. درحالی که نتیجهٔ قبل یک روند کارآمد برای تعیین اینکه آیا a یک ماندهٔ توانی k ام است به دست می‌دهد، یافتن یک عدد b به طوری که $b^k \equiv a \pmod{p}$ ، عملاً بسیار دشوارتر است. ولی اگر $(k, p-1) = 1$ ، محاسبه نسبتاً آسان است.

استفاده از الگوریتم اقلیدسی، اعداد صحیح s و t را می‌یابیم به طوری که $sk = t(p-1) + 1$. بنابراین $a^{sk} = a^{t(p-1)+1} \equiv a \pmod{p}$. لذا جوابی از هم‌نهشتی $x^k \equiv a \pmod{p}$ است. به روش مشابه، اگر $d = (k, p-1)$ و عدد b را یافته باشیم به طوری که $b^d \equiv a \pmod{p}$ ، یافتن جوابی از $x^k \equiv a \pmod{p}$ آسان است. متأسفانه، در حالت کلی به ازای یک مقسوم علیه d از $p-1$ حل هم‌نهشتی $x^d \equiv a \pmod{p}$ آسان نیست.

روشن است که هم‌نهشتی $x^k \equiv 1 \pmod{m}$ دارای جواب است، و لذا از (۱۸.۶) نتیجه می‌شود که اگر $k | \phi(m)$ ، آنگاه دقیقاً $(k, \phi(m)) = k$ جواب دارد. این مطلب تعمیم زیر از قضیهٔ (۸.۴) است.

(۲۰.۶) قضیه. فرض کنیم m دارای ریشهٔ اولیه اولیه باشد. اگر $k | \phi(m)$ ، آنگاه هم‌نهشتی $x^k - 1 \equiv 0 \pmod{m}$ دقیقاً k جواب دارد.

(۲۱.۶) فرع. فرض کنیم m دارای ریشهٔ اولیه باشد. در این صورت تعداد مانده‌های توانی k ام ناهم‌نهشت m عبارت‌اند از $\phi(m)/(k, \phi(m))$.

برهان. بنا بر (۱۸.۶)، a یک ماندهٔ توانی k ام m است اگر و تنها اگر a جوابی از هم‌نهشتی $x^{\phi(m)/(k, \phi(m))} \equiv 1 \pmod{m}$ باشد. اما بنا بر (۲۰.۶)، این هم‌نهشتی $\phi(m)/(k, \phi(m))$ جواب ناهم‌نهشت دارد.

اگر هم‌نهشتی $x^k \equiv a \pmod{m}$ حل‌پذیر باشد، می‌توان از اندیسه‌ها برای یافتن جوابها استفاده کرد. ولی، برای انجام این کار بایستی جدولی از اندیسه‌ها را برای پیمانهٔ مفروض محاسبه کنیم (یا در دسترس داشته باشیم). (در یک پیوست تحقیقات حسابی، گاوس جدولی از اندیسه‌ها را برای تمام اعداد صحیح کمتر از 10^6 که ریشهٔ اولیه دارند محاسبه کرده است. در ۱۸۳۹، ژاکوبی در *Canon Arithmeticus* جدولی از اندیسه‌ها برای تمام توانهای اول کمتر از 10^6 را منتشر کرد.) مثال زیر این تکنیک را نشان می‌دهد.

مثال. از اندیسه‌ها برای یافتن تمام جوابهای $7x^{10} \equiv 5 \pmod{13}$ استفاده می‌کنیم. ابتدا حل‌پذیری هم‌نهشتی را با استفاده از (۱۸.۶) بررسی می‌کنیم: ابتدا با ضرب هر دو طرف در ۲، هم‌نهشتی هم‌ارز $x^{10} \equiv 10 \pmod{13}$ را به دست می‌آوریم، و ملاحظه می‌کنیم که $10 \equiv 1 \pmod{13}$ یا $10^{12}/(10, 12) = 10^6 \equiv 36 = 27^2 \equiv 1 \pmod{13}$ اگر جوابی وجود نداشته باشد، این مطلب بدیهی است، زیرا در این صورت یک هم‌نهشتی خطی به دست می‌آوریم که حل‌پذیر نیست.

بررسی کنید که ۲ یک ریشهٔ اولیهٔ ۱۳ است (نشان دهید که 2^4 و 2^6 به پیمانهٔ ۱۳ هم‌نهشت با ۱ نیستند). جدولی از اندیسه‌ها به قرار زیر ترتیب می‌دهیم:

a	۱	۲	۳	۴	۵	۶	۷	۸	۹	۱۰	۱۱	۱۲
$\text{ind } a$	۱۲	۱	۴	۲	۹	۵	۱۱	۳	۸	۱۰	۷	۶

فرض کنیم y معرف $\text{ind } x$ باشد؛ لذا $x \equiv 2^y \pmod{13}$. با اندیس‌گیری در هم‌نهشتی اصلی و کاربرد ویژگیها (۱۶.۶)، هم‌نهشتی هم‌ارز

$$\text{ind}(7x^{10}) \equiv \text{ind } 7 + 10 \text{ ind } x \equiv \text{ind } 5 \pmod{12}$$

را به دست می‌آوریم. مطمئن باشید که پیمانه در هم‌نهشتی خطی $12 = \phi(13)$ است. هم‌نهشتی $10y \equiv 10 \pmod{12}$ یا $10y \equiv 2 \pmod{12}$ هم‌ارز است. اکنون می‌توانیم طرفین را بر ۲ تقسیم کنیم، اما پیمانه به $6 = 12/(2, 12)$ تغییر می‌کند. هم‌نهشتی هم‌ارز $y \equiv 1 \pmod{6}$ را به دست آوریم، و لذا $10y \equiv 10 \pmod{12}$ دارای دو جواب $y = 1, 7 \pmod{12}$ است.

سرانجام، $(2^7 \pmod{13})$ یا $2^7 \equiv 2^1 \equiv 2^7 \pmod{13}$. بنابراین، تنها جوابهای هم‌نهشتی عبارت‌اند از ۱۱ و ۲.

توضیح. ۱. اشاره به این نکته سودمند است که می‌توانیم جدول اندیسیا در این مثال را برای یافتن کوچکترین مانده مثبت 2^7 (یا در واقع 2^j به‌ازای هر j بین ۱ و ۱۲) به‌کار ببریم. اندیس 2^7 به‌وضوح ۷ است، و چون جدول نشان می‌دهد که اندیس ۱۱ نیز ۷ است، در نتیجه $(2^7 \pmod{13}) \equiv 11$. در واقع، می‌توان جدول اندیسیا را برای یافتن کوچکترین مانده مثبت a^k به‌ازای هر a که با ۱۳ متمم باشد به‌کار برد. مثلاً، برای یافتن کوچکترین مانده مثبت 5^7 ، از جدول داریم که ۵ دارای اندیس ۹ است، لذا اندیس 5^7 هم‌نهشت با 9×7 به پیمانه ۱۲ است. لذا 5^7 دارای اندیس ۳ است. با استفاده مجدد از جدول، می‌بینیم که ۸ دارای اندیس ۳ است، لذا کوچکترین مانده مثبت 5^7 به پیمانه ۱۳ برابر ۸ است.

۲. اگر در مثال قبل ریشه اولیه متفاوتی به‌کار ببریم، مقادیر اندیسیا یکی نخواهند بود، ولی همان جوابها را به‌دست خواهیم آورد.

وجود ریشه‌های اولیه

قبلاً دیده‌ایم که هر عدد اول یک ریشه اولیه دارد، و به آسانی دیده می‌شود که ۱ و ۴ نیز ریشه اولیه دارند. برای تعیین اعداد صحیح مثبتی که ریشه اولیه دارند، اکنون مسأله یافتن ریشه‌های اولیه p^k و $2p^k$ را با فرض اینکه یک ریشه اولیه عدد اول فرد p معلوم است بررسی می‌کنیم.

(۲۲.۶) قضیه. فرض کنیم p یک عدد اول فرد باشد.

- (i) اگر g یک ریشه اولیه p باشد و $g^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$ آنگاه g یک ریشه اولیه p^2 است. اگر $g^{p-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$ ، آنگاه $g + p$ یک ریشه اولیه p^2 است.
- (ii) اگر $k \geq 2$ و g یک ریشه اولیه p^k باشد، g یک ریشه اولیه p^{k+1} است.

برهان. (i) فرض کنیم h مرتبه g به پیمانه p^2 باشد؛ در این صورت $h \mid \phi(p^2) = p(p-1)$. اما $g^h \equiv 1 \pmod{p^2}$ ایجاب می‌کند که $g^h \equiv 1 \pmod{p}$ ، و چون مرتبه g به پیمانه p برابر $p-1$ است، بنا بر (۱.۲.۶) بایستی $h \mid p-1$. لذا $h = p-1$ یا $h = p(p-1)$. اگر $h = p(p-1)$ ، آنگاه g یک ریشه اولیه p^2 است. اگر $h = p-1$ ، یعنی، اگر $g^{p-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$ ، در این صورت g یک ریشه اولیه p^2 نیست. نشان می‌دهیم که در این حالت $g + p$ یک ریشه اولیه p^2 است. چون $g + p \equiv g \pmod{p}$ ، پس $g + p$ یک ریشه اولیه p است. استدلال بالا نشان می‌دهد که مرتبه $g + p$ به پیمانه p^2 بایستی $p-1$ یا $\phi(p^2)$ باشد. اگر مرتبه $p-1$ باشد، آنگاه

$(g+p)^{p-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$. با استفاده از قضیهٔ دوجمله‌یی داریم

$$1 \equiv (p+p)^{p-1} \equiv g^{p-1} + (p-1)pg^{p-2} \equiv 1 - pg^{p-2} \pmod{p^2}$$

لذا $p^2 | pg^{p-2}$ و بنابراین $p | g^{p-2}$ ، یعنی $p | g$ ، که یک تناقض است زیرا $(p, g) = 1$. لذا مرتبهٔ $g+p$ به پیمانهٔ p^2 برابر $\phi(p^2)$ است، و بنابراین $g+p$ یک ریشهٔ اولیهٔ p^2 است.

(ii) فرض کنیم h مرتبهٔ g به پیمانهٔ p^{k+1} باشد؛ پس $\phi(p^{k+1}) = p^k(p-1) | h$. از آنجا که $g^h \equiv 1 \pmod{p^{k+1}}$ نتیجه می‌شود $g^h \equiv 1 \pmod{p^k}$ و g یک ریشهٔ اولیهٔ p^k است، لذا بنابر (i.۲.۶)، $\phi(p^k) = p^{k-1}(p-1) | h$ یا $h = p^{k-1}(p-1)$ یا $h = p^k(p-1)$. نشان می‌دهیم که $h \neq p^{k-1}(p-1)$.

فرض کنیم $t = \phi(p^{k-1})$ ، بنابر قضیهٔ اویلر $g^t \equiv 1 \pmod{p^{k-1}}$ و بنابراین عددی چون j وجود دارد که $g^t = 1 + jp^{k-1}$. اگر $p | j$ ، خواهیم داشت $g^t \equiv 1 \pmod{p^k}$ و این با این مطلب که g یک ریشهٔ اولیهٔ p^k است و لذا به پیمانهٔ p^k دارای مرتبهٔ $\phi(p^k)$ است تناقض دارد. لذا $p \nmid j$. چون $tp = \phi(p^k)$ ، با توجه به قضیهٔ دوجمله‌یی داریم

$$g^{tp} = (1 + jp^{k-1})^p \equiv 1 + jp^k \pmod{p^{k+1}}$$

در اینجا از $p > 2$ و $k \geq 2$ استفاده می‌کنیم. لذا اولین جملهٔ حذف‌شده در بسط دوجمله‌یی $p \cdot p^{2k-2} j^2$ است و لذا بر p^{k+1} بخشیدنی است هرگاه $p \cdot p^{2k-2} \geq p^{k+1}$ ، یعنی، اگر $k \geq 2$.

لذا، چون $p \nmid j$ ، داریم $g^{\phi(p^k)} \not\equiv 1 \pmod{p^{k+1}}$. از این رو $h \neq p^{k-1}(p-1)$ و لذا $h = p^k(p-1) = \phi(p^{k+1})$ که ثابت می‌کند g یک ریشهٔ اولیهٔ p^{k+1} است.

مطالب قبلی در مورد ریشه‌های اولیه را در نتیجه زیر خلاصه می‌کنیم، که به‌طور صریح شامل روشی برای یافتن ریشه‌های اولیهٔ هر توان از یک عدد اول فرد p است هرگاه یک ریشهٔ اولیه از p در دست باشد.

(۲۳.۶) نتیجه. فرض کنیم p یک عدد اول فرد باشد.

(i) اگر g یک ریشهٔ اولیهٔ p باشد، آنگاه به‌ازای هر $k \geq 1$ ، g یک ریشهٔ اولیهٔ p^k است هرگاه $g^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$. اگر $g^{p-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$ ، آنگاه به‌ازای هر $k \geq 1$ ، $g+p$ یک ریشهٔ اولیهٔ p^k است.

(ii) اگر g یک ریشهٔ اولیهٔ p^2 باشد، به‌ازای هر $k \geq 1$ ، g یک ریشهٔ اولیهٔ p^k است.

توضیح. یک ریشه اولیه p لزوماً ریشه اولیه p^2 نیست. مثلاً ۱۴ یک ریشه اولیه ۲۹ است ولی ریشه اولیه $(۲۹)^2$ نیست؛ بررسی کنید که $۱۴^{۲۸} \equiv ۱ \pmod{۲۹^2}$ برقرار است. همچنین، ۱۸ یک ریشه اولیه ۳۷ است ولی ریشه اولیه $(۳۷)^2$ نیست، و ۱۹ یک ریشه اولیه ۴۳ است ولی ریشه اولیه $(۴۳)^2$ نیست. این اعداد تنها مثالها با شرط $p < ۷۱$ هستند. (ما به ریشه‌های اولیه p که بین ۱ و $p-۱$ واقع‌اند توجه داریم. در غیر این صورت، برای هر عدد اول فرد p مثالهایی وجود دارد؛ مثلاً ۷ یک ریشه اولیه ۵ است ولی ریشه اولیه ۲۵ نیست یا ۸ یک ریشه اولیه ۳ است ولی ریشه اولیه ۹ نیست.)

یک احتمال از $۱/p - ۱$ وجود دارد که یک ریشه اولیه g از p یک ریشه اولیه p^2 باشد (مسئله ۷۳.۶ را ببینید). بنابراین اگر p بزرگ باشد، بسیار غیرمحمتمل است که $g^{p-1} \equiv ۱ \pmod{p^2}$. از این رو، معمولاً درست است که ریشه اولیه مفروض p یک ریشه اولیه p^2 و لذا به ازای هر k ، یک ریشه اولیه p^k باشد.

(۲۴.۶) قضیه. فرض کنیم p یک عدد اول فرد باشد، و g یک ریشه اولیه p^k باشد. اگر g فرد باشد، آنگاه g یا ریشه اولیه $۲p^k$ نیز هست. اگر g زوج باشد، آنگاه $g + p^k$ یک ریشه اولیه $۲p^k$ است.

برهان. اگر g فرد باشد، آنگاه به ازای هر $j, j \geq ۱$ ، $g^j \equiv ۱ \pmod{۲}$. از این رو $g^j \equiv ۱ \pmod{۲p^k}$ اگر و تنها اگر $g^j \equiv ۱ \pmod{p^k}$ ، و لذا مرتبه g به پیمانه $۲p^k$ برابر مرتبه g به پیمانه p^k ، یعنی $\phi(p^k)$ است. چون $\phi(۲p^k) = \phi(p^k)$ ، g یک ریشه اولیه $۲p^k$ است. اگر g زوج باشد نمی‌تواند یک ریشه اولیه $۲p^k$ باشد، زیرا یک ریشه اولیه همواره با پیمانه متباین است. اما $g + p^k$ فرد است و به وضوح یک ریشه اولیه p^k است، زیرا همنهشت با g به پیمانه p^k است. لذا بنابر استدلال قبل $g + p^k$ یک ریشه اولیه $۲p^k$ است.

مهمترین قضیه‌ها درباره ریشه‌های اولیه را گاوس ثابت کرده است، که در ۱۸۰۱ با مشخص کردن اعداد صحیح مثبتی که ریشه اولیه دارند، و در زیر می‌آیند، به اوج رسیده است.

(۲۵.۶) قضیه. تنها اعداد صحیح مثبتی که ریشه اولیه دارند عبارت‌اند از ۱ ، ۲ ، ۴ ، p^k و $۲p^k$ ، که p یک عدد اول فرد است.

برهان. ابتدا فرض می‌کنیم که $m > ۲$ دارای ریشه اولیه باشد. از (۱۸.۶)، با $d = ۲$ نتیجه می‌شود که $x^2 \equiv ۱ \pmod{m}$ فقط دو جواب دارد. بنابراین به موجب (۵.۵)، m بایستی ۴ ، p^k یا $۲p^k$ باشد، که p یک عدد اول فرد است.

برای اثبات عکس، ابتدا توجه می‌کنیم که آشکارا ۱، ۲، و ۴ ریشهٔ اولیه دارند (به ترتیب، ۱، ۳، ۱). اگر p یک عدد اول فرد باشد، (۷.۶) ایجاب می‌کند که p دارای ریشهٔ اولیه باشد. لذا بنابر (۲۳.۶) و (۲۴.۶)، p^k و $2p^k$ نیز ریشهٔ اولیه دارند. مطلب زیر نتیجهٔ ساده‌ای از (۵.۵) و قضیهٔ قبل است.

(۲۶.۶) نتیجه. فرض کنیم $m > 2$. هم‌نشستی $x^2 \equiv 1 \pmod{m}$ دقیقاً دو جواب دارد (یعنی، ۱ و -1) اگر و تنها اگر m دارای ریشهٔ اولیه باشد.

مسأله‌ها و راه‌حله‌ها

مرتبهٔ یک عدد صحیح

۱.۶ (الف) با استفاده از این واقعیت که ۶ یک ریشهٔ اولیهٔ ۴۱ است کوچکترین مانده‌های مثبت عام عناصرِ دارای مرتبهٔ ۸ به پیمانهٔ ۴۱ را به دست آورید.
(ب) تمام اعدادِ کمتر از ۶۱ را که دارای مرتبهٔ ۴ به پیمانهٔ ۶۱ هستند پیدا کنید. (۲ یک ریشهٔ اولیهٔ ۶۱ است.)

حل. (الف) چون ۶ یک ریشهٔ اولیهٔ ۴۱ است، پس مرتبهٔ آن ۴۰ به پیمانهٔ ۴۱ است. اگر $1 = (a, 41) =$ آنگاه بنابر (۱۱.۶)، عددی مانند $1 \leq k \leq 40$ وجود دارد به طوری که $a \equiv b^k \pmod{41}$ اما (۳.۶) ایجاب می‌کند که b^k دارای مرتبهٔ $(k, 40)$ باشد. لذا مرتبهٔ b^k برابر ۸ است اگر و تنها اگر $(k, 40) = 5$. اعداد مثبت $k \leq 40$ که به‌ازای آنها $(k, 40) = 5$ عبارتند از ۵، ۱۵، ۲۵، و ۳۵. کوچکترین مانده‌های مثبت به پیمانهٔ ۴۱ از ۶۵، ۶۱۵، ۶۲۵، و ۶۳۵ به ترتیب عبارت‌اند از ۲۷، ۳، ۱۴، و ۳۸.

(ب) همانند استدلال (الف)، 2^k دارای مرتبهٔ $(k, 60)$ به پیمانهٔ ۶۱ است. لذا 2^k دارای مرتبهٔ ۴ است اگر و تنها اگر $(k, 60) = 15$ ، یعنی $k = 15$ یا $k = 45$. کوچکترین مانده‌های مثبت 2^{15} و 2^{45} به پیمانهٔ ۶۱ عبارت‌اند از ۱۱ و ۵۰.

۲.۶ اگر p عدد اولی فرد باشد، ثابت کنید که مرتبهٔ a به پیمانهٔ p برابر ۲ است اگر و تنها اگر $a \equiv -1 \pmod{p}$.

حل. آشکار است که اگر $a \equiv -1 \pmod{p}$ ، آنگاه a دارای مرتبهٔ ۲ است. بعکس، اگر a دارای مرتبهٔ ۲ باشد، جوابی است از معادلهٔ هم‌نشستی $x^2 \equiv 1 \pmod{p}$. اما این هم‌نشستی فقط دو جواب دارد، یعنی، ۱ (که دارای مرتبهٔ ۱ است) و -1 .

۳.۶ اثبات یارد کنید: فرض کنید p عدد اول فردی باشد و $a \equiv \pm 1 \pmod{p}$. اگر $a^r \equiv 1 \pmod{p}$ ، با $r < p - 1$ ، آنگاه $r | p - 1$.

حل. یافتن مثالهای نقض برای این حکم آسان است. مثلاً فرض کنیم $p = 13$ ، و فرض می‌کنیم a عنصری از مرتبه ۴، نظیر ۵ باشد. در این صورت $a^4 \equiv 1 \pmod{13}$ و لذا $a^8 \equiv 1 \pmod{13}$ اما 8×12 .

توجه. قضیه (۲.۶) گویای این حقیقت است که مرتبه a عدد $p - 1$ را عاد می‌کند.

۴.۶ فرض کنیم m یک عدد صحیح مثبت باشد، و فرض می‌کنیم $ab \equiv 1 \pmod{m}$. ثابت کنید $\text{ord } a = \text{ord } b$.

حل. از $ab \equiv 1 \pmod{m}$ نتیجه می‌شود که $(a, m) = 1$ ، لذا مرتبه a وجود دارد. برای اینکه نشان دهیم a و b دارای یک مرتبه‌اند، طرفین هم‌نهستی $ab \equiv 1 \pmod{m}$ را به توان k می‌رسانیم. پس $a^k b^k \equiv 1 \pmod{m}$. در نتیجه $a^k \equiv 1 \pmod{m}$ اگر و تنها اگر $b^k \equiv 1 \pmod{m}$. لذا کوچکترین عدد مثبت k به طوری که $a^k \equiv 1 \pmod{m}$ همان کوچکترین عدد مثبت k است که $b^k \equiv 1 \pmod{m}$. لذا $\text{ord } a = \text{ord } b$.

۵.۶ فرض کنید $n > 2$. ثابت کنید $\phi(2^n - 1)$ بر n بخشپذیر است. (راهنمایی: ثابت کنید که مرتبه ۲ به پیمانه $2^n - 1$ برابر n است.)

حل. آشکار است که $2^n \equiv 1 \pmod{2^n - 1}$ ، و اگر $1 \leq k < n$ ، آنگاه $2^k < 2^n$ ، لذا $2^k \not\equiv 1 \pmod{2^n - 1}$. از تعریف مرتبه نتیجه می‌شود که ۲ دارای مرتبه n به پیمانه $2^n - 1$ است، و لذا (۲.۶) ایجاب می‌کند که $n | \phi(2^n - 1)$.

۶.۶ فرض کنید g یک ریشه اولیه عدد اول p باشد. اگر $p \equiv 3 \pmod{4}$ ، ثابت کنید که مرتبه $-g$ به پیمانه p برابر است با $(p-1)/2$. (راهنمایی: از ملاک اویلر، یعنی $g^{(p-1)/2} \equiv -1 \pmod{p}$ استفاده کنید.)

حل. داریم $g^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$. پس $(g^{(p-1)/2} - 1)(g^{(p-1)/2} + 1) \equiv 0 \pmod{p}$. اما چون $\text{ord } g = p - 1$ ، پس $g^{(p-1)/2} \not\equiv 1 \pmod{p}$ ، یعنی $g^{(p-1)/2} \equiv -1 \pmod{p}$. از (۱)، چون p اول است، پس $g^{(p-1)/2} + 1 \equiv 0 \pmod{p}$ ، یعنی $g^{(p-1)/2} \equiv -1 \pmod{p}$. از (۱)، اما $-g \equiv g^{(p-1)/2} g \pmod{p}$. اگر $p = 4k + 3$ ، داریم $-g \equiv g^{2k+2} \pmod{p}$.

مرتبه $-g$ برابر $(p-1)/2$ است. $(2k+2, 4k+2) = 2$ ، لذا از (۳.۶) نتیجه می‌شود که $\text{ord } g^{2k+2} = (p-1)/2$ ، و بنابراین

۷.۶ فرض کنید p عدد اولی به صورت $4k+3$ باشد. اگر مرتبه a به پیمانه 2 برابر $(p-1)/2$ باشد، با استفاده از (۴.۶) نشان دهید که a یک ریشه اولیه p است.

حل. چون مرتبه -1 برابر 2 است و 2 با $(p-1)/2$ متباین است، از (۴.۶) نتیجه می‌شود که $a = (-1)(-a)$ دارای مرتبه $p-1$ است، و لذا a یک ریشه اولیه p است.

۸.۶ گیریم p یک عدد اول فرد باشد، و فرض می‌کنیم $\text{rod}_p a = 2k$. ثابت کنید $a^k \equiv -1 \pmod{p}$.

حل. چون $a^{2k} \equiv 1 \pmod{p}$ ، پس a^k یک جواب هم‌نهشتی $x^2 \equiv 1 \pmod{p}$ است. این هم‌نهشتی دو جواب 1 و -1 دارد. چون a دارای مرتبه $2k$ است، $a^k \not\equiv 1 \pmod{p}$ ، از اینجا نتیجه می‌شود که $a^k \equiv -1 \pmod{p}$.

۹.۶ اثبات یا رد کنید: اگر $(a, m) = 1$ و $\text{ord}_m a = m-1$ ، آنگاه m اول است.

حل. قضیه درست است. مرتبه a نمی‌تواند بزرگتر از $\phi(m)$ باشد. چون مرتبه a برابر $m-1$ است، در نتیجه $m-1 \leq \phi(m)$ ، و لذا $\phi(m) = m-1$ و این تساوی اول بودن m را ایجاب می‌کند (مسأله ۵۹.۳ را ببینید).

۱۰.۶ فرض کنید $(a, m) = 1$ ، اگر $a^h \equiv 1 \pmod{m}$ و $a^k \equiv 1 \pmod{m}$ ، ثابت کنید $a^{(h,k)} \equiv 1 \pmod{m}$.

حل. بنابر (۱.۲.۶)، مرتبه a اعداد h و k را می‌شمارد، و لذا (h, k) را می‌شمارد. از این رو مجدداً بنابر (۱.۲.۶)، $a^{(h,k)} \equiv 1 \pmod{m}$.

۱۱.۶ اثبات یا رد کنید: اگر $d | \phi(m)$ ، آنگاه عنصری از مرتبه d به پیمانه m وجود دارد.

حل. این حکم در حالت کلی درست نیست. مثلاً، فرض کنیم $m = 12$. به آسانی دیده می‌شود که اگر $(a, 12) = 1$ ، آنگاه $a^2 \equiv 1 \pmod{2}$ ، لذا به‌ازای هر a ، $\text{ord } a \leq 2$. به‌ویژه، چون $\phi(12) = 4$ ، لذا هیچ عنصری از مرتبه $\phi(12)$ وجود ندارد.

۱۲.۶ اگر $\text{ord}_m a = 4r$ ، آنگاه $\text{ord}_m(-a) = 4r$.

حل. چون $(-a)^{4r} = a^{4r} \equiv 1 \pmod{m}$ (i.۲.۶). ایجاب می‌کند که $\text{ord}(a-1) | 4r$. اگر $a^{2s} = ((-1)(-a))^{2s} = (-a)^{2s} \equiv 1 \pmod{m}$. آنگاه $2s < 4r$ و $\text{ord}(-a) = 2s$ و این با این واقعیت که $\text{ord} a = 4r$ تناقض دارد. اگر مرتبه a عدد فرد t باشد، آنگاه $t | 4r$ و لذا $t | r$ و بنابراین $(-a)^r \equiv 1 \pmod{m}$. در نتیجه $a^{2r} \equiv (-a)^{2r} \equiv 1 \pmod{m}$ ، که مجدداً با $\text{ord} a = 4r$ تناقض دارد.

۱۳.۶ < بگیریم a_1, a_2, \dots, a_r یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه m باشد، و فرض می‌کنیم $n \geq 1$. ثابت کنید $a_1^n, a_2^n, \dots, a_r^n$ یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه m است اگر و تنها اگر $(n, \phi(m)) = 1$.

حل. آشکار است که هر a_i^n نسبت به m اول است؛ لذا کافی است ثابت کنیم که $a_1^n, a_2^n, \dots, a_r^n$ به پیمانه m ناهمنهشت‌اند. ابتدا نشان می‌دهیم که اگر $(n, \phi(m)) = 1$ و $a \equiv b \pmod{m}$ ، آنگاه $a^n \equiv b^n \pmod{m}$ و باشند به طوری که $ns = t\phi(m) + 1$. در این صورت داریم $a^{ns} \equiv b^{ns} \pmod{m}$ اما $a^{ns} \equiv a^{t\phi(m)+1} \equiv a \pmod{m}$ و به همین دلیل $b^{ns} \equiv b \pmod{m}$ و لذا $a \equiv b \pmod{m}$.

اکنون نشان می‌دهیم که اگر $(n, \phi(m)) \neq 1$ ، آنگاه a و b وجود دارند که نسبت به m اول و به پیمانه m ناهمنهشت‌اند، ولی $a^n \equiv b^n \pmod{m}$. فرض کنیم p یک مقسوم‌علیه اول $(n, \phi(m))$ باشد. نشان می‌دهیم عدد صحیحی وجود دارد که مرتبه‌اش به پیمانه m برابر p است. روشن است که -1 دارای مرتبه 2 است، لذا می‌توانیم فرض کنیم p فرد است. فرض کنیم $m = \prod p_i^{a_i}$ ؛ در این صورت عددی چون i وجود دارد به طوری که $p | \phi(p_i^{a_i})$. اگر g یک ریشه اولیه $p_i^{a_i}$ باشد، آنگاه مرتبه g به پیمانه m مضربی از مرتبه g به پیمانه $p_i^{a_i}$ است، و لذا مرتبه g به پیمانه m مضربی از p است. بنابر (i.۳.۶)، می‌توانیم عدد صحیحی چون a بیابیم که $\text{ord}_m a = p$. فرض کنیم $b = 1$ ؛ در این صورت $a^n \equiv 1 \equiv b^n \pmod{m}$ ولی $a \not\equiv b \pmod{m}$.

توضیح. اگر m دارای ریشه اولیه باشد، می‌توان برهانی به مراتب کوتاه‌تر ارائه داد، تمرین ۶۵.۶ را ببینید.

مانده‌های توانی و اندیسیا

۱۴.۶ (الف) بدون یافتن جوابها، نشان دهید که $x^6 \equiv 8 \pmod{89}$ حلپذیر است. معادله چند جواب دارد؟

(ب) با استفاده از این حقیقت که 3 یک ریشه اولیه 89 است، کوچکترین مانده مثبت جوابهای $x^6 \equiv 8 \pmod{89}$ را پیدا کنید.

حل. (الف) بنابر (۱۸.۶)، این هم‌نهشتی حلپذیر است اگر و تنها اگر $8^{44} \equiv 1 \pmod{89}$. محاسبه مستقیم 8^{44} به پیمانه 89 قدری ناخوشایند است، و می‌توان از آن صرف‌نظر کرد. چون 89 به صورت $1 + 8k$ ، 2 یک مانده درجه دوم 89 است، و لذا بنابر ملاک اوایلر، $2^{44} \equiv 1 \pmod{89}$. لذا $8^{44} = 2^{44 \times 3} \equiv 1 \pmod{89}$ و در نتیجه $x^6 \equiv 8 \pmod{89}$ دارای جواب است. بنابر (۱۸.۶) دارای $2 = \phi(89) = (6, \phi(89))$ جواب است.

(ب) بنابر (۱۸.۶)، x جوابی از هم‌نهشتی است اگر و تنها اگر $\text{ind } x \equiv \text{ind } 8 \pmod{88}$. اکنون می‌خواهیم $\text{ind } 2 = 3 \text{ind } 2 = 3 \text{ind } 8 = 16$ را محاسبه کنیم. بررسی تساوی $16 = \text{ind } 2$ آسان است، لذا هم‌نهشتی $6k \equiv 3 \times 16 \pmod{88}$ را حل می‌کنیم؛ این هم‌نهشتی دارای جواب $k \equiv 8 \pmod{44}$ است. بنابراین جوابهای هم‌نهشتی اصلی عبارت‌اند از $x \equiv 3^8 \pmod{89}$ و $x \equiv 3^{52} \pmod{89}$. کوچکترین مانده مثبت جواب اولی 64 است. اما اگر x یک جواب باشد، $-x$ نیز جواب است، لذا کوچکترین مانده مثبت جواب دوم 25 است.

۱۵.۶ هم‌نهشتی $x^5 \equiv 2 \pmod{73}$ را حل کنید. (راهنمایی: توضیح محاسبه‌ای بعد از (۱۹.۶) را ببینید.)

حل. چون 5 نسبت به 72 اول است، می‌توانیم اعداد صحیح مثبت s و t را بیابیم به طوری که $5s = 72t + 1$ ، مثلاً $s = 29$ و $t = 2$. لذا $2^{5s} = 2^{29 \times 5 + 1} \equiv 2 \pmod{73}$ ، و بنابراین 2^s جوابی از هم‌نهشتی $x^5 \equiv 2 \pmod{73}$ است. لذا 2^{29} یک جواب هم‌نهشتی داده شده است و چون $(5, 72) = 1$ ، این جواب تنها جواب مسأله است. یک محاسبه ساده نشان می‌دهد که کوچکترین مانده مثبت 2^{29} به پیمانه 73 برابر 4 است.

۱۶.۶ با استفاده از جدولی از اندیسها کوچکترین مانده مثبت جوابهای $9x^8 \equiv 8 \pmod{17}$ را پیدا کنید.

حل. ثابت می‌شود که 3 یک ریشه اولیه 17 است. این مطلب از جدول اندیسهای زیر روشن است:

a	۱	۲	۳	۴	۵	۶	۷	۸	۹	۱۰	۱۱	۱۲	۱۳	۱۴	۱۵	۱۶
$\text{ind } a$	۱۶	۱۴	۱	۱۲	۵	۱۵	۱۱	۱۰	۲	۳	۷	۱۳	۴	۹	۶	۸

اگر اندیس‌گیری کنیم، همنهشتی $9x^8 \equiv 8 \pmod{17}$ به

$$\text{ind } 9 + 8 \text{ ind } x \equiv \text{ind } 8 \pmod{16}$$

تبدیل می‌شود. با توجه به جدول بالا، داریم $10 \pmod{16}$ را $2 + 8 \text{ ind } x$ یا، هم‌ارز با آن، $\text{ind } x \equiv 1 \pmod{2}$. لذا جوابهای آن اعداد صحیح هستند که اندیس فرد دارند. با توجه به جدول فوق، کوچکترین مانده‌های مثبت جوابها عبارت‌اند از ۳، ۱۰، ۵، ۱۱، ۱۴، ۷، ۱۲، و ۶.

۱۷.۶ همنهشتی $4x^{12} \equiv -23 \pmod{29}$ دارای چهار جواب است. با استفاده از یک ریشه اولیه ۲۹ کوچکترین مانده مثبت سه‌تایی از آنها را پیدا کنید.

حل. برای اینکه ببینید ۲ یک ریشه اولیه ۲۹ است مسئله ۳۴.۶ را ببینید. برای اجتناب از تهمیه یک جدول اندیس کامل برای ۲۹، چند کار مقدماتی روی همنهشتی مفروض انجام می‌دهیم. چون $6 \pmod{29} \equiv -23$ ، همنهشتی هم‌ارز با آن، $4x^{12} \equiv 6 \pmod{29}$ را به دست می‌آوریم. طرفین را بر ۲ تقسیم می‌کنیم، به جای ۳، -26 را می‌گذاریم، مجدداً بر ۲ تقسیم می‌کنیم، و به جای -13 ، 16 را می‌گذاریم و همنهشتی هم‌ارز $x^{12} \equiv 16 \pmod{29}$ را به دست می‌آوریم. با اندیس‌گیری، همنهشتی $4 \pmod{28} \equiv \text{ind } x$ یا هم‌ارز با آن، $3 \text{ ind } x \equiv 1 \pmod{7}$ را به دست می‌آوریم. بنابراین، $\text{ind } x \equiv 5 \pmod{7}$ و لذا x دارای اندیس ۵، ۱۲، ۱۹، یا ۲۶ است. یک عنصر با اندیس ۵ عبارت است از ۲۵، که دارای کوچکترین مانده مثبت ۳ است. برای محاسبه 2^{12} ، توجه می‌کنیم که $7 \pmod{29} \equiv 3 \times 12 \equiv 3 \times 27 \equiv 25 \times 2^{12}$. برای دو جواب دیگر، ملاحظه می‌کنید که اگر x یک جواب باشد، $-x$ نیز یک جواب خواهد بود. لذا جوابها عبارت‌اند از ۳، ۷، ۲۶، و ۲۲. (توجه. هر جواب متوالی را می‌توان با ضرب یک جواب مفروض در $27 \equiv 12 \pmod{29}$ به دست آورد، زیرا تفاوت هر دو نمای متوالی برابر ۷ است.)

۱۸.۶ تعیین کنید که آیا $x^5 \equiv 6 \pmod{101}$ جواب دارد یا نه. اگر جواب وجود دارد، آنها را پیدا کنید. (راهنمایی: ابتدا کوچکترین مانده مثبت 2^7 به پیمانه ۱۰۱ را به دست آورید.)

حل. کوچکترین مانده مثبت 2^7 به پیمانه ۱۰۱ را محاسبه می‌کنیم، ۶ به دست می‌آید. لذا جوابی از همنهشتی مفروض است، در نتیجه وجود جواب ثابت می‌شود. اگر ۲ یک ریشه اولیه باشد، با اندیس‌گیری همنهشتی هم‌ارز $5 \pmod{100} \equiv \text{ind } x$ را به دست می‌آوریم، و لذا $\text{ind } x$ عبارت است از ۱۴، ۳۴، ۵۴، ۷۴، یا ۹۴. پس x برابر است با ۲۲، ۷۰، ۸۵، ۹۶، یا ۳۰. (در واقع، لازم نیست که بدانیم ۲ یک ریشه اولیه است. زیرا، بنابر (۱۸.۶)، می‌توانیم ببینیم که اگر همنهشتی دارای جواب باشد، ۵ جواب دارد، و ما ۵ جواب را یافته‌ایم.)

۱۹.۶ با استفاده از این واقعیت که ۲ یک ریشهٔ اولیهٔ ۵۹ است، کوچکترین مانده‌های مثبت همهٔ جوابهای $(\text{mod } 59) x \equiv -16$ را به دست آورید.

حل. چون $(\text{mod } 59) 64 \equiv 5$ ، پس $\text{ind } 5 = 6$. همچنین چون ۲ یک ناماندهٔ درجهٔ دوم ۵۹ است، داریم $(\text{mod } 59) -1 \equiv 2^{29}$ ؛ پس -1 دارای اندیس ۲۹ و لذا -16 دارای اندیس $33 = 29 + 4$ است. با اندیس‌گیری، همنهشتی هم‌ارز $5 \text{ ind } x \equiv 6 + 5 \text{ ind } x \equiv 33 (\text{mod } 58)$ یا $(\text{mod } 58) 33$ ، یا $(\text{mod } 58) 27$ را به دست می‌آوریم. از حل همنهشتی اخیر داریم $(\text{mod } 58) 17 \equiv \text{ind } x$. لذا $(\text{mod } 59) 2^{17} \equiv x$ تنها جواب است؛ کوچکترین ماندهٔ مثبت جواب x ، عبارت است از ۳۳.

۲۰.۶ نشان دهید که $(\text{mod } 71) x^5 \equiv 26$ جواب دارد، و کوچکترین ماندهٔ مثبت جوابها را به دست آورید. (راهنمایی: ۷ یک ریشهٔ اولیهٔ ۷۱ است و $\text{ind } 26 = 45$.)

حل. به آسانی ثابت می‌شود که $(\text{mod } 71) 7^{45} \equiv 26$. ابتدا ملاحظه می‌کنیم که ۷ یک ناماندهٔ ۷۱ است، و لذا $(\text{mod } 71) -1 \equiv 7^{35}$. اکنون فقط لازم است که به 7^{10} توجه کنیم. چون $(\text{mod } 71) -12 \equiv 7^3$ ، داریم $(\text{mod } 71) 2 \equiv 7^6$ ، $(\text{mod } 71) -24 \equiv 7^9$ ، و لذا $(\text{mod } 71) -26 \equiv -168 \equiv 7^{10}$.

چون $(\text{mod } 71) 26 \equiv 7^{45}$ ، آشکار است که 7^9 جوابی از همنهشتی $(\text{mod } 71) x^5 \equiv 26$ است. بنابر (۱۸.۶)، این همنهشتی ۵ جواب وجود دارد. با کاربرد اندیسها می‌توانیم همنهشتی هم‌ارز $(\text{mod } 70) 45 \equiv 5 \text{ ind } x$ ، یعنی $(\text{mod } 14) 9 \equiv \text{ind } x$ را به دست آوریم؛ بنابراین $\text{ind } x$ برابر است با ۹، ۲۳، ۳۷، ۵۱، یا ۶۵. چون $(\text{mod } 71) 54 \equiv 7^{14}$ ، می‌توانیم نسبتاً سریع محاسبه کنیم که کوچکترین مانده‌های مثبت جوابها عبارت‌اند از ۴۷، ۵۳، ۲۲، ۵۲، و ۳۹.

۲۱.۶ با استفاده از جدولی از اندیسها برای یک ریشهٔ اولیهٔ ۱۹ کوچکترین مانده‌های مثبت جوابهای همنهشتیهای زیر را بیابید.

$$\text{(الف)} \quad (\text{mod } 19) 3 \equiv 8x^4; \quad \text{(ب)} \quad (\text{mod } 19) 2 \equiv 5x^3; \quad \text{(ج)} \quad (\text{mod } 19) 1 \equiv x^7.$$

حل. با استفاده از ریشهٔ اولیهٔ ۲ جدول زیر را به دست می‌آوریم:

a	۱	۲	۳	۴	۵	۶	۷	۸	۹	۱۰	۱۱	۱۲	۱۳	۱۴	۱۵	۱۶	۱۷	۱۸
$\text{ind } a$	۱۸	۱	۱۳	۲	۱۶	۱۴	۶	۳	۸	۱۷	۱۲	۱۵	۵	۷	۱۱	۴	۱۰	۹

(الف) با اندیس‌گیری، همنهشتی هم‌ارز $(\text{mod } 18) 13 \equiv 4 + 3 \text{ ind } x$ را به دست می‌آوریم،

یعنی $2 \operatorname{ind} x \equiv 5 \pmod{9}$. لذا از این رو $\operatorname{ind} x \equiv 7 \pmod{9}$ ، و لذا $\operatorname{ind} x$ برابر ۷ یا ۱۶ است. پس جوابها عبارت‌اند از ۲۷ و ۲۱۶، و لذا کوچکترین مانده‌های مثبت جوابها عبارت‌اند از ۱۴ و ۵. (ب) همنهشتی هم‌ارز $\operatorname{ind} x \equiv 1 \pmod{18}$ را به دست می‌آوریم. از این رو $\operatorname{ind} x \equiv 1 \pmod{6}$ ، و لذا $\operatorname{ind} x$ برابر است با ۱، ۷، یا ۱۳. از اینجا جوابهای ۲، ۱۴، ۳ و به دست می‌آیند.

(ج) همنهشتی هم‌ارز $7 \operatorname{ind} x \equiv 18 \pmod{18}$ را به دست می‌آوریم. لذا دارای اندیس ۱۸ است، که مقدار ۱ را برای کوچکترین مانده مثبت تنها جواب به دست می‌دهد.

۲۲.۶ با استفاده از ریشه‌های اولیه و ویژگیهای اندیسه باقیمانده تقسیم 5^{43} بر ۱۹ را به دست آورید. (راهنمایی: از جدول مسأله قبل استفاده کنید.)

حل. برای استفاده از اندیسه‌ها، ملاحظه می‌کنیم که ۲ یک ریشه اولیه ۱۹ است، و از جدول مسأله ۲۱.۶ استفاده می‌کنیم. ملاحظه می‌کنید که $\operatorname{ind} 5 = 16$ ؛ اگر $x = 5^{43}$ ، آنگاه $x \equiv 2^{16 \cdot 43} \pmod{19}$ ، و لذا بنابر (ii، ۱۶.۶)، $\operatorname{ind} x = 16 \times 43 \pmod{18}$ ، چون $16 \equiv -2 \pmod{18}$ و $43 \equiv -2 \pmod{18}$ ، داریم $\operatorname{ind} x = 16$ و لذا باقیمانده مورد نظر ۵ است.

۲۳.۶ فرض کنید p یک عدد اول فرد باشد.

(الف) ثابت کنید که $x^{\frac{p-1}{4}} \equiv -1 \pmod{p}$ حلیزیر است اگر و تنها اگر $p \equiv 1 \pmod{8}$.
 (ب) ثابت کنید که بی‌نهایت عدد اول به صورت $8k+1$ وجود دارد. (راهنمایی: فرض کنید p_1, p_2, \dots, p_n اعداد اول به صورت $8k+1$ باشند، و $1 + (2p_1 p_2 \dots p_n)^4$ را در نظر بگیرید.)

حل. (الف) بنابر (۱۹.۶)، این همنهشتی جواب دارد اگر و تنها اگر

$$(-1)^{(p-1)/4} \equiv 1 \pmod{p}$$

یعنی، اگر و تنها اگر $(p-1)/4 \equiv 0 \pmod{2}$ زوج باشد. فرض کنیم $p = 8k+r$ ، که در آن $r = 1, 3, 5, 7$ است. در این صورت $(p-1)/4 \equiv 0 \pmod{2}$ به ترتیب، برابر است با $4k+1$ ، $4k+3$ ، و $4k+5$ ، و لذا زوج است اگر و تنها اگر $r = 1$.

(ب) فرض کنیم p_1, p_2, \dots, p_n اعداد اولی به صورت $8k+1$ باشند، و قرار می‌دهیم $N = (2p_1 p_2 \dots p_n)^4 + 1$. فرض می‌کنیم p یک عامل اول N باشد؛ چون N فرد است، p نیز فرد است. لذا $2p_1 p_2 \dots p_n$ جوابی از همنهشتی $x^4 + 1 \equiv 0 \pmod{p}$ است، و از آنجا، بنابر (الف)، p به صورت $8k+1$ است. اما آشکار است که p نمی‌تواند یکی از p_i ها باشد. لذا به ازای هر n عدد اول به صورت $8k+1$ وجود دارد، و بنابراین بی‌نهایت عدد اول این چنینی وجود دارد.

توضیح. اصولاً، با برهانی مشابه نشان داده می‌شود که اگر p عدد اولی فرد باشد، آنگاه همنهشتی $x^{2^{n-1}} \equiv -1 \pmod{p}$ حلپذیر است اگر و تنها اگر $p \equiv 1 \pmod{2^n}$. در نتیجه به‌ازای هر عدد صحیح مثبت m ، تعداد نامتناهی عدد اول به‌صورت $2^m k + 1$ وجود دارد.

۲۴.۶ اثبات یارد کنید: اگر p عدد اولی به‌صورت $3k + 2$ باشد، آنگاه به‌ازای هر عدد صحیح مثبت کوچکتر از p مانند a ، یک ماندهٔ درجهٔ سوم p است (یعنی، $x^3 \equiv a \pmod{p}$ حلپذیر است).

حل. این حکم درست است. بنابر (۱۹.۶)، a یک ماندهٔ درجهٔ سوم $p = 3k + 2$ است اگر و تنها اگر $a^{(p-1)/3} \equiv 1 \pmod{p}$. اما $a^{(p-1)/3} \equiv 1 \pmod{p}$ اما $(3, 3k + 1) = 1$ ، و اگر $(a, p) = 1$ ، آنگاه بنابر قضیهٔ فرما، $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$.

۲۵.۶ اگر $p = 3k + 1$ اول باشد، ثابت کنید که درست یک سوم اعداد صحیح $1, 2, \dots, p-1$ مانده‌های درجهٔ سوم p هستند.

حل. بنابر (۲۱.۶)، تعداد مانده‌های درجهٔ سوم p (در یک دستگاه مخفف مانده‌ها) عبارت است از $k = \phi(p)/3 = (3, \phi(p)) = 3k/3 = k$ ، و k دقیقاً یک سوم $p-1$ است.

۲۶.۶ اگر $p = 4k + 3$ اول باشد، نشان دهید که دقیقاً نصف اعداد صحیح $1, 2, \dots, p-1$ مانده‌های درجهٔ چهارم p هستند.

حل. بنابر (۲۱.۶)، تعداد مانده‌های درجهٔ چهارم p (در یک دستگاه مخفف مانده‌ها) عبارت است از $(4k + 2)/2 = 2k + 1$ ، که درست نصف $p-1$ است.

برهان دیگر. نشان می‌دهیم که هر ماندهٔ درجهٔ دوم p یک ماندهٔ درجهٔ چهارم p است (عکس مطلب بدیهی است). فرض کنیم a یک ماندهٔ درجهٔ دوم p باشد، و فرض می‌کنیم $b^2 \equiv a \pmod{p}$ ؛ از اینجا نتیجه می‌شود که $(-b)^2 \equiv a \pmod{p}$. اما دقیقاً یکی از دو عدد b یا $-b$ یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است، زیرا $(-b/p) = (-1/p)(b/p) = -(b/p)$. اگر $c^2 \equiv \pm b \pmod{p}$ ، آنگاه $c^4 \equiv a \pmod{p}$.

۲۷.۶ فرض کنید p عدد اولی به‌صورت $6k - 1$ باشد. به‌ازای چه مقادیری از a همنهشتی $x^3 \equiv a \pmod{p}$ جواب یکتا دارد؟

حل. آشکار است که یک جواب یکتا وجود دارد اگر $a \equiv 0 \pmod{p}$. حال فرض کنیم $(a, p) = 1$. گیریم g یک ریشهٔ اولیهٔ p باشد. در این صورت بنابر (۱۶.۶)، $u^3 \equiv a \pmod{p}$

اگر و تنها اگر $3 \text{ ind } u \equiv \text{ind } a \pmod{p-1}$ اما چون $1 = (3, p-1)$ ، همنهشتی $3y \equiv \text{ind } a \pmod{p-1}$ جواب یکتا به پیمانه $p-1$ دارد، و لذا $x^3 \equiv a \pmod{p}$ یک جواب یکتا دارد.

برهان دیگر. یک جواب وجود دارد اگر $a \equiv 0 \pmod{p}$. با استفاده از (۲۱.۶)، می‌توانیم نشان دهیم که $p-1$ مانده درجه سوم از p وجود دارد. لذا همنهشتی $x^3 \equiv a \pmod{p}$ جوابی دارد وقتی که $1 = (a, p)$ ، و در نتیجه هیچ‌کدام از همنهشتیها نمی‌توانند بیش از یک جواب داشته باشند.

۲۸.۶ \triangleleft فرض کنید g یک ریشه اولیه عدد اول فرد p باشد و $a \not\equiv p$. ثابت کنید که $x^n \equiv a \pmod{p}$ جواب دارد اگر و تنها اگر $a \equiv g^{dk} \pmod{p}$ ، که در آن $d = (n, p-1)$ و k عدد صحیحی است که در $1 \leq k \leq (p-1)/d$ صدق می‌کند.

حل. بنابر (۱۸.۶)، a یک مانده توانی n ام p است اگر و تنها اگر $a^{(p-1)/d} \equiv 1 \pmod{p}$ ، $a^{(p-1)/d} \equiv g^{(p-1)k} \equiv 1 \pmod{p}$ ، آنگاه $a \equiv g^{dk} \pmod{p}$ ، لذا a یک مانده توان n ام p است.

بعکس، فرض کنیم که a یک مانده توان n ام p باشد. لذا مقداری مانند b وجود دارد به طوری که $a \equiv b^n \pmod{p}$ ، از (۱۱.۶) برای نوشتن $b \equiv g^t \pmod{p}$ استفاده می‌کنیم؛ لذا $a \equiv g^{nt} \pmod{p}$. اگر r باقیمانده تقسیم nt بر $p-1$ باشد، آنگاه بنابر قضیه فرما، $a \equiv g^r \pmod{p}$. به آسانی دیده می‌شود که $d|r$. اگر قرار دهیم $r = dk$ ، آنگاه $1 \leq k \leq (p-1)/d$ و قضیه حاصل است.

۲۹.۶ همه اعداد صحیح x را بیابید به طوری که (الف) $3^x \equiv 7 \pmod{17}$ ؛ (ب) $x^3 \equiv x \pmod{17}$. (راهنمایی: جدول مسأله ۱۶.۶ را به کار برید.)

حل. (الف) کار را با ریشه اولیه ۳ شروع می‌کنیم. از جدول، پیدا می‌کنیم که ۷ دارای اندیس ۱۱ است. لذا همنهشتی هم‌ارز $(16) 11$ ، $x = 11 \pmod{16}$ را به دست می‌آوریم، که تمام جوابهای x اعداد صحیح مثبتی به صورت $16k + 11$ هستند.

(ب) همنهشتی $x^x \equiv x \pmod{17}$ کمی پیچیده‌تر است. فرض کنیم $x = r + 16q$ ، که $0 \leq r \leq 15$. در این صورت چون $3^{16} \equiv 1 \pmod{17}$ ، داریم $3^{3^x} \equiv 3^r \pmod{17}$. لذا همنهشتی ما به $(17) 16q - r \equiv 3^r$ ، یا هم‌ارز با آن، $q \equiv r - 3^r \pmod{17}$ بدل می‌شود. بنابراین، جوابها اعداد x به صورت $16q + 3^r + 17n = r + 16(r - 3^r + 17n) = 17r - 16 \times 3^r + 272n$

هستند، که n باید طوری انتخاب شود که $x \geq 0$. متناظر با $x = 0, 1, 2, \dots, 15$ ، ۱۶ خانواده جواب وجود دارد. فهرست کردن همه آنها کسل‌کننده است، لذا یکی را برای روشن شدن مطلب به‌کار می‌بریم. $r = 5$ را اختیار می‌کنیم؛ در این صورت $x = 272n - 3803$ را به دست می‌آوریم، یا به‌طور هم‌ارز، $x = 272n - 267$ ، که $n > 13$ است.

۳۰.۶ آیا $x^{13} \equiv 10 \pmod{1323}$ جوابی دارد؟ (راهنمایی: از (۱۸.۶) استفاده کنید، ولی توجه کنید که 1323 ریشه اولیه ندارد.)

حل. چون $1323 = 3^3 \times 7^2$ ، وجود جواب به پیمانه‌های 3^3 و 7^2 را بررسی می‌کنیم. چون 27 ریشه اولیه دارد، بنابر (۱۸.۶)، $x^{13} \equiv 10 \pmod{27}$ جواب دارد اگر و تنها اگر $10^{18} \equiv 1 \pmod{27}$. (این مطلب از قضیهٔ اوایلر نتیجه می‌شود.) با استدلال مشابه $x^{13} \equiv 10 \pmod{49}$ جواب دارد، زیرا $10^{42} \equiv 1 \pmod{49}$. لذا، بنابر قضیهٔ باقیماندهٔ چینی $x^{13} \equiv 10 \pmod{1323}$ جواب دارد.

۳۱.۶ اظهارنظر زیر از گاوس را ثابت کنید: اگر p و q اول باشند و $p = 2q + 1$ ، آنگاه به‌ازای هر عدد صحیح مثبت k ، همبستگی $n^{2k} \equiv 1 \pmod{p}$ یا دو جواب دارد یا $p - 1$ جواب.

حل. بنابر (۱۸.۶)، تعداد جوابها عبارت است از $\varphi(2k, p - 1) = 2(k, p - 1)$. چون q اول است، داریم یا $(k, q) = 1$ یا $(k, q) = q$ ، و قضیه حاصل می‌شود.

۳۲.۶ \triangleleft گیریم p یک عدد اول فرد باشد. ثابت کنید که تعداد نامتناهی عدد اول به‌صورت $2kp + 1$ وجود دارد. (راهنمایی: قرار دهید $a = p_1 p_2 \dots p_n$ ، که در آن p_i ها به‌صورت $2kp + 1$ هستند، و مقسوم‌علیه‌های اول $(a^p - 1)/(a - 1)$ را در نظر بگیرید. ابتدا نشان دهید که $a - 1$ و $(a^p - 1)/(a - 1)$ نسبت به هم اول‌اند.)

حل. فرض کنیم p_1, p_2, \dots, p_n اعداد اول به‌صورت $2kp + 1$ باشند؛ نشان می‌دهیم عدد اولی مانند p به‌صورت $2kp + 1$ و متمایز با p_i ها وجود دارد. گیریم $a = p_1 p_2 \dots p_n$ ، فرض می‌کنیم $N = (a^p - 1)/(a - 1)$. ابتدا نشان می‌دهیم که $(a - 1, N) = 1$. اگر q عدد اولی باشد که $a - 1$ را بشمارد، آنگاه $a \equiv 1 \pmod{q}$ و لذا $N \equiv p \pmod{q}$ ، زیرا $N = a^{p-1} + a^{p-2} + \dots + a + 1$. چون $a \not\equiv 1 \pmod{q}$ ، داریم $p \not\equiv 0 \pmod{q}$ و بنابراین q نمی‌تواند N را بشمارد. در ادامه نشان می‌دهیم که هر عدد اول q که N را بشمارد، باید به‌صورت $2kp + 1$ باشد. چون $a^p \equiv 1 \pmod{q}$ ، لذا مرتبهٔ a به پیمانهٔ q برابر 1 یا p است. اما $\text{ord } a \neq 1$

زیرا $a - 1 \nmid q$. بنابراین $\text{ord } a = p$ ، و لذا بنابر (۱.۲.۶)، $p \mid \phi(q) = q - 1$. از این رو به‌ازای عدد صحیحی مانند m ، $q - 1 = mp$ ، و چون N فرد است، m بایستی زوج باشد. روشن است که q با هر p_i تفاوت دارد، زیرا در غیر این صورت $q \mid 1$.

ریشه‌های اولیه

۳۳.۶ ثابت کنید که ۳ یک ریشه اولیه^{۱۷} است. تمام ریشه‌های اولیه^{۱۷} ناهمنهشت^{۱۷} را که بین ۱ و ۱۶ هستند به‌دست آورید.

حل. نشان می‌دهیم که مرتبه^۳ به پیمانه^{۱۷} برابر ۱۶ است. مرتبه^۳ عدد $\phi(17) = 16$ را می‌شمارد، لذا کافی است که $3^8 \not\equiv 1 \pmod{17}$ را بررسی کنیم. این کار را می‌توانیم مستقیماً با در نظر گرفتن اینکه ۳ یک نامانده^{درجه دوم} ۱۷ است انجام دهیم، زیرا $-1 = (2/3) = (17/3) = (3/17)$. لذا بنابر ملاک اویلر، $3^8 \equiv -1 \pmod{17}$. بنابر (۱۲.۶)، ریشه‌های اولیه^{۱۷} با 3^k به پیمانه^{۱۷} همنهشت‌اند، که در آنها $k = (16, 1)$. لذا ۸ ریشه اولیه وجود دارد، یعنی $3^1, 3^3, \dots, 3^{15}$. کوچکترین مانده مثبت این اعداد به ترتیب، عبارت‌اند از ۳، ۱۰، ۵، ۱۱، ۱۴، ۷، ۱۲، و ۶.

۳۴.۶ تمام ریشه‌های اولیه^{۲۹}، واقع بین ۱ و ۲۸ را به‌دست آورید.

حل. ابتدا ملاحظه می‌کنیم که ۲ یک ریشه اولیه^{۲۹} است. برای بررسی این مطلب، بنابر (۸.۶) کافی است نشان دهیم که $2^{14} \not\equiv 1 \pmod{29}$ و $2^4 \not\equiv 1 \pmod{29}$. به پیمانه^{۲۹} داریم $-10 \equiv 28 \equiv 2^{14} \equiv 7$ و $65 \equiv 2^{12} \equiv 5$ و $-5 \equiv 169 \equiv 2^8 \equiv -13$ و $16 \equiv 2^4 \equiv 2$ لذا یک ریشه اولیه^{۲۹} است.

بنابر (۱۲.۶)، ریشه‌های اولیه^{۲۹} دقیقاً اعدادی هستند که با 2^k به پیمانه^{۲۹} همنهشت‌اند و $k = (28, 1)$. برای صرفه‌جویی در عملیات از $2^{14} \equiv -1 \pmod{29}$ استفاده می‌کنیم. در نتیجه ریشه‌های اولیه^{۲۹} عبارت‌اند از ۲، ۸، ۳، ۱۹، ۱۸، ۱۴، ۲۷، ۲۱، ۲۶، ۱۰، ۱۱، و ۱۵. (ملاحظه می‌کنید که $2 \pmod{29} \equiv -2$ ، $27 \pmod{29} \equiv -8$ ، و مانند آن.)

۳۵.۶ اعداد $m > 1$ را تعیین کنید که درست یک ریشه اولیه داشته باشند.

حل. اگر m دارای ریشه اولیه باشد، بنابر (۱۳.۶) دارای $\phi(\phi(m))$ ریشه اولیه است. تنها اعداد صحیح مثبت k به طوری که $\phi(k) = 1$ عبارت‌اند از $k = 1$ و $k = 2$. لذا می‌خواهیم اعداد $m > 1$ را تعیین کنیم به طوری که $\phi(m) = 1$ یا $\phi(m) = 2$ به آسانی دیده

می‌شود که m فقط مقادیر ۲، ۳، ۴، یا ۶ را اختیار می‌کند. برای هر کدام از اینها ۱- تنها ریشه اولیه است.

۳۶.۶ کدامیک از اعداد زیر ریشه اولیه دارند: ۱۹۸، ۱۹۹، ۲۰۰، ۲۰۱، ۲۰۲، ۲۰۳.

حل. بنابر (۲۵.۶)، لازم است تعیین کنیم کدامیک از اعداد مفروض به صورت p^n یا $2p^n$ هستند (p عدد اول فرد). اعداد ۱۹۹ و ۲۰۲ تنها جوابها هستند.

۳۷.۶ چه تعداد از ناماندهای درجه دوم ۴۷ ریشه اولیه ۴۷ نیستند؟

حل. ۲۳ نامانده درجه دوم و $\phi(47) = 46$ ریشه اولیه از ۴۷ وجود دارند. چون هر ریشه اولیه بایستی یک مانده درجه دوم باشد، در نتیجه یک نامانده وجود دارد که ریشه اولیه نیست. تعیین آن نامانده آسان است: چون ۴۷ به صورت $4k + 1$ است، -1 یک نامانده درجه دوم ۴۷ است و به وضوح ریشه اولیه ۴۷ نیست.

۳۸.۶ < فرض کنید g یک ریشه اولیه m باشد. ثابت کنید که مانده‌های درجه دوم m با توانهای زوج g و نامانده‌های درجه دوم m با توانهای فرد g هم‌نهشت هستند.

حل. مسأله برای $m = 1$ و $m = 2$ بدیهی است، لذا فرض می‌کنیم $m \geq 3$. بنابر (۱۱.۶)، هر عنصر از یک دستگاه مخفف مانده‌ها با توانی از g هم‌نهشت به پیمانه m است. اگر $a \equiv g^{2d} \pmod{m}$ ، روشن است که a یک مانده درجه دوم m است، زیرا $a \equiv (g^d)^2 \pmod{m}$. بعکس، اگر $a \equiv g^{2d+1} \pmod{m}$ توان فردی از g باشد، نشان می‌دهیم که a نمی‌تواند یک مانده درجه دوم m باشد. زیرا اگر a یک مانده درجه دوم m باشد، عددی چون b وجود دارد که $a \equiv b^2 \pmod{m}$. فرض کنیم $b \equiv g^e \pmod{m}$. پس $a \equiv g^{2e} \pmod{m}$ ، و لذا $a \equiv g^{2d+1} \pmod{m}$. در این صورت، بنابر (۲.۶) $\phi(m)$ باید عدد $2e - 2d + 1$ را بشمارد. این عمل ممکن نیست، زیرا اگر $m > 2$ ، با بررسی فرمول $\phi(m)$ معلوم می‌شود که $\phi(m)$ زوج است.

۳۹.۶ اگر $m > 2$ ریشه اولیه داشته باشد، نشان دهید که یک نامانده درجه دوم از m مانند a در $a^{\phi(m)/2} \equiv -1 \pmod{m}$ صدق می‌کند. (۱۸.۶) و (۲۶.۶) را به‌کار برید.

حل. اگر در (۱۸.۶)، $k = 2$ را اختیار کنیم، در نتیجه $a^{\phi(m)/2} \not\equiv 1 \pmod{m}$. اما چون $a^{\phi(m)/2}$ جوابی از $x^2 \equiv 1 \pmod{m}$ است، (۲۰.۶) ایجاب می‌کند که $a^{\phi(m)/2} \equiv -1 \pmod{m}$.

۴۰.۶ فرض کنید m دارای ریشه اولیه نباشد. با استفاده از (۲.۶) و (۲۵.۶) ثابت کنید که به‌ازای هر a که با m متباین است، $a^{\phi(m)/2} \equiv 1 \pmod{m}$.

حل. فرض کنیم $(a, m) = 1$ و فرض می‌کنیم m فرد باشد. بنابر (۲۵.۶)، m دارای حداقل دو عامل اول است. لذا می‌توانیم بنویسیم $m = rs$ که در آن $r > 1$ ، $s > 1$ و $(r, s) = 1$ ؛ پس $\phi(m) = \phi(r)\phi(s)$. چون $\phi(r)$ و $\phi(s)$ هر دو زوج‌اند، $\phi(m)/2$ مضربی از هر یک از آنهاست. لذا بنابر قضیهٔ اوایلر، $a^{\phi(m)/2} - 1$ بر r و s بخشپذیر است، و چون $(r, s) = 1$ ، در نتیجه $a^{\phi(m)/2} - 1$ بر m بخشپذیر است.

حال، فرض می‌کنیم m زوج باشد و قرار می‌دهیم $m = 2^b c$ که c فرد است. اگر $c = 1$ آنگاه (۲۵.۶) ایجاب می‌کند که $b \geq 3$ و لذا $\phi(m) = 2^{b-1}$. چون m ریشهٔ اولیه ندارد، داریم $\text{ord } a < \phi(m)$. و از (۲.۶) نتیجه می‌شود که $\text{ord } a \mid 2^{b-2}$ و لذا $a^{\phi(m)/2} \equiv 1 \pmod{m}$. سرانجام، اگر $c > 1$ ، آنگاه $\phi(m)/2$ مضربی از 2^b و $\phi(c)$ است، و مجدداً از قضیهٔ اوایلر نتیجه می‌گیریم که $a^{\phi(m)/2} \equiv 1 \pmod{m}$.

۴۱.۶ اگر g^k یک ریشهٔ اولیهٔ m باشد، ثابت کنید که g نیز یک ریشهٔ اولیهٔ m است.

حل. بنابر (۳.۶)، $\text{ord } g^k = \text{ord } g / (k, \text{ord } g)$ ؛ به‌ویژه $\text{ord } g^k \leq \text{ord } g$. اگر g^k ریشهٔ اولیهٔ m باشد، آنگاه $\text{ord } g^k = \phi(m)$. در نتیجه $\text{ord } g \geq \phi(m)$ و لذا $\text{ord } g = \phi(m)$. یعنی g یک ریشهٔ اولیهٔ m است.

به طریق دیگر، اگر g^k یک ریشهٔ اولیهٔ m باشد، بنابر (۱۱.۶)، هر b که با m اول باشد با توانی از g^k به پیمانهٔ m هم‌نهشت است. اما این b با توانی از g به پیمانهٔ m هم‌نهشت است، لذا g یک ریشهٔ اولیهٔ m است.

۴۲.۶ گیریم q یک عدد اول فرد، و فرض می‌کنیم $p = 2q + 1$ نیز اول باشد. ثابت کنید p دارای q ناماندهٔ درجهٔ دوم و $q - 1$ ریشهٔ اولیه است. لذا نشان دهید که ریشه‌های اولیهٔ p درست همان نامانده‌های درجهٔ دوم p هستند، بجز یکی. استثناء کدام است؟

حل. این مسأله تعمیم مسألهٔ ۳۷.۶ است. p دارای $(p - 1)/2 = q$ ناماندهٔ درجهٔ دوم و $q - 1$ ریشهٔ اولیه است. چون هر ریشهٔ اولیهٔ p یک ناماندهٔ درجهٔ دوم p است، دقیقاً یکی از نامانده‌های درجهٔ دوم ریشهٔ اولیهٔ p نیست. چون q فرد، یعنی به‌صورت $2k + 1$ است. لذا $p = 2q + 1$ به‌صورت $4k + 3$ است، و لذا -1 یک ناماندهٔ درجهٔ دوم p است. اما روشن است که -1 دارای مرتبهٔ ۲ است، و لذا -1 ریشهٔ اولیهٔ p نیست.

توضیح. اگر q اول باشد، معلوم نیست که تعداد نامتناهی عدد اول به صورت $2q + 1$ وجود داشته باشد. این اعداد را به احترام سوفی ژرمن^۱، ریاضیدان فرانسوی اوایل سده نوزدهم که آنها را در ارتباط با آخرین قضیه فرما بررسی کرده است، معمولاً اعداد اول سوفی ژرمن می‌نامند.

۴۳.۶ (الف) فرض می‌کنیم q عدد اولی به صورت $4k + 1$ باشد. اگر $p = 2q + 1$ اول باشد، ثابت کنید که 2 یک ریشه اولیه^۲ p است. (مسأله ۴۲.۶ را ببینید.)

(ب) فرض می‌کنیم q عدد اولی به صورت $4k + 3$ باشد. اگر $p = 2q + 1$ اول باشد، ثابت کنید که 2 یک ریشه اولیه^۲ p است.

حل. (الف) چون p به صورت $8k + 3$ است، بنابر (۱۲.۵)، 2 یک نامانده^۳ درجه دوم p است. بنابر مسأله ۴۲.۶، هر نامانده^۳ درجه دوم p بجز 1 یک ریشه اولیه^۲ p است. چون $p > 3$ پس $2 \not\equiv -1 \pmod{p}$ ، لذا 2 یک ریشه اولیه^۲ p است.

(ب) چون p به صورت $8k + 7$ است، بنابر (۱۲.۵)، 2 یک مانده^۳ و 1 یک نامانده^۳ درجه دوم p است. لذا 2 یک نامانده^۳ درجه دوم p است. بقیه برهان مانند قسمت (الف) ادامه پیدا می‌کند.

۴۴.۶ با استفاده از مسأله قبل ریشه‌های اولیه^۲ 11 و 23 را پیدا کنید.

حل. فرض کنیم $q = 5$ و $p = 2q + 1 = 11$. چون q به صورت $4k + 1$ است، 2 یک ریشه اولیه^۲ 11 است. برای همه ریشه‌های اولیه^۲ 2^k را که $1 = (k, 10)$ در نظر می‌گیریم، و متوالیاً اعداد $2, 2^3, 2^7, 2^9$ را به دست می‌آوریم. کوچکترین مانده‌های مثبت عبارت‌اند از $2, 8, 7, 6$. فرض می‌کنیم $q = 11$ و $p = 2q + 1 = 23$. چون q به صورت $4k + 3$ است، 2 یک ریشه اولیه^۲ 23 است. اکنون اعداد $(-2)^k$ را، که $1 = (k, 22)$ در نظر می‌گیریم. با بدل به پیمانه^۴ 23 ، ریشه‌های اولیه عبارت‌اند از $21, 15, 14, 10, 17, 19, 7, 5, 20$ ، و 11 .

۴۵.۶ ثابت کنید که دو عدد صحیح متوالی مثبت کوچکتر از 167 وجود دارند که ریشه‌های اولیه^۲ 167 هستند. (راهنمایی: از مسأله ۴۲.۶ استفاده کنید.)

حل. چون 83 اول است، مسأله ۴۲.۶ نشان می‌دهد که 167 دارای 82 ریشه اولیه^۲ است. اما 1 و 167 ریشه اولیه^۲ نیستند؛ لذا در فاصله^۵ 2 تا 165 تعداد 82 عدد صحیح وجود دارند که ریشه اولیه^۲ 167 هستند. تنها راه برای تولید 82 عدد صحیح در این فاصله^۵ که هیچ دو عدد صحیح متوالی وجود نداشته باشند این است که $2, 4, \dots, 164$ یا $3, 5, \dots, 165$ را انتخاب کنیم. اما هیچ‌کدام از اینها امکان ندارد جواب مطلوب باشند، زیرا روشن است که 4 و 9 ریشه اولیه^۲ نیستند.

۴۶.۶ فرض کنید $p > 2$ اول باشد. (الف) ثابت کنید که هر نامانده درجه دوم p یک ریشه اولیه است اگر و تنها اگر p به صورت $2^k + 1$ باشد. (ب) اگر $p > 3$ عدد اولی به صورت $2^k + 1$ باشد، ثابت کنید که ۳ یک ریشه اولیه p است.

حل. (الف) p دارای $(p-1)/2$ نامانده درجه دوم و $\phi(p-1)$ ریشه اولیه است. از آنجا که هر ریشه اولیه یک نامانده درجه دوم است، در نتیجه هر نامانده درجه دوم یک ریشه اولیه است اگر و تنها اگر $(p-1)/2 = \phi(p-1) = n/2$ ، اگر و تنها اگر n به صورت 2^k باشد (مسأله ۶۵.۳ را ببینید).

(ب) با توجه به (الف)، کافی است ثابت کنیم که ۳ یک نامانده درجه دوم p است. چون $2 \equiv -1 \pmod{3}$ ، پس $2 \equiv -1 \pmod{3}$ یا $2^k \equiv 1 \pmod{3}$ اما اگر $2^k + 1 \equiv 0 \pmod{3}$ ، p نمی‌تواند اول باشد، زیرا $3 > p$. لذا $p \equiv 2 \pmod{3}$ ، چون p به صورت $4u + 1$ است، داریم $(3/p) = (p/3) = (2/3) = -1$ ؛ بنابراین ۳ یک نامانده درجه دوم p و لذا یک ریشه اولیه p است.

۴۷.۶ آیا $x^{20} \equiv -1 \pmod{41}$ جوابی دارد که ریشه اولیه ۴۱ نباشد؟

حل. بنابر ملاک اوایلر، جوابهای هممنهستی مفروض 20 نامانده درجه دوم ۴۱ هستند. اما ۴۱ فقط $\phi(40) = 16$ ریشه اولیه دارد، لذا هممنهستی چهار جواب دارد که ریشه اولیه ۴۱ نیستند. راه دیگر بررسی این مسأله این است که به اعدادی مثل a از مرتبه کوچکتر از 40 نظر کنیم که مرتبه آنها 20 را نشمارد، یعنی اعداد a به مرتبه ۸، بنابر (۱۴.۶)، $\phi(8) = 4$ عنصر از مرتبه ۸ وجود دارد. به آسانی دیده می‌شود که ۳ و -3 دارای مرتبه ۸ به پیمانه ۴۱ هستند، زیرا $3^4 \equiv -1 \pmod{41}$ ، و لذا عناصر دیگر با مرتبه ۸ عبارت‌اند از وارون ضربی ۳ و -3 به پیمانه ۴۱، یعنی ۱۴ و -14 .

۴۸.۶ فرض می‌کنیم p عدد اولی به صورت $4k + 1$ باشد. اگر g یک ریشه اولیه p باشد، ثابت کنید $-g$ نیز یک ریشه اولیه p است. (راهنمایی: $-g$ را به صورت توانی از g بیان کنید، یا اگر مرتبه $-g$ کمتر از $p - 1$ است، نشان دهید که مرتبه g نیز کمتر از $p - 1$ است.)

حل. چون g یک ریشه اولیه p است، پس یک نامانده درجه دوم p است، و لذا بنابر ملاک اوایلر، $g^{2k} \equiv -1 \pmod{p}$. بنابراین، $-g \equiv g^{2k+1} \pmod{p}$ ، اما روشن است که $(2k+1, 4k) = 1$. لذا بنابر (۱۲.۶)، g^{2k+1} یک ریشه اولیه p ، یعنی $-g$ یک ریشه اولیه p است.

راه دیگر، توجه کنید که $(-g)^{2k} \equiv -1 \pmod{p}$ ، و لذا $(-g)^{2k+1} \equiv g \pmod{p}$. لذا هر عددی که به پیمانه p با توانی از g هم‌نهشت باشد، با توانی از $-g$ نیز هم‌نهشت است. اکنون قضیه از (۱۱.۶) حاصل می‌شود.

۴۹.۶ نشان دهید که -۳ یک ریشه اولیه عدد اولی به صورت $۴^n + ۳$ نیست.

حل. اگر $p = ۴^n + ۳$ اول باشد، نشان می‌دهیم که -۳ یک مانده درجه دوم p است. چون p به صورت $۴k + ۳$ است، داریم $(-۱/p) = -۱$. بنابر قانون تقابل مربعی، $(-۳/p) = -(p/۳) = -۱$ ، زیرا $p \equiv ۱ \pmod{۳}$. لذا $(۳/p) = (-۱/p)(۳/p) = ۱$. بنابراین، -۳ یک مانده درجه دوم p است و لذا نمی‌تواند ریشه اولیه p باشد.

۵۰.۶ فرض می‌کنیم که g یک ریشه اولیه m باشد و $gh \equiv ۱ \pmod{m}$. ثابت کنید که h نیز یک ریشه اولیه m است.

حل. به ازای هر عدد صحیح مثبت m ، $(gh)^n = g^n h^n \equiv ۱ \pmod{m}$. لذا $g^n \equiv ۱ \pmod{m}$ اگر و تنها اگر $h^n \equiv ۱ \pmod{m}$. به‌ویژه، g و h دارای یک مرتبه هستند، و بنابراین اگر یکی ریشه اولیه m باشد، دیگری نیز هست.

۵۱.۶ فرض می‌کنیم $p > ۳$ اول باشد. ثابت کنید که حاصلضرب ریشه‌های اولیه p بین ۱ و $p-۱$ به پیمانه p هم‌نهشت است. (راهنمایی: از مسأله قبل استفاده کنید.)

حل. اگر g یک ریشه اولیه p باشد، $(g, p) = ۱$ ، و لذا g یک وارون مانند h به پیمانه p دارد. بنابر مسأله قبل، h نیز یک ریشه اولیه p است. اگر g یک ریشه اولیه p باشد، وارونش h با g به پیمانه p ناهم‌نهشت است. در غیر این صورت، خواهیم داشت $g^2 \equiv ۱ \pmod{p}$ ، که $g \equiv \pm ۱ \pmod{p}$ را به دست می‌دهد؛ اما نه ۱ و نه -۱ ریشه اولیه هیچ عدد اول بزرگتر از ۳ نیستند. بنابراین، می‌توان ریشه‌های اولیه p را به صورت جفت‌هایی که حاصلضرب عناصر هر جفت هم‌نهشت با ۱ به پیمانه p است مرتب کرد، و لذا حاصلضرب ریشه‌های اولیه p با ۱ به پیمانه p هم‌نهشت است.

توضیح. اساساً به روشی مشابه می‌توان ثابت کرد که اگر m غیر از ۳ ، ۴ ، و ۶ باشد و دارای ریشه اولیه باشد، حاصلضرب ریشه‌های اولیه m با ۱ به پیمانه m هم‌نهشت است.

۵۲.۶ کوچکترین مانده‌های مثبت چهار ریشه اولیه ناهم‌نهشت از اعداد ۲۵ ، ۱۲۵ ، و ۲۵۰ را بیابید.

حل. ریشه‌های اولیه ۵ عبارت‌اند از ۲ و ۳. بنابر (۲۲.۶)، اگر g یک ریشه اولیه ۵ باشد، $g + 5k$ یک ریشه اولیه ۲۵ است هرگاه $(g + 5k)^4 \not\equiv 1 \pmod{25}$. لذا ۲، ۱۲، ۱۷، ۲۲ و نیز ۳، ۸، ۱۳، ۲۲ ریشه‌های اولیه ۲۵ هستند. مجدداً بنابر همان (۲۲.۶)، این اعداد ریشه‌های اولیه ۱۲۵ نیز هستند. بنابر (۲۴.۶)، هر ریشه اولیه فرد ۱۲۵ یک ریشه اولیه ۲۵ است. لذا ۱۷، ۳، ۱۳، و ۲۳ ریشه‌های اولیه ۲۵ هستند (همین‌طور $125 = 2 + 125$ و مانند آن).

۵۳.۶ ثابت کنید که بی‌نهایت عدد اول p وجود دارند که به‌ازای آنها یک عدد صحیح a با $1 < a < p - 1$ وجود دارد به‌طوری که نه a ریشه اولیه p است، نه $-a$.

حل. ملاحظه می‌کنید که اگر p عدد اولی به صورت $4k + 1$ باشد، به‌ازای هر a که مضرب p نباشد، داریم $(a/p) = (-1/p)(a/p) = (-a/p)$ ، لذا a و $-a$ هر دو مانده‌های درجه دوم یا نامانده‌های درجه دوم p هستند، اما بنابر مسأله ۲۳.۵، تعداد نامتناهی عدد اول به صورت $4k + 1$ وجود دارد، و هر عدد $p > 5$ به این صورت دارای یک مانده درجه دوم a با $1 < a < p - 1$ است (در واقع همواره می‌توان a را مساوی ۴ اختیار کرد). پس، $-a$ نیز یک مانده درجه دوم p است، و لذا a و $-a$ هیچ‌کدام ریشه اولیه p نیستند.

۵۴.۶ فرض کنیم m دارای ریشه اولیه باشد، و گیریم $a_1, a_2, \dots, a_{\phi(m)}$ یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه m باشد. ثابت کنید $a_1 a_2 \cdots a_{\phi(m)} \equiv -1 \pmod{m}$. (ملاحظه کنید که اگر m اول باشد، این حکم آشکارا همان قضیه ویلسن است.)

حل. قضیه به‌ازای $m = 1$ و $m = 2$ نمایان است، لذا $m \geq 3$ را اختیار و فرض کنیم g یک ریشه اولیه m باشد، و قرار می‌دهیم $k = \phi(m)$. بنابر (۱۱.۵)، عناصر یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه m ، به‌ترتیبی، با اعداد g^1, g^2, \dots, g^k ، هم‌نهشت به پیمانه m هستند. لذا حاصلضرب آنها هم‌نهشت یا g^N به پیمانه m است، که در آن $N = 1 + 2 + \dots + k$. بنابر فرمول معمولی حاصل جمع تصاعد حسابی، $2N = k(k + 1)$. ملاحظه کنید که چون $m \geq 3$ ، زوج k و لذا $k + 1$ فرد است. اما $g^N = (g^{k/2})^{k+1}$. چون g یک ریشه اولیه m است، داریم $g^N \equiv -1 \pmod{m}$ و لذا $g^{k/2} \equiv -1 \pmod{m}$.

۵۵.۶ فرض کنید q و $p = 4q + 1$ اول باشند. ثابت کنید که ۲ یک ریشه اولیه p است، و اگر $q > 3$ ، نشان دهید ۳ یک ریشه اولیه p است. این مطلب نشان می‌دهد که، مثلاً ۲ یک ریشه اولیه ۱۳ است و ۲ و ۳ ریشه‌های اولیه ۲۹ و ۵۳ هستند. (راهنمایی: ابتدا نشان دهید که ۲ و ۳ نامانده‌های درجه دوم p هستند.)

حل. روشن است که، $q \neq 2$ ، بنابراین q به صورت $2k + 1$ ، و لذا p به صورت $8k + 5$ است. بنابر (۱۲.۵)، 2 یک ناماندهٔ درجهٔ دوم p است. نشان می‌دهیم که مرتبهٔ 2 به پیمانه p برابر $p - 1$ است. فرض کنیم $\text{ord } 2 = t$ ؛ پس $t | \phi(p)$ و لذا $49 | t$. بنابراین t برابر است با $1, 2, 4, 9, 29$ ، یا 49 . چون 2 یک ناماندهٔ درجهٔ دوم p است، $2^{49} \equiv -1 \pmod{p}$ ، و لذا t نمی‌تواند مقادیر $1, 2, 9$ ، یا 29 را اختیار کند. سرانجام، چون $13 \leq p \leq 2^4 - 1$ ، و لذا $t \neq 4$.

اگر $q > 3$ ، آنگاه $q \equiv 1 \pmod{3}$ ، زیرا اگر $q \equiv 2 \pmod{3}$ ، آنگاه p بر 3 بخشپذیر است. بنابراین q به صورت $3k + 1$ و لذا p به صورت $12k + 5$ است. با یک محاسبهٔ سادهٔ نماد لژاندر داریم $-1 = (2/3) = ((12k + 5)/3) = (p/3) = (3/p)$. فرض کنیم t مرتبهٔ 3 به پیمانهٔ p باشد. درست مانند حالت قبل، t نمی‌تواند $1, 2, q$ ، یا $2q$ باشد، اما t برابر 4 نیز نمی‌تواند باشد، زیرا $1 \neq p \pmod{3^4}$. لذا $t = 4q = \phi(p)$ ، و بنابراین 3 یک ریشهٔ اولیهٔ p است.

۵۶.۶ فرض کنید p عدد اولی غیر از 2 و 5 باشد. ثابت کنید که 10 یک ریشهٔ اولیهٔ p است اگر و تنها اگر بسط اعشاری $1/p$ دارای دورهٔ $p - 1$ باشد.

حل. روند «تقسیم طولانی» را که هنگام تقسیم 1 بر p به‌کار می‌بریم در نظر می‌گیریم. بلافاصله بعد از آنکه رقم k ام بعد از ممیز را به‌دست آوریم، یک «باقیماندهٔ» r_k داریم، که باقیماندهٔ معمولی تقسیم 10^k بر p است. دورهٔ بسط اعشاری دقیقاً همان دورهٔ دنبالهٔ باقیمانده‌هاست. فرض کنیم d مرتبهٔ 10 به پیمانهٔ p باشد (این مرتبه وجود دارد، زیرا $(10, p) = 1$). در این صورت، دنبالهٔ r_1, r_2, \dots از باقیمانده‌ها دارای دورهٔ d است، و لذا بسط اعشاری $1/p$ دارای دورهٔ d است. به‌ویژه، بسط اعشاری دارای دورهٔ $p - 1$ است اگر و تنها اگر $\text{ord}_p 10 = p - 1$ ، یعنی اگر و تنها اگر 10 یک ریشهٔ اولیهٔ p باشد.

۵۷.۶ ثابت کنید که به‌ازای هر $k \geq 1$ ، 3 یک ریشهٔ اولیهٔ 7^k است.

حل. بنابر (۲۲.۶)، اگر g یک ریشهٔ اولیهٔ عدد اول فرد p باشد، و $g^p \not\equiv 1 \pmod{p^2}$ ، آنگاه به‌ازای هر $k \geq 1$ ، g یک ریشهٔ اولیهٔ p^k است. چون 3^2 و 3^3 همنهشت با 1 به پیمانهٔ 7 نیستند، لذا 3 یک ریشهٔ اولیهٔ 7 است. چون $3^6 \equiv 43 \not\equiv 1 \pmod{49}$ ، قضیه حاصل می‌شود.

۵۸.۶ اثبات یا رد کنید: اگر p عدد اولی به صورت $4k + 1$ باشد، لااقل یکی از ریشه‌های اولیهٔ p واقع بین 1 و $p - 1$ فرد است.

حل. اگر p به صورت $4k + 1$ باشد و g یک ریشهٔ اولیهٔ p ، آنگاه $-g$ نیز یک ریشهٔ اولیهٔ

p است (مسأله ۴۸.۶ را ببینید). لذا اگر g یک ریشه اولیه زوج بین ۱ و $p-۱$ باشد، $p-g$ یک ریشه اولیه فرد p بین ۱ و $p-۱$ است. بنابراین، نیمی از ریشه‌های اولیه p بین ۱ و $p-۱$ زوج‌اند و نیم دیگر فرد.

۵۹.۶ اثبات یا رد کنید: اگر p اول باشد و $a^{(p-1)/2} \equiv -1 \pmod{p}$ ، آنگاه a یک ریشه اولیه p است.

حل. این حکم درست نیست. مثلاً، اگر $p = 7$ ، آنگاه $a^{(p-1)/2} \equiv -1 \pmod{7}$ ، اما $a = 2$ یک ریشه اولیه p نیست.

توضیح. اگر $a^{(p-1)/2} \equiv -1 \pmod{p}$ ، بنا بر ملاک اویلر، a یک نامانده درجه دوم p است. لذا این حکم درست خواهد بود فقط در صورتی که هر نامانده درجه دوم p یک ریشه اولیه p باشد و بنابراین درست نیست اگر $\phi(p-1) < (p-1)/2$. اگر $p = 4k + 3$ ، این نامساوی همواره برقرار است. اگر $p = 4k + 1$ ، آنگاه $\phi(p-1) < (p-1)/2$ برقرار است اگر و تنها اگر p به صورت $2^n + 1$ نباشد.

۶۰.۶ اگر p عدد اول فردی باشد، نشان دهید عدد صحیحی وجود دارد که به ازای هر $k \geq 1$ یک ریشه اولیه p^k و $2p^k$ است. (راهنمایی: اگر g یک ریشه اولیه p باشد، آنگاه $g, g+p, g+p^2$ و $g+p+p^2$ را در نظر بگیرید.)

حل. فرض می‌کنیم g یک ریشه اولیه p باشد، بنا بر (i.۲۲.۶) لا اقل یکی از اعداد g و $g+p$ یک ریشه اولیه p^2 است. با افزودن p^2 ، در صورت لزوم، یک ریشه اولیه فرد h از p^2 را به دست می‌آوریم؛ در این صورت h نیز یک ریشه اولیه p است، زیرا $h \equiv g \pmod{p}$. از (i.۲۲.۶) نتیجه می‌شود که به ازای هر $k \geq 1$ ، h یک ریشه اولیه p^k است. اما چون h فرد است، (۲۳.۶) ایجاب می‌کند که به ازای هر $k \geq 1$ ، h یک ریشه اولیه $2p^k$ نیز باشد.

۶۱.۶ اگر p اول باشد و k مثبت، نشان دهید که هر ریشه اولیه p^{k+1} یک ریشه اولیه p^k است.

حل. فرض کنیم g یک ریشه اولیه p^{k+1} باشد. به موجب (۱۱.۶)، اگر a با p^{k+1} متباین باشد، عدد صحیح مثبت n وجود دارد به طوری که $a \equiv g^n \pmod{p^{k+1}}$. لذا $a \equiv g^n \pmod{p^k}$. چون هر a که با p^k متباین باشد با توانی از g هم‌نهشت به پیمانه p^k است، از (۱۱.۶) نتیجه می‌شود که g یک ریشه اولیه p^k است.

۶۲.۶ \triangleleft g یک ریشه اولیه عدد اول فرد p باشد، و فرض می‌کنیم $k \geq 2$. ثابت کنید g یک ریشه اولیه p^k است اگر و تنها اگر $g^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$. (راهنمایی: مسأله قبل را ببینید.)

حل. اگر $g^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$ ، آنگاه بنابر (۲۳.۶)، g یک ریشه اولیه p^2 است، و لذا g یک ریشه اولیه p^k است. بعکس، اگر g یک ریشه اولیه p^k باشد، آنگاه با استفاده مکرر مسأله قبل، می‌بینیم که به‌ازای هر عدد صحیح مثبت k ، $j \leq k$ ، g یک ریشه اولیه p^j است، و به‌ویژه، g یک ریشه اولیه p^2 است. لذا g دارای مرتبه $\phi(p^2) = p(p-1)$ به پیمانه p^2 است، و بنابراین $g^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$.

۶۳.۶ \triangleleft فرض کنید p یک عدد اول فرد و $k \geq 2$. ثابت کنید دقیقاً $(p-1)\phi(p-1)$ ریشه اولیه از p^k وجود دارند که به پیمانه p^2 ناهمنهشت‌اند.

حل. تعداد $\phi(\phi(p^2)) = (p-1)\phi(p-1)$ ریشه اولیه از p^2 وجود دارد، و به موجب (۲۳.۶) هر کدام از آنها یک ریشه اولیه p^k است. اما، بنابر استدلال مسأله قبل، هر ریشه اولیه p^k یک ریشه اولیه p^2 است و لذا به پیمانه p^2 با یکی از $(p-1)\phi(p-1)$ ریشه‌های اولیه p^2 همنهشت است.

۶۴.۶ اگر m_1, m_2, \dots, m_r دوه‌دو نسبت به هم اول باشند و هر m_i دارای ریشه اولیه باشد، ثابت کنید که یک عدد صحیح g وجود دارد که همزمان یک ریشه اولیه هر m_i است.

حل. فرض کنیم g_i یک ریشه اولیه m_i باشد، و قضیه باقیمانده چینی را به‌کار می‌بریم تا عدد صحیح g را بیابیم به‌طوری که به‌ازای هر i ، $g \equiv g_i \pmod{m_i}$. در این صورت g به‌ازای هر i ریشه اولیه هر m_i است.

۶۵.۶ فرض می‌کنیم m دارای یک ریشه اولیه باشد، و گیریم a_1, a_2, \dots, a_r یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه m باشد. ثابت کنید $a_1^n, a_2^n, \dots, a_r^n$ یک دستگاه مخفف مانده‌ها به پیمانه m است اگر و تنها اگر $(n, \phi(m)) = 1$.

حل. فرض کنیم g یک ریشه اولیه m باشد. پس a_i ‌ها به‌ترتیبی با g, g^2, \dots, g^r که $\sigma = \phi(m)$ همنهشت‌اند. با مرتب کردن a_i ‌ها، می‌توانیم فرض کنیم که $a_i \equiv g_i \pmod{m}$. لذا $a_i^n \equiv g_i^n \pmod{m}$. بنابر (۱۲.۶)، $a_i^n \equiv g_i^n \pmod{m}$ است اگر و تنها اگر $(n, \phi(m)) = 1$. در نتیجه اعداد a_i^n یک دستگاه مخفف مانده‌ها تشکیل می‌دهند اگر و تنها اگر $(n, \phi(m)) = 1$.

۶۶.۶ < فرض می‌کنیم p یک عدد اول فرد باشد، و گیریم $S_n = 1^n + 2^n + \dots + (p-1)^n$. ثابت کنید $S_n \equiv -1 \pmod{p}$ اگر $(p-1) | n$ در غیر این صورت $S_n \equiv 0 \pmod{p}$. (با مسأله ۸.۳ مقایسه شود.)

حل. فرض کنیم g یک ریشه اولیه p باشد. پس $2, 3, \dots, p-1$ به ترتیبی با g, g^2, \dots, g^{p-2} هم‌نهشت به پیمانه p هستند. لذا $S_n \equiv 1 + g^n + g^{2n} + \dots + g^{(p-1)n} \pmod{p}$ اگر $(p-1) | n$ ، قرار می‌دهیم $n = (p-1)t$ ، بنا بر قضیه فرما $g^{kn} = (g^{p-1})^{kt} \equiv 1 \pmod{p}$. لذا S_n مجموع $p-1$ جمله است که هر کدام هم‌نهشت با ۱ به پیمانه p است، و بنابراین $S_n \equiv -1 \pmod{p}$.

حال، فرض کنیم $(p-1) \nmid n$ از ضرب طرفین هم‌نهشتی S_n در $1 - g^n$ داریم $(1 - g^n)S_n \equiv 1 - g^{(p-1)n} \pmod{p}$. چون $g^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ ، در نتیجه $1 - g^{(p-1)n} \equiv 0 \pmod{p}$. اما چون $(p-1) \nmid n$ و دارای مرتبه $p-1$ است. از (۲.۶) نتیجه می‌شود که $g^n \not\equiv 1 \pmod{p}$. لذا $S_n \equiv 0 \pmod{p}$.

برهان دیگر. اگر $(p-1) | n$ ، قرار می‌دهیم $n = t(p-1)$ ؛ در این صورت، بنا بر قضیه فرما به ازای هر a متباین با p داریم $a^n = (a^{p-1})^t \equiv 1 \pmod{p}$. لذا S_n مجموع $p-1$ جمله است که هر کدام هم‌نهشت با ۱ به پیمانه p است. بنابراین $S_n \equiv -1 \pmod{p}$.

اکنون فرض می‌کنیم که $(p-1) \nmid n$ ، و a را عدد صحیحی می‌گیریم که بر p بخشپذیر نباشد. پس $a, 2a, \dots, (p-1)a$ به ترتیبی با $1, 2, \dots, p-1$ هم‌نهشت‌اند. لذا $a^n, (2a)^n, \dots, ((p-1)a)^n$ به ترتیبی با $1^n, 2^n, \dots, (p-1)^n$ هم‌نهشت‌اند. بنابراین $S_n \equiv a^n S_n \pmod{p}$ و لذا $(a^n - 1)S_n \equiv 0 \pmod{p}$ ، به ویژه اگر a یک ریشه اولیه p و $(p-1) \nmid n$ ، آنگاه $a^n \not\equiv 1 \pmod{p}$ و لذا $S_n \equiv 0 \pmod{p}$.

۶۷.۶ < نشان دهید که ۷ یک ریشه اولیه هر عدد اول به صورت $4^{2n} + 1$ است. (راهنمایی: کافی است نشان دهید که $(7/p) = -1$ ، و سپس نشان دهید که یک عدد اول به صورت $4^{2n} + 1$ هم‌نهشت با ۳ یا ۵ به پیمانه ۷ وجود دارد. مسأله ۴۶.۶ را ببینید.)

حل. قرار می‌دهیم $p = 4^{2n} + 1 = 2^{4n} + 1$. به موجب مسأله ۴۶.۶، ریشه‌های اولیه p دقیقاً نامانده‌های درجه دوم p هستند، لذا فقط لازم داریم که نشان دهیم $(7/p) = -1$. به آسانی بررسی می‌شود که هر توانی از ۲ هم‌نهشت با ۱، ۲، یا ۴ به پیمانه ۷ است. لذا $4^{2n} + 1$ با یکی از اعداد ۲، ۳، یا ۵ هم‌نهشت به پیمانه ۷ است. می‌خواهیم امکان برقراری $4^{2n} \equiv 1 \pmod{7}$ را

رد کنیم. چون مرتبهٔ ۴ به پیمانهٔ ۷ برابر ۳ است، پس $4^{2n} \equiv 1 \pmod{7}$ فقط اگر $2n \equiv 3 \pmod{6}$ است. اما اگر $3 \mid 2n$ ، آنگاه 4^{2n} مکعب کاملی، مثلاً x^3 است، و چون $(x^2 - x + 1)(x^3 + 1) = x^5 + 1$ ، در نتیجه $4^{2n} + 1$ اول نیست. بنابراین، اگر p اول باشد، p همنهشت با ۳ یا ۵ به پیمانهٔ ۷ است. بنابر قانون تقابل مربعی، $(p/7) = (7/p)$ ، و $(p/7)$ یا مساوی $(3/7)$ یا مساوی $(5/7)$ است، که هر کدام -1 است.

۶۸.۶ اگر m و n نسبت به هم اول و بزرگتر از ۲ باشند، به کمک تعریف ریشهٔ اولیه مستقیماً ثابت کنید که mn ریشهٔ اولیه ندارد.

حل. اگر $(a, mn) = 1$ ، نشان می‌دهیم که مرتبهٔ a به پیمانهٔ mn کوچکتر از $\phi(mn)$ است، و این مطلب با تعریف ریشهٔ اولیه تناقض دارد. چون $\phi(m)$ و $\phi(n)$ زوج‌اند، قرار می‌دهیم $\phi(m) = 2s$ و $\phi(n) = 2t$. پس، بنابر قضیهٔ اویلر $a^{2st} \equiv 1 \pmod{m}$ و $a^{2st} \equiv 1 \pmod{n}$ ، همین طریق، $a^{2st} \equiv 1 \pmod{mn}$ ، لذا چون $(m, n) = 1$ داریم $a^{2st} \equiv 1 \pmod{mn}$ اما $2st = \phi(mn)/2$ ، و لذا $a \leq \phi(mn)/2$. بنابراین a نمی‌تواند یک ریشهٔ اولیهٔ mn باشد.

۶۹.۶ فرض می‌کنیم که m ریشهٔ اولیه دارد. ثابت کنید که g یک ریشهٔ اولیهٔ m است اگر و تنها اگر به‌ازای هر عامل q از $\phi(m)$ ، g یک ناماندهٔ توانی q ام باشد.

حل. بنابر (۱۸.۶)، با $k = q$ ، g یک ناماندهٔ توانی q ام از m است اگر و تنها اگر $g^{(p-1)/q} \not\equiv 1 \pmod{p}$ اما (۸.۶) ایجاب می‌کند که g یک ریشهٔ اولیهٔ m باشد اگر و تنها اگر به‌ازای هر مقسوم‌علیهٔ اول $\phi(m)$ باشد $g^{(p-1)/q} \not\equiv 1 \pmod{p}$.

۷۰.۶ فرض می‌کنیم $p \geq 7$ اول باشد. با استفاده از ریشه‌های اولیه، ثابت کنید که مجموع مربعات مانده‌های درجه دوم p و مجموع مربعات نامانده‌های درجهٔ دوم p هر کدام بر p بخشیدند. (راهنمایی: مسألهٔ ۳۸.۶ را ببینید.)

حل. فرض کنیم g یک ریشهٔ اولیهٔ p باشد و A معرف مجموع مربعات مانده‌های درجهٔ دوم p . به موجب مسألهٔ ۳۸.۶، $A \equiv g^2 + g^4 + \dots + g^{2(p-1)} \pmod{p}$. بنابراین، $(g^2 - 1)A \equiv g^2(g^{2(p-1)} - 1) \pmod{p}$. چون سمت راست همنهشت با ۰ به پیمانهٔ p است، کافی است نشان دهیم که $g^2 \not\equiv 1 \pmod{p}$. اگر $p > 5$ این مطلب واضح است، زیرا g یک ریشهٔ اولیهٔ p است.

به همین طریق، فرض کنیم B معرف مجموع مربعات نامانده‌های درجهٔ دوم p باشد. داریم

$(g^{\mathfrak{f}} - 1)B \equiv g^{\mathfrak{f}}(g^{\mathfrak{f}(p-1)} - 1) \pmod{p}$ بنا براین، $B \equiv g^{\mathfrak{f}} + g^{2\mathfrak{f}} + \dots + g^{\mathfrak{f}(p-2)} \pmod{p}$.
 اکنون مانند بند قبلی می‌توانیم نتیجه بگیریم که $B \equiv 0 \pmod{p}$.

۷۱.۶ فرض می‌کنیم p اول باشد. با استفاده از وجود ریشه اولیه برای p مستقیماً ثابت کنید که اگر $e|p-1$ ، عنصری از مرتبه e به پیمانه p وجود دارد.

حل. یک ریشه اولیه p دارای مرتبه $p-1$ به پیمانه p است، و لذا بنابر (ii.۳.۶)، به ازای هر $e|p-1$ عنصری از مرتبه e به پیمانه p وجود دارد.

۷۲.۶ \triangleleft بگیریم p یک عدد اول فرد باشد، و فرض می‌کنیم $k \geq 2$. ثابت کنید ریشه‌های اولیه p^{k+1} دقیقاً (تا همنهشتی به پیمانه p^{k+1}) اعدادی به صورت $g + jp^k$ هستند، که در آنها g یک ریشه اولیه p^k با $1 \leq g < p^k$ ، و $1 \leq j \leq p-1$ است. (قضیه برای $k=1$ برقرار نیست؛ مسأله بعد را ببینید.)

حل. فرض می‌کنیم $1 < h < p^{k+1}$ یک ریشه اولیه p^{k+1} باشد، می‌توانیم اعداد صحیح g و h را با $1 \leq g < p^k$ و $1 \leq j \leq p-1$ بیابیم به طوری که $h = g + jp^k$ (فقط h را بر p^k تقسیم می‌کنیم، خارج قسمت j و باقیمانده g به دست می‌آیند). چون h یک ریشه اولیه p^{k+1} است، h ریشه اولیه p^k نیز می‌شود، و لذا چون $g \equiv h \pmod{p^k}$ ، g یک ریشه اولیه p^k است. بنابراین هر ریشه اولیه p^{k+1} به پیمانه p^{k+1} با یک عدد به صورت مورد نظر همنهشت است. بعکس، هر عدد به صورت $g + jp^k$ ، که در آن g یک ریشه اولیه p^k است، یک ریشه اولیه p^{k+1} است؛ زیرا $g + jp^k \equiv g \pmod{p^k}$ ، $g + jp^k$ یک ریشه اولیه p^k است و لذا بنابر (۲۳.۶)، یک ریشه اولیه p^{k+1} نیز هست.

۷۳.۶ \triangleleft فرض می‌کنیم p یک عدد اول فرد باشد، ثابت کنید که دقیقاً $\phi(p-1)$ ریشه اولیه از p وجود دارند که به پیمانه p^2 ناهمنهشت‌اند و ریشه‌های اولیه p^2 نیستند.

حل. اگر g یک ریشه اولیه p باشد، p ریشه اولیه از p وجود دارند که با g به پیمانه p همنهشت ولی به پیمانه p^2 ناهمنهشت‌اند، و اینها عبارت‌اند از $g, g+p, g+2p, \dots, g+(p-1)p$. چون p دارای $\phi(p-1)$ ریشه اولیه است، لذا $\phi(p-1)p$ ریشه اولیه از p وجود دارند که به پیمانه p^2 ناهمنهشت‌اند. اما p^2 دارای $(p-1)\phi(p-1)$ ریشه اولیه است، لذا تعداد ریشه‌های اولیه p که به پیمانه p^2 ناهمنهشت‌اند و ریشه‌های اولیه p^2 نیستند عبارت است از $\phi(p-1) - (p-1)\phi(p-1) = \phi(p-1)$.

راه حل دیگر: به برهان (i.۲۲.۶) مراجعه می‌کنیم. $g + tp$ را که در آن $0 \leq t \leq p-1$ در نظر می‌گیریم. این اعداد ریشه‌های اولیه p هستند که به پیمانه p^2 ناهمنهشت‌اند. با استفاده از قضیه دو جمله‌ی می‌توانیم نشان دهیم که $(g+tp)^{p-1} \equiv g^{p-1} - g^{p-2}tp \pmod{p^2}$. فرض می‌کنیم $g^{p-1} = 1 + mp$ ، پس $(g+tp)^{p-1} \equiv 1 + mp - g^{p-2}tp \pmod{p^2}$ اگر $g^{p-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$ اگر و تنها اگر $mp - g^{p-2}tp \equiv 0 \pmod{p^2}$ ، یعنی $g^{p-2}t \equiv m \pmod{p}$. لذا به‌ازای تمام مقادیر t جز یکی $g + pt$ یک ریشه اولیه p است. چون p دارای $\phi(p-1)$ ریشه اولیه است، قضیه حاصل می‌شود.

۷۴.۶ فرض می‌کنیم به‌ازای $k \geq 1$ ، $n = 3^k$. ثابت کنید $3n \mid 2^n + 1$ (راهنمایی: ابتدا ثابت کنید که 2 یک ریشه اولیه $3n$ است).

حل. به آسانی دیده می‌شود که 2 یک ریشه اولیه 3^2 و لذا بنابر (۲۳.۶) یک ریشه اولیه 3^{k+1} است، از این رو 2 دارای مرتبه $2 \times 3^k = \phi(3^{k+1})$ به پیمانه 3^{k+1} است، و به‌ویژه، نتیجه می‌شود که $2^n \equiv 1 \pmod{3n}$ ، بنابراین، $2^{2^n} \equiv 1 \pmod{3n}$ ، جوابی از همنهشتی $x^2 \equiv 1 \pmod{3n}$ است. رابطه $2^n \equiv 1 \pmod{3n}$ برقرار نیست، زیرا در این صورت $2 \leq \text{ord } 2 \leq n$ ، لذا $2^n \equiv -1 \pmod{3n}$ ، یعنی $3n \mid 2^n + 1$.

۷۵.۶ (الف) فرض می‌کنیم $m > 1$. عدد صحیح مثبت N را که بسط دهدهی آن با رقم مفروض $b \geq 1$ شروع می‌شود بیابید به‌طوری که اگر b به انتهای بسط دهدهی N برود، عدد جدید عدد صحیح N/m باشد. (مثلاً اگر $m = 2$ و $b = 1$ ، عدد صحیح مثبت N را که با رقم 1 شروع می‌شود لازم داریم به‌طوری که اگر 1 به انتهای عدد برود، عدد صحیح $N/2$ را به‌دست آوریم.)

(ب) کوچکترین جواب مثبت را به‌ازای (i) $m = 2, b = 1$ ؛ (ii) $m = 5, b = 1$ به‌دست آورید. نشان دهید که چرا جواب به‌دست آمده کوچکترین عدد صحیح مثبت با ویژگی مطلوب است.

حل. فرض می‌کنیم $N = a_n 10^n + a_{n-1} 10^{n-1} + \dots + a_0$ ، که در آن $a_n = b$. اگر رقم پیشرو N را اختیار کرده و آن را به انتها ببریم، عدد $Q = a_{n-1} 10^n + \dots + 10 a_0 + b$ را به‌دست می‌آوریم. لذا $10N - Q = b(10^{n+1} - 1)$ و $Q = N/m$ اگر و تنها اگر $(10^{n+1} - 1) = b(10^{n+1} - 1)$. ابتدا نشان می‌دهیم که می‌توان n را چنان انتخاب کرد که $(10^m - 1) = b(10^{n+1} - 1)$ را بشمارد. برای انجام این کار کافی است اطمینان

حاصل کنیم که $(10^{n+1} - 1) | (10^m - 1)$. چون $10^m - 1$ با 10 متباین است، به قضیهٔ اویلر متوسل می‌شویم و $n + 1 = \phi(10^m - 1)$ را اختیار می‌کنیم. با این انتخاب m داریم $N = mQ = mb(10^{n+1} - 1)/(10^m - 1)$.

(ب) (i) با توجه به اثبات (الف)، برقراری $(10^{n+1} - 1) | b(10^m - 1)$ را لازم داریم، یعنی، اینکه $10^{n+1} \equiv 1 \pmod{19}$. اثبات اینکه 10 یک ریشهٔ اولیهٔ 19 است آسان است، لذا کوچکترین مقدار ممکن برای h عدد 17 است. بنابراین کوچکترین مقدار N با ویژگی مطلوب $19/19(10^{18} - 1) = 2$ است. (ii) برای $m = 5$ ، تعیین مرتبهٔ 10 به پیمانهٔ 49 را لازم داریم. چون 10 یک ریشهٔ اولیهٔ 7 است و $10^6 \not\equiv 1 \pmod{49}$ ، 10 یک ریشهٔ اولیهٔ 49 است و لذا دارای مرتبهٔ 42 به پیمانهٔ 49 است. لذا کوچکترین عدد N با ویژگی مطلوب عدد $49/49(10^{42} - 1) = 5$ است.

کوچکترین نمای عام و تابع کار مایکل

در بقیهٔ مسائل این فصل دربارهٔ کوچکترین نمای عام m ، یعنی، بزرگترین مرتبهٔ یک عدد صحیح به پیمانهٔ m بحث می‌شود (تعریف (۶.۶) را ببینید).

۷۶.۶ اگر a فرد و $n \geq 3$ ، ثابت کنید $a^{2^{n-2}} \equiv 1 \pmod{2^n}$.

حل. بنابر (۲۵.۶)، 2^n ریشهٔ اولیه ندارد، و لذا $\text{ord } a < \phi(2^n)$ اما $a^{2^{n-1}} \equiv 1 \pmod{2^n}$ ، و چون بنابر (i.۲.۶)، $\text{ord } a | \phi(2^n)$ ، نتیجه می‌گیریم که $\text{ord } a | 2^{n-2}$ اکنون قضیه از (i.۲.۶) نتیجه می‌شود.

۷۷.۶ ثابت کنید $5^{2^{n-2}} \not\equiv 1 \pmod{2^n}$. (راهنمایی: به استقرا نشان دهید که $5^{2^{n-2}} \equiv 1 + 2^{n-1} \pmod{2^n}$).

حل. بررسی قضیه به‌ازای $n = 3$ آسان است. اکنون فرض کنیم $5^{2^{k-2}} \equiv 1 + 2^{k-1} \pmod{2^k}$ ؛ نشان می‌دهیم که $5^{2^k} \equiv 1 + 2^k \pmod{2^{k+1}}$ ؛ بنا به فرض، مقداری چون t وجود دارد که $5^{2^{k-2}} = 1 + 2^{k-1} + t \cdot 2^k$. طرفین را به توان 2 می‌رسانیم، پس از ساده کردن به پیمانهٔ 2^{k+1} داریم $5^{2^k} \equiv (1 + 2^{k-1} + t \cdot 2^k)^2 \equiv 1 + 2^k + 2^{2k-2} \pmod{2^{k+1}}$ اما $2^{2k-2} | 2^{2k-2} \pmod{2^{k+1}}$ ، زیرا برای $k \geq 3$ ، $2k - 2 \geq k + 1$ ، و قضیه نتیجه می‌شود.

توضیح. با استفاده از این مسأله و مسألهٔ قبل نشان دهید که کوچکترین نمای عام برای 2^n عبارت است 2^{n-2} هرگاه $n \geq 3$.

تابع $\lambda(m)$ را به شرح زیر تعریف می‌کنیم. اگر m برابر 1 ، 2 ، یا 4 باشد، قرار می‌دهیم $\lambda(m) = \phi(k)$ ؛ اگر $m > 4$ به صورت توانی از 2 باشد، آنگاه $\lambda(m) = \phi(m)/2$. هرگاه m

توانی از یک عدد اول فرد باشد، $\lambda(m) = \phi(m)$ ، و اگر $m = P_1 P_2 \cdots P_k$ که P_i ها توانی از اعداد اول متمایزند، آنگاه $\lambda(m)$ کوچکترین مضرب مشترک $\lambda(P_i)$ ها است. تابع $\lambda(m)$ توسط ریاضیدان امریکایی رابرت کارمایکل در ۱۹۰۸ معرفی شد. این موضوع حدود سی سال جلوتر توسط فرانسوا لوکا کشف شده بود.

۷۸.۶ اگر $(a, m) = 1$ ، ثابت کنید $a^{\lambda(m)} \equiv 1 \pmod{m}$. (راهنمایی: فرض کنید m حاصلضرب $P_1 P_2 \cdots P_k$ از توانهای اعداد اول متمایز باشد. به پیمانه P_i محاسبه کنید و مسأله ۷۶.۶ را به‌کار ببرید.)

حل. کافی است نشان دهیم که به‌ازای $k \geq 1$ ، $a^{\lambda(m)} \equiv 1 \pmod{P_i}$ ، زیرا از این هم‌نهستی نتیجه می‌شود $a^{\lambda(m)} \equiv 1 \pmod{m}$. اگر P_i برابر ۲، ۳، ۴، یا توانی از یک عدد اول فرد باشد، بنابه تعریف $\lambda(P_i) = \phi(P_i)$ ، لذا $a^{\lambda(P_i)} \equiv 1 \pmod{P_i}$. چون $a^{\lambda(m)} \equiv 1 \pmod{P_i}$ ، اگر P_i توانی از ۲ بزرگتر از ۴ باشد، بنابر مسأله ۷۶.۶، $a^{\lambda(P_i)} \equiv 1 \pmod{P_i}$ ، که مجدداً $a^{\lambda(m)} \equiv 1 \pmod{P_i}$ نتیجه می‌شود.

۷۹.۶ اگر a بر ۲، ۳، ۵، ۷، یا ۱۳ بخشیدنی نباشد، ثابت کنید $a^{12} \equiv 1 \pmod{65520}$.

حل. $65520 = 2^4 \cdot 3^2 \cdot 5 \cdot 7 \cdot 13$ ، لذا $\lambda(65520)$ کوچکترین مضرب مشترک ۴، ۶، و ۱۲ است؛ لذا $\lambda(65520) = 12$. توجه کنید که $\phi(65520) = 13824$ ، لذا $\lambda(m)$ می‌تواند بسیار کوچکتر از $\phi(m)$ باشد.

۸۰.۶ فرض می‌کنیم N حاصلضرب اعداد اول متمایز P_1, \dots, P_k باشد. ثابت کنید $\lambda(N)/\phi(N) \leq 1/2^{k-1}$. (بنابراین $\lambda(m)$ می‌تواند به‌طور قابل ملاحظه‌ای کوچکتر از $\phi(m)$ باشد.)

حل. به‌ازای $1 \leq i \leq k$ قرار می‌دهیم $2b_i = p_i - 1$. در این صورت $\phi(N) = 2^k P$ ، P حاصلضرب b_i ها است، در حالی که $\lambda(N) = 2M$ که M کوچکترین مضرب مشترک b_i ها است. چون $M \leq P$ ، قضیه نتیجه می‌شود.

۸۱.۶ نشان دهید که $\lambda(m)$ کوچکترین نمای عام m است. (مسأله‌های ۷۷.۶، ۷۸.۶ و قضیه ۲۵.۶) را به‌کار ببرید.)

حل. اگر $(a, m) = 1$ ، بنابر مسأله ۷۸.۶، $a^{\lambda(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ ، و لذا $\text{ord } a \leq \lambda(m)$.

باقی می‌ماند نشان دهیم که عنصری با مرتبه دقیقاً $\lambda(m)$ وجود دارد. فرض کنیم $m = P_1 P_2 \cdots P_k$ که در آن P_i ها توانهایی از اعداد اول متمایزند. نشان می‌دهیم که به‌ازای هر i ، یک عدد صحیح a_i وجود دارد که مرتبه‌اش به پیمانه P_i برابر $\lambda(P_i)$ است. اگر P_i برابر ۲ یا ۴ باشد، روشن است که یک چنین a_i وجود دارد؛ اگر P_i توانی از ۲ بزرگتر از ۴ باشد، بنابر مسأله ۷۷.۶ می‌توانیم $a_i = 5$ را اختیار کنیم؛ و اگر P_i توانی از یک عدد اول فرد باشد، a_i را یک ریشه اولیه P_i فرض می‌کنیم.

از قضیه باقیمانده چینی برای تولید یک عدد صحیح b به‌طوری که به‌ازای هر $i \leq k$ $b \equiv a_i \pmod{P_i}$ و $b \equiv 1 \pmod{P_i}$ بهره می‌گیریم. فرض کنیم $e = \text{ord}_m b$. آنگاه $e \equiv 1 \pmod{P_i}$ و $a_i^e \equiv 1 \pmod{P_i}$. از این رو، بنابر (i.۲.۶)، به‌ازای هر i ، $\lambda(P_i) | e$ ، و لذا کوچکترین مضرب مشترک $\lambda(P_i)$ ها، یعنی $\lambda(m)$ عدد e را می‌شمارد. لذا $\text{ord } b \geq \lambda(m)$ ، و چون $\text{ord } b \leq \lambda(m)$ ، نتیجه می‌گیریم که $\text{ord } b = \lambda(m)$.

۸۲.۶ فرض می‌کنیم m یک عدد صحیح مثبت باشد و p عدد اول فردی باشد که m را می‌شمارد. اگر p^k بزرگترین توانی از p باشد که m را می‌شمارد، با استفاده از مسأله قبل نشان دهید که عدد صحیحی با مرتبه $\phi(p^k)$ به پیمانه m وجود دارد.

حل. از مسأله ۸۱.۶ و توجه بعد از (۶.۶) نتیجه می‌شود که یک عدد صحیح c وجود دارد به‌طوری که $\text{ord } c = \lambda(m)$. بنابر تعریف $\lambda(m)$ داریم $\phi(p^k) | \lambda(m)$. لذا بنابر (ii.۳.۶)، $c^{\lambda(m)/\phi(p^k)}$ دارای مرتبه $\phi(p^k)$ به پیمانه m است.

تمرینهایی برای فصل ۶

۱. (الف) مرتبه ۳۴ به پیمانه ۳۷ را به‌دست آورید.
- (ب) مرتبه ۲۱۲ به پیمانه ۳۷ چقدر است؟
۲. تمام اعداد صحیح کوچکتر از ۳۷ را بیابید که مرتبه ۶ به پیمانه ۳۷ دارند.
۳. اثبات یا رد کنید: اگر $(a, m) = 1$ و $\text{ord}_m a = m - 1$ ، آنگاه m اول است.
۴. فرض می‌کنیم $\text{ord}_{49} 9 = 4$ و $\text{ord}_{49} 10 = 5$. مرتبه ۸ به پیمانه ۴۱ چقدر است؟
۵. فرض می‌کنیم مرتبه a به پیمانه ۶۸۶ برابر ۴۲ باشد، مرتبه a^{15} چقدر است؟
۶. با توجه به اینکه ۵ یک ریشه اولیه ۲۶۳ است، مرتبه ۲۵۸ به پیمانه ۲۶۳ را تعیین کنید.
۷. به‌ازای چه اعداد اولی همواره عناصری از مرتبه ۴ به پیمانه p وجود دارند؟
۸. تمام عناصر از مرتبه ۸ به پیمانه ۱۰۹ را تعیین کنید.

۹. با استفاده از اینکه ۲ یک ریشه اولیه^{۱۰۱} است کوچکترین مانده‌های مثبت تمام عناصر از مرتبه^۵ به پیمانۀ^{۱۰۱} را به دست آورید.
۱۰. نشان دهید که ۵ یک ریشه اولیه^{۷۳} است، و تمام اعداد بین ۱ و ۷۲ را که دارای مرتبه^{۱۲} به پیمانۀ^{۷۳} هستند تعیین کنید.
۱۱. با استفاده از اینکه ۶ یک ریشه اولیه^{۴۱} است کوچکترین مانده‌های مثبت تمام عناصر دارای مرتبه^۸ به پیمانۀ^{۴۱} را پیدا کنید.
۱۲. فرض می‌کنیم که $n = 2^{45} - 1$ ، ثابت کنید $\phi(n)$ مضربی از ۴۵ است.
۱۳. تعیین کنید کدام یک از اعداد زیر ریشه اولیه دارند: ۱۴۳، ۱۴۷، ۶۲۶، ۱۳۳۱.
۱۴. تمام ریشه‌های اولیه^{۳۸} بین ۱ و ۳۷ را پیدا کنید.
۱۵. می‌دانیم که ۵ یک ریشه اولیه^{۱۰۳} است. آیا ۲۵ نیز یک ریشه اولیه^{۱۰۳} است؟
۱۶. تعداد ریشه‌های اولیه^(الف) ۶۲۵؛ (ب) ۶۲۶؛ (ج) ۶۸۶ را تعیین کنید.
۱۷. ثابت کنید که ۱۸ یک ریشه اولیه^{۳۷} است ولی ریشه اولیه^{۳۷} نیست.
۱۸. ثابت کنید که ۳ یک ریشه اولیه^{۱۹۹} است. آیا سه ریشه اولیه^(۱۹۹) نیز هست؟
۱۹. دو ریشه اولیه از (الف) ۱۷؛ (ب) ۲۸۹؛ (ج) ۵۷۸ را به دست آورید.
۲۰. کوچکترین مانده‌های مثبت چهار ریشه اولیه ناهمنهشت از (الف) ۲۵؛ (ب) ۱۲۵؛ (ج) ۲۵۰ را به دست آورید.
۲۱. یک ریشه اولیه از ۷۲۲ را پیدا کنید. ۷۲۲ چند ریشه اولیه ناهمنهشت دارد؟
۲۲. عدد صحیح ۶ یک ریشه اولیه^{۱۰۹} است. وارون ضربی ۶ به پیمانۀ^{۱۰۹} را محاسبه کنید، و از آن برای یافتن ریشه اولیه دیگری از ۱۰۹ استفاده کنید.
۲۳. آیا هر نامانده^{۲۵۷} درجه^۲ دوم ۲۵۷ یک ریشه اولیه^{۲۵۷} است؟
۲۴. عدد ۷ یک ریشه اولیه^{۲۴۱} عدد اول ۲۴۱ است. آیا -7 نیز یک ریشه اولیه^{۲۴۱} است؟
۲۵. کوچکترین مانده‌های مثبت سه ریشه اولیه ناهمنهشت^۷، ^۷، و $7^3 \times 2$ را به دست آورید.
۲۶. عدد ۲ یک ریشه اولیه^{۶۷} است. آیا ۳۴ نیز یک ریشه اولیه^{۶۷} است.
۲۷. ثابت کنید که به ازای هر n که $1 < n < 82$ ، $-n^2$ یک ریشه اولیه^{۸۳} است.
۲۸. آیا $x^2 \equiv 1 \pmod{5991}$ جوابی جز ۱ و -1 دارد؟ توضیح دهید.
۲۹. ثابت کنید تمام نامانده‌های درجه^۲ دوم ۲۲۷ جز یکی، ریشه اولیه^{۲۲۷} است؟
۳۰. چه تعداد از نامانده‌های درجه^۲ دوم ۳۱۳ ریشه‌های اولیه^{۳۱۳} نیستند؟
۳۱. تمام ریشه‌های اولیه^{۳۷} را که بین ۱ و ۳۶ قرار دارند به دست آورید.

۳۲. فرض کنید g یک ریشه اولیه p^3 باشد، که در آن p یک عدد اول فرد است. آیا درست است که $g^{(p-1)/2} \equiv -1 \pmod{p}$? توضیح دهید.

۳۳. با استفاده از اینکه ۲ یک ریشه اولیه ۳۷ است نشان دهید که حاصلضرب مانده‌های درجه دوم ۳۷ که بین ۱ و ۳۶ قرار دارند همنهشت با ۱- به پیمانه ۳۷ است. درباره نامانده‌های درجه دوم ۳۷ که بین ۱ و ۳۶ قرار دارند چه می‌توان گفت؟

۳۴. کوچکترین مانده مثبت حاصلضرب تمام ریشه‌های اولیه ۲۹ بین ۱ و ۲۹ چیست؟

۳۵. فرض کنید h یک نامانده درجه دوم ۱۴۹ باشد که مرتبه‌اش ۴ نیست. آیا h یک ریشه اولیه ۱۴۹ است؟

۳۶. اگر ۲ یک ریشه اولیه ۲۱۱ باشد، اندیس ۱- در پایه ۲ چقدر است؟

۳۷. جدول اندیسیهای مسأله ۲۱.۶ را برای حل همنهشتیهای زیر به‌کار برید:

$$(الف) \quad 9x \equiv 14 \pmod{19}$$

$$(ب) \quad 11x^7 \equiv 13 \pmod{19}$$

$$(ج) \quad 5x^6 \equiv 17 \pmod{19}$$

$$(د) \quad 9x \equiv 7 \pmod{19}$$

۳۸. ثابت کنید که ۲ یک ریشه اولیه ۵۳ است. با استفاده از این مطلب کوچکترین مانده مثبت تمام جوابهای $45x^{20} \equiv 31 \pmod{53}$ را پیدا کنید.

۳۹. (الف) بدون یافتن جواب، ثابت کنید که $x^5 \equiv 8 \pmod{89}$ حلهایی ندارد. چند جواب دارد؟

(ب) با استفاده از اینکه ۳ یک ریشه اولیه ۸۹ است جوابهای $x^6 \equiv 8 \pmod{89}$ را به‌دست آورید.

۴۰. نشان دهید که ۲ یک ریشه اولیه ۶۷ است، و با استفاده از این مطلب کوچکترین مانده‌های مثبت تمام ریشه‌های $x^3 \equiv -3 \pmod{67}$ را تعیین کنید.

۴۱. کوچکترین مانده‌های مثبت تمام جوابهای $16x \equiv 9 \pmod{61}$ را به‌دست آورید. (راهنمایی: ۲ یک ریشه اولیه ۶۱ است و $\text{ind } 9 = 12$.)

۴۲. (الف) ثابت کنید که ۳ یک ریشه اولیه ۴۲ است.

(ب) با استفاده از اندیسیها کوچکترین مانده‌های مثبت تمام جوابهای $x^9 \equiv 27 \pmod{43}$ را پیدا کنید.

۴۳. کوچکترین مانده مثبت $x^3 \equiv 1 \pmod{37}$ را به‌دست آورید. (راهنمایی: ابتدا نشان دهید که ۲ یک ریشه اولیه ۳۷ است و $\text{ind } 11 = 30$.)

۴۴. با استفاده از اندیسیها تمام جوابهای $11x^7 \equiv 7 \pmod{37}$ را پیدا کنید.

۴۵. تعداد جوابهای همنهشتیهای زیر را به دست آورید: (الف) $x^9 \equiv 27 \pmod{43}$; (ب) $x^9 \equiv 27 \pmod{686}$.

۴۶. نشان دهید که $x^5 \equiv 26 \pmod{71}$ جواب دارد، و تمام جوابها را به دست آورید. (راهنمایی: 7 یک ریشه اولیه 71 است و $26 \equiv 45 \pmod{71}$).

۴۷. تعداد جوابهای همنهشتیهای زیر را به دست آورید:

(الف) $x^{12} \equiv 45 \pmod{58}$

(ب) $13x^7 \equiv 7 \pmod{58}$

(ج) $4x^{20} \equiv 23 \pmod{43}$

۴۸. به ازای چه مقادیری از c معادله $cx^6 \equiv 17 \pmod{19}$ حلپذیر است؟

۴۹. اثبات یا رد کنید: اگر p عدد اولی به صورت $6k - 1$ باشد و $(a, p) = 1$ ، آنگاه $x^3 \equiv a \pmod{p}$ جواب یکتا دارد.

ملاحظاتى برای فصل ۶

۱. زمانی که گاوس کارش را در مورد ریشه‌های اولیه (در سن ۱۶ سالگی!) شروع کرد، از کارهای قبلی که توسط لامبرت، اوپلر، لژاندر، و دیگران انجام شده بود اطلاعی نداشت. انگیزه اولیه او (همانند انگیزه لامبرت) از بررسی بسط اعشاری کسره‌های a/b ، و به ویژه $1/p$ ، که در آن p عدد اولی بجز ۲ و ۵ است پدید آمد. مثلاً، توجه می‌کنیم که $1/7 = 0.142857$ ، $1/11 = 0.0909$ ، و $1/13 = 0.076923$. لذا بسط اعشاری $1/7$ دوره‌یی با دروه ۶ است، $1/11$ دارای دوره ۲ است، در حالی که $1/13$ دارای دوره ۶ است.

اگر درباره روند «تقسیم طولانی» معمولی برای یافتن بسط اعشاری $1/p$ فکر کنیم، تا حدی به آسانی می‌بینیم که این بسط دوره‌یی با دوره k است اگر و تنها اگر k کوچکترین عدد صحیح مثبتی باشد که باقیمانده تقسیم 10^k بر p برابر ۱ باشد، یعنی، اگر و تنها اگر مرتبه 10 به پیمانه p برابر k باشد. لذا بنابر (i.۲.۶)، دوره بسط اعشاری $1/p$ یک مقسوم‌علیه $p - 1$ است. گاوس می‌خواست اعداد اول p (مثلاً، $p = 7$) را که دوره آنها $p - 1$ است پیدا کند. این اعداد دقیقاً همان اعداد اول p هستند که برای آنها 10 یک ریشه اولیه است (مسأله ۲۶.۶ را ببینید).

در مورد دوره‌های بسطهای اعشاری مطلب فراوانی است و زمینه به‌کارگرفتن اساسی مفاهیم مطرح‌شده در این فصل است. (مقدمه‌ای در نظریه اعداد تألیف گ. ه. هاردی و ا. م. رایت^۱، و

جلد اول از تاریخ نظریه اعداد نوشتهٔ ل. ی. دیکسن^۱ را ببینید).

۲. آیا عدد صحیحی مانند a وجود دارد به طوری که a ریشهٔ اولیهٔ بی‌نهایت عدد اول p باشد؟ گاوس حدس زد که عدد 10^6 ریشهٔ اولیهٔ تعداد نامتناهی عدد اول است. در سال ۱۹۲۷، امیل آرتین^۲ (۱۸۹۸-۱۹۶۲) حدس کلی زیر را ارائه داد: هر عدد صحیح a با $a \neq -1$ و مربع نبودن a ، ریشهٔ اولیهٔ بی‌نهایت عدد اول است.

می‌توان نشان داد (مسألهٔ ۴۶.۶ را ببینید) که ۳ یک ریشهٔ اولیهٔ هر عدد فرما، یعنی، اعداد اولی به صورت $1 + 2^{2^n}$ ، F_n است. این رابطه نشان می‌دهد که ۳ یک ریشهٔ اولیهٔ بی‌نهایت عدد اول است به شرطی که ثابت شود بی‌نهایت عدد اول فرما وجود دارد. حدود ۳۵۰ سال پیش فرما می‌دانست که F_4 اول است، ولی معلوم نیست که بعد از F_4 عدد اولی وجود داشته باشد.

بنابر مسألهٔ ۴۳.۶، اگر q عدد اولی به صورت $1 + 4k$ و $p = 2q + 1$ نیز اول باشد، آنگاه ۲ یک ریشهٔ اولیهٔ p است. اما معلوم نیست که تعداد نامتناهی اعداد اول p و q به این صورت وجود داشته باشد.

دلیل محکم برای حدسیهٔ آرتین وجود دارد. فرض کنیم $P_g(x)$ بخشی از اعداد اول کوچکتر از x یا مساوی با x باشد که g یک ریشهٔ اول آنهاست. حدس زده شده است که $\lim_{x \rightarrow \infty} P_g(x)$ وجود دارد و مثبت است وقتی که g نه -1 باشد و نه یک مربع کامل؛ در واقع، یک فرمول صریحی برای مقدار این حد حدس وجود دارد که با شواهد عددی به خوبی همخوانی دارد. C. Hooley نشان داده است که این فرمول نتیجه‌ای از تعمیم فرضیه‌های ریمان است. بدون استفاده از هیچ‌یک از فرضهای ثابت نشده، محققان زیر: P. M. Ram Murty, R. Gupta, D. R. Heath-Brown, و H. Iwaniec کارهای قابل توجهی در جهت اثبات حدس آرتین انجام داده‌اند. برای مثال، اکنون معلوم شده است که همهٔ اعداد اول بجز دو تا، ریشهٔ اولیهٔ بی‌نهایت عدد اول هستند. ولی، عجیب اینکه می‌توان گفت، هیچ عدد اول مشخصی که ریشهٔ اولیهٔ بی‌نهایت عدد اول باشند شناخته نشده است. جهت اطلاعات بیشتر، به مرجع زیر مراجعه کنید:

Ribenboim's *The Book of Prime Number Records*

۳. وجود ریشهٔ اولیهٔ m یک تعبیر نظریهٔ گروهی به‌ویژه ظریفی دارد. گروه ضربی به پیمانهٔ m ، با عمل ضرب به پیمانهٔ m ، متشکل از اعداد صحیح $0 \leq x < m$ است که نسبت به m اول‌اند. عدد g یک ریشهٔ اولیهٔ m است اگر و تنها اگر g این گروه را تولید کند، بدین معنی که اگر عناصر گروه همگی توانهای g باشند. گروهی که تنها با یک عنصر تولید شده باشد یک گروه دوری

خوانده می‌شود. در وضعیت، این گروه دارای $\phi(m)$ عنصر است. از آنجا که دوری است، به‌طور مجرد. گروهی که عناصرش $0, 1, \dots, \phi(m) - 1$ هستند، تحت عمل ضرب به پیمانه $\phi(m)$ ، یکی است. این دلیلی است بر مشخصهٔ لگاریتم گونهٔ اندیسه‌ها.

در کارهای اخیر مربوط به روشهای مبتنی بر نظریه اعداد در رمزنویسی، اگر پیمانهٔ اول p و یک ریشهٔ اولیه از p مانند g مفروض باشند، اغلب اندیس a به‌عنوان لگاریتم گسسته a نامیده می‌شود. کوششهای قابل‌توجهی صرف یافتن الگوریتمهای کارآمد برای محاسبهٔ لگاریتم گسسته صورت گرفته است. اگر a باقیماندهٔ تقسیم g^k بر p باشد، محاسبهٔ a با روش مربع کردن مکرر نسبتاً آسان است. اما، عکس مسأله، یعنی، یافتن k وقتی a مفروض است (یعنی، مسألهٔ یافتن لگاریتم گسستهٔ a)، به نظر می‌رسد که برای اعداد بزرگ اول p از لحاظ محاسبه خیلی مشکلی باشد.

شرح مختصری از زندگینامه‌ها

آدرین - ماری لژاندر در ۱۷۵۲ در یک خانوادهٔ ثروتمند در پاریس متولد شد. بعد از تکمیل تحصیلاتش در دبیرستان دولتی مازارین^۱ در ۱۸ سالگی، استقلال مالیش این امکان را فراهم ساخت که چند سالی به پژوهشهای محض بپردازد. در ۱۷۸۲، بر امر نوشتن مقاله‌ای در پرتابه‌ها برندهٔ جایز آکادمی برلین شد. لژاندر ریاضیدان بزرگی بود و کارهای ماندگار در نظریه اعداد انجام داد. ولی بدشانسی او این بود که در عصر لاگرانژ و گاوس زندگی می‌کرد و کمتر از آنچه که شایسته‌اش بود شناخته شد.

لژاندر اولین اثبات کامل این مطلب را که هر عدد اول یک ریشهٔ اولیه دارد ارائه داد. همچنین اولین کسی بود که تعداد نمایشهای یک عدد صحیح به‌صورت مجموع دو مربع را معین و ثابت کرد که هر عدد صحیح مثبت فرد که به‌صورت $8k + 7$ نباشد مجموع سه مربع است. (طولی نکشید که بعد از آن گاوس یک برهان کاملتر ارائه داد.) لژاندر قضیهٔ اعداد اول و قانون تقابل مربعی را حدس زد ولی نتوانست آنها را اثبات کند. همچنین حدس زد که هر تصاعد عددی مناسب بی‌نهایت، عدد اول دارد.

تقدیر چنین بود که کارهای لژاندر در نظریهٔ صورتهای درجه دوم، مانند کارهای لاگرانژ، به‌زودی تحت الشعاع کارهای گاوس قرار گیرند. شاید زیباترین اثر لژاندر بیان وجود جواب ناصفر برای معادلهٔ $ax^2 + by^2 + cz^2 = 0$ باشد. علاوه‌بر تحقیقاتش در نظریه اعداد، لژاندر در حوزه‌های کاربردی‌تر، نظیر معادلات دیفرانسیل و مکانیک سماوی کار کرد، و در افتخار گاوس برای ابداع روش کمترین مربعات سهمیم است. همراه با لاگرانژ، لژاندر نقش عمده‌ای در طرح‌ریزی دستگاه متریک ایفا کرد.

در سالهای آخر عمرش، تحقیقات لژاندر بر انتگرالهای بیضوی متمرکز شد، و دریافت که موضوع مورد علاقه‌اش حوزه وسیعی از تحقیقات آبل و ژاکوبی می‌شود. در ۷۵ سالگی، لژاندر استدلالی از دیریکله را کامل کرد که نتیجه آن برقراری آخرین قضیه فرما در حالت $n = 5$ بود. لژاندر در ۱۸۸۳ در پاریس درگذشت.

مراجع

Carl Friedrich Gauss, *Disquisitiones Arithmeticae*, translated by Arthur A. Clarke, Yale University Press, New Haven, Connecticut, 1966.

گاوس یک معرفی بسیار مفصل از ریشه‌های اولیه و اندیسیها به دست می‌دهد. در بیشتر موضوعات بعدی روند را به کار می‌گیرد که اساساً با روندی که در تحقیقات آمده است یکی است.



اعداد اول

وجود بی‌نهایت عدد اول، و اصول تجزیه یک عدد صحیح مثبت به حاصلضرب اعداد اول بر اقلیدس معلوم بوده است. در این فصل، بعضی ویژگیهای عمیقتر اعداد اول را بررسی خواهیم کرد، از جمله، قضیه اعداد اول که در تخمین تعداد اعداد اول کوچکتر از یک عدد مفروض بحث می‌کند، و قضیه دیریکله در نامتناهی بودن تعداد اعداد اول در تصاعدهای حسابی.

قضیه اعداد اول نخستین بار در حدود سال ۱۸۰۰ فرمولبندی شد اما تا اواخر قرن نوزدهم اثبات نگردید؛ قضیه دیریکله در ۱۸۳۷ اثبات شده بود. اثبات هر دو قضیه بسیار مشکل و خارج از محدوده این کتاب است. ولی، قابل توجه است که برهان استانده هر کدام شامل مفاهیم و تکنیکهایی از نظریه توابع متغیرهای مختلط است. لذا، حتی اگر بتوان قضیه‌ها را برحسب مفاهیم مبتنی بر نظریه اعداد به‌سادگی بیان کرد، در برهانها مفاهیمی به‌کار می‌روند که به‌کلی از مفاهیم عنوان‌شده در یک درس اول نظریه اعداد خارج‌اند.

وجود اعداد اول به‌صورت $1 - 2^n$ را نیز بررسی می‌کنیم. این اعداد، اعداد مرسن نامیده

می‌شوند و به‌طور مرسوم بزرگترین اعداد اول شناخته‌شده را تولید کرده‌اند. (در زمان نوشتن این کتاب، بزرگترین عدد مرسن معلوم عدد ۱ - ۲۸۵۹۴۳۳ بود.) * هر چند اعداد اول مرسن تا قرن هفدهم به تفصیل مطالعه نشدند، ولی با اعداد تام، یعنی، اعداد صحیحی که با دو برابر مجموع مقسوم‌علیه‌های مثبت خود مساوی‌اند، و مفهومی خیلی قدیمی‌تر است، دارای ارتباط نزدیکی هستند. بررسی اعداد تام به یونانیان باستان برمی‌گردد، و یک روشی برای تولید اعداد تام زوج در اصول اقلیدس آمده است. این فصل را با تعدادی مسأله باز که با اعداد اول ارتباط دارند به پایان می‌بریم، معروفترین حدسیه در نامه‌ای به اویلر در ۱۷۴۲ مطرح شد؛ در بیش از ۲۵۰ سال بعد از آن، روی این مسأله کارهای فراوانی انجام گرفته است، اما لاینحل مانده است.

به دلیل ماهیت مطالب مورد بحث، بیشتر این فصل توضیحی است. در بسیاری از حالتها، ارائه آنها در یک درس مقدماتی نظریه اعداد یا بسیار مشکل است، یا احکام هنوز مسائلی بازند.

قضیه‌هایی برای فصل ۷

غربال اراتستن

در فصل ۱، برهان اقلیدس مبنی بر وجود تعداد نامتناهی عدد اول را ارائه کردیم. بعد، روشی را برای یافتن تمام اعداد اول نابزرگتر از یک عدد صحیح مفروض مطرح می‌کنیم. این الگوریتم به‌عنوان غربال اراتستن معروف است و به نام مخترع آن، ریاضیدان یونانی اراتستن^۱ (۱۹۴-۲۷۶ ق.م)، نامگذاری شده است. اراتستن کتابدار کتابخانه معروف اسکندریه بود و شاید به دلیل اولین محاسبه دقیق محیط کره زمین، که از اوست، بهتر به‌خاطر آید.

فرض کنیم n عدد صحیح مثبتی باشد. ابتدا همه اعداد صحیح از ۲ تا n را فهرست می‌کنیم. چون ۲ اول است، هر مضرب ۲ که از ۲ بزرگتر است مرکب است، لذا همه مضارب ۲ را که از ۲ بزرگترند در فهرست خود خط می‌زنیم. واضح است، که اولین عدد بعد از ۲ که خط نخورده است، یعنی ۳، اول است. حال همه مضارب ۳ را که بزرگتر از ۳ هستند و قبلاً حذف نشده‌اند خط می‌زنیم. عدد بعد از ۳ در فهرست ۵ است، که بایستی اول باشد، زیرا در غیر این صورت، بر یک عدد اول کوچکتر از ۵ بخشیدنی خواهد بود، لذا قبلاً باید از فهرست حذف شده باشد. عمل را به همین ترتیب ادامه می‌دهیم: در هر مرحله معین، بعد از آنکه تمام مضارب یک عدد اول مفروض را خط زدیم، عدد صحیح بعدی در فهرست که خط نخورده است اول خواهد بود، و سپس همه

* در ۲۶ اردیبهشت ۱۳۸۳ عدد ۱ - ۲۴۰۳۶۵۸۳ به‌عنوان بزرگترین عدد اول مرسن معرفی شد.م.

مضارب آن را حذف می‌کنیم (بجز خودش). وقتی که نتوان عمل را بیشتر از این ادامه داد، اعداد باقیمانده همگی اعداد اولِ نابزرگتر از n را به دست می‌دهند.

توضیحات. ۱. اراتستن دریافت که فقط لازم است عمل را تا یافتن عدد اولی بزرگتر از \sqrt{n} ادامه داد؛ در این صورت همه اعداد صحیحی که در فهرست می‌مانند بایستی اول باشند. زیرا اگر $k \leq n$ مرکب باشد، آنگاه k مقسوم علیه اولی مانند p دارد که $p \leq \sqrt{n}$ (مسئله ۱.۷ را ببینید)، و لذا k قبلاً از فهرست ما حذف شده است.

۲. غربال اراتستن یک روش عملی برای تعیین اول بودن n نیست، برای مثال، یک روش سریعتر، مانند بالا، توجه به این نکته است که اگر یک عدد صحیح n اول نباشد، آنگاه عامل اولی مانند p دارد که $p \leq \sqrt{n}$. لذا برای بررسی اول بودن n ، فقط لازم است که بخشپذیری n را بر عدد اولی نابزرگتر از \sqrt{n} بررسی کنیم. ولی، غربال اراتستن یک کاربرد نسبتاً غیرمنتظره دارد: معمولاً به عنوان محکی برای آزمایش سرعت یک کامپیوتر به کار می‌رود.

اعداد تام

(۱.۷) **تعریف.** عدد صحیح مثبت n عدد تام خوانده می‌شود اگر n با مجموع مقسوم علیه‌های مثبتش، بجز خود n ، برابر باشد.

بنابراین، n تام است اگر و تنها اگر $\sigma(n) = 2n$ ، که در آن $\sigma(n)$ مجموع همه مقسوم علیه‌های مثبت n (از جمله خود n) است.

موضوع اعداد تام به روزگار باستان برمی‌گردد، و در طول تاریخ، ویژگیهای مرموز بسیاری به آنها نسبت داده شده است، ریاضیدانان یونانی اولیه علاقه ویژه‌ای به آنها داشتند، هر چند که در زمان اقلیدس تنها چهار عدد تام شناخته شده بود (۶، ۲۸، ۴۹۶، و ۸۱۲۸). این اطلاع کم به این حدسیه منجر شده بود که اعداد تام به تناوب به ۶ و ۸ ختم می‌شوند. گرچه این نادرست است (پنجمین و ششمین اعداد تام عبارت‌اند از ۳۳۵۵۰۳۳۶ و ۸۵۸۹۸۶۹۰۵۶)، ولی اینکه هر عدد تام زوج به ۶ و ۸ ختم می‌شود درست است. (مسئله ۹.۷ را ببینید.) اقلیدس در کتاب اصول روش زیر را برای یافتن اعداد تام زوج بیان کرده است.

(۲.۷) **قضیه (اقلیدس).** اگر $2^n - 1$ اول باشد، آنگاه $(2^n - 1)2^{n-1}$ عدد تام است.

برهان. فرض کنیم $N = 2^{n-1}p$ ، که $p = 2^n - 1$ ، چون p اول است، روشن است که مقسوم علیه‌های N به صورت 2^i یا $2^i p$ هستند که $0 \leq i \leq n - 1$. لذا

$$\begin{aligned}\sigma(N) &= 1 + 2 + \dots + 2^{n-1} + p + 2p + \dots + 2^{n-1}p \\ &= (1+p)(1+2+\dots+2^{n-1}) \\ &= (1+p)(2^n - 1) = 2^n(2^n - 1) = 2N\end{aligned}$$

در نتیجه

$$N = 2^{n-1}(2^n - 1)$$

بنابراین N عدد تام است.

یک پرسش طبیعی این است که آیا عکس قضیهٔ اقلیدس برقرار است، یعنی، آیا هر عدد تام زوج به صورتی است که در (۲.۷) آمده است؟ تقریباً ۲۰۰۰ سال طول کشید تا بالاخره اوایلر به این سؤال جواب داد:

(۳.۷) قضیهٔ (اوایلر). هر عدد تام زوج به صورت $2^{n-1}(2^n - 1)$ است که در آن $2^n - 1$ اول است.

برهان. اگر N عدد تام زوجی باشد، آنگاه $\sigma(N) = 2N$. فرض کنیم $N = 2^{n-1}m$ ، که در آن $n \geq 2$ و m فرد است. چون $\sigma(2^{n-1}, m) = 1$ و σ ضربی است (توضیح بعد از (۲.۱)) را ببینید، داریم

$$2^n m = 2N = \sigma(N) = \sigma(2^{n-1})\sigma(m) = (2^n - 1)\sigma(m)$$

از حل معادلهٔ $2^n m = (2^n - 1)\sigma(m)$ برحسب $\sigma(m)$ ، داریم

$$\sigma(m) = m + m/(2^n - 1)$$

لذا $m/(2^n - 1)$ عددی صحیح است، و بنابراین m و $m/(2^n - 1)$ هر دو مقسوم علیه‌های m هستند. چون $\sigma(m) = m + m/(2^n - 1)$ ، در نتیجه m و $m/(2^n - 1)$ تنها مقسوم علیه‌های مثبت m می‌باشند. لذا $m/(2^n - 1) = 1$ ، یعنی، $m = 2^n - 1$ ، و m اول است.

این بند را با دو سؤال مهم باز در مورد اعداد تام می‌بندیم. سؤال اول این است که آیا عدد تام فرد وجود دارد؟ اگر عدد تام فرد وجود داشته باشد معلوم شده است که بایستی بزرگتر از 10^{30} باشد و حداقل هشت عامل اول متمایز داشته باشد! بنابراین، مدارک محاسبه‌ی ظاهراً می‌گویند که اعداد تام فرد وجود ندارند.

سؤال دوم این است که آیا تعداد نامتناهی عدد تام زوج وجود دارد؟ در دوران باستان چهار عدد شناخته شده بود، ولی پنجمی تا سدهٔ پانزدهم کشف نشده بود. تاکنون (در زمان تألیف کتاب) ۳۳ عدد تام زوج شناخته شده است، که ۲۱ عدد آخر از سال ۱۹۰۰ به بعد کشف شدند.* تا این زمان بزرگترین عدد از این نوع (۱ - ۲۸۵۹۴۳۳) (۲۸۵۹۴۳۲) است که تقریباً دارای ۵۱۷۴۳۰ رقم است.** به هر حال، وجود بی‌نهایت عدد تام زوج به‌عنوان یک سؤال باز باقیمانده است.

اعداد اول مِرسِن

با توجه به قضیه‌های اقلیدس و اوایلر، وجود تعداد نامتناهی عدد تام زوج با موجود بودن تعداد نامتناهی عدد اول به‌صورت $2^n - 1$ هم‌ارز است. این اعداد اول، پس از آنکه راهب فرقهٔ فرانسیسیان در سدهٔ هفدهم به مطالعهٔ آنها پرداخت، به اعداد مِرسِن معروف شدند.

(۴.۷) تعریف. فرض کنیم n عدد صحیح مثبتی باشد. M_n عدد مِرسِن عدد صحیح $M_n = 2^n - 1$ است. اگر M_n اول باشد، آن را عدد اول مِرسِن می‌نامند.

کلی‌تر بگویم می‌توانیم جویا شویم که چه وقت $2^n - 1$ برای $n \geq 2$ اول است. نشان دادن اینکه باید $a = 2$ و n اول باشد مشکل نیست (مسئلهٔ ۴.۷ را ببینید). لذا اگر M_n اول باشد، بایستی n اول باشد؛ بنابراین، برای جستجوی اعداد اول از این نوع، کافی است اعداد اول M_p مِرسِن را که p اول است در نظر بگیریم.

مِرسِن در اثرش اندیشه‌های فیزیک ریاضی^۱ مربوط به سال ۱۶۴۴ حدس زد که M_p برای تمام اعداد اول $p < 257$ مرکب است، بجز به‌ازای ۱۱ مقدار ۲، ۳، ۵، ۷، ۱۳، ۱۷، ۱۹، ۳۱، ۶۷، ۱۲۷، و ۲۵۷. در ۱۷۷۲، اوایلر نشان داد که M_{31} اول است. ولی در ۱۸۷۶، لوکا ثابت کرد که M_{67} مرکب است، هر چند که نتوانست عاملها را محاسبه کند. تقریباً سه سده طول کشید تا حدسیهٔ مِرسِن به‌طور کامل پاسخ داده شود. حدس مِرسِن — احتمالاً به دلیلی که حدس بود — به‌ازای پنج مقدار کمتر از ۲۵۷ رد شد.

در کوشش برای یافتن عاملهای اعداد مِرسِن، فرما دریافت که اگر p اول باشد، باقیماندهٔ هر عامل اول $1 - 2^p$ در تقسیم بر p برابر ۱ است. این دریافت در قضیهٔ زیر آمده است، که نخست در فصل ۳ اثبات شد. برای تکمیل مطلب آن را در اینجا بیان می‌کنیم. برهان در اساس شبیه

* اکنون ۴۲ عدد تام زوج شناخته شده است (تا ۱۸ فوریه ۲۰۰۵)، که ۳۱ عدد آخر از ۱۹۰۰ به بعد کشف شده‌اند. ^۱چهل و دومین (یا بزرگترین عدد) عبارت است از (۱ - ۲۲۵۹۶۴۹۵۱) (۲۲۵۹۶۴۹۵۰) که تقریباً دارای ۷۸۱۶۲۳۰ رقم است!

** این اطلاعات از مترجم است.

برهان (۸.۳) است، بجز آنکه از ویژگیهای مرتبهٔ یک عدد که در فصل قبل بسط داده شد استفاده شده است.

(۵.۷) قضیه. فرض کنیم p یک عدد اول فرد و q یک عامل اول $2^p - 1$ باشد. در این صورت، q به صورت $2kp + 1$ است.

برهان. چون $2^p \equiv 1 \pmod{q}$ ، (۱۲.۶) ایجاب می‌کند که $\text{ord}_2 | p$. لذا $2 = \text{ord}_2$. زیرا p اول است و به‌وضوح $\text{ord}_2 \neq 1$. مجدداً بنابر (۱۲.۶)، $p | q - 1$ ، و لذا m وجود دارد که $q = mp + 1$. چون q فرد است، m بایستی زوج باشد، که قضیه نتیجه می‌شود. لذا برای یافتن عوامل اول M_p ، بایستی فقط در جستجوی اعداد اول از نوع معینی باشیم. مثالهایی از این تکنیک در مسأله‌های ۱۵.۷ تا ۱۹.۷ ارائه شده است.

توضیحات. ۱. بزرگترین اعداد اول شناخته‌شده به‌طور مرسوم اعداد اول مرسن بوده‌اند، (برای یک استثنا توضیحات آخر فصل را ببینید.) هم‌اکنون ۳۳ عدد اول مرسن* (و لذا ۳۳ عدد تام زوج) شناخته شده است. بزرگترین آنها عدد $2^{۲۸۹۴۳۳} - 1$ است که در اوایل سال ۱۹۹۴ پس از تقریباً بیست ساعت زمان محاسبه بر روی یک اَبَر رایانه Cray-2 کشف شد. دومین عدد مرسن بعد از آن $2^{۲۷۵۶۸۳۹} - 1$ است که در سال ۱۹۹۲ تقریباً با همان مقدار محاسبه به‌دست آمد. یافتن عدد رکورددار قبلی، $2^{۲۲۱۶۰۹۱} - 1$ «فقط» ۳ ساعت طول کشید.

۲. شاید مهمترین سؤال باز در رابطه با اعداد اول مرسن این باشد که آیا تعداد نامتناهی از این اعداد اول وجود دارند؟ یک استدلال مبتنی بر احتمال وجود دارد که نامتناهی بودن مجموعهٔ اعداد اول مرسن را موجه می‌سازد (Ribenoim در فصل ۶ را ببینید).

اعداد فرما

برای یافتن اعداد اول به‌صورت $a^n - 1$ دیدیم که کافی است اعداد به‌صورت $2^p - 1$ را که در آن p اول است در نظر بگیریم. به روش مشابه، می‌توانیم اعداد فرد اول به‌صورت $a^n + 1$ با $n > 1$ را جستجو کنیم. برای آنکه چنین اعدادی اول باشند بایستی a زوج و n به‌صورت توانی از ۲ باشد. (مسألهٔ ۵.۷ را ببینید.) لذا به بررسی اعدادی به‌صورت $2^{2^n} + 1$ هدایت می‌شویم.

(۶.۷) تعریف. یک عدد فرما عددی صحیح به‌صورت $F_n = 2^{2^n} + 1$ است که در آن $n \geq 0$. اگر F_n اول باشد، F_n یک عدد اول فرما خوانده می‌شود.

* هم‌اکنون ۴۲ عدد اول مرسن (و لذا ۴۲ عدد تام زوج) شناخته شده است. بزرگترین آنها $2^{۲۲۵۶۴۹۵۱} - 1$ است که در تاریخ ۲۹ بهمن ۱۳۸۳ توسط مارتین نواک (Martin Nowak) کشف شد. این عدد تقریباً ۷۸۱۶۲۳۰ رقم دارد. محاسبات نواک، بیش از ۵۰ ساعت روی رایانهٔ ۲٫۴ GHz Pentium4 انجام گرفته است.

به‌ازای F_n مقادیر $n = 0, 1, 2, 3, 4$ ، 5 ، 17 ، 257 ، و 65537 را اختیار می‌کند که همگی اول‌اند. شاید بر مبنای این ملاک نسبتاً ناقص، فرما در نامه‌ای به فرنیکل در 1640 اظهار داشت که به‌ازای هر F_n ، $n \geq 0$ اول است. مطابق معمول، فرما دلیلی ارائه نداد، ولی در 1658 ادعا کرد که با روش نزول نامتناهی برهانی داشته است. در حقیقت، این حدسیه نادرست است. حدود یک قرن بعد، در 1732 ، اویلر نشان داد که 641 یک مقسوم‌علیه F_5 است (مسئله ۲۳.۲ را ببینید).

در پاسخ به سؤالی از فرنیکل در 1640 ، فرما با نشان دادن اینکه $1 - 2^{2^k} \equiv 0 \pmod{2^{2^k} + 1}$ بر $2^{2^k} + 1$ بخشپذیر است ثابت کرده بود که این عدد اول نیست. فرما اساساً همان استدلال برهان (۵.۷) را به کار برد تا نتیجه بگیرد که هر عامل اول $1 - 2^{2^k} \equiv 0 \pmod{2^{2^k} + 1}$ به صورت $2^{2^k} + 1$ است.

می‌توان استدلال مشابه را در مورد $F_5 = 2^{32} + 1$ به کار برد. اگر p عامل اولی از F_5 باشد، آنگاه $1 - 2^{64} \equiv 0 \pmod{p}$ ؛ مانند استدلال بالا می‌توان نشان داد که به‌ازای مقداری از k ، $p = 64k + 1$. چند عدد اول از این نوع عبارت‌اند از: 193 ، 257 ، 449 ، 577 ، 641 ، ...، و 641 عدد $2^{32} + 1$ را می‌شمارد. در واقع، بدین‌گونه اویلر نشان داد که F_5 اول نیست، و کاملاً تعجب‌آور است که خود فرما روشی را که برای تجزیه $1 - 2^{37}$ به کار برده بود، در مورد $2^{32} + 1$ اجرا نکرده است.

با اندکی کار بیشتر، می‌توان نشان داد که عاملهای اول $2^{2^k} + 1$ واقعاً به صورت $1 + 2^{2^k}$ هستند، نه فقط $1 + 64k$. بعداً نشان خواهیم داد که قضیه مشابه برای عاملهای اول هر عدد فرما برقرار است. برای به‌دست آوردن عامل بیشتر 2 لازم است بدانیم که 2 مانده درجه دوم کدام اعداد اولی است ((۱۲.۵) را ببینید).

(۷.۷) قضیه. فرض کنیم $n > 1$. در این صورت هر عامل اول عدد فرمای $2^{2^n} + 1$ به صورت $1 + 2^{n+2}k$ است.

برهان. فرض کنیم p یک عامل اول $2^{2^n} + 1$ باشد. لذا $2^{2^n} \equiv -1 \pmod{p}$ ، و چون $4 \mid 2^n$ ، همنهشتی $x^4 \equiv -1 \pmod{p}$ جواب دارد. لذا بنابر (۱۹.۶)، $1 \pmod{p} \equiv (-1)^{(p-1)/(4, p-1)} \equiv (-1)^{(p-1)/4}$ ، و بنابراین، $(p-1)/(4, p-1)$ زوج است. لذا p به صورت $1 + 8k$ است، و از (۱۲.۵) نتیجه می‌شود که 2 یک مانده درجه دوم p است. فرض کنیم $s^2 \equiv 2 \pmod{p}$ ؛ پس s جوابی از همنهشتی $x^{2^{n+1}} \equiv -1 \pmod{p}$ است. با توسل مجدد به (۱۹.۶) مانند بالا نتیجه می‌گیریم که $(p-1)/(2^{n+1}, p-1)$ زوج است، و لذا $(p-1) \mid 2^{n+2}$ ، که قضیه را اثبات می‌کند.

توضیحات. ۱. فرما می‌دانست که از F_0 تا F_4 اول هستند، اما تاکنون عدد اول فرما بعد از F_4 یافت نشده است. ۸۴ عدد فرمای مرکب معلوم‌اند، که بزرگترین آنها F_{23471} است.

۲. اعداد فرما یک اثبات جالب توجه برای نامتناهی بودن مجموعه اعداد اول ارائه می‌دهد. مسأله ۲۴.۷ را ببینید.

اعداد اول فرما یک کاربرد غیرمنتظره در بررسی مسأله کلاسیک ترسیم یک n -ضلعی منتظم فقط به کمک خط‌کش و پرگار، دارد. در ۱۸۰۱، در بخش آخر تحقیقات حسابی، گاوس ثابت کرد که اگر $n = 2^k p_1 p_2 \dots p_m$ یا $n = 2^k$ ، که $k \geq 0$ و p_i ها اعداد اول فرمای متمایز هستند، آنگاه n -ضلعی منتظم با کاربرد خط‌کش و پرگار قابل ترسیم است، و ادعا کرد که برهانی دارد برای اینکه هیچ چندضلعی منتظم دیگر با خط‌کش و پرگار قابل ترسیم نیست. (در ۱۸۳۷ یک اثبات توسط Wantzel به چاپ رسید.) به‌ویژه، می‌توان یک ۱۷-ضلعی منتظم را با ستاره و پرگار ترسیم کرد. این اولین ترسیم جدید از یک چندضلعی منتظم از زمان اقلیدس بوده است.

قضیه اعداد اول

در فصل ۱ نشان دادیم که رخنه‌های بزرگ اتفاقی در دنباله اعداد اول وجود دارد (مسأله ۲۸.۱ را ببینید). بنابراین، طبیعی است که سؤالات زیر مطرح شوند: به‌طور تقریب، چه تعداد عدد اول از عدد مفروضی کوچک‌ترند؟ همچنین، بزرگی n امین عدد اول چه اندازه (به تقریب) است؟ (برهان اقلیدس در وجود تعداد نامتناهی عدد اول نشان می‌دهد که $1 + \frac{1}{p_1} + \frac{1}{p_2} + \dots + \frac{1}{p_{n-1}} + \frac{1}{p_n} \leq 2$ ، که در آن p_i معرف i امین عدد اول است.) هر دو سؤال توسط قضیه عدد اول پاسخ داده می‌شوند.

(۸.۷) **قضیه اعداد اول.** گیریم x یک عدد حقیقی مثبت است، و فرض می‌کنیم $\pi(x)$ معرف تعداد اعداد اول نایبتر از x باشد. اگر x را به اندازه کافی بزرگ اختیار کنیم، می‌توانیم نسبت $\pi(x)/(x/\log x)$ را به دلخواه به ۱ نزدیک کنیم.

به بیان غیررسمی‌تر، قضیه اعداد اول اظهار می‌دارد که اگر x به اندازه کافی بزرگ باشد، تعداد اعداد اول نایبتر از x تقریباً برابر $x/\log x$ است. (در اینجا $\log x$ معرف لگاریتم طبیعی x ، یعنی لگاریتم در پایه e است.) این مطلب در ۱۷۹۳ توسط گاوس و در ۱۷۹۸ به‌وسیله لژاندر حدس زده شده بود؛ مبنای حدس مقادیر $\pi(x)$ به‌ازای $x < 10000$ بوده است که از جدولهای اعداد اول، که بعداً در دسترس قرار گرفتند، به‌دست آمده‌اند.

قضیه اعداد اول یک قضیه بسیار سنگینی است؛ در واقع، تا نزدیک به یک سده بعد اثبات

نشده بود. در ۱۸۹۶، برهانهایی مستقل از قضیه اعداد اول توسط ژاک آدامار^۱ (۱۸۶۵-۱۹۶۳) و شارل-ژان دولواواله-پوسن^۲ (۱۸۶۲-۱۸۶۶) ارائه گردید، که از تکنیکهایی از نظریه توابع یک متغیر مختلط برگرفته از کار ریمان (۱۸۲۶-۱۸۶۶)، استفاده شده بود. در واقع، اکنون معلوم شده است که اگر $x \geq 17$ ، آنگاه $x/\log x \leq \pi(x)$.

اگر p_n نشانگر n امین عدد اول باشد، روشن است که $\pi(p_n) = n$. لذا، با اختیار $x = p_n$ در (۸.۷) و استفاده از این مطلب که اگر x بزرگ باشد، $\log(x/\log x)/\log x$ تقریباً برابر با ۱ است، می توان نشان داد که $n \log n/p_n$ به ۱ میل می کند وقتی که n به بی نهایت میل کند. بنابراین بیان هم ارز زیر از قضیه اعداد اول را داریم:

(۹.۷) قضیه اعداد اول. اگر p_n معرف n امین عدد اول باشد، حد $p_n/(n \log n)$ برابر ۱ است وقتی که n به بی نهایت میل کند.

توضیح. در واقع، معلوم شده است که به ازای هر n ، $p_n > n \log n$ «خطای» $p_n - n \log n$ ممکن است کاملاً بزرگ باشد، اما اگر n بزرگ باشد، خطا خیلی کوچکتر از $n \log n$ است.

از قضیه اعداد اول نتیجه می شود که اگر $x > 1$ ، یک عدد ثابت C وجود دارد به طوری که $\pi(x)/x < C/\log x$ ؛ لذا نسبت $(x - \pi(x))/x$ به ۱ میل می کند وقتی که x به بی نهایت میل کند. می توان این مطلب را به طریق زیر تعبیر کرد: از آنجا که $n - \pi(n)$ تعداد اعداد صحیح مثبت نابیشتر از n است که اول نیستند، نسبت $(n - \pi(n))/n$ معرف نسبت اعداد مرکب در میان نخستین n عدد صحیح است. لذا، بدین معنی که این نسبت به ۱ میل می کند، قضیه اعداد اول ایجاب می کند که «تقریباً همه» اعداد صحیح مثبت مرکب باشند.

ولی، به یک تعبیر، اعداد اول مخصوصاً کمیاب نیستند، زیرا تابع $\log x$ خیلی کند نمو می کند. مثلاً، $10^{100} \log 10^{100}$ تقریباً برابر با 230 است. لذا اگر عدد صحیح N را «به تصادف» در همسایگی 10^{100} انتخاب کنیم، احتمال اینکه N اول باشد تقریباً $1/230$ است. اگر مطمئن باشیم که N بر ۲، ۳، ۵ یا بخش پذیر نیست، احتمال اینکه N عدد اول باشد به تقریباً $1/61$ بالغ می شود، و با غربال سایر اعداد اول کوچک می توانیم آن را به طور قابل ملاحظه ای زیاد کنیم. این بدان معنی است که اگر یک آزمون تعیین اول بودن مؤثر به کار بریم، یافتن اعداد اول خیلی بزرگ کاملاً شدنی است.

توضیحات. ۱. یکی از نتایج قضیه اعداد اول این است که اگر a و b اعداد صحیح مثبت باشند و $a < b$ ، آنگاه اگر x به اندازه کافی بزرگ باشد حداقل یک عدد اول بین ax و bx قرار دارد.

با انتخاب $a = 1 + \epsilon$ و $b = 1 + \epsilon$ ، که در آن ϵ عدد مثبت دلخواهی است، نتیجه جالب زیر را داریم: به‌ازای همه مقادیر به اندازه کافی بزرگ n ، دست‌کم یک عدد اول بین n و $n(1 + \epsilon)$ قرار دارد.

۲. ادموند لاندو^۱ ثابت کرد که وقتی n به اندازه کافی بزرگ باشد آنگاه $\pi(2n) < 2\pi(n)$. از این نابرابری نتیجه می‌شود که اگر n به قدر کافی بزرگ باشد، تعداد اعداد اول بین n و $2n$ از تعداد اعداد اول بین n و $2n$ بیشتر است.

۳. اینک یک نتیجه جالب دیگر از قضیه اعداد اول: مجموعه همه اعداد به صورت $\pm p/q$ که در آن p و q اعداد اول هستند، در R (مجموعه اعداد حقیقی) چگال است. یا به‌طور هم‌ارز، به‌ازای هر عدد حقیقی x ، عددی به صورت $\pm p/q$ وجود دارد که تا به‌خواهیم به x نزدیک است.

این بخش را با یک قضیه، معروف به اصل موضوع برتران، که وجود یک عدد اول بین n و $2n$ را تضمین می‌کند، به پایان می‌بریم. ژوزف برتران در ۱۸۴۵ حدس خود را ارائه داد، او صحت ادعای خود را برای جميع مقادیر n تا سه میلیون بررسی کرده بود، ولی قادر به اثبات نبود. هفت سال بعد اولین اثبات توسط ریاضیدان روسی پافنوتی چبیشف (۱۸۹۴-۱۸۲۱) ارائه گردید. با اینکه این اثبات بسیار ساده‌تر از اثبات قضیه اعداد اول است، ولی از ظرفیت این کتاب خارج است.

(۱۰.۷) قضیه اصل موضوع برتران. به‌ازای هر $n > 1$ ، عدد اولی بین n و $2n$ وجود دارد.

توضیحات. ۱. یک قضیه قویتر برقرار است: اگر $n > 5$ ، آنگاه دست‌کم دو عدد اول متمایز بین n و $2n$ وجود دارد. یک نتیجه ساده این مطلب این است که $2p_n < p_{n+2}$ و لذا

$$p_{n+2} < p_n + p_{n+1}$$

۲. در ۱۸۹۲، اصل موضوع برتران توسط جیمز جوزف سیلوستر^۲ به‌ترتیب زیر تعمیم یافت: اگر m و n اعداد صحیح مثبتی باشند با $m > n$ ، آنگاه دست‌کم یکی از اعداد $m+1$ ، $m+2$ ، $m+3$ ، \dots ، $m+n-1$ عامل اولی بزرگتر از n دارد. (اصل موضوع برتران با انتخاب $m = n+1$ نتیجه می‌شود.)

۳. یک سؤال باز قدیمی مشابه در مورد اعداد اول بین دو مربع متوالی وجود دارد: آیا به‌ازای هر n ، بین n^2 و $(n+1)^2$ عدد اولی وجود دارد؟

قضیه دیریکله

قضیه دیریکله بررسی مسأله زیر است: اگر a و b نسبت به هم اول باشند ($a \neq 0$)، آیا تعداد نامتناهی عدد اول به صورت $ak + b$ وجود دارد؟ (اگر a و b عامل مشترکی مانند $d > 1$ داشته

باشند، آشکار است که به ازای هر $k, d | ak + b$ ، و لذا به ازای حداکثر یک مقدار k عدد $ak + b$ اول است. قبلاً تعدادی از حالت‌های خاص این مسأله را دیده‌ایم؛ مثلاً، در فصل ۱ نشان داده شد (مسأله ۳۱.۱ را ببینید) که تعداد نامتناهی عدد اول به صورت $4k + 3$ وجود دارد؛ در فصل ۵، از قانون تقابل درجه دوم برای نشان دادن، مثلاً وجود بی‌نهایت عدد اول به صورت‌های $8k + 3$ ، $5k + 7$ و $8k + 5$ استفاده شد. (مسأله‌های ۲۳.۵، ۴۸.۵، ۵۰.۵ و ۵۴.۵ را ببینید.) در برهان‌های این قضیه‌ها روشن است که از تکنیک‌هایی استفاده شده‌اند که مختص مقادیر مفروض a و b هستند.

مسأله کلی، در اوایل سده نوزدهم مورد توجه زیادی قرار گرفت. در واقع، در ۱۷۸۵، لژاندر ادعا کرد که وجود بی‌نهایت عدد اول به صورت $ak + b$ را که a و b اعداد اول هستند، ثابت کرده است. سرانجام مسأله در ۱۸۳۷ توسط ریاضیدان آلمانی، گوستاف پ. گ. لوژون دیریکله (۱۸۵۹-۱۸۰۵) اثبات گردید.

(۱۱.۷) قضیه دیریکله. فرض می‌کنیم که a مثبت و $(a, b) = 1$. در این صورت $ak + b$ به ازای بی‌نهایت مقدار k اول است.

در برهان اصلی دیریکله از ابزاری از نظریه توابع یک متغیر مختلط، به ویژه از ویژگی‌هایی از تابع زتای ریمان، که به ازای اعداد مختلط مناسب s با $\zeta(s) = \sum_{n=1}^{\infty} 1/n^s$ تعریف می‌شود، استفاده می‌شود. قضیه دیریکله اولین کاربرد مهم تکنیک‌های آنالیز در نظریه اعداد را نشان می‌دهد. در واقع، قضیه دیریکله و قضیه اعداد اول دو قضیه مهم در نظریه مقدماتی اعداد هستند که برهان آنها متضمن روش‌های تحلیلی است.

براهین «مقدماتی» برای این دو قضیه، یعنی در براهینی که از ویژگی‌های عمیق‌تر توابع یک متغیر مختلط استفاده می‌شود، وجود دارند، ولی حتی مشکل‌تر هستند. سرانجام، قضیه‌ای را بیان می‌کنیم که ترکیبی از مفاهیم قضیه دیریکله و قضیه اعداد اول است.

(۱۲.۷) قضیه (دولا واله پوسن). گیریم a مثبت و $(a, b) = 1$ ، و فرض می‌کنیم $\pi_{a,b}(x)$ معرف تعداد اعداد اول به صورت $ak + b$ باشد که نایبتر از x هستند. در این صورت با انتخاب x به اندازه کافی بزرگ می‌توان نسبت $\pi_{a,b}(x)/(x \log x)$ را به دلخواه به $1/\phi(a)$ نزدیک کرد.

توضیحات. ۱. حد $1/\phi(a)$ مستقل از انتخاب b است؛ تا وقتی که a و b نسبت به هم اول باشند، این نسبت به مقداری میل می‌کند که فقط به a بستگی دارد.

۲. قضیه زیر نتیجه‌ای از (۱۲.۷) است: اگر d_1, d_2, \dots, d_m و e_1, e_2, \dots, e_n مجموعه‌ای

دلخواه از ارقام باشند، که در آن e_n فرد است و $e_n \neq 5$ ، آنگاه تعداد نامتناهی عدد اول وجود دارد که با ارقام d_1, d_2, \dots, d_m شروع و به e_1, e_2, \dots, e_n ختم می‌شوند (مسئله ۴۱.۷ را ببینید).

قضیه ۱۲.۷ تعبیر خیلی ظریفی دارد، که ممکن است از بیان بالا آشکار بنا شده مثلاً، اگر $a = 4$ را اختیار کنیم، (۱۲.۷) ایجاب می‌کند که (چون $\phi(4) = 2$) نیمی از همه اعداد اول به صورت $4k + 1$ هستند و نیمی به صورت $4k + 3$. (به طور دقیقتر، اگر x به اندازه کافی بزرگ اختیار شود، می‌توان نسبت $\pi_{4,1}(x)/\pi(x)$ را به دلخواه به $1/2$ نزدیک کرد.) اگر $a = 8$ ، آنگاه $\phi(8) = 4$ ، و نتیجه می‌گیریم که یک چهارم همه اعداد اول به صورت $8k + 1$ هستند، یک چهارم به صورت $8k + 3$ ، یک چهارم به صورت $8k + 5$ ، و یک چهارم به صورت $8k + 7$.

به طور کلی، به ازای یک انتخاب مفروض $a \neq 0$ ، اگر $b' \equiv b \pmod{a}$ ، آنگاه n به صورت $ak + b'$ است اگر و تنها اگر n به صورت $ak + b$ باشد. لذا $\phi(a)$ مقدار اساساً متفاوت از b وجود دارند به طوری که a و b نسبت به هم اول اند، قضیه (۱۲.۷) ایجاب می‌کند که به ازای هر مقدار مجاز b ، دنباله $a, a+b, a+2b, \dots$ سهم خود از اعداد اول، یعنی، کسری از اعداد اول برابر با $1/\phi(a)$ از تعداد کل اعداد اول، را دارد.

حدسیه گولدباخ

کریستیان گولدباخ^۱ (۱۷۶۴-۱۶۹۰) در نامه‌ای به اوپلر، در ۱۷۴۲، حدس زده است که هر عدد صحیح زوج بزرگتر از ۲ مجموع دو عدد اول است. این ادعای مشهور به حدسیه گولدباخ معروف است و موضوع تحقیقات وسیعی در دو و نیم سده گذشته بوده است. گ. ه. هاردی^۲ (۱۸۷۷-۱۹۴۷) ریاضیدان مشهور انگلیسی حدسیه گولدباخ را یکی از مشکل‌ترین مسأله‌های حل‌نشده ریاضی توصیف کرده است.

(۱۳.۷) حدسیه گولدباخ. هر عدد صحیح زوج بزرگتر از ۲ مجموع دو عدد اول است.

به نظر می‌رسد که شواهد عددی به وضوح برقراری حدسیه گولدباخ را تأیید می‌کنند و اینکه راه‌های بسیاری برای نمایش یک عدد صحیح زوج بزرگ به صورت مجموع دو عدد اول وجود دارند. این حدسیه برای هر عدد زوج تا $10^{10} \times 2$ بررسی شده است. در ۱۹۷۳، ج. ر. چن^۳ نشان داد که هر عدد صحیح زوج به قدر کافی بزرگ را می‌توان به صورت $p + m$ نمایش داد، که در آن p اول و m یا اول یا حاصلضرب دو عدد اول است.

گولدباخ همچنین حدس زد که هر عدد صحیح فرد بزرگتر از ۷ مجموع سه عدد اول فرد

است. گرچه خود این حدس به عنوان یک مسأله باز باقی مانده است، ولی ای. م. وینوگرادوف^۱ (۱۸۸۳-۱۸۹۱) در ۱۹۳۷ ثابت کرده است که هر عدد فرد به قدر کافی بزرگ مجموع سه عدد اول فرد است. در واقع، نشان داده شده است که قضیه وینوگرادوف به ازای هر عدد صحیح فرد بزرگتر از $3^{3^{15}}$ برقرار است؛ لذا به طور نظری، می توان قضیه را برای همه اعداد صحیح فرد مثبت بررسی کرد. ولی، حتی اگر از سریعترین زیر رایانه ها استفاده شود، این کاملاً غیر عملی است: $3^{3^{15}}$ عددی با تقریباً هفت میلیون رقم است!

مسائل باز دیگر

یکی دیگر از مسائل باز بیان می کند که تعداد نامتناهی زوج اول دوقلو، یعنی، زوجهای اعداد صحیح فرد متوالی که هر دو اول هستند، وجود دارد. لئوپولد کرونکر^۲ (۱۸۹۱-۱۸۲۳) متذکر شد، ولی اثبات نکرد، که در واقع می توان هر عدد صحیح زوج را به بی نهایت طریق به صورت تفاضل دو عدد اول بیان کرد، که این امر به ویژه، ایجاب می کند که تعداد نامتناهی عدد اول دوقلو وجود داشته باشد.

هر چند که هیچ برهانی ارائه نشده است، ولی داده های عددی به برقراری حدسیه اعداد اول دوقلو دلالت می کند. در واقع، این احتمال وجود دارد که تعداد نامتناهی اعداد اول سه تایی، یعنی، اعدادی به صورت $p, p+2, p+6$ که همگی اول هستند، وجود داشته باشد. (تنها سه عدد صحیح متوالی فرد که اول هستند عبارت اند از ۳، ۵، و ۷؛ مسأله ۳.۷ را ببینید.)

در سال ۱۷۳۷، اویلر ثابت کرد که مجموع سری $\sum 1/p$ متشکل از وارون اعداد اول بی نهایت است (مسأله ۸.۷ را ببینید). یک طریق جالب برای رسیدن به مسأله اعداد اول دوقلو ملاحظه مجموع $\sum 1/p + 1/(p+2)$ است، که در آن مجموع روی همه اعداد اول p که $p+2$ نیز اول باشد گرفته می شود. اگر این مجموع بی نهایت باشد، یعنی، اگر این سری واگرا باشد، این مطلب حدسیه را اثبات می کند (زیرا واضح است که مجموع تعداد متناهی جفتهای عدد اول متناهی است). ولی، معلوم شده است که این سری همگراست.

سرانجام، سؤال زیر را مطرح می کنیم: آیا فرمول ساده ای وجود دارد که هر عدد اول، یا حداقل فقط اعداد اول را به دست دهد؟ هیچ فرمول عملی معلوم نشده است، هر چند که فرما (به غلط) تصور می کرد که $2^{2^n} + 1$ همواره اول است. در این ارتباط، قضیه عجیبی توسط میلز^۳ در ۱۹۴۷ ثابت شد: عدد حقیقی مثبت a وجود دارد به طوری که به ازای هر عدد صحیح مثبت n ، $[a^{3^n}]$ اول است ($[x]$ معرف بزرگترین تابع عدد صحیح است). ولی، این یک طریق عملی برای تولید

اعداد اول نیست، زیرا برای استفاده از این قضیه، بایستی عدد a تا یک درجه بالای دقت دلخواه معلوم باشد. (معلوم شده است که می‌توان a را تقریباً ۱۳۰۶۴ را اختیار کرد.)

ولی، مثالهای معروفی از چندجمله‌یها وجود دارند که مقادیرشان اعداد اول بسیاری را، حداقل در آغاز، اختیار می‌کنند. اویلر در نامه‌ای به یوهان برنولی^۱ در ۱۷۷۲ متذکر شده بود که چندجمله‌ی درجه دوم $x^2 - x + 41$ به ازای $x = 0, 1, \dots, 40$ اول است (آشکار است که به ازای $x = 41$ مرکب است)، ولی حتی معلوم نیست که این چندجمله‌ی تعداد نامتناهی عدد اول اختیار می‌کند. گولدباخ در مکتبه با اویلر در ۱۷۴۲، دریافت که یک چندجمله‌ی با ضرایب صحیح نمی‌تواند فقط مقادیر اول اختیار کند. (اثبات این مطلب دشوار نیست؛ مسأله ۴۷.۷ را ببینید.) به طور کلی‌تر، می‌توانیم این سؤال را مطرح کنیم: آیا یک چندجمله‌ی غیرخطی یک متغیره با ضرایب صحیح وجود دارد که تعداد نامتناهی مقدار اول اختیار کند؟ چنین چندجمله‌ی شناخته نشده است. (ما توجه خود را به چندجمله‌یهای خطی معطوف می‌کنیم زیرا، مثلاً، چندجمله‌یهای $4x + 1$ ، $4x - 1$ ، $8x + 1$ ، $8x - 1$ ، ... همگی بی‌نهایت عدد اول تولید می‌کنند.) در مورد چندجمله‌یهای درجه دوم، مسأله باز قدیمی زیر وجود دارد: آیا بی‌نهایت عدد اول به صورت $n^2 + 1$ وجود دارد؟ برای مطالب وابسته به این مسائل، و سؤالهای باز دیگر راجع به اعداد اول، کتاب Ribenboim را که در مراجع انتهای فصل آمده است ببینید.

مسأله‌ها و راه‌حلهای

۱.۷ اگر n مرکب باشد، ثابت کنید که n عامل اولی مانند p دارد که $p \leq \sqrt{n}$.

حل. اگر n مرکب باشد، می‌نویسیم $n = ab$ که $a > 1$ و $b > 1$ ؛ اعداد a و b هر دو نمی‌توانند بزرگتر از \sqrt{n} باشند، زیرا در غیر این صورت، $ab > n$. لذا یکی از دو عدد صحیح a یا b و از این رو n ، یک عامل اول نابزرگتر از \sqrt{n} دارد.

۲.۷ فرض می‌کنیم p یک عدد اول فرد باشد. ثابت کنید که هر عامل اول $2^p - 1$ به صورت $8k - 1$ یا $8k + 1$ است.

حل. در واقع نشان می‌دهیم که اگر n فرد باشد، هر عامل اول $2^n - 1$ به صورت مورد نظر است. فرض کنیم عدد اول q (لزوماً فرد) عدد $2^n - 1$ را بشمارد. پس $2^n \equiv 1 \pmod{q}$ ، و لذا $2^{n+1} \equiv 2 \pmod{q}$. اگر $a = 2^{(n+1)/2}$ ، آنگاه $a^2 \equiv 2 \pmod{q}$ ، و بنابراین 2 یک مانده درجه دوم q است. از (۱۲.۵) نتیجه می‌شود که q به صورت $8k \pm 1$ است.

۳.۷ ثابت کنید که تنها سه عدد متوالی فرد وجود دارند که اول هستند و عبارت‌اند از ۳، ۵، و ۷.

حل. فرض کنیم n ، $n + 2$ ، $n + 4$ سه عدد فرد متوالی باشند، این اعداد به پیمانه ۳ ناهمنهشت هستند، لذا دقیقاً یکی از آنها بر ۳ بخشپذیر است. چون این اعداد همگی اول هستند، یکی از آنها، آشکارا n ، بایستی ۳ باشد.

حل (مترجم). اگر $n = 3k + 1$ ، آنگاه $n + 2$ مضرب ۳ است و اگر $n = 3k - 1$ ، آنگاه $n + 4$ مضرب ۳ است، لذا $n = 3$ ، و چون n اول است پس $n = 3$.

۴.۷ اگر $n > 1$ و a عدد طبیعی باشد به طوری که $a^n - 1$ اول باشد، ثابت کنید $a = 2$ و n اول است. (راهنمایی: از اتحاد $x^j - 1 = (x - 1)(x^{j-1} + x^{j-2} + \dots + x + 1)$ استفاده کنید).

حل. داریم $a^n - 1 = (a - 1)(a^{n-1} + \dots + a + 1)$. روشن است $a - 1 | a^n - 1$ ، و چون $a^n - 1 < a - 1$ و $a^n - 1$ اول است لذا $a - 1 = 1$ یا $a = 2$.

حال نشان می‌دهیم که اگر $2^n - 1$ اول باشد، n اول است. فرض کنیم n اول نباشد، قرار می‌دهیم $n = st$ که $n > st$ و $1 < s < n$ و $1 < t < n$. با فرض $x = 2^s$ داریم

$$2^n - 1 = 2^{st} - 1 = (2^s)^t - 1 = x^t - 1 = (x - 1)(x^{t-1} + \dots + x + 1)$$

آشکار است که هر دو عامل بزرگتر از ۱ هستند و لذا $2^n - 1$ اول نیست که خلاف فرض است.

توضیح. عکس مسأله بالا درست نیست. مثلاً $2^6 - 1 = 63 = 7 \times 9$.

۵.۷ اگر $a \geq 2$ و $a^n + 1$ اول باشد، نشان دهید که a زوج است و n به صورت توانی از ۲ است. (راهنمایی: اگر n فرد باشد، آنگاه

$$x^j + 1 = (x + 1)(x^{j-1} - x^{j-2} + \dots - x + 1)$$

حل. اگر a فرد باشد، $a^n + 1 > 3$ زوج است که خلاف فرض است. پس a زوج است. حال، نشان می‌دهیم که اگر $2^n + 1$ اول باشد، n به صورت توانی از ۲ است. فرض کنیم خیلی نباشد و مثلاً $n = st$ که $n > st$ فرد است. با فرض $x = 2^t$ داریم

$$2^n + 1 = 2^{st} + 1 = (2^t)^s + 1 = x^s + 1 = (x + 1)(x^{s-1} - x^{s-2} + \dots - x + 1)$$

واضح است که $1 < x + 1 < 2^n + 1$ یعنی $2^n + 1$ مرکب است که خلاف فرض است. پس n به صورت توانی از ۲ است.

توضیح. عکس مسأله بالا درست نیست. مثلاً $2^{25} + 1 = 641 \times 2^{20}$.

۶.۷ ثابت کنید که تعداد اعداد طبیعی مرکبی که نمی‌توان آنها را به صورت مجموع دو عدد اول نوشت نامتناهی است.

حل. ما دنبال اعداد صحیح مرکب فردی می‌گردیم که ویژگی فوق را داشته باشند. زیرا وجود بی‌نهایت مثال زوج کاملاً ناقص حدس گولدباخ است. اعداد به صورت $n = 6k + 5$ را در نظر می‌گیریم. آشکار است که به ازای هر k که مضرب ۵ باشد، n مرکب است. اما هر عدد طبیعی باشد نمی‌توان n را به صورت مجموع دو عدد اول نوشت. زیرا اگر k بی‌وجود داشته باشد به طوری که $6k + 5 = p + q$. آشکار است که p و q هر دو نمی‌توانند عدد اول فرد باشند. پس $6k + 5 = 2 + q$. در این صورت $q = 6k + 3$ یعنی $3|q$ و این با اول بودن q تناقض دارد.

۷.۷ اگر k عددی طبیعی باشد، فرض می‌کنیم p_k, k امین عدد اول باشد، و فرض می‌کنیم $\alpha_k(x)$ تعداد اعداد طبیعی نایبتر از x باشد که تمام مقسوم‌علیه‌های اولشان نابزرگتر از p_k هستند. ثابت کنید $\alpha_k(x) \leq 2^k \sqrt{x}$. (راهنمایی: ابتدا نشان دهید که بیش از 2^k از این اعداد که خالی از مربع هستند وجود دارند.)

حل. فرض کنیم $a \leq x$ عدد طبیعی خالی از مربعی باشد که بر هیچ عدد اول بزرگتر از p_k بخشپذیر نباشد، و فرض می‌کنیم $a = 2^{a_1} 3^{a_2} \dots p_k^{a_k}$. چون هر a_i برابر ۰ یا ۱ است، حداکثر 2^k امکان برای نماها و لذا 2^k امکان برای a وجود دارد. به ازای هر a ، حداکثر $\sqrt{x/a}$ عدد طبیعی n وجود دارد که $n^2 a \leq x$ ، لذا به ازای هر a ، بیشتر از \sqrt{x} امکان برای n وجود ندارد. در نتیجه $\alpha_k(x) \leq 2^k \sqrt{x}$.

۸.۷ با استفاده از تمرین قبل ثابت کنید که سری $\sum 1/p$ ، مجموع وارونه‌های اعداد اول، واگراست.

حل. فرض کنیم p_i, i امین عدد اول باشد. اگر سری همگرا باشد، عدد طبیعی k وجود دارد به طوری که

$$\frac{1}{p_{k+1}} + \frac{1}{p_{k+2}} + \dots < \frac{1}{2}$$

تعداد اعداد طبیعی کمتر از عدد مفروض x که بر عدد اول p بخشپذیرند از x/p تجاوز نمی‌کند. با

استفاده از نماد مسأله قبل، $x - \alpha_k(x)$ نشانگر تعداد اعداد طبیعی است که از x تجاوز نمی‌کنند و حداقل بر یک عدد اول بزرگتر از p_k بخشیدیند، و لذا

$$x - \alpha_k(x) < \frac{x}{p_{k+1}} + \frac{x}{p_{k+2}} + \dots < \frac{x}{2}$$

سپس بنابر مسأله ۷.۷ داریم $\sqrt{x} \cdot 2^k \leq \alpha_k(x) < x/2$ ، و لذا $x < 2^{2k+2}$. این نابرابری درست نیست. هرگاه $x \geq 2^{2k+2}$ ، و بنابراین سری واگراست.

اعداد تام

۹.۷ ثابت کنید هر عدد تام زوج به رقم ۶ یا ۸ ختم می‌شود.

حل. بنابر (۳.۷)، هر عدد تام N به صورت $N = 2^{p-1}(2^p - 1)$ است که p اول است. اگر $p = 2$ ، $N = 6$ ، آنگاه $N \equiv 6 \pmod{10}$ ؛ لذا فرض می‌کنیم p فرد باشد. اگر $p = 4k + 1$ ، آنگاه $2^{p-1} = 2^{4k} = 16^k \equiv 6 \pmod{10}$ و $2^p - 1 = 2 \times 2^{p-1} - 1 \equiv 1 \pmod{10}$ ؛ لذا $N \equiv 6 \times 1 = 6 \pmod{10}$. اگر $p = 4k + 3$ ، آنگاه

$$2^{p-1} = 2^{4k+2} = 4 \times 16^k \equiv 4 \pmod{10}$$

و $2^p - 1 = 2 \times 2^{p-1} - 1 \equiv 7 \pmod{10}$ ؛ لذا $N \equiv 4 \times 7 \equiv 8 \pmod{10}$.

۱۰.۷ فرض کنید $N > 6$ یک عدد تام زوج باشد. ثابت کنید که N به صورت $9k + 1$ است.

حل. هر عدد تام زوج N به صورت $N = 2^{p-1}(2^p - 1)$ است که p اول است. به ویژه، اگر $N > 6$ ، p فرد است، ثابت می‌کنیم به‌ازای هر عدد فرد n ، $2^{n-1}(2^n - 1) \equiv 1 \pmod{9}$. اگر $n = 1, 3, 5, 7, \dots$ ، آنگاه 2^{n-1} به ترتیب یا $1, 4, 1, 7, 4, 1, 7, 4, 1, \dots$ همبسته به پیمانه ۹ است، در حالی که $2^n - 1$ به ترتیب یا $1, 7, 4, 1, 4, 7, 1, 4, 7, 1, \dots$ همبسته به پیمانه ۹ است. اگر ضرب کنیم می‌بینیم که $2^{n-1}(2^n - 1)$ به ترتیب با $1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, \dots$ همبسته به پیمانه ۹ است، و لذا $N \equiv 1 \pmod{9}$.

۱۱.۷ اگر p اول باشد، ثابت کنید که p^k نمی‌تواند عدد تام باشد.

حل. مجموع مقسوم‌علیه‌های p^k عبارت است از $\sigma(p^k) = 1 + p + p^2 + \dots + p^k$ و آشکار است که نمی‌تواند برابر $2p^k$ یا هر مضربی از p باشد. زیرا روشن است که نمی‌تواند $1 + p + \dots + p^k$ را بشمارد.

راه حل دیگر

$$1 + p + p^k + \dots + p^{k-1} = \frac{(p^k - 1)}{(p - 1)} \leq p^k - 1 < p^k$$

و لذا $\sigma(p^k) < 2p^k$. بنابراین p^k عدد تام نیست.

۱۲.۷ ثابت کنید که n یک عدد تام است اگر و تنها اگر $\sum_{d|n} 1/d = 2$.

حل. n هر عدد طبیعی باشد داریم $\{n/d : d|n\} = \{d : d|n\}$. لذا

$$\sigma(n) = \sum_{d|n} d = \sum_{d|n} \frac{n}{d} = n \sum_{d|n} \frac{1}{d}$$

لذا n تام است اگر و تنها اگر $\sum_{d|n} 1/d = 2$.

۱۳.۷ با استفاده از مسأله قبل ثابت کنید که هیچ مقسوم علیه واقعی یک عدد تام، تام نیست.

حل. فرض کنیم n یک عدد تام، و k یک مقسوم علیه واقعی n باشد. بنابر مسأله قبل،

$$\sum_{d|n} 1/d = 2 \quad \text{داریم} \quad \sum_{d|n} 1/d \geq \sum_{d|k} 1/d + n \quad \text{پس} \quad \sum_{d|k} 1/d < 2 \quad \text{و لذا} \quad k \quad \text{تام نیست.}$$

۱۴.۷ اگر p و q اعداد اول متمایز باشند، ثابت کنید pq تام نیست.

حل. داریم $\sigma(pq) = \sigma(p)\sigma(q) = (p+1)(q+1)$. بدیهی است که $\sigma(pq)$ نمی تواند

برابر $2pq$ باشد. زیرا $4|\sigma(pq)$ ولی $4 \nmid 2pq$.

توضیح. استدلال مشابه نشان می دهد که حاصلضرب هر تعداد عدد اول فرد متمایز نمی تواند

تام باشد. لذا یک عدد تام فرد (در صورت وجود) نمی تواند خالی از مربع باشد.

اعداد اول میرسن و اعداد فرما

۱۵.۷ با استفاده از قضیه (۵.۷) ثابت کنید که $2^y - 1$ اول است.

حل. بنابر (۵.۷) هر عامل اول $2^y - 1 = 127$ به صورت $14k + 1$ است. لذا کافی است

اعداد اول به این صورت را تا $\sqrt{127}$ امتحان کنیم. چون چنین اعداد اولی وجود ندارند، پس 127 اول است.

۱۶.۷ با استفاده از قضیهٔ ۵.۷ اول بودن $1 - 2^{11}$ را بررسی کنید.

حل. با توجه به (۵.۷) و مسألهٔ ۱.۷، اعداد اول q به صورت $1 + 22k$ را که $45 \approx \sqrt{2^{11} - 1} < q$ امتحان می‌کنیم. تنها عدد q به این صورت ۲۳ است و به آسانی معلوم می‌شود که $1 - 2^{11} | 23$ ، لذا $1 - 2^{11}$ مرکب است.

۱۷.۷ اول بودن یا اول نبودن $1 - 2^{29}$ را بررسی کنید.

حل. تنها مقسوم‌علیه‌های ممکن به صورت $1 + 58k$ هستند، یعنی ۵۹، ۱۱۷، ۱۷۵، ۲۳۳، و مانند اینها. به آسانی دیده می‌شود که ۵۹ یک مقسوم‌علیه نیست؛ ۱۱۷ و ۱۷۵ اول نیستند و لازم نیست که امتحان شوند، زیرا کوچکترین مقسوم‌علیه بزرگتر از یک از $1 - 2^{29}$ بایستی اول باشد. به آسانی دیده می‌شود که ۲۳۳ اول است و $1 - 2^{29}$ را می‌شمارد، لذا $1 - 2^{29}$ مرکب است. ۱۸.۷ ثابت کنید که $(1 - 2^{17})$ یک عدد تام است.

حل. با توجه به (۲.۷) کافی است نشان دهیم که $1 - 2^{17}$ اول است. تنها لازم است که عاملهای اول تا $\sqrt{2^{17} - 1}$ را امتحان کنیم. بنابر (۵.۷)، عاملهای اول M_{17} به صورت $1 + 34k$ هستند؛ لذا فقط بایستی 103 ، 137 ، 239 ، و 307 را امتحان کنیم. چون هیچ‌کدام از اینها M_{17} را نمی‌شمارند، نتیجه می‌گیریم که $1 - 2^{17}$ اول است.

۱۹.۷ (الف) با استفاده از (۵.۷) اول بودن یا اول نبودن $1 - 2^{23} = M_{23}$ را بررسی کنید. (ب) با استفاده از این واقعیت که ۲ یک ماندهٔ درجهٔ دوم ۴۷ است اول بودن M_{23} را بررسی کنید.

حل. (الف) بنابر (۵.۷) هر عامل اول M_{23} بایستی به صورت $1 + 46k$ باشد: ۴۷، ۱۳۹، ۲۷۷، ... به آسانی دیده می‌شود که $47 | M_{23}$. (ب) چون ۲ یک ماندهٔ درجهٔ دوم ۴۷ است، بنابر ملاک اویلر $1 \equiv 2^{23} \pmod{47}$ ، و لذا $1 - 2^{23} | 47$.

۲۰.۷ فرض کنید q عدد اولی به صورت $3 + 4k$ باشد، و $1 + 2q$ اول باشد. ثابت کنید $1 + 2q$ یک مقسوم‌علیه M_q است. با استفاده از اینکه q چنین عدد اولی است و اینکه $q > 3$ نتیجه بگیرید که M_q مرکب است. (راهنمایی: ابتدا نشان دهید که ۲ یک ماندهٔ درجهٔ دوم $1 + 2q$ است).

حل. چون $1 + 2q$ عدد اولی به صورت $7 + 8k$ است، از (۱۲.۵) نتیجه می‌شود که ۲ یک ماندهٔ درجهٔ دوم $1 + 2q$ است. لذا بنابر ملاک اویلر $1 \equiv 2^q \pmod{1 + 2q}$ ، و لذا

$2q + 1 \mid 2^q - 1$ بنابراین، $2q + 1$ یک مقسوم‌علیه سره M_q است مگر آنکه $M_q = 2q + 1$. اگر $q = 3$ ، آنگاه $M_q = 7 = 2q + 1$ ، و ما یک مقسوم‌علیه سره از M_q به دست نمی‌آوریم، اما اگر $n > 3$ به آسانی بررسی می‌شود که $2^n - 1 < 2n + 1$.

۲۱.۷ فرض کنید m عدد صحیح مثبت فردی باشد. ثابت کنید بی‌نهایت عدد مرسن M_n وجود دارد که بر m بخشیدنی‌اند. (راهنمایی: از قضیهٔ اویلر استفاده کنید.)

حل. بنابر قضیهٔ اویلر، $2^{\phi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ ، لذا بازای هر عدد صحیح مثبت k ، $2^{k\phi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$. لذا، اگر n مضرب مثبتی از $\phi(m)$ باشد، $m \mid M_n$.

۲۲.۷ ثابت کنید که $2^{(m,n)} - 1 = (2^m - 1, 2^n - 1)$. (راهنمایی: قرار دهید $d = (2^m - 1, 2^n - 1)$ ، و مرتبهٔ 2 به پیمانهٔ d را در نظر بگیرید. همچنین، یادآور می‌شویم که اگر $r \mid s$ آنگاه $2^r - 1 \mid 2^s - 1$.)

حل. اگر $d = (2^m - 1, 2^n - 1)$ آنگاه $2^m \equiv 1 \pmod{d}$ ، و لذا بنابر (۲.۶)، $2 \mid \text{ord}_d(2)$ ؛ به همین ترتیب، $2 \mid \text{ord}_d(2)$. لذا $2 \mid \text{ord}_d(2)$ و از این رو $2^{(m,n)} \equiv 1 \pmod{d}$. اما $2^{(m,n)} - 1 \mid 2^m - 1$ و $2^{(m,n)} - 1 \mid 2^n - 1$ است و لذا d را می‌شمارد. بنابراین $d = 2^{(m,n)} - 1$.

برهان دیگر: می‌توانیم یک استدلال استقرایی نیز ارائه دهیم که فقط از ویژگی‌های سادهٔ بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک استفاده می‌شود. فرض کنیم d ثابت باشد. اگر قضیه برای تمام s و t با فرض $0 < s \leq t < n$ و $d = (s, t)$ برقرار باشد. ثابت می‌کنیم که برای تمام s و t با $0 < s \leq t \leq n$ و $d = (s, t)$ برقرار است. اگر $s = t$ بدیهی است، لذا مثلاً فرض می‌کنیم $s < t$. با استفاده از این مطلب که $(a, b) = (a, b - a)$ داریم

$$(2^s - 1, 2^t - 1) = (2^s - 1, 2^t - 2^s) = (2^s - 1, 2^s(2^{t-s} - 1)) = (2^s - 1, 2^{t-s} - 1)$$

چون $d = (s, t - s)$ و s و $t - s$ هر دو از n کم‌ترند، بنابر فرض استقرا داریم

$$(2^s - 1, 2^{t-s} - 1) = 2^q - 1$$

و لذا $2^d - 1 = (2^s - 1, 2^t - 1)$.

توضیح. استدلال مشابه نشان می‌دهد که برای $a \geq 2$ ، $(a^m - 1, a^n - 1) = a^{(m,n)} - 1$.

۲۳.۷ اگر p و q اعداد اول فرد باشند و $1 + 2^q | p$ ، ثابت کنید یا $p = 3$ یا p به صورت $2kq + 1$ است. با استفاده از این مطلب دو مقسوم‌علیه اول از $1 + 2^{13}$ را پیدا کنید.

حل. ابتدا با برهانی نظیر برهان (۵.۷) گزاره کلی را ثابت می‌کنیم. اگر $1 + 2^q | p$ ، آنگاه $2^q \equiv -1 \pmod{p}$ و از این رو $2^{2q} \equiv 1 \pmod{p}$. بنابراین مرتبهٔ ۲ به پیمانهٔ p عدد 2^q را می‌شمارد. (q را نمی‌تواند بشمارد، زیرا $2^q \equiv -1 \pmod{p}$). عدد صحیح ۲ دارای مرتبهٔ ۲ است فقط وقتی که $p = 3$. در سایر موارد، $2q | p - 1$ ، یعنی p به صورت $2kq + 1$ است.

چون $2^2 \equiv 1 \pmod{3}$ ، نتیجه می‌شود که $2^{13} \equiv 2 \pmod{3}$ ، لذا $3 | 2^{13} + 1$. چون $2731 = (2^{13} + 1) / 3$ ، عوامل اول دیگر $2^{13} + 1$ به صورت $2^k + 1$ خواهند بود و بایستی 2731 را بشمارند. تنها نامزد کمتر از $\sqrt{2731}$ عدد ۵۳ است که 2731 را نمی‌شمارد. لذا 2731 اول است، و بنابراین ۳ و 2731 تنها عاملهای اول $2^{13} + 1$ هستند.

۲۴.۷ (الف) فرض کنید F_k معرف k امین عدد فرما باشد. اگر $m \neq n$ ثابت کنید $(F_m, F_n) = 1$. (راهنمایی: فرض کنید $p | F_m$ ؛ در آن صورت $2^{2^m} \equiv -1 \pmod{p}$.)
(ب) با استفاده از قسمت (الف) اثبات دیگری برای وجود بی‌نهایت عدد اول بدهید.

حل. (الف) می‌توانیم فرض کنیم که $m < n$. فرض کنیم p عامل اولی از F_m باشد؛ در این صورت $2^{2^m} \equiv -1 \pmod{p}$ چون $F_m - 1 = 2^{2^m}$ برابر توان زوج 2^{2^m} است، لذا $F_n \equiv 2 \pmod{p}$. به‌ویژه چون p فرد است نمی‌تواند F_n را بشمارد.

(ب) هر F_k عامل اولی مانند p_k (احتمالاً خود F_k) دارد. چون $(F_m, F_n) = 1$ وقتی که $m \neq n$ ، نتیجه می‌شود که $p_m \neq p_n$ وقتی که $m \neq n$. لذا مقادیر متمایز k اعداد اول متمایز p_k را تولید می‌کنند و در نتیجه بی‌نهایت عدد اول وجود دارد.

توضیح. لازم نیست که بدانیم بی‌نهایت عدد اول F_k وجود دارد؛ در واقع، این هنوز یک مسألهٔ باز است.

۲۵.۷ فرض کنید $c_0 = 2$ و برای $n \geq 0$ ، $c_{n+1} = c_n^2 - c_n + 1$. اگر $m \neq n$ ، ثابت کنید $(c_m, c_n) = 1$. (راهنمایی: می‌توانید فرض کنید $m < n$. اگر $p | c_m$ ، نشان دهید که p اعداد c_{m+1}, c_{m+2}, \dots را نمی‌شمارد.)

حل. به استقرا بر i نشان می‌دهیم که اگر $p | c_m$ ، آنگاه به‌ازای هر $i \geq 1$ ، $c_{m+i} \equiv 1 \pmod{p}$.

فرض کنیم $P(x) = x^2 - x + 1$. اگر $i = 1$ ، آنگاه

$$c_{m+i} = P(c_m) \equiv 0^2 - 0 + 1 = 1 \pmod{p}$$

حال، فرض می‌کنیم $c_{m+i} \equiv 1 \pmod{p}$ ؛ لذا

$$c_{m+i+1} = P(c_{m+i}) \equiv 1^2 - 1 + 1 = 1 \pmod{p}$$

توضیح. این مطلب باز هم برهان دیگری برای وجود بی‌نهایت عدد اول است. رابطهٔ نزدیکی بین این مسأله و مسألهٔ قبل وجود دارد. اگر F_n ، m امین عدد فرما باشد، به آسانی بررسی می‌شود که $Q(F_n) = F_n^2 - 2F_n + 2 = F_{n+1}$ ، که $Q(x) = x^2 - 2x + 2$ می‌توانیم استدلالی را که به‌کار برده‌ایم طوری سازگار کنیم که اگر عدد اول p عدد F_m را بشمارد، به‌ازای هر عدد صحیح مثبت i ، $F_{m+i} \equiv 2 \pmod{p}$. چون هر عدد فرما فرد است، این هم‌نهشتی نشان می‌دهد که هر دو عدد فرمای متمایز نسبت به هم اول‌اند. قضیه‌های مشابه در مورد اعداد فرما-نما را می‌توان با کاربرد چندجمله‌بیهای مربوط اثبات کرد.

۲۶.۷ ثابت کنید که $F_4 = 2^{16} + 1$ اول است. (از (۷.۷) استفاده کنید.)

حل. بنابر (۷.۷)، هر عامل اول F_4 به‌صورت $2^k + 1$ است. همهٔ اعداد اول نایبتر از $\sqrt{F_4}$ را که به این صورت هستند امتحان می‌کنیم. تنها ۱۹۳ واجد شرط است، و عدد F_4 را نمی‌شمارد؛ لذا F_4 اول است.

۲۷.۷ اگر F_n معرف m امین عدد فرما باشد، ثابت کنید به‌ازای بی‌نهایت مقدار n ، عدد $F_n + 2$ مرکب است. (راهنمایی: به پیمانهٔ ۷ عمل کنید.)

حل. ملاحظه کنید که $2^{2^{n+1}}$ مربع 2^{2^n} است؛ لذا با شروع از $n = 0$ ، 2^{2^n} به‌ترتیب با ۲، ۴، ۲، ۴، ... هم‌نهشت به پیمانهٔ ۷ است. لذا اگر n فرد باشد، نتیجه می‌شود که $F_n + 2 \equiv 0 \pmod{7}$. بنابراین، به‌ازای هر n فرد بزرگتر از ۱، $F_n + 2$ مرکب است.

۲۸.۷ در نامه‌ای به فرنیکل، فرما حدس زد که اگر a زوج باشد، $N = a^{2^n} + 1$ اول است مگر آنکه N بر یک عدد فرمای F_k بخشپذیر باشد. این حدس را رد کنید، (راهنمایی: $a = 12$ را اختیار کنید.)

حل. اگر $a = ۱۲$ و $m = ۲$ ، آنگاه $N = ۸۹ \times ۲۳۳$. اعداد ۸۹ و ۲۳۳ اول هستند، و هیچ‌کدام یک عدد فرما نیستند.

۲۹.۷ اگر $n > ۱$ ، ثابت کنید عدد فرمای F_n به رقم ۷ ختم می‌شود.

حل. اگر $n > ۱$ ، نشان دهیم که $F_n \equiv ۲ \pmod{۵}$. چون F_n فرد است، نتیجه خواهد شد که F_n به رقم ۷ ختم می‌شود. اگر $n > ۱$ ، آنگاه $۲^n \equiv ۴ \pmod{۵}$ ؛ فرض کنیم $۲^n = ۴k$. لذا $F_n = (۲^۴)^k + ۱ \equiv ۱^k + ۱ = ۲ \pmod{۵}$.

۳۰.۷ (آزمون پین^۱) فرض کنید $n \geq ۱$. ثابت کنید عدد فرمای F_n اول است اگر و تنها اگر $۳ \mid (F_n - ۱)/۲$. (راهنمایی: از (۹.۶) استفاده کنید).

حل. ابتدا فرض می‌کنیم F_n اول باشد، که در آن $n \geq ۱$ به آسانی دیده می‌شود که ۳ یک نامانده^۲ درجه^۳ دوم F_n است: $F_n \equiv ۱ \pmod{۴}$ و $F_n \equiv ۲ \pmod{۳}$. لذا $(۳/F_n) = (F_n/۳) = (۲/۳) = -۱$ ؛ لذا بنا بر ملاک اوایلر، $۳ \mid (F_n - ۱)/۲$. عکس مطلب نتیجه^۴ بلافصل (۹.۶) از آزمون تعیین اول بودن لوکاست. زیرا اگر $۳ \mid (F_n - ۱)/۲$ ، آنگاه $۳ \mid (F_n - ۱)/۲$ ، $۳^{F_n - ۱} \equiv ۱ \pmod{F_n}$ ؛ چون تنها عامل اول $F_n - ۱$ عدد $q = ۲$ است و $۳ \nmid (F_n - ۱)/۲$ ، از (۹.۶) نتیجه می‌شود که F_n اول است.

قضیه^۵ اعداد اول و اصل موضوع برتران

۳۱.۷ فرض می‌کنیم p_n معرف n امین عدد اول باشد. با استفاده از اصل برتران نشان دهید که اگر $n \geq ۲$ آنگاه $p_n < ۲^n$.

حل. اثبات به استقرا بر n . اگر $n = ۲$ آنگاه $p_۲ = ۳$ و روشن است که $۳ < ۲^۲$. فرض کنیم $n \geq ۲$ و $p_n < ۲^n$ (۱). گوئیم $p_{n+۱} < ۲^{n+۱}$. بنا بر اصل برتران عدد اولی بین p_n و $۲p_n$ وجود دارد، لذا $p_{n+۱} < ۲p_n < ۲ \times ۲^n = ۲^{n+۱}$ داریم (۱) در نتیجه بنا بر (۱) $p_{n+۱} < ۲p_n < ۲ \times ۲^n = ۲^{n+۱}$.

۳۲.۷ فرض می‌کنیم p_n معرف n امین عدد اول باشد. با توجه به این واقعیت که به ازای هر $n \geq ۶$ ، حداقل دو عدد اول بین n و $۲n$ وجود دارد ثابت کنید $p_{n+۲} < p_n + p_{n+۱}$.

حل. فرض می‌کنیم $p_n > ۵$. چون بین p_n و $۲p_n$ لااقل دو عدد اول وجود دارد، پس روشن است که $p_{n+۲}$ و $p_{n+۱}$ بین p_n و $۲p_n$ قرار دارند. به‌ویژه $p_{n+۲} < ۲p_n$ (۱) از طرفی همواره داریم $p_{n+۲} < p_n + p_{n+۱}$ ، لذا، بنا بر (۱)، $p_{n+۲} < p_n + p_{n+۱}$.

۳۳.۷ اگر $m \geq 2$ و $m = p_1^{a_1} \cdots p_k^{a_k}$ ، با استفاده از اصل برتران ثابت کنید که به ازای حداقل یک i ، $a_i = 1$.

حل. برای $m = 2$ مسأله واضح است. پس فرض می‌کنیم $m > 2$. اگر m زوج باشد، مثلاً $m = 2n$ ، آنگاه بنابر اصل برتران عدد اول p وجود دارد که $2n < p < n$. لذا $m = 2n < 2p < 2n$. بنابراین توان p در تجزیه m برابر ۱ است. اگر m فرد باشد، مثلاً $m = 2n + 1$ ، آنگاه عدد اول p وجود دارد که $2n + 2 < p < 2n + 1 = m$ و لذا $n + 1 < p < 2n + 2$. بنابراین توان p در تجزیه m برابر ۱ خواهد بود.

۳۴.۷ فرض می‌کنیم $m > 1$. با استفاده از مسأله قبل ثابت کنید که اگر $k \geq 2$ ، آنگاه $m!$ هرگز توان k ام عددی نخواهد شد.

حل. بنابر مسأله قبل، عدد اول p وجود دارد به طوری که نمای p در تجزیه $m!$ برابر ۱ است. اما نمای هر عامل اول در تجزیه $m!$ یک توان k ام مضربی از k است، لذا اگر $k > 1$ ، آنگاه $m!$ نمی‌تواند توان k ام عددی باشد.

۳۵.۷ فرض می‌کنیم $s(x)$ معرف تعداد مربعهای کامل مثبت نایبتر از x باشد. با استفاده از قضیه اعداد اول نشان دهید که می‌توان $s(x)/\pi(x)$ را هر قدر که بخواهیم کوچک سازیم، هرگاه x به اندازه کافی بزرگ باشد. (این نشان می‌دهد که تعداد اعداد اول بیشتر از تعداد مربعهاست، بدین معنی که به ازای x بزرگ، تعداد اعداد اول در بازه $1 \leq u \leq x$ بیشتر از تعداد مربعهاست.)

حل. فرض می‌کنیم $x > 1$. اگر $g(x) = x/\log x$ ، آنگاه

$$s(x)/\pi(x) = (s(x)/g(x))(g(x)/\pi(x))$$

اما $s(x) \leq \sqrt{x}$. لذا $s(x)/g(x) \leq (\log x/\sqrt{x})(g(x)/\pi(x))$. اکنون، بنابر قضیه اعداد اول، $g(x)/\pi(x)$ به ۱ میل می‌کند وقتی x بزرگ شود. همچنین، بنابر تکنیکهای استناده حسابان $\log x/\sqrt{x}$ به ۰ میل می‌کند هرگاه x بزرگ شود. در نتیجه $s(x)/\pi(x)$ به ۰ میل می‌کند هرگاه x بزرگ شود.

۳۶.۷ به موجب یکی از قضیه‌های چبیشف اعداد ثابت مثبت c و C وجود دارند به طوری که به ازای هر $x \geq 2$ ، $c(x/\log x) < \pi(x) < C(x/\log x)$. با استفاده از این قضیه برهان دیگری برای این مطلب که: شکافهای وسیع دلخواه در دنباله اعداد اول وجود دارند ارائه دهید.

حل. فرض کنیم چنین نباشد. لذا عدد صحیح d وجود دارد به طوری که تفاضل بین اعداد اول متوالی هرگز از d تجاوز نمی‌کند، و لذا به‌ازای هر عدد $x \geq 2$ ، عدد اول p وجود دارد که $x < p \leq x + d$. در نتیجه حداقل $(x - 2)/d$ عدد اول نایبتر از x وجود دارند، و لذا $\pi(x) \geq (x - 2)/d$. اما بنابر قضیهٔ چیشف، عدد مثبت C وجود دارد که $\pi(x) < Cx/\log x$. لذا به‌ازای هر $x > 2$ ، داریم $x > 2$ ، $\pi(x) < Cx/\log x$. این ایجاب می‌کند که به‌ازای هر $x > 2$ ، $\log x < Cdx/(x - 2)$ ، که آشکارا نادرست است، زیرا اگر x به قدر کافی بزرگ اختیار شود می‌توان $\log x$ را به دلخواه بزرگ ساخت.

قضیهٔ دیریکله

۳۷.۷ اگر c و d مثبت و نسبت به هم اول باشند، فرض می‌کنیم حداقل یک عدد اول به صورت $ck + d$ وجود دارد. حال، اگر a را مثبت و $(a, b) = 1$ ، ثابت کنید بی‌نهایت عدد اول به صورت $ak + b$ وجود دارد. (راهنمایی: ثابت کنید که به‌ازای هر $n \geq 1$ عدد اولی به صورت $a^n k + b$ وجود دارد.)

حل. می‌توانیم فرض کنیم $a > 1$ ، زیرا به‌ازای $a = 1$ دنبالهٔ $ak + b$ درست $b + 1, b + 2, b + 3, \dots$ است که آشکارا شامل تعداد نامتناهی عدد اول است. چون $(a, b) = 1$ ، به‌ازای هر $n \geq 1$ نیز داریم $(a^n, b) = 1$ ؛ لذا بنا به فرض، عدد اول p به صورت $a^n k + b$ و بنابراین به صورت $am + b$ وجود دارد. چون $p > a^n$ ، در نتیجه به‌ازای هر $n \geq 1$ ، می‌توانیم عدد اولی به صورت $am + b$ بیابیم که بزرگتر از a^n باشد، و لذا تعداد نامتناهی عدد اول این چنینی وجود دارد.

۳۸.۷ فرض می‌کنیم N یک عدد صحیح مثبت باشد و $(a, b) = 1$. بدون استفاده از قضیهٔ دیریکله، ثابت کنید که تعداد نامتناهی عدد به صورت $ak + b$ وجود دارند که با N متباین هستند. (راهنمایی: فرض کنید P حاصلضرب اعداد اولی باشد که N را می‌شمارند اما a را نمی‌شمارند، و به‌ازای یک s مناسب قرار دهید $k = s + tP$.)

حل. فرض می‌کنیم P مطابق تعریف در راهنمایی باشد. چون $(a, P) = 1$ ، همنهشتی $ax + b \equiv 1 \pmod{P}$ دارای جوابی است مانند s ؛ در این صورت به‌ازای هر عدد صحیح t ، $s + tP$ نیز یک جواب است. قرار می‌دهیم $k = s + tP$. اول نشان می‌دهیم که اگر عدد اول 2 عدد N را بشمارد، p عدد $ak + b$ را نمی‌شمارد، سپس نشان می‌دهیم که $ak + b$ با N متباین است.

اگر $p|a$ ، آنگاه p نمی‌تواند $ak + b$ را بشمارد، زیرا a و b نسبت به هم اول‌اند. اگر $p \nmid a$

آنگاه $p|P$ ، و لذا $a + b \equiv 1 \pmod{p}$. لذا $ak + b \equiv 1 \pmod{p}$ ، لذا $ak + b \equiv as + b \equiv 1 \pmod{p}$ ، لذا مجدداً t وجود ندارد، تعداد نامتناهی عدد به صورت $ak + b$ وجود دارند که با N متباین هستند.

◁ ۳۹.۷ یک عدد اول p به صورت $8k + 1$ به دست آورید به طوری که ۳، ۵، ۷، و ۱۱ مانده‌های درجه دوم آن باشند. (راهنمایی: از قانون تقابل مربعی و قضیه دیریکله استفاده کنید.)

حل. چون بایستی p به صورت $8k + 1$ باشد، سپس بنا بر قانون تقابل مربعی لازم است که p بر ۳، ۵، ۷، و ۱۱ وضع می‌کنند، لازم داریم که $p \equiv 1 \pmod{3}$ ، $p \equiv 1 \pmod{5}$ ، $p \equiv 1 \pmod{7}$ یا $6 \pmod{7}$ ، و $p \equiv 1 \pmod{11}$ یا $9 \pmod{11}$ ، علاوه بر $p \equiv 1 \pmod{8}$. با ترکیب این امکانات برای باقیمانده‌ها در هر یک از $3^0 = 2 \times 3 \times 5 = 3^0$ طریق ممکن، تعداد 3^0 دستگاه متفاوت از پنج همنهشتی به دست می‌آوریم. برای هر یک از این دستگاه‌ها می‌توانیم قضیه باقیمانده چینی را برای به دست آوردن یک همنهشتی هم‌ارز به صورت $p \equiv b \pmod{N}$ به کار ببریم، که در آن $N = 8 \times 3 \times 5 \times 7 \times 11$ و b هر یک از 3^0 مقدار را اختیار می‌کند، که به آسانی دیده می‌شود که همگی با N متباین هستند. بنابراین 3^0 تصاعد حسابی وجود دارند که می‌توانیم در آنها به دنبال اعداد اول باشیم، و بنا بر قضیه دیریکله هر یک تعداد نامتناهی عدد اول دارند. ساده‌ترین حالت با انتخاب p همنهشت با ۱ به پیمانه‌های ۳، ۵، ۷، و ۱۱ به دست می‌آید: در این حالت، اعداد اول به صورت $1 + Nk$ را جستجو می‌کنیم. خوشبختانه $N = 9240$ فوراً به دست می‌آید، و اثبات اول بودن 9241 مشکل نیست.

در حالت دیگر، می‌توانیم تنها همنهشتیهای به پیمانه‌های ۳، ۵، و ۸ را دسته‌بندی کنیم و لذا اعداد اول به صورت $1 + 120k$ یا $49 + 120k$ را جستجو کنیم که در همنهشتیهای دیگری به پیمانه‌های ۷ و ۱۱ صدق کنند. اگر به همین طریق ادامه دهیم، $p = 2689$ را نسبتاً سریع به دست می‌آوریم که ویژگیهای مورد نظر را دارد، یعنی، همنهشت با ۱ به پیمانه‌های ۳، ۵، ۷، و ۸، همنهشت با ۴ به پیمانه ۵، و همنهشت با ۵ به پیمانه ۱۱ است. این کوچکترین مثال است.

توضیح. به طور کلی، اگر بخواهیم عدد اول p به صورت $8k + 1$ به گونه‌ای باشد که $n - 1$ عدد اول فرد $p_1, p_2, p_3, \dots, p_n$ مانده‌های درجه دوم p باشند، می‌توانیم p را هر عدد اولی در دنباله $1 + N, 1 + 2N, 1 + 3N, \dots$ ، که در آنها $N = 8p_1p_2 \dots p_n$ است در نظر بگیریم.

۴۰.۷ با استفاده از قضیهٔ دیریکله ثابت کنید که به‌ازای هر عدد x ، بی‌نهایت عدد اول p وجود دارد به‌طوری که کوچکترین ریشهٔ اولیهٔ مثبت p بزرگتر از x باشد. (راهنمایی: از توضیح قبل استفاده کنید.)

حل. فرض می‌کنیم $p_1 < p_2 < \dots < p_n$ اعداد اولِ نایب‌تر از x باشند، و فرض می‌کنیم p عدد اولی به‌صورت $1 + 8k$ باشد که p_1, p_2, \dots, p_n مانده‌های درجهٔ دوم آن باشند؛ بنابر قضیهٔ دیریکله، تعداد نامتناهی این چنین p وجود دارد (توضیح قبل را ببینید). چون p به‌صورت $1 + 8k$ است، 2 نیز یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است. اگر m عدد صحیحی باشد که در تجزیه‌اش حداکثر اعداد اول p_1, p_2, \dots, p_n به‌کار آید، آنگاه m یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است، زیرا حاصلضرب مانده‌های درجهٔ دوم یک ماندهٔ درجهٔ دوم است. لذا هر عدد صحیح مثبتِ نایب‌تر از x یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است. حال، فرض کنیم g یک ریشهٔ اولیهٔ مثبت p باشد. چون g یک ناماندهٔ درجهٔ دوم p است، در نتیجه بایستی بزرگتر از x باشد.

۴۱.۷ با استفاده از قضیهٔ ۱۲.۷ نشان دهید که تعداد نامتناهی عدد اول وجود دارند که نمایش اعشاری آنها با 1 شروع و به 7 ختم می‌شود.

حل. مجموعهٔ همهٔ اعدادی به‌صورت $10^k + 7$ را که بین 10^n و 2×10^n قرار دارند با S_n نشان می‌دهیم. نمایش اعشاری هر عدد در S_n با 1 شروع و به 7 ختم می‌شود. فرض کنیم $f(x)$ تعداد اعداد اول به‌صورت $10^k + 7$ باشد که بزرگتر از x نیستند. اگر $y = 10^n$ ، آنگاه تعداد اعداد اول در S_n برابر است با $f(2y) - f(y)$. چون $\phi(10) = 4$ (۱۲.۷) ایجاب می‌کند که بتوان نسبت $f(x)/(x/\log x)$ را با اختیار x به‌قدر کافی بزرگ، به دلخواه به $1/4$ نزدیک کرد. عدد n را آن‌قدر بزرگ اختیار می‌کنیم که به‌ازای هر $10^n > x$ ، این نسبت بین $1/5$ و $1/3$ واقع شود. لذا حداقل $y \log y / \log(2y) - (1/3)y / \log y$ عدد اول در S_n وجود دارند. محاسبه نشان می‌دهد که $y(\log 2 + \log y) / 15 \log y - (1/3)y / \log y$ عدد اول در S_n وجود دارد. به آسانی نشان داده می‌شود که اگر y به اندازهٔ کافی بزرگ اختیار شود، می‌توان $g(y)$ را به دلخواه بزرگ ساخت؛ به‌ویژه، می‌توان $g(y)$ را بزرگتر از 1 ساخت. لذا به‌ازای هر عدد صحیح n که به اندازهٔ کافی بزرگ باشد، حداقل یک عدد اول در S_n وجود دارد.

حدسیهٔ گولدباخ و سایر مسائل باز

۴۲.۷ ثابت کنید که حدسیهٔ گولدباخ ایجاب می‌کند که هر عدد صحیح فرد بزرگتر از 7 مجموع سه عدد اول فرد باشد.

حل. اگر n عدد صحیح فردی بزرگتر از ۷ باشد، آنگاه $3 - n$ زوج و بزرگتر از ۴ است. لذا، بنابر حدسیه گولدمباخ، $3 - n$ مجموع دو عدد اول p و q است. علاوه بر این، p و q فرد هستند، زیرا فقط ۴ مجموع دو عدد اول زوج است. در نتیجه $n = 3 + p + q$ ، مجموع سه عدد اول فرد.

۴۳.۷ معلوم شده است که هر عدد صحیح مثبت فرد که به اندازه کافی بزرگ باشد، مجموع سه عدد اول فرد است (وینوگرادوف). با استفاده از این حکم نشان دهید که هر عدد صحیح مثبت که به اندازه کافی بزرگ باشد، مجموع حداکثر چهار عدد اول است.

حل. با استفاده از قضیه وینوگرادوف، نشان می‌دهیم که هر عدد صحیح زوج که به اندازه کافی بزرگ باشد مجموع چهار عدد اول است. فرض می‌کنیم عدد زوج n به آن اندازه بزرگ باشد که $3 - n$ مجموع سه عدد اول فرد p ، q ، و r باشد. لذا $n = 3 + p + q + r$.

۴۴.۷ ثابت کنید که حدسیه گولدمباخ با حکم زیر هم‌ارز است: هر عدد $n > 5$ مجموع سه عدد اول است.

حل. ابتدا فرض می‌کنیم که حدسیه گولدمباخ درست باشد. نشان می‌دهیم که هر $n > 5$ مجموع سه عدد اول است. اگر $n > 5$ ، آنگاه $2 - n$ زوج و حداقل ۴ است، لذا $2 - n$ مجموع دو عدد اول p و q است. بنابراین $n = 2 + p + q$ ، که مجموع سه عدد اول است، اگر $n > 5$ فرد باشد، آنگاه $3 - n$ زوج و حداقل ۴ است، بنابراین $3 - n$ مجموع دو عدد اول، و لذا n مجموع سه عدد اول است.

حال، فرض می‌کنیم که هر $n > 5$ مجموع سه عدد اول باشد. نشان می‌دهیم که حدسیه گولدمباخ برقرار است. فرض کنیم $n \geq 4$ زوج باشد؛ آنگاه $2 + n$ مجموع سه عدد اول است. اما چون $2 + n$ زوج است، حداقل یکی از این اعداد اول بایستی ۲ باشد (اگر هر سه فرد باشند، آنگاه $2 + n$ فرد خواهد شد). لذا اعداد اول p و q وجود دارند که $2 + p + q = 2 + n$ ، و لذا $n = p + q$ ، که مجموع دو عدد اول است.

۴۵.۷ (الف) اگر $x - 1$ و $x + 1$ اول باشند، نشان دهید که $x^2 - 1$ دقیقاً چهار مقسوم‌علیه مثبت دارد. (ب) اگر x مثبت و $x^2 - 1$ دقیقاً چهار مقسوم‌علیه مثبت داشته باشد، ثابت کنید یا $x = 3$ یا $x - 1$ و $x + 1$ هر دو اول هستند.

حل. (الف) قرار می‌دهیم $p = x - 1$ و $q = x + 1$. پس $x^2 - 1 = pq$ ، و آشکار است که 1 ، p ، q ، و pq تنها عامل‌های مثبت pq هستند.

(ب) اعداد $1, x-1, x+1$ و x^2-1 عاملهای x^2-1 هستند و همگی متمایزند، زیرا روشن است که $x > 2$. لذا آنها تنها مقسوم‌علیه‌های x^2-1 هستند. به‌ویژه، $x-1$ نمی‌تواند عاملهای مثبتی جز 1 و $x-1$ داشته باشد، و لذا $x-1$ اول است. همچنین، $x+1$ نمی‌تواند مقسوم‌علیه‌های مثبتی غیر از $x+1$ و (احتمالاً) $x-1$ داشته باشد. لذا اگر $x-1$ عدد $x+1$ را بشمارد، آنگاه $x+1$ اول است، و اگر $x > 2$ و $x-1$ عدد $x+1$ را بشمارد، آنگاه $x=3$.

۴۶.۷ (شیتسل^۱، ۱۹۵۸) (الف) فرض کنید m و n اعداد صحیح مثبتی باشند. ثابت کنید عدد صحیح c وجود دارد به طوری که $(c, m) = (2n - c, m) = 1$. (راهنمایی: ابتدا حالتی را که m اول است در نظر بگیرید، و سپس از تجزیهٔ m استفاده کنید.)

(ب) با استفاده از (الف) و قضیهٔ دیریکله ثابت کنید که به‌ازای هر پیمانهٔ مفروض m و هر عدد زوج $2n$ ؛ تعداد نامتناهی اعداد اول p و q وجود دارند به طوری که $2n \equiv p + q \pmod{m}$.

حل. (الف) فرض کنیم $m = \prod_{i=1}^t p_i^{a_i}$. نشان می‌دهیم که به‌ازای هر عدد اول p_i ، عدد صحیح c_i وجود دارد به طوری که $(c_i, p_i) = (2n - c_i, p_i) = 1$. اگر $p_i = 2$ ، قرار می‌دهیم $c_i = 1$. اگر p_i یک عدد اول فرد باشد، آنگاه p_i نمی‌تواند هر دو عدد $2n - 1$ و $2n + 1$ را بشمارد. بنابراین قرار می‌دهیم $c_i = 1$ اگر $(2n - 1, p_i)$ و در غیر این صورت قرار می‌دهیم $c_i = -1$. حال از قضیهٔ باقیماندهٔ چینی را برای یافتن عدد صحیح c به طوری که برای $1 \leq i \leq t$ ، $c \equiv c_i \pmod{p_i}$ استفاده می‌کنیم. آشکار است که $(c, m) = (2n - c, m) = 1$.

(ب) قسمت (الف) را برای یافتن یک عدد صحیح c به طوری که $(c, m) = (2n - c, m) = 1$ به‌کار می‌بریم. فرض کنیم p و q دو عدد اول به ترتیب، به صورت $mk + c$ و $mk + 2n - c$ باشند. (بنابر قضیهٔ دیریکله، بی‌نهایت عدد اول به صورت هر یک وجود دارند.) بدیهی است که $p + q \equiv 2n \pmod{m}$.

توضیح. قسمت (ب) یک صورت خیلی ضعیفی از حدسیهٔ گولدباخ است، زیرا اعداد اول p و q به m بستگی دارند.

۴۷.۷ ثابت کنید که هیچ چندجمله‌یی غیر ثابت $f(x)$ با ضرایب صحیح وجود ندارد که به‌ازای هر عدد صحیح مثبت n ، $f(n)$ اول باشد.

حل. فرض کنیم $f(1) = p$ ، که در آن p اول است. چون $1 + kp \equiv 1 \pmod{p}$ ، از (ii.۳.۲) نتیجه می‌شود که به‌ازای هر عدد صحیح k ، $f(1 + kp) \equiv f(1) \equiv 0 \pmod{p}$.

لذا اگر بخواهد $f(n)$ به ازای هر عدد صحیح مثبت n اول باشد، بایستی داشته باشیم به ازای هر $f(1+kp) = p$ ، k اگر به ازای هر $g(x) = f(x) - p$ ، $f(1+kp) = p$ ، k آنگاه معادله $g(x) = 0$ بی نهایت ریشه دارد. این ممکن نیست مگر آنکه $g(x)$ چندجمله‌یی صفر باشد، یعنی $f(x)$ چندجمله‌یی ثابت p باشد.

۴۸.۷ فرض کنید $f(x)$ یک چندجمله‌یی غیرثابت با ضرایب صحیح باشد. ثابت کنید تعداد نامتناهی عدد اول p وجود دارد به طوری که همبستگی $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ یک جواب دارد. (راهنمایی: اگر جمله ثابت $f(x)$ باشد، فرض کنید $a_0 \neq 0$ و $f(a_0 x) = a_0(1+xg(x))$ را در نظر بگیرید.)

حل. اگر $a_0 = 0$ ، آنگاه $f(0) = 0$ ، و لذا $f(0)$ بر هر عدد اول بخش پذیر است. اگر $a_0 \neq 0$ ، چندجمله‌یی $g(x)$ با ضرایب صحیح وجود دارد به طوری که $f(a_0 x) = a_0(1+xg(x))$ ثابت می‌کنیم به ازای هر عدد n ، عدد اول $p > n$ وجود دارد به طوری که همبستگی $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ دارای جواب است.

هر یک از معادله‌های $1+xg(x) = 1$ و $1+xg(x) = -1$ تعداد متناهی جواب دارند. قرار می‌دهیم $b = N!$ ، که در آن $N \geq n$ طوری انتخاب شده است که b بزرگتر از هر یک از این جوابها باشد. در این صورت $1+bg(b)$ نمی‌تواند برابر 1 یا -1 باشد و لذا بر عدد اولی مانند p بخش پذیر است. اگر $p \leq N$ ، آنگاه $p|b$ و لذا $p \nmid 1+bg(b)$ بنابراین $p > N \geq n$. چون $f(a_0 b) \equiv 0 \pmod{p}$ ، در نتیجه $f(a_0 b) \equiv 0 \pmod{p}$.

۴۹.۷ فرض می‌کنیم $f(x)$ یک چندجمله‌یی غیرثابت با ضرایب صحیح باشد. با استفاده از مسأله قبل نشان دهید که به ازای هر k ، عدد a وجود دارد به طوری که $f(a)$ بر لااقل k عدد اول بخش پذیر است.

حل. عدد صحیح مثبت k را اختیار می‌کنیم. بنابر مسأله قبل k عدد اول p_1, p_2, \dots, p_k وجود دارند به طوری که همبستگی $f(x) \equiv 0 \pmod{p_i}$ جوابی دارد، مثل a_i . بنابر قضیه باقیمانده چینی a وجود دارد به طوری که به ازای هر $1 \leq i \leq k$ ، $a \equiv a_i \pmod{p_i}$ ، لذا به ازای هر $k \leq i$ ، $f(a) \equiv 0 \pmod{p_i}$ ، و بنابراین $f(a)$ بر حداقل k عدد اول بخش پذیر است.

تمرینهایی برای فصل ۷

۱. اثبات یا رد کنید: مقادیری از $n > 1$ وجود دارند به طوری که $n!$ یک مربع کامل است.

۲. اولین عدد تام زوج بزرگتر از 10^6 چیست؟
۳. دو رقم آخر عدد تام $(1 - 2^{11213})(2^{11212})$ چه هستند؟
۴. اثبات یا رد کنید: اگر $2^p - 1$ اول باشد، آنگاه $n = 2^{p-1} + 2^p + 2^{p+1} + \dots + 2^{2(p-1)}$ یک عدد تام است.
۵. ثابت کنید که هر عدد تام که به ۸ ختم شود، به ۲۸ ختم می‌شود.
۶. اثبات یا رد کنید: اگر r, s, t اعداد تام زوج متمایز باشند، آنگاه $\phi(rst) = 8\phi(r)\phi(s)\phi(t)$.
۷. نشان دهید که هر عدد تام فرد به صورت pm^2 است، که در آن p اول است و $p \equiv 1 \pmod{4}$. (مسأله ۱۴.۷ را ببینید.)
۸. عدد صحیح مثبت n زائد خوانده می‌شود اگر $\sigma(n) > 2n$. (الف) کوچکترین عدد زائد فرد را پیدا کنید. (سابقاً باور این بود که وجود ندارد.) (ب) اگر n زائد باشد، نشان دهید که هر مضرب مثبت m ، نیز زائد است.
۹. بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک $1 - 2^{30}$ و $1 - 2^{54}$ را به دست آورید.
۱۰. فرض کنید N عدد صحیحی باشد که بسط اعشاری آن تماماً از ۱ها تشکیل شده باشد. اگر N اول باشد، نشان دهید که تعداد ۱ها عددی اول است.
۱۱. اعداد $2^{26} + 1$ و $2^{34} + 1$ را تجزیه کنید. (راهنمایی: $(2n^2 - 2n + 1)(2n^2 + 2n + 1) = (4n^4 + 1)$.)
۱۲. فرض کنید F_n معرف عدد m فرما باشد، اگر $n \geq 1$ ، ثابت کنید $F_n + 4$ هرگز اول نیست.
۱۳. نشان دهید که $2^{2^n} + 7$ به‌ازای بی‌نهایت مقدار n مرکب است. (راهنمایی: با پیمانه ۱۱ کار کنید.)
۱۴. اگر $n \geq 1$ ، ثابت کنید عدد فرمای $1 + 2^{2^n}$ به صورت $9k - 1$ یا $9k - 4$ است.
۱۵. نشان دهید که $\phi(n)$ توانی از ۲ است اگر و تنها اگر n به صورت $2^s p_1 p_2 \dots p_t$ باشد که در آن $s, t \geq 0$ و p_i ها اعداد اول متمایز فرما هستند. (توجه کنید که هر حاصلضرب تهی بتابه تعریف برابر ۱ است.)
۱۶. ثابت کنید به‌ازای هر $n \geq 1$ اعداد $n + 1$ و $2^{2^n} + 1$ نسبت به هم اول‌اند. (راهنمایی: از این مطلب استفاده کنید که هر عامل اول $1 + 2^{2^n}$ به صورت $2^{n+2k} + 1$ است.)
۱۷. با استفاده از اصل برتران ثابت کنید به‌ازای هر $k > 2$ ، عدد اول p وجود دارد به طوری که $p < k < 2p$.
۱۸. با استفاده از قضیهٔ دیریکله نشان دهید که بی‌نهایت عدد اول وجود دارد که نمایش اعشاری آنها به ۱۱۱۱ ختم می‌شود.
۱۹. با استفاده از قضیهٔ دیریکله نشان دهید که به‌ازای هر عدد صحیح مثبت m ، بی‌نهایت

عدد اول p و عدد اول q وجود دارند که $q \equiv p + 2 \pmod{m}$. (راهنمایی: مسأله ۴۶.۷ را ببینید.)

۲۰. فرض کنید حدسیه گولدباخ راست است. نشان دهید که می‌توان هر عدد فرد n را به بی‌نهایت طریق متفاوت به صورت $n = p + q - r$ بیان کرد، که در آن p, q و r اول هستند.

ملاحظات برای فصل ۷

۱. تابع $x/\log x$ ابتداً بهترین تقریب ساده مناسب برای $\pi(x)$ نیست. گاوس در ۱۵ سالگی، یک جوری حدس زد که یک تقریب بسیار خوب $\text{li}(x)$ ، انتگرال لگاریتمی، است که با $\text{li}(x) = \int_2^x (1/\log t) dt$ تعریف می‌شود.

کوشش فراوانی برای تخمین اندازه جمله خطا، یعنی، بررسی رفتار تابع $\text{li}(x) - \pi(x)$ به‌کار رفته است. معلوم شده است که اغلب این تابع بی‌نهایت بار تغییر علامت می‌دهد، و زمینه‌هایی برای این حدس وجود دارد که به‌ازای مقادیر به‌قدر کافی بزرگ x ، داریم $x^{1/2} \log x > |\text{li}(x) - \pi(x)|$ ، ولی مسأله خیلی مشکل است. مسأله اندازه جمله خطا ارتباط نزدیکی با یکی از مشهورترین مسأله‌های باز تمام ریاضیات، یعنی، فرضیه ریمان دارد. این فرضیه اظهار می‌دارد که تمام صفرهای تابع $\sum_{n=1}^{\infty} 1/n^s$ ، که s عدد مختلطی است، به صورت $s = 1/2 + it\sqrt{-1}$ هستند که t حقیقی است. شواهد بسیار فراوانی وجود دارند که فرضیه ریمان برقرار است، اما بیش از یکصد سال است که به یک راه حل قطعی تن در نداده است.

معلوم شده است که به‌ازای تعداد نامتناهی x ، $|\text{li}(x) - \pi(x)| > \sqrt{x}$. این چیزی است که بایستی به خاطر داشته باشیم هرگاه قضیه اعداد اول را به این معنی تعبیر کنیم که $\pi(x)$ «تقریباً» $\text{li}(x)$ (یا، «تقریباً» $x/\log x$) است. این تنها به این معنی است که برای x بزرگ، جمله خطا خیلی از $\pi(x)$ کوچکتر است، اما به این معنی نیست که خطا در جمله‌های قدرمطلق کوچکتر است. مثلاً، معلوم است که اگر $x = 4 \times 10^{16}$ ، آنگاه $\pi(x)$ دقیقاً برابر 1075292778753150 است. عدد $x/\log x$ با خطای ۲.۷٪ تقریباً به اندازه 28929900579950 کوچکتر از $\pi(x)$ است، در حالی که $\text{li}(x)$ با خطای $10^{-8} \times 0.5$ تقریباً به اندازه 5538861 بزرگتر از $\pi(x)$ است.

۲. فرض کنیم $\omega(n)$ تعداد عاملهای اول متمایز باشد. رفتار تابع $\omega(x)$ کاملاً نامنظم است، ولی می‌توان اندازه متوسط آن را تعیین کرد. اگر $f(x) = \sum_{n \leq x} \omega(n)$ ، آنگاه با انتخاب x به‌قدر کافی بزرگ می‌توان نسبت $f(x)/x \log(\log x)$ را به دلخواه به ۱ نزدیک کرد. بنابراین، مثلاً، اعداد صحیح مثبت تا تقریب یک بیلیون، به‌طور متوسط، تنها سه عامل اول متمایز دارند. یک

نتیجهٔ مربوط حتی شگفت‌آورتر است. فرض کنیم $\Omega(n)$ تعداد کل عامل‌های اول n باشد؛ مثلاً اگر $n = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_k^{a_k}$ ، آنگاه $\Omega(n) = a_1 + a_2 + \dots + a_k$. اگر $g(x) = \sum_{n \leq x} \Omega(n)$ ، می‌توان نسبت $g(x)/\log(\log x)$ را به دلخواه به ۱ نزدیک کرد. برای تفصیل بیشتر، آشنایی با نظریهٔ اعداد نوشتهٔ هاردی و رایت را ببینید.

۳. بزرگترین اعداد اول شناخته شده تقریباً همیشه اعداد اول مرسن بوده‌اند. بیشترین استثنای اخیر دورهٔ کوتاهی از اوت ۱۹۸۹ تا مارس ۱۹۹۲ بود وقتی که $2^{216193} - 1$ \times ۳۹۱۵۸۱ بزرگترین عدد اول شناخته شده بود؛ که در مارس ۱۹۹۲ توسط عدد اول مرسن $2^{256839} - 1$ از میدان به در شد.

شرح مختصری از زندگینامه‌ها

پافنوتی چبیشف^۱ در ۱۸۲۱ به دنیا آمد و مهم‌ترین ریاضیدان روسی نسل خودش شد. تحت هدایت او سن‌پترزبورگ برای اولین بار از زمان اوایلر مرکز فعالیتهای ریاضی شد. او سهم قابل توجهی در بسیاری از شاخه‌های ریاضی، از جمله احتمال و آنالیز عددی دارد. چبیشف در کارهایش در آنالیز عددی به‌طور وسیعی بسط کسر مسلسل یک تابع را به‌کار برد. برخلاف بسیاری از ریاضیدانان سدهٔ نوزدهم، توجه دقیقی به کرانه‌های خطا داشت.

علاوه بر به‌دست آوردن کرانه‌های بالا و پایین خوب در نسبت $\pi(x)$ به $x/\log x$ ، در ۱۸۵۲ چبیشف نشان داد که اگر نسبت دارای حد باشد، آن حد بایستی ۱ باشد. او همچنین خاطر نشان ساخت که اصل برتران به آسانی از تخمینش برای $\pi(x)$ نتیجه می‌شود. سایر تحقیقات اصلی چبیشف در نظریهٔ اعداد در حوزهٔ تقریب دیوفانتی قرار دارد (که به اجمال، عبارت است از مطالعهٔ مقادیر مینیمم توابع وقتی که متغیرها اعداد صحیح را اختیار می‌کنند). چبیشف در ۱۸۹۴ در سن‌پترزبورگ درگذشت.

پیتر گوستاو لوژون دیریکله^۲ در ۱۸۰۵، در نزدیکی شهر کولن^۳ در آلمان متولد شد معلم ریاضیات او در دبیرستان گئورگ^۴ آهم بود، که اکنون به خاطر قانون آهم معروف است. دیریکله در ۱۸۲۲ به پاریس رفت که در آن زمان مرکز جهانی علوم ریاضی بود. دیریکله قویاً تحت تأثیر فوریه و حتی بیشتر از آن مطالعهٔ تحقیقات حسابی گاوس بود. پس از اقامت کوتاهی در برسلو^۵، سمتی را در دانشگاه برلین پذیرفت، او تقریباً تا آخر عمرش در برلین اقامت کرد، او در

1. Pavnuty Chebyshev 2. Peter Gustav Lejeune Dirichlet 3. Cologne
4. Georg Ohm 5. Breslau

میان همکاران و دانشجویان ریاضیدانانی نظیر ژاکوبی، کومر، آیزنشتاین، کرونگر، دوکینت، و ریمان را برشمرده است. به‌ویژه، ژاکوبی یک دوست شخصی نزدیک دیریکله بود.

دیریکله در آنالیز مختلط و سریهای فوریه پیشرفتهای چشمگیری داشت. نخستین کار عالی او در نظریهٔ اعداد در ۱۸۲۸ انتشار یافت، زمانی که با لژاندر آخرین قضیهٔ فرما را در حالت $n = 5$ اثبات کرد. شاید دست‌آورد اصلی دیریکله در نظریهٔ اعداد اثبات این مطلب باشد که تمام تصاعدهای حسابی مناسب دارای بی‌نهایت عدد اول هستند؛ او در این اثبات یک روش تحلیلی ابداع کرد، که توسط دیگران به تناسب تظریف شد در بسیاری از تحقیقات بنیادی، از جمله قضیهٔ اعداد اول به‌کار رفت. دیریکله همچنین سهم مهمی در نظریهٔ اعداد صحیح جبری دارد، او نشان داد که می‌توان بکه‌ها را در یک روش نسبتاً ساده تولید کرد. کتاب دروس نظریهٔ اعداد^۱ او بیش از پنجاه سال یک کتاب درسی پیشرفتهٔ استاندارد در نظریهٔ اعداد بود.

بعد از چهار سال که به‌عنوان استاد ریاضیات در گوتینگن جانشین گاوس گردید، در ۱۸۵۹ درگذشت.

گئورگ برنهارت ریمان در ۱۸۲۶ متولد شد و در گوتینگن در خدمت گاوس تحصیل کرد و دکترایش را در ۱۸۵۱ دریافت نمود. در دوران کوتاه زندگی، ریاضیات را دگرگون ساخت، آثاری در حساب دیفرانسیل و انتگرال و آنالیز مختلط ابداع کرد. او در نظریهٔ اعداد تنها یک مقاله نوشت، در آن مقاله با استفاده از ویژگیهای تابعی که اکنون به‌عنوان تابع زتای ریمان شناخته می‌شود، روشی را به اختصار برای اثبات قضیهٔ اعداد اول تبیین کرد. این شرح مختصر، که سرشار از اندیشه‌های فراوان است، راهنمای برهانی از کار درآمد که توسط آدامار و دو لا واله پوسن کشف شد، هر چند که مشکلات فنی زیادی باید برطرف شود.

ریمان به علت بیماری سل ربوی در ۱۸۶۶ در ۳۹ سالگی درگذشت.

مراجع

Tom M. Apostol, *Introduction to Analytic Number Theory*, Springer-Verlag, New York, 1976.

این کتاب درسی یک مقدمهٔ عالی در نظریهٔ اعداد برای دانشجویانی است که زمینه‌ای قوی در آنالیز دارند. به‌ویژه، این کتاب اثباتهای مفصل از قضیهٔ اعداد اول و قضیهٔ دیریکله در اعداد اول را به‌صورت تصاعدهای حسابی ارائه می‌دهد. برآوردهای بسیار دیگری، معمولاً با کرانهای خطا، از اندازهٔ متوسط توابع مهم نظریهٔ اعداد وجود دارند.

David M. Bressoud, *Factorization and Primality Testing*. (See Chapter 3.)

G. H. Hardy and E. M. Wright, *An Introduction to the Theory of Numbers* (Fourth Edition), The Clarendon Press, Oxford, England, 1971.

این کتاب یکی از بزرگترین کتابهای کلاسیک در میان کتابهای نظریهٔ اعداد به زبان انگلیسی است. بسیاری از بخشها مقدماتی هستند، اما کتاب برهان کاملی از قضیهٔ اعداد اول، همچنین بحثی از مطالبی نظیر افرازاها و هندسهٔ اعداد را که به ندرت در کتابهای مقدماتی یافت می‌شوند دربر دارد. Paulo Ribenboim, *The Book of Prime Number Records* (Second Edition), Springer-Verlag, New York, 1989.

این یک بازنگری دایرةالمعارفی است از آنچه که دربارهٔ اعداد اول در ۱۹۸۹ معلوم بود، با مقدار وسیعی اطلاعات تاریخی و یک کتابشناسی عالی، مسائل باز مطرح شده در این فصل، و بسیاری دیگر، تماماً با گزارشهای پیشرفت و مدارک عددی تفصیلی، بررسی شده‌اند. مطالعهٔ این کتاب به دلیل بینشی که دربارهٔ حوزهٔ وسیع پژوهش در مورد اعداد اول به خواننده می‌دهد شدیداً توصیه می‌شود.



چند معادله دیوفانتی و آخرین قضیه فرما

اصطلاح معادله دیوفانتی در اصل به یک معادله جبری برمی‌گردد که برای آن تنها جوابهای گویای مثبت مد نظر بوده است، هر چند که اکنون عموماً در مورد معادلاتی که جوابهای آنها به اعداد صحیح مقید می‌شوند به‌کار می‌رود. تعدادی مسأله از این نوع را می‌توان در ریاضیات بابلیها (حدود ۲۰۰۰ تا ۱۶۰۰ ق م) پیدا کرد، ولی اولین بررسی نظام‌مند در کتاب حساب دیوفانتوس (حوالی ۲۵۰ م) ظاهر می‌شود. این اثر، که قسمتی از آن به‌جا مانده است، گردابه‌ای بالغ بر ۲۵۰ مسأله است که بیشتر شامل معادلات درجه دوم است. دیوفانتوس معمولاً به تعیین یک جواب گویا برای هر معادله اکتفا می‌کرد. یکی از قدیمی‌ترین معادله‌های دیوفانتی در مورد مثلثهای قائم‌الزاویه‌ای است که طول اضلاعشان عدد صحیح است، و اغلب مثلثهای فیثاغورسی نامیده می‌شوند، معادله مورد نظر $x^2 + y^2 = z^2$ است. در یکی از جدولهای سفالی بابلیها پانزده جواب که بعضی از آنها نظیر (۴۹۶۱، ۶۴۸۰، ۸۱۶۱) خیلی بزرگ هستند، یافت شده است. این دلیلی است بر این باور که آنها یک روش نظام‌مندی برای تولید جوابها داشته‌اند. این معادله از زمان ریاضیدانان باستانی یونان

مورد توجه بیشتری واقع شد، به‌ویژه فیثاغورس (حوالی ۵۷۰ ق م)، کسی که عموماً افتخار فرمولی را که بی‌نهایت جواب تولید می‌کند به او داده شده است.

بعدها، کرجی، ریاضیدان عربی‌نویس در قرن یازدهم روشهای دیوفانتوس را توسعه داد. در قرون وسطی، لئوناردو پیسای، (ح ۱۱۷۵-۱۲۵۰)، که بیشتر به‌عنوان فیبوناتچی شناخته می‌شود، جبر و بنابراین به‌طور غیرمستقیم کارهای دیوفانتوس را، از دنیای عرب انتقال داد و مورد توجه ریاضیدانان اروپایی قرار داد.

در سده هفدهم، فرما معادلات دیوفانتی را به‌طور وسیعی مورد بررسی قرار داد. در ۱۶۳۷ در نسخه‌ای از کتاب حساب دیوفانتوس که توسط باشه به لاتین ترجمه شده بود، فرما یکی از مشهورترین حدسیه‌های ریاضی را بیان کرد: اگر $n \geq 3$ ، معادله $x^n + y^n = z^n$ هیچ جواب صحیح غیرصفر برای x, y, z ندارد. این حدسیه، که معروف به آخرین قضیه فرماست، نیروی خلاقه نسلهایی از ریاضیدانان را مجذوب خود کرد و متجاوز از سه و نیم قرن تن به اثبات نداد تا سرانجام، یک اثبات کامل در بیش از ۲۰۰ صفحه در اکتبر ۱۹۹۴ برای آن پیدا شد.

مسئله معروف دیگری که به زبان دیوفانتوس برمی‌گردد، یافتن اعداد صحیح مثبتی است که می‌توان آنها را به‌صورت مجموع دو مربع نوشت. در مکاتبه با مرین و روبروال در ۱۶۴۰، فرما به این مسئله جواب درست داد، و تعداد چنین نمایشها را مطرح کرد، هر چند که برهانی ارائه نداد. یک مسئله دیگر در این ارتباط بررسی این مسئله است که کدام عدد صحیح را می‌توان به‌صورت مجموع چهار مربع نوشت. باشه حدس زده بود که هر عدد صحیح مثبت چنین نمایشی دارد. فرما، در نسخه شخصی خود از کتاب دیوفانتوس نوشت که برهانی متکی بر روش نزول نامتناهی، تکنیکی که در مسئله دو مربع نیز به‌کار برده بود، داشته است. اوایل سه‌م عمده‌ای در حل این مسئله دارد، اما اولین اثبات کامل توسط لاگرانژ در ۱۷۷۰ ارائه گردید.

در همان سال، ادوارد ورینگ انگلیسی (۱۷۳۴-۱۷۹۸) در کوشش برای تعمیم مسئله چهار مربع، حدس زد که هر عدد را می‌توان به‌صورت مجموع ۴ مربع، ۹ مکعب، ۱۹ توان چهار، و به‌طور کلی، به‌ازای هر عدد صحیح مثبت k به‌صورت مجموع ثابتی از توانهای k نوشت. از آن زمان، مسئله ورینگ توجه زیادی را به خود جلب کرد. سرانجام در ۱۹۰۹ توسط داوید هیلبرت (۱۸۶۲-۱۹۴۳) ریاضیدان آلمانی حل شد، اما مسئله‌های وابسته به آن موضوع تحقیقات جدی باقی ماند.

قضیه‌هایی برای فصل ۸

بحث خود را از معادلات دیوفانتی با یک دسته‌بندی از تمام مثلثهای قائم‌الزاویه که طول اضلاعشان عدد صحیح هستند، آغاز می‌کنیم.

$$\text{معادله } z^2 = x^2 + y^2$$

قضیه مشهور فیثاغورس بیان می‌دارد که در یک مثلث قائم‌الزاویه، مربع وتر برابر است با مجموع مربعات دو ضلع دیگر. بنابراین به معادله $z^2 = x^2 + y^2$ هدایت می‌شویم. مسأله یافتن جوابهای صحیح این معادله به تقریباً ۴۰۰۰ سال قبل برمی‌گردد.

(۱.۸) تعریف. فرض کنیم x, y, z و z اعداد صحیح مثبت هستند. اگر $z^2 = x^2 + y^2$ ، آنگاه (x, y, z) یک سه‌تایی فیثاغورسی خوانده می‌شود. (سه‌تاییهای (x, y, z) و (y, x, z) متفاوت به حساب نمی‌آیند). علاوه بر این، اگر x, y, z عامل مثبت مشترکی بجز ۱ نداشته باشند، آنگاه (x, y, z) یک سه‌تایی اولیه نامیده می‌شود.

مثلث قائم‌الزاویه با اضلاع صحیح را یک مثلث فیثاغورسی نیز می‌نامیم.

توضیح. اگر عدد صحیح k دو تا از اعداد x, y, z را بشمارد، سری را، هم می‌شمارد. مثلاً اگر k اعداد x و y را بشمارد، آنگاه $x^2 + y^2 = k^2 z^2$ ؛ لذا $k|z$. با استدلالی مشابه، اگر $k|y$ و $k|z$ ، آنگاه $z^2 - y^2 = k^2 x^2$ ؛ لذا $k|x$. بنابراین، اگر یکی از (x, y) ، (x, z) ، یا (y, z) برابر ۱ باشد، همگی برابر ۱ هستند.

اگر (x, y, z) یک سه‌تایی فیثاغورسی باشد و d بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک x, y, z و آنگاه روشن است که $(x/d, y/d, z/d)$ یک سه‌تایی فیثاغورسی اولیه است. لذا هر سه‌تایی فیثاغورسی مضربی از یک سه‌تایی اولیه است، و بنابراین کافی است که جوابهای اولیه را جستجو کنیم.

هم‌ارز هندسی فرمولهای زیر برای تولید سه‌تاییهای فیثاغورسی به فیثاغورث نسبت داده شده است: $x = k$ ، $y = (k^2 - 1)/2$ ، $z = (k^2 + 1)/2$ که در آن $k > 1$ فرد است. مشهور است که پلاتو (حدود ۳۸۰ ق م) قاعده مشابه، یعنی $x = 2k$ ، $y = k^2 - 1$ ، $z = k^2 + 1$ را به‌دست آورده است. ولی، هیچ‌یک از فرمولها همه سه‌تاییهای اولیه فیثاغورسی را تولید نمی‌کنند. (مثلاً سه‌تایی (۲۹، ۲۱، ۲۰) به‌صورت هیچ‌کدام نیست). صورت کلی جواب، که بعداً ارائه می‌دهیم، در کتاب حساب دیوفانتوس و اصول اقلیدس آمده است. برهانی که در واقع جواب کلی است، خیلی بعد به‌دست آمد.

توضیح. اگر (x, y, z) یک سه‌تایی فیثاغورسی باشد، x و y هر دو نمی‌توانند فرد باشند، زیرا در غیر این صورت $x^2 \equiv y^2 \equiv 1 \pmod{4}$ و بنابراین $z^2 \equiv 2 \pmod{4}$ که غیرممکن است.

قضیه زیر روشی را برای تولید همه سه‌تاییهای فیثاغورسی با نشان دادن چگونگی تولید تمام سه‌تاییهای اولیه ارائه می‌دهد.

(۲.۸) قضیه. یک سه‌تایی فیثاغورسی (x, y, z) ، با فرض زوج بودن y ، اولیه است اگر و تنها اگر به صورت

$$x = a^2 - b^2 \quad y = 2ab \quad z = a^2 + b^2$$

باشد که در آنها a و b دو عدد صحیح مثبت هستند که یکی زوج و دیگری فرد است، $a > b$ و $(a, b) = 1$. هر سه‌تایی فیثاغورسی مضربی از یک سه‌تایی فیثاغورسی اولیه است.

برهان. آشکار است که x, y, z با تعریف بالا در $x^2 + y^2 = z^2$ صدق می‌کنند. ملاحظه می‌کنید که $z + x = 2a^2$ و $z - x = 2b^2$. لذا اگر p یک عامل اول مشترک از x و z باشد، آنگاه $p | 2a^2$ و $p | 2b^2$ ؛ چون p فرد است پس $p | a$ و $p | b$. چون $(a, b) = 1$ ، در نتیجه $(x, z) = 1$ و لذا (x, y, z) یک سه‌تایی اولیه است.

بعکس، اگر (x, y, z) یک سه‌تایی اولیه باشد، آنگاه روشن است که x و y هر دو نمی‌توانند زوج باشند. از آنجا که به دنبال جوابها با y زوج هستیم، بایستی x فرد باشد و لذا z فرد است. بنابراین، $z + x$ و $z - x$ زوج‌اند. قرار می‌دهیم $r = (z + x)/2$ و $s = (z - x)/2$ ؛ چون $x = r - s$ و $z = r + s$ هر مقسوم‌علیه مشترک r و s عدد (z, x) را نیز می‌شمارد، و لذا $(r, s) = 1$. چون $r^2 - s^2 = (z + x)(z - x) = z^2 - x^2 = y^2$ ، داریم $rs = (y/2)^2$ ؛ اما s و r نسبت به هم اول هستند، لذا هر کدام از r و s بایستی مربع کامل باشند. (این مطلب به آسانی از تجزیه r و s به عوامل اول حاصل می‌شود؛ مسئله ۳۳.۱ را ببینید.) اگر $r = a^2$ و $s = b^2$ ، آنگاه $a > b$ و $a^2 - b^2 = x = r - s = a^2 - b^2$ ، $z = r + s = a^2 + b^2$ ، و $4rs = 4a^2b^2 = y^2$ ، یعنی $y = 2ab$. آشکار است که یکی از a و b فرد و دیگری زوج است، زیرا در غیر این صورت x زوج خواهد شد. سرانجام، ملاحظه می‌کنیم که $(a, b) = 1$ ، زیرا هر مقسوم‌علیه مشترک a و b به‌وضوح x, y, z را می‌شمارد.

توضیح. ۱. شایان توجه است که حتی اگر هیچ محدودیتی روی a و b (جز آنکه $a > b$) قرار ندهیم، فرمولهای (۲.۸) همه سه‌تاییهای فیثاغورسی را تولید نمی‌کند. (مسئله ۵.۸ را ببینید.) سه‌تاییهایی را که بدین طریق می‌توان به‌دست آورد در مسئله ۶.۸ مشخص شده‌اند.

۲. در فصل ۱۱، با استفاده از اعداد صحیح گاوسی، برهان دیگری از (۲.۸) را ارائه خواهیم

آخرین قضیه فرما

کمی بعد از ۱۶۳۰، فرما در حاشیه نسخه شخصی کتاب دیوفانتوس خود که توسط باشه در ۱۶۲۱ به لاتین ترجمه شده بود، مطلب زیر را نوشت:

غیرممکن است مکعبی را به صورت مجموع دو مکعب، یک توان چهارم را به صورت مجموع دو توان چهارم و به طور کلی، هر توانی بزرگتر از ۲ را به صورت مجموعی از دو توان مشابه نوشت. من اثباتی به راستی شگفت‌انگیز برای این دارم، اما این حاشیه تنگتر از آن است که گنجایش درج آن را داشته باشد.

این حدسیه، که یکی از معروفترین مسائل در ریاضیات است، به عنوان آخرین قضیه فرما شناخته شده است. می‌توان آن را با اصطلاحات جدید به صورت زیر بیان کرد.

(۳.۸) آخرین قضیه فرما. اگر $n \geq 3$ ، معادله $x^n + y^n = z^n$ جواب صحیح غیرصفر ندارد.

از قضیه‌هایی که فرما در حاشیه‌های حساب دیوفانتوس نوشت، همگی جز آخرین قضیه‌اش، بعداً ثابت شدند. تعداد زیادی از ریاضیدانان برجسته، برای اثبات این حدسیه تلاش‌های ناموفقی کردند. در ژوئن ۱۹۹۳، اعلام شد که بعد از سه سده و نیم، اثباتی از آخرین قضیه فرما یافت شده است. این اثبات که توسط اندرو وایلز^۱ ارائه گردید، بسیار طولانی (متجاوز از ۲۰۰ صفحه) بود و در آن از نتایج بسیار عمیقی از هندسه جبری استفاده شده بود. ولی رخنه‌هایی در برهان اولیه وجود داشت که توسط وایلز و ریچارد تیلر^۲ در اکتبر ۱۹۹۴ اصلاح گردیدند.

برهانی که فرما در خاطر داشت، احتمالاً برهانی بود که در آن از روش نزول نامتناهی استفاده می‌کرد، این روش تکنیک اصلی او در اثباتهایش بود و اغلب در مکاتباتش (تقریباً همیشه بدون شرح جزئیات) به آن اشاره می‌کرد. می‌توان این روش را چنین توصیف کرد: فرض کنیم حکمی به ازای یک عدد صحیح مثبت مفروض برقرار باشد، سپس نشان می‌دهیم که این حکم به ازای یک عدد صحیح مثبت کوچکتر برقرار است. اگر این روند را ادامه دهیم، سرانجام به یک تناقض می‌رسیم، زیرا نمی‌توانیم به طور نامحدود اعداد صحیح مثبت متوالی را کوچکتر تولید کنیم. لذا نتیجه می‌گیریم که حکم به ازای هیچ عدد صحیح مثبتی برقرار نیست.

ما روش نزول نامتناهی را برای آخرین قضیه فرما در حالت $n = 4$ به کار خواهیم برد. در واقع قضیه کمی قویتر زیر را اثبات می‌کنیم. خود فرما در ۱۶۵۹ با کاربرد نزول متناهی برهانی برای یک قضیه نزدیک به آن ادامه داد. این تنها برهانی است که فرما از کارهایش در نظریه اعداد

به‌جا گذاشته است. اولین اثبات به ثبت رسیده از قضیه بعد منتسب به فرنیکل است، اما دلیل قوی وجود دارد که اصل استدلال از فرما بوده است.

(۴.۸) قضیه. معادله $x^2 + y^2 = z^2$ جواب صحیح غیرصفر ندارد.

برهان. می‌توانیم فرض کنیم که جوابها (در صورت وجود) اعداد صحیح مثبت هستند، زیرا تغییر در علامتهای x, y ، یا z باز هم جوابی به‌دست می‌دهد. برهان با روش نزول نامتناهی فرما خواهد بود. دقیقتر بگوییم، اگر فرض کنیم معادله جوابی در اعداد صحیح مثبت دارد، آنگاه جواب مثبتی وجود دارد که z کوچکترین مقدار را دارد؛ سپس جواب مثبت دیگری با مقدار کوچکتری برای z به‌دست می‌آوریم، و این تناقض قضیه را اثبات می‌کند.

لذا فرض می‌کنیم x, y, z یک جواب مثبت باشد، که در آن z مینیمال است. اگر x و y عامل مشترکی بزرگتر از ۱ داشته باشند، یک عدد اول p وجود دارد که x و y را می‌شمارد. چون $x^2 + y^2 = z^2$ داریم $p^2 | z^2$ و لذا $p | z$. از این رو $(x/p)^2 + (y/p)^2 = (z/p)^2$ ، و ما یک جواب مثبت با مقدار z کوچکتر تولید کرده‌ایم. بنابراین، x و y نمی‌توانند عامل مشترک بزرگتر از ۱ داشته باشند؛ به‌ویژه، (x^2, y^2, z^2) یک سه‌تایی فیثاغورسی اولیه است. لذا x^2 و y^2 مخالف همپایگی هستند؛ فرض می‌کنیم x^2 فرد و y^2 زوج باشد. لذا بنابر (۲.۸)، u و v که نسبت به هم اول‌اند وجود دارند به‌طوری که

$$x^2 = u^2 - v^2, \quad y^2 = 2uv, \quad z = u^2 + v^2$$

به‌ویژه، با فرض x فرد، (x, v, u) یک سه‌تایی فیثاغورسی اولیه است. بنابراین، اعداد متباین s و t وجود دارند به‌طوری که

$$x = s^2 - t^2, \quad v = 2st, \quad u = s^2 + t^2$$

چون $2uv = 4st = y^2$ ، s, t, u دوه‌دو نسبت به هم اول‌اند، پس همگی مربع کامل هستند (مسئله ۳۳.۱ را ببینید). لذا اعداد صحیح a, b, c وجود دارند به‌طوری که $s = a^2$ ، $t = b^2$ و $u = c^2$ ، چون $u = s^2 + t^2$ ، در نتیجه $a^4 + b^4 = c^4$. ملاحظه می‌کنید که $c^2 = u$ و $z = u^2 + v^2$ ؛ لذا $z < c$. بنابراین a, b, c یک جواب معادله اصلی است با $c < z$ ، که با مینیمال بودن z تناقض دارد. این برهان را کامل می‌کند.

قضیه بعد را می‌توان با کاربرد استدلال مشابه اثبات کرد. برای شرح جزئیات مسئله ۱۸.۸ را

(۵.۸) قضیه. معادله $x^4 - y^4 = z^2$ جواب صحیح غیرصفر ندارد.

توضیح. ۱. با توجه به (۴.۸)، به ازای هر $n \geq 3$ آخرین قضیه فرما ثابت می‌شود، هرگاه بتوانیم نشان دهیم که برای نماهای اول برقرار است. (مسأله ۱۴.۸ را ببینید.)

۲. این برهان را برهانی با نزول نامتناهی خواندیم، زیرا این اصطلاحی است که فرما به کار برده است. این برهان در واقع برهانی است به وسیله استقرا، زیرا، آنچه که نشان داده شده این است که اگر معادله جوابی با z مثبت و کمتر از یک عدد صحیح w نداشته باشد، با $z = w$ نیز جواب ندارد. (این برهان نشان می‌دهد که اگر جوابی با $z = w$ می‌داشتیم جوابی با $z < w$ وجود خواهد داشت.)

در ۱۷۷۰، اوایلر یک برهان ناقص از آخرین قضیه فرما در حالت $n = 3$ با استفاده از نزول نامتناهی ارائه داد. (برهان اوایلر متکی به تجزیه یکتای اعداد صحیح در هیئت اعداد جبری $Q(\sqrt{-3})$ است، در باب این مبحث در فصل ۱۱ بحث خواهد شد.) حالت $n = 5$ در ۱۸۲۵ توسط دیریکله و لژاندر بررسی شد. (هر دو اثبات نزول نامتناهی را به کار برده‌اند.) لامه^۱ در ۱۸۳۹ حالت $n = 7$ را ثابت کرد.

مهمترین پیشرفت سده نوزدهم در اثبات آخرین قضیه فرما توسط ریاضیدان آلمانی ارنست ادوارت کومر^۲ انجام شد. یک راه طبیعی ورود به آخرین قضیه فرما بیان چندجمله‌یی $x^n - z^n$ به صورت حاصلضرب عاملهای خطی با ضرایب در یک توسیع مناسب از اعداد صحیح است. در ۱۸۴۷، لامه ادعا کرد که برهان کاملی بر پایه این مفهوم دارد. ولی، در برهانش (به اشتباه) فرض کرده بود که تجزیه یکتا به حاصلضرب اعداد اول در هیئتهای اعداد جبری عمومی‌تر برقرار است. (توضیحات انتهای فصل را ببینید.) تقریباً در همان زمان، کومر به منظور اصلاح تجزیه یکتا، نظریه‌اش درباره ایده‌آلها را توسعه می‌داد، و توانست آخرین قضیه فرما را برای تمام اعداد اول کوچکتر از 10^6 جز برای ۳۷، ۵۹، و ۶۷ اثبات کند، و یک استدلال اساساً درست برای حالت‌های باقیمانده زیر 10^6 را به اختصار به دست داد. ولی به دادن یک اثبات کامل توفیق نیافت.

برای یک بررسی تاریخی از آخرین قضیه فرما و یک بحث مفصل از مفاهیم مربوط، کتابهای نوشته شده توسط H. Edwards و P. Ribenboim را که در مراجع آخرین فصل داده شده‌اند ببینید.

مجموعه‌های دو مربع

در تعدادی مسأله در کتاب حساب دیوفانتوس موضوع نمایش یک عدد صحیح مثبت به صورت مجموع دو مربع مطرح شده است. این مسائل توسط فرما در سده هفدهم بیرون کشیده شده بود. در نامه‌ای به مرسن در روز کریسمس ۱۶۴۰، فرما بدون اثبات اظهار داشت که هر عدد اول به صورت $4k + 1$ نمایشی یکتا به صورت مجموع دو مربع دارد. او بعداً مشخص کرد که برای اثبات این حکم از روش نزول نامتناهی استفاده کرده است؛ در واقع، همین بود که موجب شد او یلر قضیه را بعد از گذشت بیش از یکصد سال در ۱۷۴۵ ثابت کند.

خصوصیات کامل از اینکه دقیقاً کدام اعداد صحیح مجموع دو مربع هستند در قضیه ۹.۸ آمده است و عموماً به فرما نسبت داده شده است؛ اولین اثبات توسط او یلر در ۱۷۴۹ به چاپ رسید. به آسانی دیده می‌شود که هیچ عدد اول — در واقع، هیچ عدد صحیح، به صورت $4k + 3$ چنین نمایشی ندارد. زیرا فرض کنیم $n = a^2 + b^2$. چون مربع هر عدد صحیح با ۰ یا ۱ به پیمانه ۴ هم‌نهشت است، آشکار است که n هم‌نهشت با ۰، ۱، یا ۲ به پیمانه ۴ می‌شود. ولی یک قضیه قویتر برقرار است.

(۶.۸) قضیه. فرض کنیم n بر یک عدد اول q به صورت $4k + 3$ بخشپذیر است. (i) اگر $n = a^2 + b^2$ ، آنگاه $q|a$ و $q|b$. (ii) اگر n مجموع دو مربع باشد، q با توان زوج در تجزیه n ظاهر می‌شود. به‌ویژه، هیچ عدد اول به صورت $4k + 3$ مجموع دو مربع نیست.

برهان. (i) اگر $a \not\equiv 0 \pmod{q}$ ، آنگاه عددی چون s وجود دارد به طوری که $sa \equiv 1 \pmod{q}$. اما اگر $n = a^2 + b^2$ و $q|n$ ، آنگاه $a^2 + b^2 \equiv 0 \pmod{q}$. اگر در s^2 ضرب کنیم، داریم $(sb)^2 \equiv -1 \pmod{q}$ ، که غیرممکن است، زیرا -1 یک مانده درجه دوم اعداد اول به صورت $4k + 3$ نیست. لذا $q|a$ ، و به قرینه q عدد b را نیز می‌شمارد.

(ii) از قسمت (i) نتیجه می‌شود که اگر $a^2 + b^2 = n$ ، آنگاه $q^2|n$. با تقسیم $a^2 + b^2 = n$ بر q^2 داریم $n/q^2 = (a/q)^2 + (b/q)^2$. فرض کنیم $n = q^2 n_1$ ؛ اگر $q|n_1$ ، آنگاه مانند بالا $q^2|n_1$. اگر به همین طریق ادامه دهیم، می‌بینیم که n دقیقاً بر تعداد زوجی از عاملهای q بخشپذیر است.

عکس قضیه بالا نیز برقرار است: اگر هر عدد اول $4k + 3$ که n را می‌شمارد با توان زوج در تجزیه n به اعداد اول ظاهر شود، آنگاه می‌توان n را به صورت مجموع دو مربع نمایش داد. در برهان معمولی این مطلب یک اتحادی به‌کار می‌رود که به‌طور ضمنی توسط دیوفانتوس استفاده

شده بوده و در لیبر کوادراتورم فیوناتچی آمده است (۱۲۲۵). از یک اتحاد کلی تر توسط برهمگوبته هندی در سده هفتم استفاده شده است.

(۷.۸) لم. اگر m و n هر کدام مجموع دو مربع باشند، حاصلضربشان نیز مجموع دو مربع است. به ویژه، اگر $m = a^2 + b^2$ و $n = c^2 + d^2$ آنگاه

$$mn = (ac + bd)^2 + (ad - bc)^2 = (ac - bd)^2 + (ad + bc)^2$$

توضیح. می توان حکم (۷.۸) را به آسانی (به استقرا) به حاصلضرب هر تعداد متناهی جمله، که هر جمله آن مجموع دو مربع است، بسط داد.

حال فرض می کنیم هر عدد اول $4k + 3$ که n را می شمارد با توان زوج در تجزیه n ظاهر شود. می نویسیم $m = c^2$ ، که در آن m بدون مربع است؛ لذا آشکار است که m بر هر عدد اولی به صورت $4k + 3$ بخش پذیر نیست. بنابراین، m به صورت $2^t \prod p_i$ است که در آن t مساوی ۰ یا ۱ است و p_i ها اعداد اولی به صورت $4k + 1$ هستند. ملاحظه می کنید که $2 = 1^2 + 1^2$ ؛ لذا اگر بتوانیم ثابت کنیم که هر عدد اول $4k + 1$ مجموع دو مربع است، آنگاه کاربرد مکرر (۷.۸) ایجاب می کند که حاصلضرب $m = 2^t \prod p_i$ نیز به صورت چنین مجموعی باشد. سرانجام، اگر $m = a^2 + b^2$ ، آنگاه $n = (ca)^2 + (cb)^2$ ، و لذا n قابل بیان به صورت مجموع دو مربع است. لذا برهان قضیه (۸.۸) فرما تکمیل می شود هرگاه نشان دهیم که هر عدد اول به صورت $4k + 1$ مجموع دو مربع است. در مسأله ۴۸.۸، برهانی برای این قضیه ارائه می دهیم که اساساً همان برهان اوایلر با استفاده از روش نزول نامتناهی است. ولی، استدلال زیر بسیار کوتاهتر است

(۸.۸) قضیه. هر عدد اول به صورت $4k + 1$ را می توان به صورت مجموع دو مربع متباین نوشت.

برهان. اگر p عدد اولی به صورت $4k + 1$ باشد، (۱۱.۵) ایجاب می کند که -1 یک مانده درجه دوم p باشد، لذا عدد صحیح s وجود دارد به طوری که $s^2 \equiv -1 \pmod{p}$. اعداد صحیح xy را که در آن $0 \leq x, y < \sqrt{p}$ در نظر می گیریم. تعداد $[\sqrt{p}] + 1$ انتخاب برای هر یک از x و y وجود دارد، و چون $(\sqrt{p})^2 = p > (\sqrt{p} + 1)^2$ ، حداقل دو مقدار از xy به پیمانه p همبسته هستند، مثلاً $sx_1 - y_1 \equiv sx_2 - y_2 \pmod{p}$. فرض کنیم $x = x_1 - x_2$ و $y = y_1 - y_2$ ؛ در این صورت x و y هر دو صفر نیستند، زیرا جفتهای x_1, y_1 و x_2, y_2 متمایزند. آشکار است که $sx \equiv y \pmod{p}$ و لذا $s^2 x^2 \equiv y^2 \pmod{p}$ ، یعنی $-x^2 \equiv y^2 \pmod{p}$.

لذا $x^2 + y^2$ مضربی از p است، و چون $2p = (\sqrt{p})^2 = 2(\sqrt{p})^2 < x^2 + y^2 < 2(\sqrt{p})^2 = 2p$ ، نتیجه می‌شود که $x^2 + y^2 = p$.

برای نشان دادن اینکه $(x, y) = 1$ ، توجه می‌کنیم که اگر $d|x$ و $d|y$ ، آنگاه $d^2|x^2 + y^2$ و چون $x^2 + y^2 = 1$ است، در نتیجه $d^2 = 1$.

توضیح. اثباتی از این قضیه، با استفاده از کسرهای مسلسل در مسأله ۹.۱۰، و برهان دیگری، بر مبنای وجود جواب برای معادلهٔ پل، را می‌توان در قضیه ۲۰.۱۰ پیدا کرد. هر دو اثبات روشی برای یافتن مربعهای لازم برای نمایش عدد اول $4k + 1$ به دست می‌دهند. باز هم اثبات دیگری، با استفاده از ویژگیهای اعداد اول گاوسی، در بحث قبل از (۱۲.۱۱) ارائه شده است.

مطالب قبل را در قضیهٔ زیر خلاصه می‌کنیم.

(۹.۸) قضیهٔ (فرما؛ اوایل، ۱۷۴۹). فرض کنیم n یک عدد صحیح مثبت باشد. در این صورت n مجموع دو مربع است اگر و تنها اگر هر عامل اول n به صورت $4k + 3$ با توانهای زوج در تجزیهٔ n به اعداد اول ظاهر شود.

سرانجام، به مسألهٔ تعیین تعداد نمایشهای یک عدد صحیح به صورت مجموع دو مربع می‌پردازیم. در نامهٔ فرما به مرسن در روز کریسمس ۱۶۴۰، فرما تعداد نمایشهای p^m ، که p عدد اولی به صورت $4k + 1$ است، و به طور کلی‌تر، هر عدد صحیح n را که بتوان به صورت مجموع دو مربع نوشت، محاسبه کرده است.

(۱۰.۸) تعریف. فرض کنیم $N(n)$ معرف تعداد کل نمایشهای n به صورت مجموع دو مربع باشد. نمایشها متمایز به حساب می‌آیند حتی اگر تنها در علامت جمله‌ها یا در ترتیب جمله‌ها اختلاف داشته باشند.

مثلاً $N(13) = 8$ ، زیرا $(\pm 2)^2 + (\pm 3)^2 = (\pm 3)^2 + (\pm 2)^2 = 13$. لذا با تغییر علامت و ترتیب اعداد به‌کار رفته هشت نمایش به دست می‌آوریم.

می‌توان اثبات قضیهٔ بعد را در مسأله‌های ۶۹.۸ و ۷۲.۸ جستجو کرد. این قضیه یک نتیجهٔ ساده از ویژگیهای اعداد صحیح گاوسی نیز هست و مجدداً در فصل ۱۱ اثبات خواهد شد.

(۱۱.۸) قضیه. فرض کنیم بتوان n را به صورت مجموع دو مربع نمایش داد، و می‌نویسیم $n = 2^a \prod p_i^{a_i} \prod q_i^{b_i}$ ، که در آن p_i ها اعداد اول به صورت $4k + 1$ و q_i ها اعداد اول $4k + 3$

هستند (b_i ها لزوماً زوج هستند). در این صورت

$$N(n) = 4 \prod (a_i + 1)$$

حاصلضربی که هیچ جمله‌ای نداشته باشد ۱ گرفته می‌شود. به‌ویژه، اگر p عدد اولی به صورت $4k + 1$ باشد، آنگاه $N(p^m) = 4(m + 1)$.

یک بیان دیگر از $N(n)$ که منتسب به کارل گوستاو ژاکوبی (۱۸۰۴-۱۸۵۱) است، در قضیه بعد می‌آید. برای یک برهان، مسأله‌های ۷۳.۸ تا ۷۵.۸ را ببینید.

(۱۲.۸) قضیه. فرض کنیم n یک عدد صحیح مثبت باشد، و فرض می‌کنیم D_1 و D_3 به ترتیب، نشانگر تعداد عوامل n به صورت $4k + 1$ و $4k + 3$ باشند، در این صورت

$$N(n) = 4(D_1 - D_3)$$

توضیح. ۱. یک نمایش از n به صورت مجموع دو مربع که غیرصفرند و قدرمطلق متفاوت دارند، هشت نمایش متفاوت تولید می‌کند (با خودش)، که از تغییر ترتیب و علامت جمله‌ها به دست می‌آیند. اگر خود n مربع باشد، مثلاً، $n = m^2$ ، می‌توانیم بنویسیم $n = m^2 + 0^2$ ؛ این چهار نمایش زیر را تولید می‌کند؛ $m^2 + 0^2$ ، $(-m)^2 + 0^2$ ، $0^2 + m^2$ ، و $0^2 + (-m)^2$. اینها همگی مانند فرمول $N(n)$ متمایز به حساب می‌آیند. اگر $n = 2m^2$ ، چهار نمایش تولید می‌شود، یعنی $n = (\pm m)^2 + (\pm m)^2$.

۲. اگر p عدد اولی به صورت $4k + 1$ باشد، آنگاه $N(p) = 8$. لذا، صرف نظر از ترتیب و علامت جمله‌ها، هر عدد اول به صورت $4k + 1$ را می‌توان به یک و تنها به یک طریق به صورت مجموع دو مربع نمایش داد.

تعداد نمایشهای اساساً متمایز (یعنی، نمایشهایی که از تغییر ترتیب و علامت جمله‌ها به دست نمی‌آیند) در مسأله ۴۵.۸ مورد بحث قرار می‌گیرند.

مجموعه‌های دو مربع متباین

در این بخش، مسأله نمایش یک عدد صحیح به صورت مجموع دو مربع متباین را بررسی می‌کنیم. با یک تعریف شروع می‌کنیم.

(۱۳.۸) تعریف. نمایش $n = a^2 + b^2$ یک نمایش مثبت خوانده می‌شود اگر a و b مثبت باشند. این نمایش اولیه است اگر a و b نسبت به هم اول باشند. (توجه کنید که لازم نیست یک نمایش اولیه یک نمایش مثبت باشد.)

اکثر قضیه‌های مربوط به نمایش‌های اولیه از قضیه بعد نتیجه می‌شوند. استدلال به‌کار رفته در برهان آن خیلی شبیه به برهان (۸.۸) است.

(۱۴.۸) قضیه. فرض می‌کنیم $n > 1$. بازای هر نمایش اولیه مثبت $n = a^2 + b^2$ ، یک جواب یکتای s از $x^2 \equiv -1 \pmod{n}$ وجود دارد به طوری که $sa \equiv b \pmod{n}$ ، و نمایش‌های اولیه مثبت متعارف با مقادیر متفاوت s متناظرند.

بعکس، یک جواب s از $x^2 \equiv -1 \pmod{n}$ یک نمایش اولیه مثبت یکتا مانند $n = a^2 + b^2$ تعیین می‌کند به طوری که $sa \equiv b \pmod{n}$.

برهان. فرض کنیم $n = a^2 + b^2$ با a و b مثبت و $(a, b) = 1$. در این صورت $(a, n) = 1$ ، و لذا بنا بر (۸.۲)، عدد یکای s به پیمانه n وجود دارد به طوری که $sa \equiv b \pmod{n}$. چون $a^2 + b^2 \equiv 0 \pmod{n}$ ، داریم $a^2 \equiv -b^2 \pmod{n}$ ، $a^2 \equiv -(sa)^2 = -s^2 a^2 \pmod{n}$ ، و با تقسیم بر a^2 داریم $s^2 \equiv -1 \pmod{n}$. حال، فرض می‌کنیم که نمایش $c^2 + d^2$ نیز متناظر با s باشد، یعنی $sc \equiv d \pmod{n}$. چون $a^2 + b^2$ و $c^2 + d^2$ نمایش‌های مثبت هستند، داریم $1 \leq a < \sqrt{n}$ و $1 \leq d < \sqrt{n}$ ؛ لذا $1 \leq ad < n$ و $1 \leq bc < n$ مشابه $1 \leq bc < n$. چون $bc \equiv (sa)c \equiv ad \pmod{n}$ ، $b|ad$ و چون $(a, b) = 1$ ، داریم $b|d$. همچنین داریم $d|b$ بنا بر این $b = d$ و لذا $a = c$.

اکنون فرض می‌کنیم $s^2 \equiv -1 \pmod{n}$ ، و مجموعه جفتهای مرتب (j, k) را در نظر می‌گیریم به گونه‌ای که n مربع نباشد $0 \leq j, k < \sqrt{n}$ و اگر n مربع باشد $0 \leq j \leq \sqrt{n}$ و $0 \leq k < \sqrt{n}$. در این صورت، به ترتیب تعداد $(1 + [\sqrt{n}])^2$ یا $(1 + \sqrt{n})\sqrt{n}$ این چنین جفتهای مرتب وجود دارند، و بنابراین بیش از n تا در هر مورد، حال $sj - k$ را وقتی که (j, k) این جفتهای مرتب را اختیار می‌کند در نظر می‌گیریم. چون هر عدد صحیح به پیمانه n با یکی از اعداد $0, 1, 2, \dots, n-1$ هم‌نهشت است، اعداد $sj - k$ همگی نمی‌توانند به پیمانه n متمایز باشند. لذا دو جفت (j_1, k_1) و (j_2, k_2) وجود دارند به طوری که $sj_1 - k_1 \equiv sj_2 - k_2 \pmod{n}$. قرار می‌دهیم $A = j_1 - j_2$ و $B = k_1 - k_2$ ؛ در این صورت $|A| \leq \sqrt{n}$ ، $|B| < \sqrt{n}$ ، و $sA \equiv B \pmod{n}$. چون جفتهای مرتب (j_1, k_1) و (j_2, k_2) متمایزند، نتیجه می‌شود که لااقل یکی از A یا B غیر صفر است؛ لذا $A^2 + B^2 \geq 1$. همچنین، از $sA \equiv B \pmod{n}$

نتیجه می شود که $s^2 A^2 \equiv B^2 \pmod{n}$ ، یعنی، $A^2 \equiv B^2 \pmod{n}$. بنابراین $A^2 + B^2$ مضربی از n است. چون $A^2 + B^2$ مثبت و کوچکتر از $2n$ است، داریم $A^2 + B^2 = n$. حال، نشان می دهیم $(A, B) = 1$. فرض کنیم $d = (A, B)$ ؛ چون $B \equiv sA \pmod{n}$ در نتیجه $B/d \equiv sA/d \pmod{n/d}$ ، و لذا $(B/d)^2 \equiv s^2 (A/d)^2 \equiv -(A/d)^2 \pmod{n/d}$ ، بنابراین، $n/d^2 = (A/d)^2 + (B/d)^2 \equiv (A/d)^2 - (A/d)^2 = 0 \pmod{n/d}$ لذا n/d^2 عدد n/d^2 را می شمارد، و روشن است که، این حالت فقط وقتی اتفاق می افتد که $d = 1$.

سرانجام، اگر A و B هر دو مثبت یا هر دو منفی باشند، قرار می دهیم $a = |A|$ و $b = |B|$ ؛ در این صورت، مثلاً اگر $A < 0$ و $B < 0$ ، داریم $sa = s(-A) = -sA \equiv -B = b \pmod{n}$ ، در غیر این صورت، اگر یکی از A و B مثبت و دیگری منفی باشد، قرار می دهیم $a = |B|$ و $b = |A|$ ؛ لذا، مثلاً اگر $A > 0$ و $B < 0$ ، $sa = -sB \equiv -s^2 A \equiv A = b \pmod{n}$ ، در هر حالت، $a^2 + b^2$ یک نمایش اولیه مثبت از n است به طوری که $sa \equiv b \pmod{n}$.

فرما در ۱۶۴۰ بیان کرد، و اوایل در ۱۷۴۲ اثبات کرد، که اگر $n = a^2 + b^2$ با $(a, b) = 1$ ، آنگاه تمام عاملهای اول فرد n به صورت $4k + 1$ هستند. این در قضیه بعد، که شرح کاملی است از اعداد صحیح مثبت که نمایشهای اولیه دارند، می آید.

(۱۵.۸) قضیه. یک عدد صحیح مثبت n نمایشهای اولیه مثبت به صورت مجموع دو مربع دارد اگر و تنها اگر n بر ۴ یا بر هر عدد اول به صورت $4k + 3$ بخش پذیر نباشد. لذا می توان n را به صورت مجموع دو مربع متباین نمایش داد اگر و تنها اگر $n = p_1^{a_1} \cdots p_r^{a_r}$ یا $n = 2p_1^{a_1} \cdots p_r^{a_r}$ ، که در آنها هر p_i عدد اولی به صورت $4k + 1$ است.

برهان. اگر n نمایشهای اولیه داشته باشد، آنگاه بنابر (۱۴.۸)، همنهشتی $x^2 \equiv -1 \pmod{n}$ حل پذیر است. اما اگر $4|n$ و $x^2 \equiv -1 \pmod{n}$ ، آنگاه بایستی $x^2 \equiv -1 \pmod{4}$ حل پذیر باشد، که معلوم است که نیست؛ و اگر $q|n$ ، q اول و $q \equiv 3 \pmod{4}$ ، آنگاه باید $x^2 \equiv -1 \pmod{q}$ حل پذیر باشد، که با (۱۱.۵) تناقض دارد.

عکس، اگر n بر ۴ یا بر عدد اولی به صورت $4k + 3$ بخش پذیر نباشد، آنگاه یا $n = p_1^{a_1} \cdots p_r^{a_r}$ یا $n = 2p_1^{a_1} \cdots p_r^{a_r}$ ، که در آنها هر p_i عدد اولی به صورت $4k + 1$ است. بنابر (۱۱.۵)، به ازای هر i ، $x^2 \equiv -1 \pmod{p_i}$ حل پذیر است، و لذا (۱.۴.۵) ایجاب می کند که $x^2 \equiv -1 \pmod{p_i^{a_i}}$ نیز دارای جواب باشد. بنابراین، $x^2 \equiv -1 \pmod{n}$ ، نیز بنابر (۵.۵) حل پذیر است، و از (۱۴.۸) نتیجه می شود که می توان n را به صورت مجموع مربعهای متباین نمایش داد.

حال به بررسی تعداد نمایشهای اولیه‌ای که یک عدد صحیح مثبت می‌تواند داشته باشد می‌پردازیم. از قضیه ۱۴.۸ نتیجه می‌شود که یک تناظر $1-1$ بین جوابهای $x^2 \equiv -1 \pmod{n}$ و نمایشهای اولیه مثبت n وجود دارد، در شمارش نمایشهای اولیه مثبت در (۱۴.۸)، نمایش $a^2 + b^2$ برای n متمایز از $a^2 + b^2$ در نظر گرفته شد، یعنی، این دو صورت از جوابهای متفاوت $x^2 \equiv -1 \pmod{n}$ تولید می‌شوند. زیرا فرض کنیم جواب s نمایش $a^2 + b^2$ باشد؛ پس $sa \equiv b \pmod{n}$. چون $-s$ نیز یک جواب است، $-s$ یک نمایش اولیه مثبت یکتا مانند $c^2 + d^2$ را تعیین می‌کند به طوری که $(-s)c \equiv d \pmod{n}$. چون

$$(-s)b \equiv (-s)sa = -s^2a \equiv -(-1)a = a \pmod{n}$$

از (۱۴.۸) نتیجه می‌شود که $-s$ متناظر با نمایش $a^2 + b^2$ است. لذا، یک جفت جوابهای s و $-s$ نمایشهای اولیه مثبتی را تولید می‌کنند که تنها در ترتیب جمعوندها تفاوت دارند. آشکار است که یک نمایش اولیه مثبت مفروض با تعویض علامت (و نه ترتیب) جمله‌ها مجموعی از چهار نمایش اولیه تولید می‌کند:

$$n = a^2 + b^2 = a^2 + (-b)^2 = (-a)^2 + b^2 = (-a)^2 + (-b)^2$$

بنابراین، قضیه زیر را داریم.

(۱۶.۸) قضیه. فرض کنیم $n > 1$ ، و فرض می‌کنیم S معرف تعداد جوابهای $x^2 \equiv -1 \pmod{n}$ باشد. پس n دارای دقیقاً S نمایش اولیه مثبت است، و تعداد کل نمایشهای اولیه $۴S$ است.

مثال. (به قضیه ۱۴.۸ مراجعه شود). فرض کنیم $p = 13$ ؛ پس $x^2 \equiv -1 \pmod{13}$ دارای دو جواب ± 5 ، یعنی، 5 و 8 است. ریشه 5 با نمایش $5^2 + 2^2 = 3^2 + 2^2$ متناظر است، زیرا $5 \times 3 \equiv 2 \pmod{13}$ ، و با تغییر علامت جمله‌ها، نمایشهای $(3, -2)$ ، $(-3, 2)$ ، و $(-3, -2)$ را به دست می‌آوریم. چون $8 \times 2 \equiv 3 \pmod{13}$ ، ریشه 8 نمایش $2^2 + 3^2$ را معین می‌کند، و تغییرات این، نمایشهای $(2, -3)$ ، $(-2, 3)$ ، و $(-2, -3)$ را ارائه می‌دهد. لذا همه هشت تغییر به دست آمده از تغییر ترتیب و علامت جمله‌ها به حساب آمده‌اند.

قضیه بعد پاسخی است به این سؤال که کدام اعداد صحیح را می‌توان با یک روش اساساً یکتا به صورت مجموع دو مربع متباین نمایش داد.

(۱۷.۸) قضیه. یک عدد صحیح $n > 2$ یک نمایش اولیه یکتا (صرف نظر از ترتیب و علامت

جمله‌ها) دارد اگر و تنها اگر $n = p^m$ یا $n = 2p^m$ ، که در آن p عدد اولی است به صورت $k+1$ و $m \geq 1$.

برهان. چون به‌ازای یک نمایش مفروض، تغییر ترتیب و علامت جمله‌ها هشت تغییر پدید می‌آورد، لذا n دارای یک نمایش اساساً یکتا به صورت مجموع دو مربع متباین است اگر و تنها اگر n دارای مجموعی از هشت نمایش اولیه باشد. بنابر (۱۶.۸)، این مطلب زمانی رخ می‌دهد که $x^2 \equiv -1 \pmod{n}$ دقیقاً دو جواب داشته باشد. حالا حکم از (۵.۵) نتیجه می‌شود.

به‌طور کلی، می‌توانیم (۱۶.۸) را برای تعیین تعداد نمایشهای اولیه وقتی که چنین نمایشهایی وجود داشته باشند، به‌کار ببریم.

(۱۸.۸) قضیه. فرض کنیم $n > 2$ دارای نمایشهای اولیه باشد؛ لذا بنابر (۱۵.۸)، $n = p_1^{a_1} \cdots p_r^{a_r}$ یا $n = 2p_1^{a_1} \cdots p_r^{a_r}$ ، که در آنها p_i ها به صورت $k+1$ هستند. در این صورت روی هم رفته n دارای دقیقاً 2^{r+2} نمایش اولیه و 2^{r-1} نمایش اساساً اولیه متمایز (یعنی، نمایشهایی که تغییرات در ترتیب و علامت جمله‌ها نادیده گرفته می‌شوند) است.

برهان. بنابر (۱۶.۸)، تعداد نمایشهای اولیه n چهار برابر تعداد جوابهای $x^2 \equiv -1 \pmod{n}$ است. اگر n به یکی از دو صورت ارائه شده در قضیه باشد، از (۵.۵) نتیجه می‌شود که این همنهشتی 2^r جواب دارد؛ لذا n دارای دقیقاً $2^{r+2} = 4 \times 2^r$ نمایش اولیه است. چون هر نمایش اولیه شامل دو مربع غیرصفر متمایز است، لذا با تغییر ترتیب و علامت جمله‌ها هشت تغییر به دست می‌آید. بنابراین تعداد $2^{r+2}/8 = 2^{r-1}$ نمایش اساساً اولیه متمایز از n وجود دارند.

سرانجام، توجه می‌کنیم که حتی اگر n دارای نمایشهای اولیه باشد، لزومی ندارد که تمام نمایشهای n اولیه باشند. در واقع، اگر $n > 2$ قابل نمایش به صورت مجموع دو مربع باشد، هر نمایش n اولیه است اگر و تنها اگر $n = p_1 p_2 \cdots p_r$ یا $n = 2p_1 p_2 \cdots p_r$ ، که در آنها هر p_i عدد اولی به صورت $k+1$ است. (مسأله ۶۰.۸ را ببینید.)

مجموعهای چهار مربع

با توجه به (۶.۸)، آشکار است که هر عدد صحیحی مجموع دو مربع نیست؛ به همین ترتیب نمی‌توان هر عدد صحیحی را به صورت مجموع سه مربع نوشت (بخش زیر را ببینید).

در ۱۶۲۱ با شه اظهار داشت (بدون اثبات) که هر عدد صحیح مثبت مجموع حداکثر چهار مربع است. در ۱۶۳۶، فرما در یادداشتی در نسخه شخصی‌اش از کتاب دیوفانتوس ادعا کرد که

این مطلب را با استفاده از روش مورد علاقه‌اش، نزول نامتناهی، اثبات کرده است. اوایل، برجسته‌ترین ریاضیدان سده هجدهم، اولین بار در ۱۷۳۰ به این مسأله علاقه‌مند شد و آثار مهمی در یک سری مقاله از ۱۷۴۷ تا ۱۷۵۱ به‌وجود آورد، اما قادر نشد که برهان کاملی ارائه دهد. ولی، او نقش اصلی را در حل نهایی این مسأله داشت، که توسط لژاندر و براساس کار اوایل در ۱۷۷۰ ارائه گردید، دو سال بعد اوایلر یک اثبات زیبا از قضیه چهار مربع ارائه داد، اثباتی که به اثبات قضیه دو مربع برای اعداد اول به‌صورت $4k + 1$ بسیار شبیه است. (مسأله ۹۵.۸ را ببینید.) اساس استدلالهای لاگرانژ و اوایلر در یک اتحاد قابل توجه از اوایلر نهاده شده است (اثبات قضیه زیر را ببینید). در نامه‌ای به گولدمباخ در ۱۷۴۸ این اتحاد برای یک اثبات به‌وسیله نزول نامتناهی مجاز شمرده شد.

(۱۹.۸) لم (اوایلر). اگر هر کدام از m و n مجموع چهار مربع باشند، حاصلضربشان mn نیز مجموع چهار مربع است.

برهان. فرض کنیم $m = a^2 + b^2 + c^2 + d^2$ و $n = A^2 + B^2 + C^2 + D^2$. پس $mn = r^2 + s^2 + t^2 + u^2$ که در آن $r = aA + bB + cC + dD$, $s = aB - bA + cD - dC$, $t = aC - bD - cA + dB$ و $u = aD + bC - cB - dA$. با ضرب هر طرف می‌توان صحت این مطلب را تحقیق کرد.

هر عدد صحیح $n > 1$ حاصلضرب اعداد اول است. لذا با کاربرد مکرر (۱۹.۸)، نتیجه خواهد شد که هر عدد صحیح مثبت مجموع چهار مربع است (ممکن است بعضی از مربعها ۰ باشند) اگر بتوانیم نشان دهیم که هر عدد اول مجموع چهار مربع است. آشکار است که ۲ مساوی چنین مجموعی است، همان‌گونه که بنابر (۸.۸) هر عدد اول به‌صورت $4k + 1$ نیز چنین است، لذا کافی است ثابت کنیم که هر عدد اول به‌صورت $4k + 3$ مجموع چهار مربع است. این همان روش رایجی است که در اثبات قضیه چهار مربع به‌کار می‌رود (مسأله ۹۵.۸ را ببینید). ولی، در اثباتی که ما ارائه می‌دهیم از فرمول اوایلر استفاده نمی‌شود و با استدلال به‌کار رفته در اثبات قضیه دو مربع (۸.۸) بسیار شبیه است. لِمهای زیر را لازم داریم:

(۲۰.۸) لم (سیلوستر^۱، ۱۸۴۷). اگر $3m$ مجموع چهار مربع باشد، m نیز مجموع چهار مربع است.

برهان. فرض کنیم $3m = s^2 + t^2 + u^2 + v^2$. چون هر مربع به پیمانه ۳ با ۰ یا ۱

همنهشت است، حداقل یکی از s, t, u ، و v مضرب ۳ است. لذا می‌توانیم فرض کنیم که مثلاً s مضرب ۳ است. چون $(\text{mod } 3) \equiv v^2 + u^2 + t^2$ ، لذا با یک انتخاب مناسب از علامتهای t, u, v و همچنین می‌توانیم فرض کنیم که $(\text{mod } 3) \equiv t \equiv u \equiv v$. با بسط دادن و ساده کردن، می‌بینیم که m مجموع مربعات اعداد صحیح زیر است: $(s+u-v)/3, (t+u+v)/3, (s-t+v)/3$ و $(s+t-u)/3$.

(۲۱.۸) لم. فرض کنیم n یک عدد صحیح عاری از مربع باشد. در این صورت اعداد صحیح a و b وجود دارند به طوری که $(\text{mod } n) \equiv -1 \equiv a^2 + b^2$.

برهان. ابتدا نشان می‌دهیم که قضیه برای وقتی که n عدد اولی مانند p باشد برقرار است. برای $p = 2$ بدیهی است. برای p هایی به صورت $4k + 1$ از (۱۱.۵) نتیجه می‌شود که عدد a وجود دارد به طوری که $(\text{mod } p) \equiv -1 \equiv a^2$ ؛ لذا می‌توانیم b را مساوی ۰ اختیار کنیم. ولی، برهان جداگانه‌ای ارائه می‌دهیم که برای همه اعداد اول فرد کارساز است.

فرض کنیم $q = (p-1)/2$ ، و مجموعه A را با $\{q^2, 1^2, \dots, q^2\}$ و مجموعه B را با $\{-1 - q^2, -1 - 1^2, \dots, -1 - 0^2\}$ تعریف می‌کنیم و مجموعه A به پیمانه p ناهمنهشت‌اند. زیرا فرض کنیم $0 \leq i < j \leq q$. اگر $(\text{mod } p) \equiv i^2 \equiv j^2$ ، آنگاه $i^2 - j^2$ ، و لذا $p | j^2 - i^2$ یا $p | j - i$. اما این ممکن نیست، زیرا j و i نامنفی و از p کوچکترند. به همین دلیل، هر دو عنصر B نیز به پیمانه p ناهمنهشت‌اند. لذا A و B هر کدام $(p+1)/2$ اعداد صحیح ناهمنهشت دارند. در نتیجه عنصر a^2 از A و عنصر $-1 - b^2$ از B وجود دارند به طوری که $(\text{mod } p) \equiv -1 - b^2 \equiv a^2$ ، زیرا در غیر این صورت، خواهیم داشت $1 + (p+1)/2 = p + 1/2$ به پیمانه p ناهمنهشت‌اند، که غیرممکن است. با این انتخاب از a و b ، داریم $(\text{mod } p) \equiv -1 \equiv a^2 + b^2$.

به آسانی می‌توان این قضیه را برای اعداد n به صورت $n = \prod p_i$ که p_i ها اعداد اول متمایزند، بسط داد. به‌ازای هر p_i ، اعداد a_i و b_i را انتخاب می‌کنیم به طوری که $(\text{mod } p_i) \equiv -1 \equiv a_i^2 + b_i^2$. قضیه باقیمانده چینی را برای یافتن اعداد a و b به طوری که به‌ازای هر i ، $a \equiv a_i (\text{mod } p_i)$ و $b \equiv b_i (\text{mod } p_i)$ به‌کار می‌بریم. لذا به‌ازای هر i ، $(\text{mod } p_i) \equiv -1 \equiv a^2 + b^2$ ، و بنابراین $(\text{mod } n) \equiv -1 \equiv a^2 + b^2$.

اکنون آماده‌ایم تا قضیه چهار مربع را ثابت کنیم. فرض می‌کنیم n یک عدد صحیح مثبت باشد. می‌توان n را به صورت $n = k^2 m$ بیان کرد، که در آن m عاری از مربع است. اگر بتوانیم ثابت کنیم که m مجموع چهار مربع است، مثلاً $m = s^2 + t^2 + u^2 + v^2$ ، آنگاه نتیجه می‌شود که $(ks)^2 + (kt)^2 + (ku)^2 + (kv)^2 = m = n$ ، که مجموع چهار مربع است.

(۲۲.۸) قضیه (لاگرانژ، ۱۷۷۰؛ اوپلر، ۱۷۷۲). هر عدد صحیح مثبت مجموع چهار مربع است.

برهان. با توجه به نکات بالا، کافی است نشان دهیم که اگر عدد صحیح مثبت n عاری از مربع باشد، n مجموع چهار مربع است؛ روشن است که می‌توانیم $n > ۱$ را اختیار کنیم. فرض کنیم a و b اعداد صحیحی باشند که $a^2 + b^2 \equiv -1 \pmod{n}$. همه زوجهای مرتب $(as + bt - u, bs - at - v)$ را در نظر می‌گیریم، که در آن u, t, s و v همه اعداد صحیح از 0 تا $[\sqrt{n}]$ را اختیار می‌کنند. تعداد $n^2 > (1 + [\sqrt{n}])^4$ انتخاب برای u, t, s, v وجود دارند. اما چون تنها n^2 جفت مرتب متمایز به پیمانه n وجود دارند، لذا چهارتاییهای مرتب متمایز (s_1, t_1, u_1, v_1) و (s_2, t_2, u_2, v_2) که همه درایه‌های آنها در بازه 0 تا \sqrt{n} واقع‌اند، وجود دارند به طوری که $as_1 + bt_1 - u_1 \equiv as_2 + bt_2 - u_2 \pmod{n}$ و $bs_1 - at_1 - v_1 \equiv bs_2 - at_2 - u_2 \pmod{n}$.

فرض کنیم $v = v_1 - v_2$ و $u = u_1 - u_2$ ، $t = t_1 - t_2$ ، $s = s_1 - s_2$. پس $as + bt \equiv u \pmod{n}$ و $bs - at \equiv v \pmod{n}$ بنابراین

$$(as + bt)^2 + (bt - as)^2 \equiv u^2 + v^2 \pmod{n}$$

اما $(as + bt)^2 + (bt - as)^2 = (s^2 + t^2)(a^2 + b^2)$ ، و چون $a^2 + b^2 \equiv -1 \pmod{n}$ ، و از اینجا نتیجه می‌شود که $(s^2 + t^2) \equiv u^2 + v^2 \pmod{n}$ ، لذا عددی مانند k وجود دارد به طوری که $s^2 + t^2 + u^2 + v^2 = kn$. آشکار است که u, t, s و v همگی نابیشتر از $[\sqrt{n}]$ هستند. همگی 0 نیستند، زیرا چهارتاییهای مرتب (s_1, t_1, u_1, v_1) و (s_2, t_2, u_2, v_2) متمایزند. همچنین، $2[\sqrt{n}]^2 > s^2 + t^2 + u^2 + v^2 < 4[\sqrt{n}]^2$ و لذا k مساوی ۱ ، ۲ ، یا ۳ است.

اگر $k = ۱$ کار تمام است. اگر $k = ۳$ ، آنگاه بنابر (۲۰.۸)، خود n مجموع چهار مربع است. حال فرض کنیم $k = ۲$ ؛ چون $2n$ زوج است، یا هیچ‌کدام، یا دو تا، یا چهار تا از اعداد s, t, u و v باید زوج باشند. اگر دقیقاً دو تا زوج باشند، می‌توانیم فرض کنیم که آنها s و t هستند. لذا در هر حالت، $s \pm t$ و $u \pm v$ زوج هستند، و لذا n مجموع مربعات اعداد زیر است $(s+t)/2$ ، $(s-t)/2$ ، $(u+v)/2$ ، و $(u-v)/2$ ، که برهان را کامل می‌کند.

چنین نیست که هر عدد صحیح مثبت — یا حتی هر عدد صحیح مثبت به اندازه کافی بزرگ — مجموع چهار مربع غیرصفر است. در واقع، عدد صحیح مثبت n مجموع چهار مربع غیرصفر است اگر و تنها اگر n مساوی اعداد زیر نباشد، ۱ ، ۳ ، ۵ ، ۹ ، ۱۱ ، ۱۷ ، ۲۹ ، ۴۱ ، $۴k \times ۲$ ، $۴k \times ۶$ ، $۴k \times ۱۴$. به‌ویژه، بی‌نهایت عدد زوج، و تنها تعداد متناهی عدد فرد وجود دارند که

نمی‌توان آنها را به صورت مجموع چهار مربع غیرصفر نمایش داد. ولی، قضیه زیر برقرار است.
(برای یک برهان، مسأله ۸.۸ را ببینید.)

(۲۳.۸) قضیه. هر عدد صحیح مثبت به اندازه کافی بزرگ مجموع پنج مربع غیرصفر است.

توضیح. تنها اعداد صحیح مثبتی که مجموع پنج مربع غیرصفر نیستند عبارت‌اند از ۱، ۲، ۳، ۴، ۶، ۷، ۹، ۱۰، ۱۲، ۱۵، ۱۸، و ۳۳.

سرانجام، قضیه زیر از ژاکوبی را داریم.

(۲۴.۸) قضیه. فرض کنیم $M(n)$ معرف تعداد کل نمایشهای n به صورت مجموع چهار مربع باشد (از جمله تغییر در ترتیب یا علامتهای جمله‌ها). در این صورت $M(n)$ برابر است با ۸ برابر مجموع مقسوم‌علیه‌های مثبت n که بر ۴ بخشیدنی نیستند.

مجموعه‌های سه مربع

حاصلضرب دو عدد که هر کدام مجموع سه مربع هستند لزوماً مجموع سه مربع نیست (مسأله ۸.۸ را ببینید). لذا برای تعیین اینکه چه اعدادی قابل نمایش به صورت مجموع سه مربع هستند، نمی‌توانیم از یک اتحاد شبیه اتحادهای (۷.۸) یا (۱۹.۸) استفاده کنیم. بنابراین مسأله مربوط به اینکه چه اعداد صحیحی مجموع سه مربع هستند بسیار دشوارتر از مسائل مشابه برای دو مربع و چهار مربع است. یک بررسی آسان از طریق همنهشتی نشان می‌دهد که هر عدد به صورت $8k+7$ ، و به طور کلی، هر عدد به صورت $4^m(8k+7)$ را نمی‌توان به صورت مجموع سه مربع نمایش داد (مسأله ۸.۳ را ببینید). در واقع، این اعداد تنها اعدادی هستند که نمی‌توانند به صورت مجموع سه مربع نوشته شوند. این مطلب اولین بار توسط فرما، شاید حدود ۱۶۳۰، مورد توجه قرار گرفت. در ۱۷۹۸، لژاندر یک برهان پیچیده و قدری ناکامل ارائه داد. گاوس نخستین کسی بود که یک برهان کامل، همراه با فرمولی برای تعداد نمایشها، در تحقیقات حسابی ارائه داد، اما استدلال مشکل است و نظریه صورتهای درجه دوم گاوس در آن به کار می‌رود. شرح آن از این قرار است.

(۲۵.۸) قضیه (لژاندر، گاوس). یک عدد صحیح مثبت مجموع سه مربع است اگر و تنها اگر به صورت $4^m(8k+7)$ نباشد.

توضیح. با کاربرد برهانی شبیه به برهان (۸.۸)، اثبات اینکه هر عدد اول به صورت $8k+1$ یا $8k+3$ به صورت a^2+b^2 است مشکل نیست (مسأله ۸.۹۰ را ببینید). به ویژه، هر چنین عدد اولی مجموع سه مربع است.

مسئلهٔ ورینگ

کارهای لاگرانژ در ۱۷۷۰ نشان می‌دهد که هر عدد صحیح مثبت مجموع چهار مربع است. در همان سال، ورینگ یک حدسیهٔ جامع‌تر ارائه داد: هر عدد مجموع ۴ مربع، ۹ مکعب، ۱۹ توان چهارم، و به‌طور کلی، به‌ازای هر عدد صحیح مثبت k ، مجموع تعداد ثابتی از توان k ام است. مطلب زیر بیان دقیق حدسیهٔ ورینگ است.

(۲۶.۸) مسئلهٔ ورینگ. به‌ازای هر $k \geq 2$ ، عدد صحیح مثبت s (که تنها به k بستگی دارد) وجود دارد به‌طوری که می‌توان هر عدد صحیح مثبت را به‌صورت مجموع s توان k ام نامنفی بیان کرد.

در واقع، دو سؤال در مورد مسئلهٔ ورینگ وجود دارد. اولی آن است که آیا به‌ازای هر $k \geq 2$ یک عدد s وجود دارد؟ در اواخر سدهٔ نوزدهم، معلوم شد که برای $k \leq 8$ جواب این سؤال مثبت است. در ۱۹۰۹ این سؤال توسط داوید هیلبرت کاملاً جواب داده شد؛ ولی، برهان هیلبرت یک استدلال وجودی است و هیچ روشی را برای تعیین s به‌ازای یک مقدار خاص k ارائه نمی‌دهد. دومین سؤال مربوط به یافتن کوچکترین مقدار s به‌ازای یک k ی مفروض است. به‌ازای $k \geq 2$ $g(k)$ را کوچکترین عدد s تعریف می‌کنیم به‌طوری که هر عدد صحیح مثبت مجموع s توان k ام نامنفی باشد. برای $k = 2$ ، به آسانی دیده می‌شود که $g(2) = 4$: قضیهٔ لاگرانژ ایجاب می‌کند که به‌ازای هر عدد صحیح بیشتر از چهار مربع مورد نیاز نیست، و از (۲۵.۸) نتیجه می‌شود که هر عدد به‌صورت $8k + 7$ دقیقاً چهار مربع لازم دارد.

برای $k > 2$ ، مسئله خیلی دشوارتر است. برای تقریباً یکصد سال، پیشرفت چندانی حاصل نشد. در ۱۸۵۹، لیوویل^۱ ثابت کرد که $g(4) \leq 53$ ، و در ۱۹۰۹ ویریش^۲ نشان داد که $g(3) = 9$. این مسئله توجه بسیاری از ریاضیدانان مشهور، از جمله هاردی، لیتوود^۳، و وینوگرادوف را به خود جلب کرد. اکنون مشخص شده است که $g(4) = 19$ (این مطلب سرانجام در ۱۹۸۶ ثابت شد) و $g(5) = 37$ (در ۱۹۶۴ به اثبات رسید). جز در موارد $k = 2$ و $k = 3$ ، در اثباتها روشهای تحلیلی به‌کار می‌روند و به نظریهٔ توابع یک متغیر مختلط استناد می‌شوند.

در ۱۷۷۲، یوهان اوپلر^۴ (فرزند لئونهارت اوپلر مشهور) ملاحظه کرد که به‌ازای هر $k \geq 2$ ، $g(k) \geq 2^k + [(3/2)^k] - 2$ (مسئلهٔ ۹۶.۸ را ببینید). برای اثبات این نامساوی کافی است که عدد صحیح مثبتی مانند n بیابیم به‌طوری که n به‌صورت مجموع s توان k ام باشد (در اینجا $g(k) \geq 2^k + [(3/2)^k] - 2$). به تعبیری، این بدترین حالت ممکن است، و حدس زده شده است — و

با احتمال زیاد درست است — که در واقع به ازای هر مقدار k ، $g(k) = 2^k + [3/2]^k - 2$ اکنون معلوم شده است که این تساوی برای هر $k \leq 4716000000$ و نیز برای k های به اندازه کافی بزرگ، برقرار است.

مسأله‌ها و راه‌حلهای

توضیح. مسأله زیر بسیار قدیمی است. روایت شده است که درباره دیوفانتوس است. اما این معادله خطی ساده ابدأ نمونه‌ای از کار دیوفانتوس نیست.

۱.۸ دورهٔ طفولیت او $1/6$ عمرش طول کشید، ریشش پس از $1/12$ دیگر از عمرش روئید. پس از $1/7$ دیگر از عمرش ازدواج کرد، و پسرش ۵ سال بعد متولد شد؛ پسر به اندازهٔ نصف عمر پدر زندگی کرد، و پدر چهار سال بعد از پسرش درگذشت. وقتی فوت کرد چند ساله بود؟

حل. اگر تا x سالگی زندگی کرده باشد، داریم

$$(1/6)x + (1/12)x + (1/7)x + 5 + (1/2)x + 4 = x$$

$$\text{لذا } x = 84$$

معادلهٔ $x^2 + y^2 = z^2$

۲.۸ همهٔ سه‌تاییهای فیثاغورسی (x, y, z) با $40 \leq z \leq 50$ را پیدا کنید.

حل. ابتدا همهٔ سه‌تاییهای اولیه را با بیان z به صورت $a^2 + b^2 = z^2$ ، که در آن $(a, b) = 1$ و یکی از a و b زوج و دیگری فرد است، فهرست می‌کنیم. تساوی $41 = 16 + 25$ سه‌تایی $(9, 40, 41)$ را تولید می‌کند؛ هیچ عدد فرد دیگری در حوزهٔ مقادیر با مجموع دو مربع متباین نیست. به‌طور کلی، سعی می‌کنیم z را به صورت $z = tz_1$ بیان کنیم، که در آن z_1 و تریک مثلث اولیه است. به ازای $z = 40$ ، $z_1 = 5$ را اختیار می‌کنیم، که سه‌تایی $(24, 32, 40)$ را به دست می‌دهد. به ازای $z = 45$ ، مجدداً $z_1 = 5$ را انتخاب می‌کنیم، که سه‌تایی $(27, 36, 45)$ را ارائه می‌دهد. برای $z = 50$ ، می‌توانیم $z_1 = 5$ یا $z_1 = 25$ را اختیار کنیم که سه‌تاییهای $(30, 40, 50)$ و $(14, 48, 50)$ را تولید می‌کنند.

۳.۸ همهٔ مثلثهای فیثاغورسی را که یک ضلع آنها ۱۸ است پیدا کنید.

حل. با استفاده از (۲.۸)، ابتدا مثلثهای فیثاغورسی اولیه‌ای را پیدا می‌کنیم که دارای ضلعی باشند که ۱۸ را بشمارد. روشن است که نه ۱ و نه ۲ ضلع یک مثلث فیثاغورسی نیستند، و ۳ ضلع

تنها مثلث (۳، ۴، ۵) است؛ لذا ۱۸ ضلع یک مثلث (۱۸، ۲۴، ۳۰) است. چون ۶ زوج است، برای آنکه ضلع یک مثلث فیثاغورسی اولیه برابر ۶ باشد، بایستی ۶ به صورت $2ab$ باشد، که یکی از a ، b زوج و دیگری فرد است؛ روشن است که این ویژگی نمی‌تواند برقرار شود. با استدلالی مشابه، ضلع یک مثلث اولیه برابر ۱۸ نیست. سرانجام، ۹ را به صورت $a^2 - b^2$ می‌نویسیم (۹ نمی‌تواند به صورت $a^2 + b^2$ یا $2ab$ باشد)؛ لذا $a = 5$ و $b = 4$. از آنجا مثلث (۹، ۴۰، ۴۱) به دست می‌آید؛ اگر در ۲ ضرب کنیم مثلث (۱۸، ۸۰، ۸۲) حاصل می‌شود.

۴.۸ همه سه‌تاییهای فیثاغورسی (x, y, z) با $x < y$ و $z = 481$ را به دست آورید. کدام یک از این سه‌تاییها اولیه هستند؟ (راهنمایی: ۴۸۱ را تجزیه کنید، و از (۷.۸) برای نوشتن ۴۸۱ به صورت مجموع دو مربع استفاده کنید.)

حل. چون $481 = 13 \times 37 = (3^2 + 2^2)(6^2 + 1^2) = 20^2 + 9^2 = 16^2 + 15^2$ می‌توانیم در (۲.۸) الف) قرار دهیم $a = 20$ ، $b = 9$ و سه‌تایی اولیه (۳۱۹، ۳۶۰، ۴۸۱) را به دست آوریم، و ب) قرار دهیم $a = 16$ ، $b = 15$ و سه‌تایی اولیه (۳۱، ۴۸۰، ۴۸۱) را به دست آوریم. اکنون سه‌تاییهای (kx, ky, kz) را در نظر می‌گیریم که در آن $kz = 481$ ، $k > 1$ و (x, y, z) اولیه است. لذا k مساوی ۱۳ یا ۳۷ است. اگر $k = 13$ ، آنگاه $a^2 + b^2 = 37$ ایجاب می‌کند $a = 6$ و $b = 1$ ، که سه‌تایی اولیه (۳۵، ۱۲، ۳۷) و لذا با ضرب آن در ۱۳، سه‌تایی غیر اولیه (۴۵۵، ۴۵۵، ۴۸۱) به دست می‌آید (برای برقراری $x < y$ و x و y را عوض می‌کنیم). با روشی مشابه، برای $k = 37$ ، داریم $a^2 + b^2 = 13$ ، و لذا $a = 3$ ، $b = 2$. از آنجا (۱۳، ۱۲، ۵)، و با ضرب آن در ۳۷، سه‌تایی غیر اولیه (۴۸۱، ۴۴۴، ۱۸۵) حاصل می‌شود.

۵.۸ قضیه ۲.۸ تضمین می‌کند که هر سه‌تایی فیثاغورسی اولیه به صورت $x = a^2 - b^2$ ، $y = 2ab$ ، $z = a^2 + b^2$ است، که در آن $(a, b) = 1$ ، اگر a و b لزوماً نسبت به هم اول نباشند، آیا هر سه‌تایی فیثاغورسی بدین صورت است؟

حل. خیر، مثلاً سه‌تایی (۹، ۱۲، ۱۵) به این صورت نیست، زیرا نمی‌توان ۱۵ را به صورت مجموع دو مربع نوشت.

مسأله زیر آن سه‌تاییهای فیثاغورسی را معرفی می‌کند که می‌توان از فرمولهای (۲.۸) به دست آورد که a و b لزوماً نسبت به هم اول نیستند یا یکی زوج و دیگری فرد نیست.

۶.۸ فرض کنید $r = a^2 - b^2$ ، $s = 2ab$ ، و $t = a^2 + b^2$ ، که در آن a و b اعداد صحیح مثبت هستند با $a > b$. فرض کنید $d = (a, b)$ و قرار دهید $A = a/d$ ، $B = b/d$.

(الف) اگر دقیقاً یکی از A و B فرد باشد، ثابت کنید که سه‌تایی فیثاغورسی (r, s, t) به صورت (d^2x, d^2y, d^2z) است، که در آن (x, y, z) یک سه‌تایی اولیه با y زوج است.
 (ب) اگر A و B هر دو فرد باشند، ثابت کنید که (r, s, t) به صورت $(2d^2x, 2d^2y, 2d^2z)$ است که در آن (x, y, z) یک سه‌تایی اولیه با x زوج است.

حل. (الف) به آسانی تحقیق می‌شود که (r, s, t) یک سه‌تایی فیثاغورسی است. چون یکی از A و B زوج و دیگری فرد است و $(A, B) = 1$ ، (۲.۸) ایجاب می‌کند که $(A^2 - B^2, 2AB, A^2 + B^2)$ یک سه‌تایی اولیه باشد، و روشن است که $r = d^2(A^2 - B^2)$ ، $s = d^2(2AB)$ ، $t = d^2(A^2 + B^2)$.

(ب) چون A و B هر دو فردند، $x = (A + B)/2$ و $y = (A - B)/2$ اعداد صحیح‌اند. در این صورت $(x, y) = 1$ ، زیرا اگر عدد اول p اعداد x, y را بشمارد، آنگاه $p|x + y$ و $p|x - y$ یعنی $p|A$ و $p|B$ ، که با $(A, B) = 1$ تناقض دارد. همچنین، یکی از x و y زوج دیگری فرد است، زیرا $x + y = A$ و $x - y = B$ فرد است.

چون $(x, y) = 1$ و یکی از x و y زوج و دیگری فرد است، (۲.۸) ایجاب می‌کند که $(x^2 - y^2, 2xy, x^2 + y^2)$ یک سه‌تایی اولیه باشد (عنصر زوج را در ابتدا ثبت کردیم). ملاحظه می‌کنید که $A^2 - B^2 = 4xy$ ؛ از آنجا که $A = x + y$ و $B = x - y$ ، نیز داریم $2AB = 2(x^2 - y^2)$ و $A^2 + B^2 = 2(x^2 + y^2)$. لذا $r = d^2(A^2 - B^2) = 2d^2(2xy)$ ، $s = d^2(2AB) = 2d^2(x^2 - y^2)$ و $t = d^2(A^2 + B^2) = 2d^2(x^2 + y^2)$.

۷.۸ فرض کنید (x, y, z) یک سه‌تایی فیثاغورسی اولیه باشد. (الف)، ثابت کنید یکی از x یا y بر سه بخشپذیر است (ب) یکی از x, y ، یا z مضرب ۵ است.

حل. (الف) به آسانی دیده می‌شود که هر مربع به پیمانه ۳ همنهشت با ۰ یا ۱ است. لذا اگر هیچ‌یک از x و y مضرب ۳ نباشد، آنگاه $x^2 + y^2 \equiv 2 \pmod{3}$ ؛ به‌ویژه، $x^2 + y^2$ نمی‌تواند یک مربع کامل باشد.

(ب) هر مربع به پیمانه ۵ با ۰، ۱، یا ۴ - همنهشت است. لذا اگر نه x و نه y بر ۵ بخشپذیر نباشند، آنگاه $x^2 + y^2$ به پیمانه ۵ با ۰، ۲، یا ۴ - همنهشت است. اما اگر $x^2 + y^2 \equiv \pm 2 \pmod{5}$ ، آنگاه $x^2 + y^2$ نمی‌تواند یک مربع کامل باشد. لذا $x^2 + y^2 \equiv 0 \pmod{5}$ ، و از آنجا یکی از x و y (یا هر دو) مضرب ۵ است یا z بر ۵ بخشپذیر است.

۸.۸ اگر (x, y, z) یک سه‌تایی فیثاغورسی باشد، ثابت کنید $60|xyz$.

حل. بنابر مسألهٔ ۷.۸، xyz بر ۳ و ۵ بخشپذیر است. کافی است نشان دهیم که xyz مضرب ۴ است. روشن است که فقط لازم است سه‌تاییهای اولیه را در نظر بگیریم. بنابر (۲.۸)، یکی از x و y ، مثلاً y زوج است، و لذا y به صورت $y = 2ab$ است، که در آن یکی از a و b زوج و دیگری فرد است. لذا $4|y$.

۹.۸ فرض کنید $n \geq 3$ ثابت کنید که سه‌تایی فیثاغورسی وجود دارد که یکی از عناصر آن n است.

حل. ابتدا فرض می‌کنیم $n \geq 3$ فرد باشد، مثلاً $n = 2k + 1$. در این صورت $n^2 - k^2 = (k+1)^2 - k^2$ ، با فرض $a = k+1$ و $b = k$ در (۲.۸)، می‌بینیم که n یک عنصر از سه‌تایی اولیهٔ $(a^2 - b^2, 2ab, a^2 + b^2)$ است.

حال، فرض می‌کنیم n زوج و به صورت $n = 2^t m$ باشد، که m فرد است. اگر $t \geq 2$ ، آنگاه در (۲.۸) قرار می‌دهیم $a = 2^{t-1}m$ و $b = 1$. لذا n عنصری از سه‌تایی اولیهٔ $(a^2 - b^2, 2ab, a^2 + b^2)$ است. اگر $t = 1$ ، آنگاه $n = 2m$. چون m فرد است، یک سه‌تایی اولیهٔ (x, y, z) با $x = m$ وجود دارد. بنابراین n عنصر اول $(2x, 2y, 2z)$ است.

۱۰.۸ (الف) ثابت کنید $(3, 4, 5)$ تنها سه‌تایی فیثاغورسی اولیه است که عناصرش تصاعد عددی هستند.

(ب) ثابت کنید که $(3k, 4k, 5k)$ با $k \geq 1$ تنها سه‌تاییهای فیثاغورسی هستند که عناصرشان تصاعد عددی تشکیل می‌دهند.

حل. (الف) (ب). فرض کنیم x و y و z یک سه‌تایی باشد که عناصرشان به صورت تصاعد عددی هستند. در این صورت اعداد صحیح a و k وجود دارند به طوری که $x = a - k$ ، $y = a$ و $z = a + k$. از معادلهٔ $x^2 + y^2 = z^2$ داریم $a^2 = 4ak$ و لذا $a = 4k$ ، بنابراین، سه‌تایی به صورت $(3k, 4k, 5k)$ است. اگر سه‌تایی اولیه باشد، بایستی $k = 1$.

۱۱.۸ اثبات یا رد کنید: بی‌نهایت سه‌تایی فیثاغورسی اولیهٔ (x, y, z) وجود دارد که y یک عدد زوج و مربع کامل است.

حل. درست است. استدلال مسألهٔ ۹.۸ نشان می‌دهد که به ازای هر چنین y ، سه‌تایی فیثاغورسی اولیهٔ (x, y, z) وجود دارد، زیرا y بر ۴ بخشپذیر است.

۱۲.۸ همهٔ مثلثهای قائم‌الزاویه‌ای را تعیین کنید که اضلاع آنها صحیح و عدد مساحتشان با عدد

محیطشان برابر باشند.

حل. هر سه تایی فیثاغورسی، با فرض اینکه k, a, b اعداد صحیح مثبت باشند به صورت $(k(a^2 - b^2), k(2ab), k(a^2 + b^2))$ است. با توجه به شرط مسأله داریم $xy/2 = x + y + z$ یعنی، $k^2 ab(a^2 - b^2) = k(2a^2 + 2ab)$ ، یا هم‌ارز با آن $kb(a - b) = 2$. اگر $k = 1$ ، آنگاه با فرض $b = 1$ ، داریم $a = 3$ ، و لذا سه تایی $(1, 6, 10)$ به دست می‌آید؛ با فرض $b = 2$ ، داریم $a = 3$ ، که $(5, 12, 13)$ حاصل می‌شود. اگر $k = 2$ ، آنگاه $b(a - b) = 1$ ، و لذا $b = 1, a = 2$ ، که $(6, 8, 10)$ حاصل می‌شود. لذا صرف نظر از جابه‌جایی x و y ، تنها جوابها عبارت‌اند از $(6, 8, 10)$ و $(5, 12, 13)$.

۱۳.۸ فرض کنید (x, y, z) یک سه تایی فیثاغورسی اولیه باشد. آیا $x - y$ می‌تواند مربعی بزرگتر از ۱ باشد؟

حل. فرض کنیم y زوج باشد؛ در این صورت $x = a^2 - b^2$ و $y = 2ab$ ، که در آن یکی از a و b زوج و دیگری فرد و $(a, b) = 1$ داریم $x - y = (a - b)^2 - 2b^2$. لذا می‌خواهیم a و b و c چنان باشند که $c^2 = (a - b)^2 - 2b^2$ ؛ یعنی، $(a - b)^2 - c^2 = 2b^2$ ، یا $(a - b + c)(a - b - c) = 2b^2$. برای یافتن جوابها، قرار می‌دهیم $a - b - c = 2$ و $a - b + c = b^2$ از تفریق این دو رابطه داریم $2c = b^2 - 2$. لذا اگر b را زوج اختیار کنیم a به دست می‌آید. مثلاً $b = 4$ ایجاب می‌کند $c = 7$ ، لذا $a = c + b + 2 = 13$ ؛ بنابراین، $x = 153, y = 104, x - y = 49$ ، به تشابه، $b = 6$ نتیجه می‌دهد $c = 17$ ، لذا $a = 25$ ؛ پس $x = 589, y = 300, x - y = 289$.

توضیح. ۱. مسأله مشخص کردن همه سه تاییهایی که به‌ازای آنها $x - y = k^2$ ($k \geq 1$) دشوارتر است، و جوابها تنها برای مقادیر معینی از k وجود دارند. جواب کلی با

$$a = e^2 + (e + d)^2, \quad b = 2de, \quad k = 2e^2 - d^2$$

داده می‌شود که در آن d فرد است و $(d, e) = 1$. مثلاً اگر $d = 3$ و $e = 4$ ، آنگاه $k = 23$ ، $a = 65, b = 24, x = 3649, y = 3120$ و $x - y = (23)^2$.

توضیح. ۲. اگر تعیین سه تایی (x, y, z) با $y > x$ زوج، و $y - x$ مربع کامل مورد نظر باشد، مسأله پیچیده‌تر است و بهترین کار آن است که با تکنیک حل معادله پل بررسی شود (مسأله ۴۰.۱۰ را ببینید). برای $y - x = 1$ ، این روند سه جواب زیر (از میان تعداد نامتناهی) را به دست می‌دهد: $(3, 4, 5)$ ، $(119, 120, 169)$ ، و $(4059, 4060, 5741)$.

آخرین قضیه فرما

۱۴.۸ نشان دهید که برای اثبات آخرین قضیه فرما، کافی است که آن را برای حالتی اثبات کنیم که نما یک عدد اول فرد باشد. (راهنمایی: از (۴.۸) استفاده کنید.)

حل. اگر نمای n مضربی از ۴ باشد، آخرین قضیه فرما از (۴.۸) نتیجه می‌شود. زیرا اگر $x^4 + y^4 = z^2$ و $n = 4k$ ، آنگاه $a^{4k} + b^{4k} = (c^{2k})^2$ ، که این با اینکه $x^4 + y^4 = z^2$ جواب صحیح نامنفی ندارد متناقض است. حال فرض می‌کنیم p یک عامل اول فرد n باشد، و فرض می‌کنیم $n = kp$. اگر آخرین قضیه فرما برای نمای n برقرار نباشد، آنگاه برای نمای p نیز برقرار نیست، زیرا اگر $x^n + y^n = z^n$ پس $(x^k)^p + (y^k)^p = (z^k)^p$.

۱۵.۸ اگر $n \geq 3$ ، ثابت کنید که یک سه‌تایی فیثاغورسی نمی‌تواند جواب $x^n + y^n = z^n$ باشد.

حل. فرض کنیم $x^2 + y^2 = z^2$ با $y > x$ آنگاه

$$x^n + y^n = x^2 x^{n-2} + y^2 y^{n-2} < (x^2 + y^2) y^{n-2} = z^2 y^{n-2} < z^2 z^{n-2} = z^n$$

۱۶.۸ اگر $x^5 + y^5 = z^5$ ، نشان دهید که لااقل یکی از x, y, z مضرب ۵ است. (راهنمایی: با پیمانه ۲۵ عمل کنید.)

حل. تمام مقادیر ممکن برای a^5 به پیمانه ۲۵ را ثبت می‌کنیم. چون $(a+5k)^5 \equiv a^5 \pmod{25}$ ، کافی است $a = 0, \pm 1, \pm 2$ را در نظر بگیریم. لذا a^5 به پیمانه ۲۵ همبسته با $0, \pm 1, \pm 2$ است. امتحان ساده حالتها نشان می‌دهد که اگر $x^5 + y^5 = z^5$ و هیچ‌کدام از x و y بر ۵ بخشیدنی نباشند، آنگاه z بر ۵ بخشیدنی است.

۱۷.۸ با استفاده از (۴.۸) ثابت کنید که $x^4 - 4y^4 = z^2$ هیچ جواب صحیح مثبت ندارد. (راهنمایی: اگر جوابی وجود داشته باشد، هر دو طرف را به توان ۲ برسانید و جمله‌ها را طوری مرتب کنید که $x^4 + y^4 = z^2$ جواب داشته باشد.)

حل. فرض کنیم اعداد صحیح مثبت s, t وجود داشته باشند به طوری که $r^4 - 4s^4 = t^2$ دو طرف را به توان ۲ می‌رسانیم و معادله حاصل را به صورت $(2rs)^4 + t^4 = (r^4 + 4s^4)^2$ می‌نویسیم. لذا $x^4 + y^4 = z^2$ جواب صحیح مثبت دارد، که با (۴.۸) متناقض است.

توضیح. نشان دادیم که از یک جواب مفروض $z^2 = x^4 - 4y^4$ در اعداد صحیح مثبت، می‌توانیم یک جواب صحیح مثبت برای $z^2 = x^4 + y^4$ تولید کنیم. می‌توان به آسانی استدلال را معکوس کرد و جوابی برای $z^2 = x^4 - 4y^4$ از جواب $z^2 = x^4 + y^4$ تولید کرد. معادله‌های $x^4 + 4y^4 = z^2$ و $x^4 - y^4 = z^2$ نیز به این معنی هم‌ارزند.

۱۸.۸ < نشان دهید که معادله $x^4 - y^4 = z^2$ جواب صحیح مثبت ندارد.

حل. اگر جواب مثبتی وجود داشته باشد، فرض می‌کنیم x کوچکترین عدد صحیح مثبتی باشد که به‌ازای آن اعداد مثبت y و z وجود دارند به‌طوری که $x^4 - y^4 = z^2$. همانند اثبات (۴.۸)، اگر x, y, z دوه‌دو نسبت به هم اول نباشند، جواب مثبت کوچکتری به‌دست می‌آوریم، که با مینیمال بودن x تناقض دارد. لذا (y^2, z, x^2) یک سه‌تایی فیثاغورسی اولیه است. اگر y فرد باشد، آنگاه بنابر (۲.۸)، اعداد مثبت a و b وجود دارند به‌طوری که $x^2 = a^2 + b^2$ و $y^2 = a^2 - b^2$ ؛ پس $(xy)^2 = a^4 - b^4$ ، چون $a^2 < x^2$ ، این مینیمال بودن x را نقض می‌کند.

اگر y زوج باشد، آنگاه اعداد صحیح متباین a و b که یکی زوج و دیگری فرد است وجود دارند به‌طوری که $x^2 = a^2 + b^2$ و $y^2 = 2ab$. می‌توانیم فرض کنیم که a فرد و b زوج است. لذا (a, b, x) یک سه‌تایی فیثاغورسی اولیه است با b زوج، و بنابراین اعداد متباین s و t وجود دارند به‌طوری که $a = s^2 - t^2$ و $b = 2st$. اما چون $y^2 = 2ab$ ، در نتیجه a یک مربع کامل و b دو برابر یک مربع کامل است. فرض کنیم $a = c^2$ و $b = 2d^2$. چون $2st = b = 2d^2 = (s, t) = 1$ ، پس s و t هرکدام مربع کامل هستند. اگر $s = u^2$ و $t = v^2$ ، آنگاه $a = c^2 = a = s^2 - t^2 = u^4 - v^4 = a^4 - b^4$. چون روشن است که $u < x$ ، این مجدداً مینیمال بودن x را نقض می‌کند.

۱۹.۸ ثابت کنید که حداکثر یک عنصر از سه‌تایی فیثاغورسی می‌تواند مربع کامل باشد. (راهنمایی: از (۴.۸) و (۵.۸) استفاده کنید.)

حل. فرض کنیم (x, y, z) یک سه‌تایی فیثاغورسی باشد. اگر x و y مربع کامل باشند، آنگاه می‌توان z^2 را به‌صورت مجموع دو توان چهارم نوشت، که با (۴.۸) متناقض است. اگر y و z مربع کامل باشند، آنگاه می‌توان x^2 را به‌صورت تفاضل دو توان چهارم بیان کرد، که با (۵.۸) متناقض است.

۲۰.۸ ثابت کنید اعداد مثبت a و b وجود ندارند به‌طوری که $a^2 + b^2$ و $a^2 - b^2$ هر دو مربع کامل باشند.

حل. اگر $a^2 + b^2$ و $a^2 - b^2$ مربع کامل باشند، حاصلضربشان $a^4 - b^4$ نیز مربع کامل است که با (۵.۸) متناقض است.

۲۱.۸ آیا مساحت یک مثلث فیثاغورسی می‌تواند مربع کامل باشد؟ دو برابر یک مربع کامل چطور؟ (راهنمایی: مسأله‌های ۲۰.۸ و ۱۸.۸ را به‌کار برید.)

حل. فرض کنیم (x, y, z) یک سه‌تایی فیثاغورسی باشد، و فرض کنیم مساحت مثلث مربوط $xy/2$ ، مثلاً a^2 باشد. لذا $(2a)^2 = z^2 + (x+y)^2$ و $(2a)^2 = z^2 - (x-y)^2$ ، که با توجه به مسأله ۲۰.۸ یک تناقض است.

با استدلالی مشابه، اگر $xy/2 = 2a^2$ داریم $(x+y)^2 = z^2 + 8a^2$ و $(x-y)^2 = z^2 - 8a^2$. لذا $(x^2 - y^2)^2 = (x^2 + y^2)^2 - 4(2a)^4 = z^4 - 4(2a)^4$ ، که مسأله ۱۸.۸ را نقض می‌کند.

۲۲.۸ (الف) ثابت کنید که $x^4 - 2y^4 = 1$ جواب صحیح مثبت ندارد. به‌ویژه، $x^4 - 2y^4 = 1$ حلپذیر نیست.

(ب) ثابت کنید که معادله $x^4 - 2y^4 = -1$ جواب صحیح مثبت دیگری بجز $x = y = 1$ ندارد. (لذا $x^4 - 2y^4 = -1$ تنها یک جواب مثبت دارد.)

حل. (الف) اگر $x^4 - 2y^4 = 1$ ، آنگاه $x^4 = 1 + 2y^4$ و لذا $x^4 = x^4 - 2x^4 + 1 + 4y^4 = x^4 - 2x^4 + 1 + 4y^4$ با افزودن $4x^4$ به دو طرف داریم $4(x^4 + y^4) = (x^4 + 1)^2$ ؛ پس $x^4 + 1$ زوج است. اگر $z = (x^4 + 1)/2$ ، نتیجه می‌شود که $z^2 = x^4 + y^4$ ، که (۴.۸) را نقض می‌کند.

(ب) اکنون کاربرد همان استدلال (الف) $x^4 - y^4 = z^2$ را حاصل می‌سازد، که تنها جوابهای نمایان $x = \pm 1$ ، $y = \pm 1$ و $z = 0$ را دارد. لذا تنها جواب صحیح مثبت معادله اصلی $x = y = 1$ است.

۲۳.۸ ثابت کنید که $x^2 - 2y^4 = 1$ جواب صحیح مثبت ندارد. (راهنمایی: $x^2 - 1$ را به حاصلضرب تبدیل کنید و قسمت (الف) از مسأله قبل را به‌کار برید.)

حل. اگر $x^2 - 2y^4 = 1$ ، آنگاه $(x-1)(x+1) = 2y^4$. با تغییر علامت x اگر لازم باشد، می‌توانیم فرض کنیم $x \equiv 1 \pmod{4}$ ، یعنی $x = 4k + 1$. از این‌رو، می‌توان معادله آخر را به‌صورت $y^4 = k(2k+1)$ نوشت، و لذا y زوج است، مثلاً $y = 2z$. پس $4z^4 = k(2k+1)$ ، و چون $2k+1$ فرد است، داریم $4|k$. لذا، با فرض $k = 4s$ ، داریم $z^4 = s(4s+1)$. در نتیجه $s = u^4$ و $4s+1 = v^4$ ، زیرا s و $4s+1$ نسبت به هم اول‌اند.

لذا $v^4 - 8u^4 = 1$ ، یعنی $v^4 - 2(2u^2)^2 = 1$. بنابر قسمت (الف) از مسأله قبل، این معادله تنها دارای جواب نمایان $v = \pm 1$ ، $u = 0$ است. بنابراین $s = 0$ ، که $k = 0$ را ایجاب می‌کند و لذا $x = 1$ است. لذا معادله اصلی جواب صحیح مثبت ندارد.

مجموعه‌های دو مربع

۲۴.۸ تعیین کنید کدام یک از اعداد زیر مجموع دو مربع است: ۹۸، ۳۴۳، ۷۳۵، ۱۴۲۸، و ۴۶۸۰.

حل. بنابر (۸.۸)، n مجموع دو مربع است اگر و تنها اگر در تجزیه n به اعداد اول هر عدد اول به صورت $4k + 3$ با توان زوج ظاهر شود. این مطلب روشن است که برای $98 = 2 \times 49$ برقرار است و برای $7^2 = 49$ برقرار نیست. با جمع ارقام ۷۳۵، می‌بینیم که ۷۳۵ مضرب ۳ است ولی مضرب ۹ نیست، لذا ۷۳۵ مجموع دو مربع نیست. به دلیل مشابه، ۱۴۲۸ مجموع دو مربع نیست. چون $13 \times 5 \times 3^2 \times 2^3 = 4680$ ، پس مجموع دو مربع است.

۲۵.۸ همه نمایشهای اساساً متفاوت ۵۵۲۵ به صورت مجموع دو مربع را بیابید.

حل. چون $5525 = 5^2 \times 13 \times 17$ ، (۱۱.۸) ایجاب می‌کند که $N(5525) = 48$. چون ۵۵۲۵ نه یک مربع کامل است و نه دو برابر یک مربع کامل، در نتیجه ۵۵۲۵ دارای شش نمایش اساساً متفاوت به صورت مجموع دو مربع است. ابتدا نمایشهای $221 = 13 \times 17$ به صورت مجموع دو مربع را پیدا می‌کنیم. تعداد دو نمایش اساساً متفاوت این چنینی وجود دارند، که می‌توان آنها را با جستجوی با کاربرد (۷.۸) پیدا کرد. برای استفاده از (۷.۸)، توجه داریم که $13 = 3^2 + 2^2$ و $17 = 4^2 + 1^2$. فرمول $(a^2 + b^2)(c^2 + d^2) = (ac - bd)^2 + (ad + bc)^2$ ، با $a = 3$ ، $b = 1$ ، $c = 4$ ، $d = 1$ ، رابطه $221 = 10^2 + 11^2$ را به دست می‌دهد (بعد از تعویض علامت). با جابه‌جایی نقشهای a و b ، $221 = 5^2 + 14^2$ را به دست می‌آوریم. اگر طرفین تساوی را در ۲۵ ضرب کنیم، خواهیم داشت $5525 = 50^2 + 55^2$ و $5525 = 25^2 + 70^2$. با استفاده از همین تکنیک و اینکه $25 = 3^2 + 4^2$ ، داریم $25 \times 13 = 6^2 + 17^2$ و $25 \times 17 = 12^2 + 18^2$ و ترکیب این و نمایش با $17 = 1^2 + 4^2$ چنین می‌دهد $5525 = 62^2 + 41^2 = 7^2 + 74^2 = 71^2 + 22^2 = 14^2 + 73^2$.

۲۶.۸ همه نمایشهای اساساً متفاوت ۱۴۳۶۵ به صورت مجموع دو مربع را بیابید.

حل. با توجه اینکه $14365 = 5 \times 13^2 \times 17$ ، دقیقاً مانند مسأله قبل نتیجه می‌گیریم که

۱۴۳۶۵ دارای شش نمایش اساساً متفاوت به صورت مجموع دو مربع است. آنها عبارت‌اند از $۱۱۷۲ + ۲۶۲$ ، $۹۱۲ + ۷۸۲$ ، $۶۹۲ + ۹۸۲$ ، $۱۱۸۲ + ۲۱۲$ ، $۱۰۷۲ + ۵۴۲$ ، و $۱۱۴۲ + ۳۷۲$.

۲۷.۸ دو نمایش اساساً متفاوت ۲۲۹۳۲۰ به صورت مجموع دو مربع را به دست آورید.

حل. چون $۱۳ \times ۵ \times ۷^۲ \times ۳^۲ \times ۲^۳ = ۲۲۹۳۲۰$ ، ابتدا $۱۳^۲ = ۱۳ \times ۱۳$ را نمایش می‌دهیم. می‌توانیم از روش ماشینی (۷.۸) برای این کار استفاده کنیم، ولی می‌توان جوابها را به آسانی از راه تجسس به دست آورد: $۱۳^۲ = ۹^۲ + ۷^۲ = ۱۱۲ + ۳۲ = ۱۳۰$. اگر در $۲^۳ \times ۳^۲ \times ۷^۲$ ضرب کنیم، نمایشهای $۴۶۲۲ + ۱۲۶۲$ و $۳۷۸۲ + ۲۹۴۲$ حاصل می‌شوند.

۲۸.۸ فرض کنید عدد اول q به صورت $۴k + ۳$ باشد. ثابت کنید که $q^۲$ مجموع دو مربع غیرصفر نیست.

حل. فرض کنیم $q^۲ = a^۲ + b^۲$. بنابر (۱.۶.۸)، $q | a$. لذا اگر $a \neq ۰$ ، آنگاه $a^۲ \geq q^۲$ و بنابراین $b = ۰$.

برهان دیگر: چهار نمایش بدیهی داریم، یعنی $۰^۲ + (\pm q)^۲$ و $۰^۲ + (\pm q)^۲$. ولی، بنابر (۱.۱.۸)، $N(q^۲) = ۴$ ، و لذا اینها تنها نمایشها هستند.

۲۹.۸ ثابت کنید عدد اول p به صورت $۴k + ۱$ است اگر و تنها اگر $n \geq ۱$ وجود داشته باشد به طوری که $(n+1)^۲ + pn^۲ = ۱$. (راهنمایی: ملاحظه کنید که $(n, n+1) = ۱$).

حل. ابتدا فرض می‌کنیم که $(n+1)^۲ + pn^۲ = ۱$. اگر p به صورت $۴k + ۳$ باشد، آنگاه بنابر (۱.۶.۸)، داریم $p | n$ و $p | n+1$ ، که ممکن نیست. چون p فرد است، در نتیجه p به صورت $۴k + ۱$ است.

حال، فرض کنیم $p \equiv ۱ \pmod{۴}$. می‌خواهیم یک مقدار از n بیابیم به طوری که $(n+1)^۲ \equiv ۰ \pmod{p}$ یا $(n+1)^۲ \equiv ۰ \pmod{p}$ ، یا $۲n^۲ + ۲n + ۱ \equiv ۰ \pmod{p}$. با ضرب این هم‌نهنی در ۲ و کامل کردن مربع داریم $(۲n+۱)^۲ \equiv -۱ \pmod{p}$. چون -۱ یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است، عددی چون x وجود دارد به طوری که $x^۲ \equiv -۱ \pmod{p}$. لذا اگر x فرد باشد، قرار می‌دهیم $n = (x-1)/۲$ ، و اگر x زوج باشد، $n = (p-x-1)/۲$.

۳۰.۸ (الف) فرض کنید $n = ۱۷۶۹۶۲۵$ ، تعداد نمایشهای اولیهٔ n به صورت مجموع دو مربع را پیدا کنید. (ب) تمام نمایشهای اساساً متمایز n به صورت مجموع دو مربع را بیابید. (ج) یک

مثال دیگر $n = p^4$ که p به صورت $4k + 1$ است. بنابر (۱۱.۸)، داریم $N(n) = 2^0$. روشن است که، n دارای نمایش $0^2 + (p^2)^2 = n$ است، که مجموعی از چهار نمایش به دست می‌دهد اگر ترتیب و علامت را به حساب بیاوریم. ۱۶ نمایش باقیمانده به دو خانواده، هر یک با ۸ نمایش تجزیه می‌شوند. لذا p^4 دقیقاً سه نمایش اساساً متمایز دارد.

توضیح. نشان دادن اینکه می‌توان همه جوابها را با ضرب جوابهای بالا در عددی به صورت m^2 یا $2m^2$ به دست آورد، که m هیچ عامل اولی به صورت $4k + 1$ نداشته باشد، دشوار نیست.

۳۲.۸ اثبات یا رد کنید: حداقل یکی از هر چهار عدد صحیح مثبت متوالی مجموع دو مربع نیست.

حل. درست است. زیرا یکی از اعداد همنهشت با ۳ به پیمانه ۴ است و لذا نمی‌تواند مجموع دو مربع باشد.

۳۳.۸ فرض کنید $n = 2 \times 3^2 \times 5^3 \times 13^5$. آیا یک مثلث فیثاغورسی با وتر n وجود دارد؟ یک مثلث فیثاغورسی اولیه با وتر n چگونه؟

حل. جویا می‌شویم که آیا می‌توان n^2 را به صورت مجموع دو مربع غیرصفر نمایش داد. مسلماً، n^2 مجموع دو مربع است، لذا بنابر (۱۱.۸)، داریم $N(n^2) = 4 \times (6 + 1)(10 + 1)$. چهار نمایش نمایان n^2 به صورت مجموع دو مربع را، که یکی از آنها ۰ است، کنار می‌گذاریم. لذا $4 \times (77 - 1)$ نمایش به صورت مجموع مربعهای غیرصفر به دست می‌آوریم. در نتیجه $38 = 4 \times 76 / 8$ مثلث فیثاغورسی متفاوت با وتر n وجود دارند.

هیچ مثلث فیثاغورسی اولیه با وتر n وجود ندارد. این مطلب از (۱۵.۸) نتیجه می‌شود، زیرا n^2 بر عدد اولی به صورت $4k + 3$ بخشپذیر است.

۳۴.۸ ثابت کنید که n مجموع دو مربع است اگر و تنها اگر $n = m^2 N$ که در آن N عاری از مربع است و هر عامل اول N به صورت $4k + 1$ است.

حل. این مسأله تنها یک بیان دیگر از (۹.۸) است. اگر n به صورت مفروض باشد، آنگاه بنا بر (۹.۸)، N مجموع دو مربع است. اگر $N = a^2 + b^2$ ، آنگاه $n = (ma)^2 + (mb)^2$. بعکس، اگر n مجموع دو مربع باشد، آنگاه بنابر (۹.۸)، هر عامل اول به صورت $4k + 3$ در تجزیه n به اعداد اول با توان زوج ظاهر می‌شود. لذا، اگر n را به صورت $m^2 N$ بنویسیم، که در آن N عاری

از مربع است، آنگاه هیچ عامل اول به صورت $4k + 3$ عدد N را نمی‌شمارد، و لذا هر عامل اول فرد N به صورت $4k + 1$ است.

۳۵.۸ (فرما، ۱۶۳۶) نشان دهید که نمی‌توان ۲۱ را به صورت مجموع مربعهای دو اعداد گویا بیان کرد.

حل. فرض می‌کنیم (فرض خلف) که $21 = r^2 + s^2$ ، که در آن r و s گویا هستند. می‌نویسیم $r = a/c$ ، $s = b/c$ ، که a ، b ، $c > 0$ اعداد صحیح هستند. در این صورت، $a^2 + b^2 = 21c^2$. اما چون عدد اول ۳ در تجزیه $21c^2$ به اعداد اول با توان فرد ظاهر می‌شود، (۶.۸) ایجاب می‌کند که $21c^2$ نتواند مجموع مربعهای دو عدد صحیح باشد.

۳۶.۸ نشان دهید که عدد صحیح مثبت n مجموع دو مربع غیرصفر است اگر و تنها اگر در تجزیه n به اعداد اول هر عامل به صورت $4k + 3$ با توان زوج ظاهر شود و یا توان ۲ فرد باشد و یا n حداقل یک عامل اول به صورت $4k + 1$ داشته باشد.

حل. اگر n به صورت مطلوب باشد، بنابر (۹.۸)، n مجموع دو مربع است، و این اعداد بایستی غیرصفر باشند مگر آنکه n یک مربع کامل باشد. فرض کنیم n مربع کامل باشد و قرار می‌دهیم $n = m^2 p^2$ که در آن p عدد اولی به صورت $4k + 1$ است. نشان می‌دهیم که p^2 مجموع دو مربع غیرصفر است. می‌نویسیم $p = a^2 + b^2$ ؛ لذا، بنابر (۷.۸)،

$$p^2 = (a^2 + b^2)(a^2 + b^2) = (2ab)^2 + (a^2 - b^2)^2$$

روشن است که a و b صفر نیستند و $a \neq b$ ، لذا p^2 را به صورت مجموع دو مربع غیرصفر بیان کرده‌ایم. بعکس، اگر n مجموع دو مربع غیرصفر باشد، آنگاه تمام عاملهای اول به صورت $4k + 3$ در تجزیه n به عوامل اول با توان زوج ظاهر می‌شوند. لذا فرض می‌کنیم $n = s^2 m$ ، که در آن m بر عدد اولی به صورت $4k + 3$ بخشیدنی نیست. اگر m بر عدد اولی به صورت $4k + 1$ بخشیدنی باشد، کار تمام است. در غیر این صورت، m توانی از ۲ است، و به آسانی دیده می‌شود که m نمی‌تواند توان زوجی از ۲ باشد. لذا n به صورت $2^t s^2$ است، که در آن t فرد و تمام عاملهای اول s به صورت $4k + 3$ هستند.

توضیح. استدلال مشابه مطلب زیر را نشان می‌دهد: n مجموع دو مربع غیرصفر متفاوت است اگر و تنها اگر هر عامل اول n که به صورت $4k + 3$ است با توان زوج ظاهر شود و n لااقل یک عامل اول به صورت $4k + 1$ داشته باشد.

۳۷.۸ ثابت کنید عدد صحیح مثبت n و تریک مثلث فیثاغورسی است اگر و تنها اگر n بر لاقفل یک عدد اول به صورت $4k + 1$ بخشپذیر باشد.

حل. عدد صحیح مثبت n و تریک مثلث فیثاغورسی است اگر و تنها اگر n^2 دارای نمایشی به صورت مجموع دو مربع غیرصفر باشد. ابتدا فرض می‌کنیم که $n|p$ ، که p عدد اولی به صورت $4k + 1$ است، و فرض می‌کنیم $n^2 = k^2 p^2 = (15.8)$ ، بنا بر p^2 دارای نمایش $p^2 = a^2 + b^2$ به صورت مجموع دو مربع متباین است؛ روشن است که، هیچ‌کدام از a و b صفر نیستند. لذا $n^2 = (ka)^2 + (kb)^2$ ، و بنا بر این n و تریک مثلث فیثاغورسی است.

بعکس، فرض کنیم n و تریک مثلث فیثاغورسی باشد؛ لذا اعداد صحیح مثبت a و b وجود دارند به طوری که $n^2 = a^2 + b^2$ ، فرض کنیم $d = (a, b)$ ، چون $(n/d)^2 = (a/d)^2 + (b/d)^2$ ، پس n/d و تریک مثلث فیثاغورسی اولیه است. لذا بنا بر (15.8) ، n/d بر هیچ عدد اولی به صورت $4k + 3$ بخشپذیر نیست. چون n/d فرد است و مساوی با ۱ نیست، نتیجه می‌شود که n/d و n بر عدد اولی به صورت $4k + 1$ بخشپذیر است.

برهان دیگر: ابتدا فرض می‌کنیم که n و در نتیجه n^2 هیچ عامل اولی به صورت $4k + 1$ نداشته باشد، لذا بنا بر (11.8) ، $N(n^2) = 4$ ، چون n^2 دارای چهار نمایش بدیهی به صورت مجموع دو مربع است، یکی از آنها ۰ است، n^2 هیچ نمایشی به صورت مجموع دو مربع غیرصفر ندارد.

بعکس، فرض کنیم n یک مقسوم‌علیه اول به صورت $4k + 1$ دارد. لذا (11.8) ایجاب می‌کند که $N(n^2) \geq 12$. در نتیجه n^2 لاقفل یک نمایش به صورت دو مربع غیرصفر دارد.

۳۸.۸ به ازای یک عدد صحیح مثبت مفروض z ، ثابت کنید که تعداد سه‌تاییهای فیثاغورسی (x, y, z) با $x < y$ ، برابر است با $(N(z^2) - 4)/8$ ، که در آن $N(z^2)$ تعداد (کل) نمایشهای z^2 به صورت مجموع دو مربع است.

حل. هر سه‌تایی فیثاغورسی (x, y, z) با یک نمایش z^2 به صورت مجموع دو مربع مثبت متناظر است، و این نمایش به طور یکتا تعیین می‌شود اگر فرض کنیم که $0 < x < y$. (نمی‌توانیم داشته باشیم $x = y$ ، زیرا در این صورت $z^2 = 2x^2$ ، که غیرممکن است، زیرا z^2 دارای تعدادی زوج عامل و $2x^2$ دارای تعدادی فرد عامل ۲ است.) هر نمایش z^2 به صورت مجموع دو مربع غیرصفر دارای هشت تغییر است اگر تغییرات در علامت و ترتیب جمله‌ها را منظور کنیم؛ همچنین، z^2 دارای نمایش $z^2 + 0^2$ است، که چهار تغییر را می‌پذیرد و به وضوح متناظر با یک سه‌تایی

فیتاغورسی نیست. اگر این چهار نمایش را کنار بگذاریم، $N(z^2) - 4$ نمایشهای باقیمانده با $(N/z^2) - 4)/8$ نمایشهای به صورت $x^2 + y^2$ ، که $x < y < 0$ ، متناظرند.

۳۹.۸ در نامه‌ای به مرسن در تاریخ ۲۵ دسامبر ۱۶۴۰، فرما عدد n را خواسته است که وتر دقیقاً ۳۶۷ مثلث قائم‌الزاویه با اضلاع صحیح باشد. مسأله قبل را برای پاسخ به سؤال فرما به‌کار برید.

حل. فرض کنیم $n = m \prod p_i^{a_i}$ ، که در آن p_i ها اعداد اول به صورت $4k + 1$ هستند، m بر هیچ عدد اولی به صورت $4k + 1$ بخشپذیر نیست، و هر عامل اول m که به صورت $4k + 3$ است با توان زوج ظاهر می‌شود. در این صورت (۱۱.۸) ایجاب می‌کند که $N(n^2) = 4 \prod (2a_i + 1)$ ، و لذا، بنابر مسأله قبل، $(4 \prod (2a_i + 1) - 4)/8$ مثلث فیتاغورسی متفاوت با وتر n وجود دارند. اکنون، یافتن n برای هر تعداد مثلث فیتاغورسی با وتر n که بخواهیم، آسان است. مثلاً، فرض کنیم $n = 5^k$. در این صورت $k/8 = (4(2k + 1) - 4)/8$ مثلث فیتاغورسی با وتر n وجود دارند. لذا اگر $n = 5^{367}$ ، آنگاه n وتر دقیقاً ۳۶۷ مثلث قائم‌الزاویه با اضلاع صحیح است. (جوابهای بسیاری وجود دارند؛ کوچکترین آنها $17 \times 13^2 \times 5^{14} = n$ است.)

۴۰.۸ اثبات یا رد کنید: هر عدد صحیح مثبت n حداقل همان تعداد عامل به صورت $4k + 1$ دارد که به صورت $4k + 3$ دارد.

حل. این حکم برقرار است و فوراً از (۱۲.۸) نتیجه می‌شود، زیرا به‌ازای هر n ، $N(n) \geq 0$.

۴۱.۸ فرض کنید $n = 11^4 \times 3^6 \times 17 \times 5^4 \times 2^3$. ثابت کنید که n دقیقاً ۱۰ عامل به صورت $4k + 1$ بیشتر از عاملهای به صورت $4k + 3$ دارد. (راهنمایی: ابتدا نشان دهید که نمایشهایی به صورت مجموع دو مربع دارد.)

حل. بنابر (۹.۸)، n دارای نمایشی به صورت مجموع دو مربع است، زیرا هر عامل اول به صورت $4k + 3$ با توان زوج در تجزیه n به عوامل اول ظاهر می‌شود. لذا، بنابر (۱۱.۸)، $N(n) = 4(4 + 1)(1 + 1) = 40$. اما بنابر (۱۲.۸)، $N(n) = 4(D_1 - D_3)$ ، لذا $D_1 - D_3 = 10$.

۴۲.۸ فرض کنید $n = q_1^{b_1} \cdots q_r^{b_r}$ ، که در آن هر q_i عدد اولی به صورت $4k + 3$ است. اگر $b_1 + b_2 + \cdots + b_r$ فرد باشد، ثابت کنید که n همان تعداد عامل به صورت $4k + 1$ دارد که به صورت $4k + 3$.

حل. چون مجموع b_i ها فرد است، لذا حداقل یکی از b_i ها فرد است. از (۹.۸) نتیجه می‌شود که n هیچ نمایشی به صورت مجموع دو مربع ندارد، و لذا بنابر (۱۲.۸)، $D_1 - D_3 = 0$ ، یعنی، $D_1 = D_3$.

۴۳.۸ فرض می‌کنیم $n = 670761000$. عدد n چه تعداد عامل به صورت $4k + 1$ بیشتر از عاملهای به صورت $4k + 3$ دارد؟

حل. داریم $n = 2^3 \times 3^4 \times 7^2 \times 5^3 \times 13^2$ و لذا بنابر (۱۱.۸) و (۱۲.۸)، $D_1 - D_3 = 4(3+1)(2+1) = 48 = 4(D_1 - D_3)$ ؛ از این رو $N(n) = 12$.

۴۴.۸ نشان دهید که تعداد عاملهای به صورت $4k + 1$ و تعداد عاملهای به صورت $4k + 3$ مربوط به عدد 98049603 برابرند. (احتیاجی به تجزیه این عدد نیست).

حل. توجه داریم که ۳ عدد 98049603 را می‌شمارد ولی ۹ این عدد را نمی‌شمارد؛ لذا، بنابر (۹.۸)، $N(n) = 0$ ؛ از (۱۲.۸) نتیجه می‌شود که $D_1 - D_3 = 0$.

۴۵.۸ الف) اگر $8 | N(n)$ ، ثابت کنید که n دقیقاً $N(n)/8$ نمایش اساساً متمایز به صورت مجموع دو مربع دارد.

ب) اگر $8 \nmid N(n)$ ، ثابت کنید که عدد صحیح k وجود دارد به طوری که $N(n) = 8k + 4$ و n دقیقاً $k + 1$ نمایش اساساً متمایز به صورت مجموع دو مربع دارد.

حل. الف) هر نمایش n به صورت مجموع دو مربع متفاوت غیرصفر دارای هشت صورت مختلف نمایان است (مثال قبل از (۱۷.۸) را ببینید)؛ اگر یکی از مربعها ۰ باشد یا اگر مربعها برابر باشند، آنگاه تنها چهار صورت مختلف وجود دارد. اما n حداکثر یک نمایش به صورت $m^2 + 0^2$ و حداکثر یک نمایش به صورت $m^2 + m^2$ می‌تواند داشته باشد؛ هر دو نمایش را نیز نمی‌تواند داشته باشد، زیرا به‌طور همزمان n نمی‌تواند هم یک مربع کامل و هم دو برابر یک مربع کامل باشد. بنابراین $N(n)$ به صورت $8k$ است اگر n نه یک مربع کامل باشد و نه دو برابر یک مربع کامل، و در غیر این صورت n به صورت $8k + 4$ است. اگر $8 | N(n)$ ، آنگاه هر نمایش شامل دو مربع نامساوی غیرصفر است، و لذا دقیقاً $N(n)/8$ نمایش اساساً متمایز وجود دارند.

ب) اگر $8 \nmid N(n)$ ، آنگاه n یک مربع یا دو برابر یک مربع است، مثلاً $n = m^2$ یا $n = 2m^2$. اگر $n = m^2$ ، آنگاه فرض می‌کنیم k تعداد نمایشهای اساساً متمایز به صورت مجموع دو مربع غیرصفر از n باشد. اینها مجموعی از $8k$ صورت مختلف تولید می‌کنند. علاوه بر این،

n دارای نمایش $m^2 + 0^2$ ، با ۴ صورت مختلف است. لذا $N(n) = 8k + 4$ ، و مجموعی از $k + 1$ نمایش اساساً متمایز وجود دارند. استدلال برای $n = 2m^2$ اساساً عین همین است.

توضیح. استدلال بالا نشان می‌دهد که $N(n)$ مضربی از ۸ است اگر و تنها اگر n نه مربع باشد و نه دو برابر یک مربع.

۴۶.۸ فرض می‌کنیم $n = 5^4 \times 13^2$ ؛ پس $N(n) = 4 \times 5 \times 3 = 60$. با استفاده از مسأله قبل، دربارهٔ تعداد نمایشهای اساساً متمایز n به صورت مجموع دو مربع چه نتیجه‌ای می‌گیرید؟

حل. با توجه به مسأله قبل، چون $60 = 7 \times 8 + 4$ ، n دارای ۷ نمایش اساساً متمایز به صورت مجموع دو مربع متمایز غیرصفر است، و همچنین یک نمایش که یکی از مربعها 0^2 است، یعنی $n = (5^2 \times 13)^2 + 0^2$.

۴۷.۸ عدد صحیح مثبتی بیابید که بر ۱۴ بخشپذیر باشد و دقیقاً پنج نمایش اساساً متمایز به صورت مجموع دو مربع غیرصفر داشته باشد.

حل. عدد $n = 2 \times 7^2 m$ را جستجو می‌کنیم به طوری که هر عامل اول m به صورت $4k + 1$ باشد. فرض کنیم $m = \prod p_i^{a_i}$ ؛ پس $N(n) = 4 \prod (a_i + 1)$. اگر مطمئن باشیم که m مربع کامل نیست، آنگاه n نمایشهایی دارد که به صورت مجموع مربعهای نامساوی غیرصفر هستند، و لذا تعداد نمایشهای اساساً مجزا $4 \prod (a_i + 1) / 8$ است. با فرض $a_1 = 4$ و $a_2 = 1$ می‌توانیم این مقدار را برابر ۵ اختیار کنیم؛ مثلاً $n = 2 \times 7^2 \times 5^4 \times 13$ را اختیار کنیم. همچنین می‌توانیم به دنبال جوابهایی باشیم که مربع کامل یا دو برابر مربع کامل هستند. بررسی مشابه نشان می‌دهد که اگر، مثلاً $n = 2 \times 7^2 \times 5^2 \times 13^2$ ، آنگاه n دارای پنج نمایش اساساً متمایز به صورت مجموع دو مربع غیرصفر دارد. این کوچکترین جواب است.

۴۸.۸ < مطالب زیر اساساً برهان اوپلر است که هر عدد اول به صورت $4k + 1$ مجموع دو مربع است.

(الف) فرض کنید p عدد اولی به صورت $4k + 1$ باشد. ثابت کنید $1 \leq k < p$ وجود دارد به طوری که kp مجموع دو مربع است.

(ب) فرض کنید m کوچکترین عدد صحیح مثبتی باشد به طوری که mp مجموع دو مربع است. ثابت کنید $m = 1$. لذا خود p مجموع دو مربع است.

حل. (الف) بنابر (۱۱.۵)، -1 یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است، لذا عدد صحیحی چون s بین

$(p-1)/2$ و $(p-1)/2$ وجود دارد به طوری که $s^2 \equiv -1 \pmod{p}$. لذا $k \geq 1$ وجود دارد به طوری که $s^2 + 1 = kp$ و $kp < (p/2)^2 + 1 < p^2$ ، از آنجا $1 \leq k < p$.
 (ب) فرض می‌کنیم $m > 1$ و می‌نویسیم $mp = a^2 + b^2$. فرض می‌کنیم A و B اعدادی با قدرمطلق مینیمال باشند که به پیمانه m با a و b هم‌نهشت هستند؛ لذا $|A| \leq m/2$ و $|B| \leq m/2$ در این صورت

$$A^2 + B^2 \equiv a^2 + b^2 \equiv 0 \pmod{m}$$

ولذا

$$A^2 + B^2 = km \quad \text{با} \quad 0 \leq km \leq 2(m/2)^2 < m^2$$

بنابراین $0 \leq k < m$. اگر $k \equiv 0$ آنگاه $A = B = 0$ و m اعداد a و b را می‌شمارد؛ لذا $m^2 | mp$ ، یعنی $m | p$ که یک تناقض است زیرا $m < p$. بنابراین $k > 0$. بنا بر (۷.۸)،

$$m^2 kp = (mp)(km) = (a^2 + b^2)(A^2 + B^2) = r^2 + s^2 \quad (۱)$$

که در آن $r = aB - Ab$ و $s = aA + bB$. چون $A \equiv a \pmod{m}$ و $B \equiv b \pmod{m}$ داریم $r \equiv ab - ab = 0 \pmod{m}$ و $s \equiv a^2 + b^2 \equiv 0 \pmod{m}$ ؛ لذا r و s هر کدام بر m بخشیدنی‌اند. از تقسیم (۱) بر m^2 داریم $kp = (r/m)^2 + (s/m)^2$ با $0 < k < m$. این با این مطلب که mp کوچکترین مضرب مثبت p است که مجموع دو مربع است، تناقض دارد. لذا $m = 1$ و بنابراین خود p مجموع دو مربع است.

۴۹.۸ اگر p اول و $2p - 1$ مربع کامل باشد، ثابت کنید $k \geq 1$ وجود دارد به طوری که $p = k^2 + (k+1)^2$.

حل. فرض کنیم $n^2 = 2p - 1$ ؛ روشن است که n فرد است. اگر $k = (n-1)/2$ ، آنگاه $k+1 = (n+1)/2$ و $p = k^2 + (k+1)^2$.

۵۰.۸ می‌توان عدد فرمای $F_5 = 2^{32} + 1$ را به صورت $(62264)^2 + (20449)^2$ نوشت. با استفاده از این مطلب و کاربرد مسأله قبل بیان کنید که چرا F_5 اول نیست.

حل. همچنین داریم $F_5 = 1^2 + (2^{16})^2$ ، لذا F_5 دارای حداقل دو نمایش اساساً متمایز به صورت مجموع دو مربع است. لذا، بنا بر مسأله قبل، F_5 مرکب است.

۵۱.۸ فرض می‌کنیم n دارای (حداقل) دو نمایش اساساً متمایز به صورت مجموع دو مربع باشد. به خصوص، فرض می‌کنیم $n = s^2 + t^2 = u^2 + v^2$ که در آن $s \geq t \geq 0$ ، $u \geq v \geq 0$ و $s > u$. اگر $d = (su - tv, n)$ ، نشان دهید که d یک مقسوم علیه سره n است. (راهنمایی: ابتدا نشان دهید که $s^2 u^2 \equiv t^2 v^2 \pmod{n}$.)

حل. داریم $s^2 \equiv -t^2 \pmod{n}$ و $u^2 \equiv -v^2 \pmod{n}$. از ضرب اینها، داریم $s^2 u^2 \equiv t^2 v^2 \pmod{n}$ ، و لذا $(su + tv)(su - tv)$ بر n بخشپذیر است. چون $su + tv < n$ و $su - tv < n$ ، چون $0 < su - tv < n$ و $(su + tv)(su - tv)$ بر n بخشپذیر است، نتیجه می‌گیریم که $su - tv$ و n یک مقسوم علیه مشترک غیرنمایان دارند، و بنابراین $(su - tv, n)$ یک مقسوم علیه سره n است.

توضیح. اگر این مطلب را در مورد F_5 به صورت مجموع دو مربع ارائه شده در مسأله قبل، با $s = 216$ ، $t = 1$ ، $u = 62264$ ، $v = 20449$ ، به کار ببریم، می‌بینیم که $(su - tv, F_5) = 641$ ، و لذا $641 | F_5$.

مجموعه‌های دو مربع متباین

۵۲.۸ آیا 194922 را می‌توان به صورت مجموع دو مربع بیان کرد؟ آیا 194922 نمایشی به صورت مجموع دو مربع متباین دارد؟

حل. فرض کنیم $n = 194922$. پس $n = 2 \times 3^2 \times 7^2 \times 13 \times 17$. تمام اعداد اول به صورت $4k + 3$ با توان زوج در تجزیه n ظاهر می‌شوند، و لذا بنابر (۹.۸)، می‌توان n را به صورت مجموع دو مربع بیان کرد. چون n بر عدد اولی به صورت $4k + 3$ بخشپذیر است، (۱۵.۸) ایجاب می‌کند که n مجموع دو مربع متباین نباشد.

۵۳.۸ 332514 را به صورت مجموع دو مربع بیان کنید. آیا می‌توان 332514 را به صورت مجموع دو مربع متباین بیان کرد؟

حل. چون $332514 = 2 \times 3^2 \times 7^2 \times 13 \times 29$ ، پس 332514 مقسوم علیه اولی به صورت $4k + 3$ دارد و لذا، بنابر (۱۵.۸)، نمی‌تواند به صورت مجموع مربعهای متباین بیان شود. برای نمایش آن به صورت مجموع دو مربع، مشاهده می‌کنیم که $26 = 1^2 + 5^2$ و $29 = 2^2 + 5^2$. لذا بنابر (۷.۸)، داریم $23^2 + 15^2 = 27^2 + 5^2 = 29 \times 13 \times 2$. با ضرب این تساویها

در $۷^۲ \times ۳^۲$ ، داریم $(۳۱۵)^۲ + (۴۸۳)^۲ = (۱۰۵)^۲ + (۵۶۷)^۲ = ۳۳۲۵۱۴$. (اینها تنها جواب هستند).

۵۴.۸ تمام نمایشهای ۱۱۰۵۰ را به صورت مجموع دو مربع متباین پیدا کنید.

حل. داریم $۱۱۰۵۰ = ۲ \times ۵^۲ \times ۱۳ \times ۱۷$. لذا بنابر (۱۸.۸)، عدد ۱۱۰۵۰ دارای $۴ = ۲^۳ - ۱$ نمایش اساساً متمایز به صورت مجموع دو مربع متباین دارد. یافتن تمام آنها مشکل نیست. با استفاده از اینکه $۵۰ = ۱۲ + ۷^۲$ ، $۱۳ = ۲^۲ + ۳^۲$ ، و $۱۷ = ۱^۲ + ۴^۲$ ، و کاربرد (۷.۸)، داریم $۱۷^۲ + ۱۹^۲ = ۱۱^۲ + ۲۳^۲ = ۵۰ \times ۱۳$ ، و لذا

$$۱۱۰۵۰ = ۶۷^۲ + ۸۱^۲ = ۲۱^۲ + ۱۰۳^۲ = ۸۷^۲ + ۵۹^۲ = ۴۹^۲ + ۹۳^۲$$

۵۵.۸ شش کوچکترین عدد صحیح را بیابید که دقیقاً دارای چهار نمایش الزاماً متمایز به صورت مجموع دو مربع باشند و حداقل یکی از نمایشها اولیه باشد.

حل. با توجه به (۱۵.۸)، هر جواب مانند n حداکثر یک عامل ۲ دارد و هیچ مقسوم‌علیه اول به صورت $۴k + ۳$ ندارد. همچنین، لازم داریم که $۲۸ = ۳ \times ۸ + ۴ = N(n)$ یا $N(n) = ۴ \times ۸ = ۳۲$ (مسأله ۴۵.۸ را ببینید)؛ لذا اگر $n = ۲^a p_1^{a_1} \dots p_r^{a_r}$ که هر p_i عدد اولی به صورت $۴k + ۱$ است، آنگاه (۱۱.۸) ایجاب می‌کند که ۸ یا ۷ $(a_1 + 1) \dots (a_r + 1) = ۷$ یا ۸ باشد. لذا n به یکی از صورتهای زیر است: $p_1^۳$ ، $p_۱ p_۲^۳$ ، $p_۱ p_۲ p_۳^۳$ ، یا $p_1^۳$ ، یا در برابر هر یک از این اعداد. شش کوچکترین عدد از این صورتهای عبارت‌اند از $۱۱۰۵ = ۱۷ \times ۱۳ \times ۵$ ، $۱۶۲۵ = ۱۳ \times ۵^۳$ ، $۱۸۸۵ = ۲۹ \times ۱۳ \times ۵$ ، $۲۱۲۵ = ۱۷ \times ۵^۳$ ، $۲۲۱۰ = ۱۷ \times ۱۳ \times ۵ \times ۲$ ، و $۳۲۵۰ = ۱۳ \times ۵^۳ \times ۲$.

۵۶.۸ یک عدد صحیح مثبت به دست آورید که پنج نمایش الزاماً متمایز به صورت مجموع دو مربع داشته باشد، با این شرط که هیچ‌کدام از این نمایشها اولیه نباشند.

حل. دنبال جوابهای به صورت $N^۲$ می‌گردیم. برای اطمینان از اینکه هیچ نمایشی اولیه نباشد، فرض می‌کنیم $N = mn$ که در آن $n > ۱$ و n عامل اولی به صورت $۴k + ۱$ نداشته باشد، و m تنها بر اعداد اول به صورت $۴k + ۱$ بخشیدنی باشد. لذا می‌خواهیم که $m^۲$ پنج نمایش الزاماً متمایز داشته باشد. نمایش نمایان $m^۲ = ۰^۲ + m^۲$ دارای چهار صورت است، بنابراین لازم است که $N(m^۲) = ۳۶$ ، زیرا در این صورت، جدای از نمایش نمایان، $۴ = (۳۶ - ۴)/۸$ نمایش الزاماً مجزای دیگر وجود خواهد داشت. از (۱۱.۸) نتیجه می‌شود که $m = p^۴$ که p عدد اولی

به صورت $4k + 1$ است، یا $m = pq$ که p و q اعداد اول متمایز به صورت $4k + 1$ هستند. لذا، مثلاً می‌توانیم $N = 2 \times 5^4$ را اختیار کنیم. استدلال مشابه نشان می‌دهد که برای به دست آوردن جوابی به صورت $2N^2$ ، بایستی m و n را مانند بالا انتخاب کنیم.

برای جوابهایی که به صورت N^2 یا $2N^2$ نیستند، فرض می‌کنیم $x = n^2m$ یا $x = 2n^2m$ ، در آن $n > 1$ و n مقسوم‌علیه اولی به صورت $4k + 1$ ندارد، و تمام مقسوم‌علیه‌های اول m به صورت $4k + 1$ هستند. سپس لازم داریم که $N(m) = 4^0$. از (۱۱.۸) نتیجه می‌شود که $m = p^a$ یا $m = p^a q$ که p و q اعداد اولی متمایز به صورت $4k + 1$ هستند.

۵۷.۸ اثبات یا رد کنید: اگر هر یک از m و n نمایش اولیه‌ای به صورت مجموع دو مربع داشته باشد، mn نیز یک نمایش اولیه دارد.

حل. یافتن یک مثال نقض آسان است. فرض کنیم $m = n = 2$ ؛ در این صورت m و n یک نمایش اولیه دارند، ولی mn نمایش اولیه‌ای ندارد. در واقع می‌توانیم تمام مثالهای نقض را مشخص کنیم. بنابر (۱۵.۸)، یک عدد صحیح دارای یک نمایش اولیه است اگر و تنها اگر بر ۴ یا بر هر عدد اول به صورت $4k + 3$ بخشپذیر نباشد. لذا اگر m و n یک نمایش اولیه داشته باشند، ولی mn نداشته باشد، بایستی به این دلیل باشد که mn بر ۴ بخشپذیر است. بنابراین هر یک از m و n در برابر حاصلضربی اعداد اول به صورت $4k + 1$ هستند.

۵۸.۸ فرض می‌کنیم هر یک از اعداد صحیح $m > 2$ و $n > 2$ دارای نمایش اولیه‌ای به صورت مجموع دو مربع باشند. اگر $(m, n) = 1$ ، ثابت کنید که mn دارای حداقل دو نمایش اولیه الزاماً متمایز است.

حل. فرض کنیم m دارای r مقسوم‌علیه اول متمایز به صورت $4k + 1$ و n دارای s چنین مقسوم‌علیه‌ی باشد. چون m و n نمایشهای اولیه دارند، در نتیجه $r \geq 1$ و $s \geq 1$. چون $(m, n) = 1$ ، پس mn دارای $r + s$ مقسوم‌علیه اول متمایز به صورت $4k + 1$ است، و از (۱۸.۸) نتیجه می‌شود که mn دارای 2^{r+s-1} نمایش اولیه‌ی الزاماً متمایز است. آشکار است که این عدد حداقل ۲ است.

۵۹.۸ فرض می‌کنیم n عدد صحیحی به صورت $4k + 1$ ، با $k > 1$ باشد. ثابت کنید که n اول است اگر و تنها اگر n دقیقاً یک نمایش (صرف نظر از ترتیب و علامت جمله‌ها) به صورت مجموع دو مربع داشته باشد و آن نمایش اولیه است.

حل. فرض می‌کنیم n عدد اولی به صورت $4k + 1$ باشد. لذا بنابر (۹.۸)، n دارای یک نمایش به صورت مجموع دو مربع است، و روشن است که هر نمایش n اولیه است. بنابر (۱۱.۸)، $N(n) = 8$ ، لذا n الزاماً تنها یک نمایش دارد.

بعکس، فرض می‌کنیم n فقط دارای نمایشهای اولیه‌ای به صورت مجموع دو مربع باشد. در این صورت n خالی از مربع است، زیرا اگر $n = c^2 m$ که $c > 1$ ، آنگاه می‌توانیم یک نمایش غیراولیه برای n از یک نمایش m تولید کنیم. (بنابر (۹.۸)، m دارای یک نمایش است.) لذا اگر n به صورت $4k + 1$ باشد، بایستی حاصلضربی از اعداد اول به صورت $4k + 1$ باشد. اما اگر این چنین n اول نباشد، حداقل دارای دو عامل اول متمایز است، و لذا (۱۱.۸) ایجاب می‌کند که $N(n) \geq 16$. در نتیجه اگر n فقط نمایشهای اولیه داشته باشد و الزاماً فقط یکی، آنگاه n اول است.

۶۰.۸ فرض می‌کنیم $n > 2$ قابل نمایش به صورت مجموع دو مربع باشد. ثابت کنید که هر نمایش n اولیه است اگر و تنها اگر $n = p_1 p_2 \dots p_r$ یا $n = 2 p_1 p_2 \dots p_r$ ، که در آن هر p_i عدد اولی به صورت $4k + 1$ است.

حل. ابتدا نشان می‌دهیم که اگر n به یکی از دو صورت فوق مشخص شده باشد، هر نمایش اولیه است. زیرا فرض می‌کنیم $n = a^2 + b^2$ و $d = (a, b)$ ؛ لذا $d^2 | n$. چون روشن است که هیچ مربعی بزرگتر از ۱ مقسوم علیه $p_1 p_2 \dots p_r$ یا $2 p_1 p_2 \dots p_r$ نیست، در نتیجه $d = 1$. حال فرض کنیم هر نمایش n اولیه باشد. بنابر (۱۵.۸)، n بر ۴ یا بر هر عدد اولی به صورت $4k + 3$ بخشپذیر نیست. همچنین، n خالی از مربع است. زیرا اگر $n = c^2 m$ ، که $c > 1$ ، آنگاه m نمایش $m = a^2 + b^2$ به صورت مجموع دو مربع دارد، زیرا m هیچ عامل اولی به صورت $4k + 3$ ندارد. اما در این صورت $n = (ca)^2 + (cb)^2$ یک نمایش غیراولیه n است. لذا n حاصلضرب اعداد اول متمایز است، و قضیه ثابت می‌شود.

۶۱.۸ فرض می‌کنیم n دارای نمایشهای اولیه‌ای به صورت مجموع دو مربع باشد. مستقیماً ثابت کنید که n نمی‌تواند بر ۴ یا بر هر عدد به صورت $4k + 3$ بخشپذیر باشد.

حل. فرض می‌کنیم $n = a^2 + b^2$. اگر n بر ۴ بخشپذیر باشد، آنگاه a و b زوج هستند، زیرا مجموع دو مربع فرد همنهشت با ۲ به پیمانه ۴ است. لذا a و b نسبت به هم اول نیستند، و از این رو نمایش $n = a^2 + b^2$ اولیه نیست.

اگر n بر عددی به صورت $4k + 3$ بخشپذیر باشد، آنگاه n بر عدد اولی به همین صورت بخشپذیر است. اما در این صورت بنابر (۱.۶.۸)، $p|a$ و $p|b$ ، و مجدداً این نمایش، نمایش اولیه نیست.

۶۲.۸ اثبات یا رد کنید: اگر n فرد یا ۲ برابر یک عدد صحیح فرد باشد و تنها دارای عاملهای اول فردی به صورت $۴k + ۱$ باشد، تمام نمایشهای n اولیه هستند.

حل. صحیح نیست. مثلاً $۵^۲ + ۰^۲ = ۲۵$. در حالت کلی، اگر چنین عددی بر یک مربع بزرگتر از ۱ بخشپذیر باشد، آنگاه n یک نمایش دارد که اولیه نیست. زیرا فرض کنیم $n = c^۲m$ که $c > ۱$ ، و فرض می‌کنیم $m = a^۲ + b^۲$ (چون m بر عدد اولی به صورت $۴k + ۳$ بخشپذیر نیست دارای یک نمایش است). لذا $n = (ca)^۲ + (cb)^۲$ نمایشی از n است که اولیه نیست.

۶۳.۸ اگر n نمایش اولیه‌ای به صورت مجموع دو مربع داشته باشد، آیا هر مضرب n نیز یک نمایش اولیه خواهد داشت؟

حل. نه. در واقع، اگر عدد اولی به صورت $۴k + ۳$ با توان فرد در تجزیه m ظاهر شود، mn هیچ نمایشی به صورت مجموع دو مربع نخواهد داشت. تولید یک مثال که در آن mn دارای یک نمایش باشد ولی هیچ نمایش اولیه نداشته باشد آسان است. مثلاً بنابر (۱۵.۸)، می‌توانیم $m = ۴$ (یا اگر n زوج باشد، $m = ۲$) را اختیار کنیم.

۶۴.۸ اثبات یا رد کنید: اگر n دارای یک نمایش اولیه باشد و $d|n$ ، آنگاه d نیز یک نمایش اولیه دارد.

حل. اگر n دارای یک نمایش اولیه باشد، از (۱۵.۸) نتیجه می‌شود که n بر ۴ و بر هر عدد اولی به صورت $۴k + ۳$ بخشپذیر نیست. اگر $d|n$ ، d نمی‌تواند بر ۴ یا بر عدد اولی به صورت $۴k + ۳$ بخشپذیر باشد، و لذا بنابر (۱۵.۸)، d یک نمایش اولیه دارد.

۶۵.۸ آیا برای یک عدد صحیح n که هیچ نمایش اولیه ندارد، تساوی $N(n) = ۴۴$ برقرار است؟ اگر هست، این n را بیابید. اگر نیست، چرا نیست.

حل. ابتدا عدد صحیح m را پیدا می‌کنیم که $N(m) = ۴۴$ ؛ با توجه به (۱۱.۸)، می‌توانیم $m = ۵^۱$ را اختیار کنیم. فرض کنیم $n = ۹ \times ۵^۱$ ؛ در این صورت (۱۱.۸) ایجاب می‌کند که $N(n) = ۴۴$ ، اما بنابر (۱۵.۸)، n هیچ نمایش اولیه ندارد.

۶۶.۸ فرض می‌کنیم p عدد اولی به صورت $۴k + ۱$ باشد، و $p = a^۲ + b^۲$. با استفاده از (۷.۸) مستقیماً ثابت کنید که $p^۲$ یک نمایش اولیه به صورت مجموع دو مربع دارد.

حل. بنابر (۷.۸)، $p^2 = (a^2 + b^2)^2 = (2ab)^2 + (a^2 - b^2)^2$ ، و اثبات تساوی $d = (2ab, a^2 - b^2)$ دشوار نیست. زیرا اگر $d = (2ab, a^2 - b^2)$ ، آنگاه $d^2 | p^2$ و لذا d مساوی ۱ یا p است. اگر $d = p$ ، آنگاه $2ab | p$ و لذا $p | a$ یا $p | b$. می‌توانیم فرض کنیم که $p | a$ ؛ چون $a^2 - b^2 = p$ ، داریم $p | b^2$ و لذا $p | b$. این با $(a, b) = 1$ تناقض دارد، بنابراین $d = 1$.

۶۷.۸ فرض می‌کنیم p عدد اولی به صورت $4k + 1$ باشد. با استفاده از (۱۱.۸) ثابت کنید که، صرف‌نظر از ترتیب و علامت جمله‌ها، p^n دقیقاً یک نمایش اولیه دارد.

حل. به‌ازای $n = 1$ ، (۱۱.۸) ایجاب می‌کند که p^n الزاماً یک نمایش به‌صورت مجموع دو مربع داشته باشد؛ روشن است، که این نمایش اولیه است. حال فرض می‌کنیم $n \geq 2$. بنابر (۱۱.۸)، p^n کلاً دارای $4(n+1)$ نمایش، و p^{n-2} دارای $4(n-1)$ نمایش است. هر نمایش از p^{n-2} یک نمایش از p^n را تولید می‌کند؛ اگر $p^{n-2} = a^2 + b^2$ ، آنگاه $p^n = (pa)^2 + (pb)^2$. آشکار است که هیچ‌کدام از این نمایشها اولیه نیستند. همچنین، اگر $p^n = u^2 + v^2$ یک نمایش غیراولیه از p^n باشد، آنگاه بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک u و v عدد p^n را می‌شمارد، و لذا u و v مضاربی از p هستند. بنابراین، هر نمایش غیراولیه از p^n به‌صورت $(pa)^2 + (pb)^2$ است، که در آن $a^2 + b^2 = p^{n-2}$. در نتیجه p^n دارای دقیقاً $4(n-1)$ نمایش غیراولیه است. لذا p^n دارای دقیقاً $8 = 4(n+1) - 4(n-1)$ نمایش اولیه است، یعنی، صرف‌نظر از علامت و ترتیب جمله‌ها، دقیقاً یک نمایش اولیه دارد.

۶۸.۸ اثبات یا رد کنید: هیچ عدد صحیحی به‌صورت $n^2 - 1$ نمایش اولیه ندارد.

حل. درست است. ملاحظه کنید که $3 \pmod{4}$ یا $n^2 - 1 \equiv 0 \pmod{4}$ برحسب آنکه n فرد یا زوج باشد. لذا اگر n فرد باشد $n^2 - 1$ بر ۴ بخشیدنی است، و اگر n زوج باشد، $n^2 - 1$ لا‌اقل یک عامل اول به‌صورت $4k + 3$ دارد. در هر دو حالت، بنابر (۱۵.۸)، $n^2 - 1$ نمایش اولیه ندارد. چهار مسأله بعد برهانی برای اثبات قضیه ۱۱.۸ هستند. یادآور می‌شویم که $N(n)$ مقدار کل نمایشهای n به‌صورت مجموع دو مربع است.

۶۹.۸ فرض می‌کنیم $n = q^2 m$ ، که در آن $q = 2$ یا q عدد اولی به‌صورت $4k + 3$ است. مستقیماً (بدون استفاده از (۱۱.۸)) نشان دهید که $N(n) = N(m)$.

حل. ابتدا فرض می‌کنیم که $q = 2$. اگر $X^2 + Y^2 = m$ و $x = 2X$ ، $y = 2Y$ ، آنگاه $x^2 + y^2 = 4m = n$ به‌علاوه، هر نمایش n به‌صورت مجموع دو مربع به این طریق تولید

می‌شود، زیرا اگر $x^2 + y^2 = n$ ، آنگاه چون $n \equiv 0 \pmod{4}$ و x و y باید زوج باشند. لذا اگر قرار دهیم $x = 2X$ و $y = 2Y$ ، آنگاه $X^2 + Y^2 = n/4 = m$. لذا یک تناظر $1-1$ بین نمایشهای n و نمایشهای m وجود دارد، و بنابراین $N(n) = N(m)$. اگر q عدد اولی به صورت $4k + 3$ باشد، استدلال مشابه الزاماً کارساز است، زیرا اگر $x^2 + y^2 = n$ ، آنگاه بنابر (۱.۶.۸)، q باید اعداد x و y را بشمارد.

۷۰.۸ فرض می‌کنیم m فرد باشد و $n = 2m$. مستقیماً نشان دهید که $N(n) = N(m)$ (راهنمایی: توجه کنید که $X^2 + Y^2 = m$ اگر و تنها اگر $(X+Y)^2 + (X-Y)^2 = n$).

حل. چون $(X+Y)^2 + (X-Y)^2 = 2X^2 + 2Y^2 = X^2 + Y^2 = m$ ، هر جفت X و Y به طوری که $X^2 + Y^2 = m$ یک جفت $X+Y$ ، $X-Y$ را مشخص می‌کنند به طوری که $(X+Y)^2 + (X-Y)^2 = n$. به علاوه، هر جفت x و y به طوری که $x^2 + y^2 = n$ به این طریق تولید می‌شود. زیرا، چون n دو برابر یک عدد فرد است، داریم $x^2 + y^2 \equiv 2 \pmod{4}$ ، و لذا x و y فرد هستند. لذا اعداد صحیح X و Y که به طور یکتا تعیین می‌شوند وجود دارند به طوری که $X+Y = x$ و $X-Y = y$ ، یعنی، $X = (x+y)/2$ ، $Y = (x-y)/2$ ، و به آسانی بررسی می‌شود که $X^2 + Y^2 = m$. لذا یک تناظر $1-1$ بین نمایشهای n و نمایشهای m وجود دارد و بنابراین $N(n) = N(m)$.

۷۱.۸ اگر x عدد صحیح مثبتی باشد، فرض می‌کنیم $\omega(x)$ معرف تعداد اعداد اول متمایزی باشد که x را می‌شمارند. فرض می‌کنیم n و d اعداد صحیح مثبتی باشند به طوری که $d^2 | n$. نشان دهید تعداد جفتهای مرتب x و y از اعداد صحیح مثبت به طوری که $(x, y) = d$ و $xy = n$ عبارت است از $2^{\omega(n/d^2)}$. با استفاده از این، ثابت کنید $\tau(n) = \sum 2^{\omega(n/d^2)}$ ، که در آن $\tau(n)$ تعداد مقسوم علیه‌های مثبت n ، و مجموعیایی روی تمام اعداد صحیح d که $d^2 | n$ گرفته می‌شود. (راهنمایی: مسأله ۲۶.۱ را ببینید.)

حل. اگر $(x, y) = d$ و $xy = n$ ، قرار می‌دهیم $X = x/d$ و $Y = y/d$. در این صورت X و Y نسبت به هم اول‌اند و $XY = n/d^2$. بعکس، اگر اعداد صحیح مثبت متباین X و Y مفروض باشند به طوری که $XY = n/d^2$ ، آنگاه با فرض $x = dX$ و $y = dY$ ، داریم $(x, y) = d$ و $xy = n$. لذا می‌خواهیم تعداد جفتهای متباین X و Y را به طوری که $XY = n/d^2$ بشماریم. بنابر مسأله ۲۶.۱، تعداد چنین جفتهای برابر $2^{\omega(n/d^2)}$ است. سرانجام، چون $2^{\omega(n/d^2)}$ جفتهای x و y را که $(x, y) = d$ و $xy = n$ می‌شمرد، لذا با

مجموعیابی این اعداد روی تمام d ‌ها که $d^2 | n$ ، تعداد کل جفتهای مرتب x و y که $xy = n$ ، یعنی، تعداد مقسوم‌علیه‌های n را می‌شمرد.

۷۲.۸ \triangleleft فرض می‌کنیم $\omega(x)$ مانند مسأله قبل تعریف شده است. فرض می‌کنیم m حاصلضرب اعداد اولی به صورت $4k + 1$ باشد. نشان دهید که تعداد جفتهای مرتب x و y از اعداد صحیح به طوری که $x^2 + y^2 = m$ برابر است با $4 \sum \omega(m/d^2)$ ، که در آن مجموع روی تمام اعداد صحیح d به طوری که $d^2 | m$ گرفته می‌شود. این نتیجه و مسأله قبل را برای اثبات قضیه ۱۱.۸ به‌کار برید.

حل. فرض کنیم $d^2 | m$. جوابهای $x^2 + y^2 = m$ را به دست می‌آوریم به طوری که $(x, y) = d$ بدین ترتیب که اعداد متباین X و Y را که در $x^2 + Y^2 = m/d^2$ صدق کنند انتخاب می‌کنیم و قرار می‌دهیم $x = dX$ و $y = dY$. اما، بنابر (۱۸.۸)، تعداد این قبیل جفتهای مرتب برابر است با $4 \times \sum \omega(m/d^2)$. مجموع این اعداد روی تمام d ‌ها تعداد کل نمایشهای m به صورت مجموع دو مربع را به دست می‌دهد. لذا $N(n) = 4 \sum \omega(m/d^2)$ ، که در آن مجموع روی تمام اعداد صحیح مثبت d که $d^2 | m$ گرفته می‌شود.

بنابر مسأله قبل، $4 \sum \omega(m/d^2) = 4\tau(m)$. فرض کنیم بتوان n را به صورت مجموع دو مربع نمایش داد، و می‌نویسیم $n = 2^a \prod p_i^{a_i} \prod q_i^{b_i}$ که در آن p_i ‌ها اعداد اول به صورت $4k + 1$ و q_i ‌ها اعداد اول به صورت $4k + 3$ هستند (لذا هر b_i زوج است). با استفاده مکرر از مسأله ۶۹.۸ و مسأله ۷۰.۸ در صورت لزوم $N(n) = N(m)$ را به دست می‌آوریم، که $m = \prod p_i^{a_i}$ لذا $N(n) = 4\tau(m) = 4 \prod (a_i + 1)$.

سه مسأله بعد برهانی برای قضیه ۱۲.۸ به دست می‌دهند.

۷۳.۸ \triangleleft فرض می‌کنیم $f(n) = D_1(n) - D_3(n)$ ، که $D_1(n)$ و $D_3(n)$ به ترتیب تعداد مقسوم‌علیه‌های n به صورت $4k + 1$ و $4k + 3$ هستند. با استفاده از تعریف $D_1(n)$ و $D_3(n)$ مستقیماً نشان دهید که $f(n)$ یک تابع ضربی است.

حل. بایستی ثابت کنیم اگر $(m, n) = 1$ ، آنگاه $f(mn) = f(m)f(n)$. هر مقسوم‌علیه mn مانند r به طور یکتا به صورت $r = de$ بیان می‌شود که $d | m$ و $e | n$. همچنین، به صورت $4k + 1$ است اگر و تنها اگر d و e هر دو به صورت $4k + 1$ یا هر دو به صورت $4k + 3$ باشند. بنابراین $D_1(mn) = D_1(m)D_1(n) + D_3(m)D_3(n)$. همچنین،

$$D_{\Psi}(mn) = D_{\Psi}(m)D_{\Psi}(n) + D_{\Psi}(m)D_{\Psi}(n) \quad \text{لذا}$$

$$\begin{aligned} f(mn) &= D_{\Psi}(mn) - D_{\Psi}(mn) \\ &= D_{\Psi}(m)D_{\Psi}(n) + D_{\Psi}(m)D_{\Psi}(n) - D_{\Psi}(m)D_{\Psi}(n) - D_{\Psi}(m)D_{\Psi}(n) \\ &= (D_{\Psi}(m) - D_{\Psi}(m))(D_{\Psi}(n) - D_{\Psi}(n)) = f(m)f(n) \end{aligned}$$

۷۴.۸ به ازای $n \geq 1$ ، قرار می دهیم $g(n) = N(n)/4$. با استفاده از (۱۱.۸) ثابت کنید $g(n)$ یک تابع ضربی است.

حل. بایستی ثابت کنیم اگر $(m, n) = 1$ ، آنگاه $g(mn) = g(m)g(n)$. ابتدا فرض می کنیم که عدد اولی به صورت $3 + 4k$ با توان فرد در تجزیه یکی از دو عدد صحیح m و n ، مثلاً m ظاهر شود؛ پس $g(m) = 0$. چون $(m, n) = 1$ ، همان عدد اول با توان فرد در تجزیه mn می آید. بنابراین $g(mn) = 0$ و لذا $g(mn) = g(m)g(n)$.

اگر هیچ عدد اولی به صورت $3 + 4k$ با یک توان فرد در تجزیه m یا n ظاهر نشود، آنگاه m ، n و mn قابل نمایش به صورت مجموع دو مربع هستند. فرض کنیم m_1 و n_1 به ترتیب، حاصلضرب اعداد اول به صورت $1 + 4k$ باشند که m و n را می شمارند. بنابر (۱۱.۸)، $m_1 = \prod p_i^{a_i}$ فرض می کنیم $g(mn) = g(m_1 n_1)$ ، $g(n) = g(n_1)$ ، $g(m) = g(m_1)$ و $n_1 = \prod q_j^{b_j}$ تجزیه های m_1 و n_1 باشند. چون m_1 و n_1 نسبت به هم اول اند، اعداد اول p_i و q_j متمایزند. سپس از (۱۱.۸) نتیجه می شود که $g(m_1) = \prod (a_i + 1)$ ، $g(n_1) = \prod (b_j + 1)$ و $g(m_1 n_1) = \prod (a_i + 1) \prod (b_j + 1)$ و بنابراین $g(m_1 n_1) = g(m_1)g(n_1)$ و بنا بر این $g(mn) = g(m)g(n)$.

۷۵.۸ قضیه ۱۲.۸ را ثابت کنید. (راهنمایی: از دو مسأله قبل استفاده کنید.)

حل. فرض می کنیم $f(n) = D_{\Psi}(n) - D_{\Psi}(n)$ و $g(n) = N(n)/4$. نشان می دهیم که به ازای هر $n \geq 1$ ، $f(n) = g(n)$. فرض کنیم $n = \prod p_i^{a_i}$ تجزیه n باشد. بنابر دو مسأله قبل، f و g توابع ضربی هستند، و لذا

$$f(n) = \prod f(p_i^{a_i}), \quad g(n) = \prod g(p_i^{a_i})$$

با این نشان دادن که به ازای هر p^a ، $f(p^a) = g(p^a)$ ، برهان را کامل می کنیم.

اگر $p = 2$ ، آنگاه $f(p^a) = 1$ و $g(p^a) = 1$. اگر p به صورت $4k + 1$ باشد، آنگاه $f(p^a) = a + 1$ ، و بنابر (۱۱.۸)، $g(p^a) = a + 1$. سرانجام، فرض می‌کنیم p به صورت $4k + 3$ باشد. اگر a فرد باشد، آنگاه p^a ، $(a + 1)/2$ و $4k + 1$ مقسوم‌علیه به صورت $4k + 1$ و $(a + 1)/2$ مقسوم‌علیه به صورت $4k + 3$ دارد، و لذا $f(p^a) = 0$. با استدلالی مشابه، اگر a زوج باشد، آنگاه $f(p^a) = 1$. اما اگر a فرد باشد، آنگاه $N(p^a) = 0$ ، حال آنکه اگر a زوج باشد، آنگاه $N(p^a) = 4$ ، لذا مجدداً $f(p^a) = g(p^a)$.

مجموعه‌های سه و چهار مربع

۷۶.۸ تعداد کل نمایشهای 360 به صورت مجموع چهار مربع را به دست آورید.

حل. می‌توانیم با فهرست کردن نمایشها مستقیماً به حل مسأله بپردازیم، اما آسانتر آن است که قضیه ژاکوبی (۲۴.۸) را به کار ببریم. چون $360 = 2^3 \times 3^2 \times 5$ ، $\sigma(n) = (1 + 2 + 4 + 8)(1 + 3 + 9)(1 + 5) = 1170$ مجموع مقسوم‌علیه‌های 360 که بر ۴ بخشپذیرند $4\sigma(90) = 936$ است. لذا مجموع مقسوم‌علیه‌های 360 که بر ۴ بخشپذیر نیستند 234 است، و لذا 360 دارای $1872 = 8 \times 234$ نمایش به صورت مجموع چهار مربع است.

۷۷.۸ عدد صحیح مثبتی پیدا کنید که دقیقاً پنج نمایش الزاماً مجزا به صورت مجموع چهار مربع غیرصفر داشته باشد.

حل. فرمول ژاکوبی یعنی (۲۴.۸) برای یافتن برد مناسب سودمند است، ولی شمارش پیچیده است، به دلیل اینکه تعداد صورتهای غیرالزامی نمایشها به اینکه چه تعداد مربع مساوی به کار رفته است بستگی دارد. اندکی تجسس نشان می‌دهد که، مثلاً، 100 دارای پنج نمایش الزاماً متمایز به صورت مربعهای غیرصفر دارد: $1 + 9 + 9 + 81$ ، $4 + 16 + 16 + 64$ ، $1 + 1 + 49 + 49$ ، $1 + 25 + 25 + 49$ ، و $25 + 25 + 25 + 25$.

۷۸.۸ (الف) فرض می‌کنیم $n = a^2 + b^2 + c^2 + d^2$ ، که در آن a, b, c, d اعداد صحیح غیرصفر متمایزند. با تغییر علامت و ترتیب جمله‌ها چه تعداد صورت می‌توان به دست آورد؟ (ب) چه اتفاق می‌افتد اگر a, b, c, d غیرصفر باشند ولی همگی متمایز نباشند؟ (ج) چه می‌شود اگر a, b, c, d متمایز باشند و دقیقاً یکی 0 باشد؟

حل. (الف) بدون تغییر در ترتیب، می‌توان 2^4 صورت تنها با تغییر علامت به دست آورد. با

هر صورت تغییر علامت، $4!$ صورت از تغییر در ترتیب حاصل می‌شود، در نتیجه کل صورتهای برابر است با $384 = 24 \times 16$.

(ب) حال فرض می‌کنیم a, b, c, d همگی متمایز نباشند. اگر دقیقاً دو تا برابر باشند، مثلاً $a = b$ ، آنگاه $2 \binom{4}{2} \times 24 = 192$ صورت وجود دارد، حال آنکه اگر $a = b = d$ و c ولی $a \neq c$ ، آنگاه $2 \binom{4}{2} = 96$ صورت وجود دارد. اگر دقیقاً سه تا برابر باشند، آنگاه $2 \binom{4}{1} = 24$ صورت وجود دارد. و اگر $a = b = c = d$ ، آنگاه درست $24 = 16$ صورت وجود دارد.

(ج) اگر a, b, c, d متمایز باشند و دقیقاً یکی \circ باشد، آنگاه $4! \times 23 = 192$ صورت وجود دارد.

۷۹.۸ < عدد صحیح مثبتی پیدا کنید که تنها با دو روش بتوان آن را به صورت مجموع چهار مربع غیرصفر نمایش داد. (تغییر علامت و ترتیب جمعووندها را در نظر نمی‌گیریم.) (راهنمایی: (۲۴.۸) و مسأله قبل را به‌کار برید.)

حل. چون وقتی می‌نویسیم $n = a^2 + b^2 + c^2 + d^2$ ، تغییر در علامت و ترتیب را در نظر نخواهیم گرفت، می‌توانیم فرض کنیم که $0 \leq d \leq c \leq b \leq a$. برای ساده کردن مسأله، عدد n را جستجو می‌کنیم که بر ۴ بخشپذیر نباشد؛ لذا، بنابر (۲۴.۸)، تعداد کل نمایشها ۸ برابر مجموع مقسوم‌علیه‌های مثبت n است، یعنی، $M(n) = 8\sigma(n)$. در جستجو برای نمایشهای n ، باید حساب کنیم که بعضی مربعها ممکن است \circ باشند یا بعضی مربعها تکراری باشند. ما تمام حالتهای ممکن را رسیدگی نمی‌کنیم، اما حالتهای زیر را در نظر می‌گیریم.

اگر $M(n) = 768$ ، آنگاه امکان دارد که (i) تمام نمایشهای n شامل مربعهای مثبت متمایز باشند (بنابر مسأله قبل، هر نمایش ۳۸۴ صورت دارد)؛ (ii) دقیقاً دو مربع از چهار مربع غیرصفر تکرار شوند؛ (iii) دقیقاً یک مربع \circ است و سه‌تای دیگر متمایزند (هر نمایش در (ii) و (iii))، ۱۹۲ صورت تولید می‌کند. چون $M(n) = 8\sigma(n)$ ، بایستی داشته باشیم $\sigma(n) = 96$. فرض می‌کنیم $n = rs$ که $(r, s) = 1$. چون σ ضربی است (توضیح بعد از (۲۰.۱) را ببینید)، داریم $\sigma(r)\sigma(s) = 96$. چند احتمال وجود دارد.

نخست، اگر بنویسیم $96 = 8 \times 12$ ، آنگاه داریم $8 = \sigma(r)$ ، $12 = \sigma(s)$ ، یعنی $r = 7$ ، $s = 11$ ، و لذا $n = 77$. نوشتن نمایشهای ۷۷ به صورت مجموع چهار مربع آسان است:

$$\begin{aligned} 77 &= 8^2 + 3^2 + 2^2 + 0^2 = 6^2 + 6^2 + 2^2 + 1^2 \\ &= 6^2 + 5^2 + 4^2 + 0^2 = 6^2 + 4^2 + 4^2 + 3^2, \end{aligned}$$

بنابر مسأله قبل هر نمایش ۱۹۲ صورت دارد. لذا ۷۷ دارای دقیقاً دو نمایش الزاماً متمایز به صورت مجموع چهار مربع غیرصفر است. اگر $۹۶ = ۳ \times ۳۲$ ، داریم $r = ۲$ ، $s = ۳۱$ ، و لذا $n = ۶۲$. بررسی کنید که

$$۶۲ = ۶^۲ + ۵^۲ + ۱^۲ + ۰^۲ = ۷^۲ + ۳^۲ + ۲^۲ + ۰^۲ = ۶^۲ + ۴^۲ + ۳^۲ + ۱^۲.$$

در نمایش اول ۱۹۲ صورت دارند، و آخری ۳۸۴ (به جای مجموع ۷۶۸)، اما ۶۲ تنها یک نمایش به صورت مجموع چهار مربع غیرصفر دارد. و از $۹۶ = ۴ \times ۲۴$ داریم $r = ۳$ ، $s = ۲۳$ ، و لذا

$$n = ۶۹ = ۸^۲ + ۲^۲ + ۱^۲ + ۰^۲ = ۷^۲ + ۴^۲ + ۲^۲ + ۰^۲ = ۶^۲ + ۵^۲ + ۲^۲ + ۲^۲ = ۶^۲ + ۴^۲ + ۴^۲ + ۱^۲.$$

که هر نمایش دارای ۱۹۲ صورت است. لذا ۶۹ دقیقاً دو نمایش الزاماً متمایز به صورت مجموع چهار مربع غیر صفر دارد.

اکنون حالتی را در نظر می‌گیریم که $۵۷۶ = ۱۹۲ + ۳۸۴ = ۸\sigma(n) = M(n)$ ؛ لذا

$$\sigma(n) = ۷۲. \text{ اگر بنویسیم } ۷۲ = ۳ \times ۲۴, \text{ داریم } r = ۲, s = ۲۳, \text{ یعنی } n = ۴۶.$$

چون $۷۲ = ۳ \times ۲۴ = ۶^۲ + ۳^۲ + ۱^۲ + ۰^۲ = ۵^۲ + ۴^۲ + ۲^۲ + ۱^۲$ (اولی با ۳۸۴ صورت و

دومی با ۱۹۲)، نتیجه می‌شود که ۴۶ تنها یک نمایش به صورت مجموع مربعهای غیرصفر دارد.

حال می‌نویسیم $۷۲ = ۴ \times ۱۸$ ؛ پس $r = ۳$ ، $s = ۱۷$ ، و لذا $n = ۵۱$. بررسی کنید که

$$۵۱ = ۵^۲ + ۵^۲ + ۱^۲ + ۰^۲ = ۷^۲ + ۱^۲ + ۱^۲ + ۰^۲ = ۵^۲ + ۴^۲ + ۳^۲ + ۱^۲ = ۵۱, \text{ که اولی}$$

۳۸۴ صورت و دوتای دیگر ۹۶ صورت (۲۳ تغییر علامت و $۱۲ = ۲(۲۴)$ تغییر ترتیب) دارند. لذا

$$۵۱ \text{ جواب نیست. سرانجام، می‌نویسیم } ۷۲ = ۶ \times ۱۲؛ \text{ پس } r = ۵, s = ۱۱, \text{ و لذا } n = ۵۵.$$

توجه کنید که $۵۵ = ۷^۲ + ۲^۲ + ۱^۲ + ۱^۲ = ۵^۲ + ۵^۲ + ۲^۲ + ۱^۲$ (هرکدام با ۱۹۲ صورت)

$$\text{ و } ۵۵ = ۶^۲ + ۵^۲ + ۲^۲ + ۰^۲ \text{ (با } ۱۹۲ \text{ صورت: } ۲۳ \text{ تغییر در علامت و } ۴! \text{ تغییر در ترتیب).}$$

لذا دارای دقیقاً دو نمایش الزاماً متمایز به صورت مجموع چهار مربع غیرصفر دارد.

۸۰.۸ (الف) قضیه ۲۳.۸ را ثابت کنید: هر $n > ۱۶۹$ مجموع پنج مربع غیرصفر است. (راهنمایی:

از مربع بودن ۱۶۹ و نیز مجموع دو، سه، یا چهار مربع غیرصفر بودن استفاده کنید.)

(ب) نشان دهید که تعداد نامتناهی عدد صحیح مثبت وجود دارند که مجموع چهار مربع غیرصفر

نیستند. (راهنمایی: نشان دهید که اگر $۸|n$ مجموع چهار مربع غیرصفر باشد، $n|۴$ نیز چنین است.)

حل. (الف) فرض می‌کنیم $k = n - ۱۶۹$. پس بنابر قضیه لاگرانژ، اعداد صحیح a, b, c

وجود دارند به طوری که $k = a^۲ + b^۲ + c^۲ + d^۲$. اگر اینها همگی غیرصفر باشند، آنگاه

اگر $n = a^2 + b^2 + c^2 + d^2 + 169$ به صورت مجموع پنج مربع غیرصفر نوشته شده است. اگر دقیقاً یکی از اعداد a, b, c, d (مثلاً d) صفر باشد آنگاه چون $169 = 25 + 144$ ، داریم $n = a^2 + b^2 + c^2 + 25 + 144$ ، مجموعی از پنج مربع غیرصفر. با استدلالی مشابه، می‌توانیم از $169 = 9 + 16 + 144$ و $169 = 16 + 16 + 16 + 121$ برای مواردی که دو یا سه تا از a, b, c, d صفر هستند استفاده کنیم.

(ب) فرض می‌کنیم که $n \equiv 0 \pmod{8}$ و $n = a_1^2 + a_2^2 + a_3^2 + a_4^2$ مجموعی از چهار مربع غیرصفر است. از آنجا که مربع هر عدد فرد همنهشت با ۱ به پیمانه ۸ است، لذا اگر a_i ها فرد باشند، داریم $\sum a_i^2 \equiv 4 \pmod{8}$. اگر دقیقاً دو a_i فرد باشند، آنگاه $\sum a_i^2 \equiv 2 \pmod{4}$. لذا، اگر $n \equiv 0 \pmod{8}$ و $n = a_1^2 + a_2^2 + a_3^2 + a_4^2$ آنگاه همه a_i ها باید زوج باشند. قرار می‌دهیم $a_i = 2A_i$. پس $n/4 = A_1^2 + A_2^2 + A_3^2 + A_4^2$ ، و لذا $n/4$ مجموع چهار مربع غیرصفر است. چون آشکار است که ۲ مجموع چهار مربع غیرصفر نیست، و در نتیجه ۸، ۳۲، ۱۲۸، ... نمی‌توانند به صورت مجموع چهار مربع غیرصفر بیان شوند. با استدلالی مشابه، چون ۶ نیز مجموع چهار مربع غیرصفر نیست، پس ۲۴، ۹۶، ۳۸۴، ... نیز چنین هستند.

۸۱.۸ اتحاد اوایلر یعنی (۱۹.۸) را برای بیان 8050 به صورت مجموع چهار مربع به کار برید.

حل. داریم $8050 = 2 \times 5^2 \times 7 \times 23$. روشن است که، کافی است $2 \times 7 \times 23$ را به صورت مجموع چهار مربع بیان کنیم. داریم $14 = 0^2 + 1^2 + 2^2 + 3^2$ و $23 = 1^2 + 2^2 + 3^2 + 3^2$. از اتحاد اوایلر با (در نمادگذاری (۱۹.۸)) $a = 0, b = 1, c = 2, d = 3, A = 1, B = 2$ ، پس $D = 3, C = 3, r = 17, s = -4, t = 1, u = -4$. از آنجا $8050 = 20^2 + 5^2 + 20^2 + 85^2$. چندین جواب دیگر نیز وجود دارند.

۸۲.۸ ثابت کنید که حاصلضرب دو عدد صحیح، که هر کدام مجموع سه مربع هستند، لزوماً مجموع سه مربع نیست. نشان دهید که این مطلب اغلب بی‌نهایت بار اتفاق می‌افتد. (۲۵.۸) را به کار برید.

حل. ۳ و ۵ هر کدام مجموع سه مربع هستند ولی ۱۵ نیست. در حالت کلی، اگر $m \equiv 3 \pmod{8}$ و $n \equiv 5 \pmod{8}$ ، آنگاه (۲۵.۸) ایجاب می‌کند که m و n هر دو مجموع سه مربع باشند، اما، حاصلضربشان، که به صورت $8k + 7$ است، نیست. مثالهای دیگر: $m = 2^a(8s + 3)$ ، $n = 2^b(8t + 5)$ که در آن $a + b$ زوج است؛ و $m = 2^a(8s + 1)$ ، $n = 2^b(8t + 7)$ که a و b هر دو فردند.

۸۳.۸ بدون استفاده از (۲۵.۸)، نشان دهید که هر عدد صحیح به صورت $8k + 7$ نمی‌تواند به صورت مجموع سه مربع نوشته شود، با استفاده از این مطلب ثابت کنید اگر n به صورت $4^m(8k + 7)$ باشد، آنگاه n مجموع سه مربع نیست.

حل. هر عدد صحیح به پیمانه ۸ همنهشت با $0, 1, 4$ یا 7 است. هیچ ترکیب سه‌تایی از اینها مجموعی همنهشت با ۷ به پیمانه ۸ پدید نمی‌آورد. در نتیجه یک عدد صحیح به صورت $8k + 7$ نمی‌تواند مجموع سه مربع باشد.

به استقرا بر m نشان می‌دهیم که $4^m(8k + 7)$ نمی‌تواند مجموع سه مربع باشد. محاسبه بالا حالت $m = 0$ را دربر می‌گیرد. حال اگر $4^s(8k + 7)$ مجموع سه مربع نباشد، نشان می‌دهیم که $4^{s+1}(8k + 7)$ مجموع سه مربع نیست. برعکس، فرض می‌کنیم که $4^{s+1}(8k + 7) = a^2 + b^2 + c^2$ در این صورت به‌ویژه $a^2 + b^2 + c^2 \equiv 0 \pmod{4}$ به آسانی دیده می‌شود که a, b, c باید زوج باشند. فرض کنیم $a = 2A, b = 2B, c = 2C$. در این صورت $4^{s+1}(8k + 7) = 4A^2 + 4B^2 + 4C^2$ و بنابراین $4^s(8k + 7) = A^2 + B^2 + C^2$ و این تساوی با این فرض که $4^s(8k + 7)$ مجموع سه مربع نیست، تناقض دارد.

۸۴.۸ (فرما، ۱۶۳۶) نشان دهید که هیچ عدد صحیح به صورت $8k + 7$ را نمی‌توان به صورت مجموع سه مربع از اعداد گویا بیان کرد.

حل. فرض می‌کنیم n به صورت $8k + 7$ باشد و $n = r^2 + s^2 + t^2$ که در آن r, s و t اعداد گویا هستند. فرض می‌کنیم $r = a/d, s = b/d, t = c/d$ که a, b, c و $d > 0$ اعداد صحیح هستند. پس $nd^2 = a^2 + b^2 + c^2$. فرض کنیم $d = 2^e q$ که q فرد است؛ پس $nd^2 = 2^{2e} q^2$ چون $q^2 \equiv 1 \pmod{8}$ داریم $nq^2 \equiv 7 \pmod{8}$ ؛ همچنین، nq^2 توانی از ۴ است. لذا nd^2 نمی‌تواند به صورت مجموع مربعات سه عدد صحیح بیان شود ((۲۵.۸) و مسأله ۸۳.۸ را ببینید)، و این با $nd^2 = a^2 + b^2 + c^2$ تناقض دارد.

۸۵.۸ اثبات یا رد کنید: اگر $n \geq 1$ ، آنگاه یا n مجموع سه مربع است یا $2n$.

حل. روشن است که، حداقل یکی از دو عدد n یا $2n$ به صورت $4^m(8k + 7)$ نیست. اما بنابر (۲۵.۸)، هر عدد که به این صورت نباشد مجموع سه مربع است، و قضیه حاصل.

۸۶.۸ با استفاده از قضیه گاوس در مجموعهای سه مربع (قضیه ۲۵.۸)، ثابت کنید که هر عدد صحیح فرد را می‌توان به صورت مجموع سه مربع، که یکی از آنها ۰ یا ۱ است، نوشت.

حل. فرض می‌کنیم که n یک عدد صحیح فرد مثبت باشد. اگر n به صورت $4K = 1$ باشد، آنگاه (۲۵.۸) ایجاب می‌کند که n مجموع سه مربع باشد و لذا مجموع چهار مربع است، که یکی از آنها ۰ است. اگر n به صورت $4k + 3$ باشد، (۲۵.۸) ایجاب می‌کند که $n - 1$ مجموع سه مربع باشد، و لذا n چهار مربع است، که یکی از آنها ۱ است.

۸۷.۸ با استفاده از قضیه (۲۵.۸) ثابت کنید که هر عدد صحیح مثبت فرد به صورت $r^2 + s^2 + 2t^2$ است. (راهنمایی: ابتدا نشان دهید که به ازای هر n عدد $4n + 2$ مجموع سه مربع است که دقیقاً دو تای آنها فردند.)

حل. فرض می‌کنیم n یک عدد صحیح مثبت باشد؛ لذا روشن است که $4n + 2$ به صورت $4n + 2 = a^2 + b^2 + c^2$ می‌توانیم بنویسیم (۲۵.۸)، لذا بنابر (۲۵.۸)، a, b, c همگی نمی‌توانند زوج باشند، زیرا $4n + 2$ بر ۴ بخشپذیر نیست؛ لذا دقیقاً دو تا از a, b, c فردند. بنابراین فرض می‌کنیم a و b فرد باشند و c زوج باشد، مثلاً $c = 2t$ ؛ لذا $a + b$ و $a - b$ زوج‌اند. اگر $a + b = 2r$ و $a - b = 2s$ ، آنگاه $a = r + s$ و $b = r - s$. در نتیجه، $4n + 2 = (r + s)^2 + (r - s)^2 + 4t^2 = 2r^2 + 2s^2 + 4t^2$ ؛ لذا $2n + 1 = r^2 + s^2 + 2t^2$

۸۸.۸ با استفاده از قضیه گاوس در مجموع سه مربع ثابت کنید که هر عدد صحیح فرد را می‌توان به صورت $r^2 + s^2 + t^2 + (t + 1)^2$ نوشت. (راهنمایی: به ازای $n \geq 1$ نشان دهید که $4n + 1 = a^2 + b^2 + c^2$ که c فرد است، مثلاً $c = 2t + 1$ ؛ اکنون $2n + 1$ را برحسب a, b, t بیان کنید.)

حل. به ازای هر $n \geq 0$ ، بنابر (۲۵.۸)، $4n + 1$ مجموع سه مربع است. فرض می‌کنیم $4n + 1 = a^2 + b^2 + c^2$ ؛ در این صورت دقیقاً یکی از a, b, c فرد است، زیرا هر مربع به پیمانه ۴ همنهشت با ۰ یا ۱ است. فرض کنیم $a = 2u$ ، $b = 2v$ ، $c = 2t + 1$ ؛ در این صورت به آسانی بررسی می‌شود که عدد فرد $2n + 1$ مجموع مربعات $u + v$ ، $u - v$ ، t و $t + 1$ است.

۸۹.۸ ثابت کنید بی‌نهایت عدد اول p وجود دارد که می‌توان p را به صورت $a^2 + b^2 + c^2 + 1$ نمایش داد.

حل. بی‌نهایت عدد اول به صورت $4k + 3$ وجود دارد. اگر p یکی از آنها باشد، آنگاه $p - 1$ به صورت $4K + 2$ است و لذا به صورت $4m(8k + 7)$ نیست. از این رو، بنابر (۲۵.۸)، $p - 1$ مجموع سه مربع است، که قضیه را ثابت می‌کند.

۹۰.۸ (اویلر، ۱۷۶۳) فرض می‌کنیم p عدد اولی به صورت $8k + 1$ یا $8k + 3$ باشد. با استدلالی مشابه با برهان (۸.۸) ثابت کنید که اعداد صحیح a و b وجود دارند به طوری که $p = 2a^2 + b^2$. به ویژه، p مجموع سه مربع است. (راهنمایی: توجه کنید که $1 = (-2/p)$ اگر و تنها اگر $p \equiv 1, 3 \pmod{8}$).

حل. بنابر (۱۳.۵)، -2 یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است، و لذا عدد صحیح s وجود دارد به طوری که $s^2 \equiv -2 \pmod{p}$. اعداد صحیح $sx - y$ را که در آن $0 \leq x, y < \sqrt{p}$ در نظر می‌گیریم. تعداد $1 + [\sqrt{p}]$ انتخاب برای هر کدام از x و y وجود دارد، و چون $p = (\sqrt{p})^2 < ([\sqrt{p}] + 1)^2$ ، لااقل دو مقدار از $sx - y$ هم‌نهشت به پیمانهٔ p هستند. مثلاً، $sx_1 - y_1 \equiv sx_2 - y_2 \pmod{p}$. فرض می‌کنیم $a = x_1 - x_2$ و $b = y_1 - y_2$: در این صورت a و b هر دو نمی‌توانند 0 باشند زیرا جفتهای مرتب (x_1, y_1) و (x_2, y_2) مجزا هستند. چون $sa \equiv b \pmod{p}$ ، نتیجه می‌شود که $s^2 a^2 \equiv b^2 \pmod{p}$ ، یعنی، $-2a^2 \equiv b^2 \pmod{p}$. لذا $2a^2 + b^2$ مضرب مثبتی از p است، و چون $3p = 3(\sqrt{2})^2 < 2a^2 + b^2 < 3(\sqrt{2})^2 = 3p$ ، بایستی داشته باشیم $2a^2 + b^2 = p$ (در این حالت مسأله ثابت شده است) یا $2a^2 + b^2 = 2p$. در حالت دوم، b زوج است؛ اگر $b = 2c$ ، آنگاه $2a^2 + (2c)^2 = 2p$ ، یعنی، $a^2 + 2c^2 = p$.

۹۱.۸ اثبات یا رد کنید: اگر عدد اول فرد p به صورت $2a^2 + b^2$ باشد، آنگاه $p \equiv 1 \pmod{8}$ یا $p \equiv 3 \pmod{8}$.

حل. درست است. اگر $2a^2 + b^2$ فرد باشد، آنگاه b فرد است، لذا $b^2 \equiv 1 \pmod{8}$. همچنین، چون هر مربع به پیمانهٔ 8 هم‌نهشت با 0 ، 1 ، یا 4 است، در نتیجه $2a^2 + b^2 \equiv 0 \pmod{8}$ یا $3 \pmod{8}$ ، لذا $2a^2 + b^2 \equiv 0$.

۹۲.۸ با استفاده از قضیهٔ گاوس در مورد مجموعه‌های سه مربع ثابت کنید که هر عدد صحیح مثبت مجموع چهار مربع است.

حل. با توجه به (۲۵.۸)، کافی است نشان دهیم که اگر $n = 4^m(8k + 7)$ ، آنگاه n مجموع چهار مربع است. اما، $n - 4^m = 4^m(8k + 6)$ ، لذا بنابر (۲۵.۸)، $n - 4^m$ مجموع سه مربع است. فرض کنیم $n - 4^m = a^2 + b^2 + c^2$ ؛ لذا $n = a^2 + b^2 + c^2 + (4^m)^2$.

۹۳.۸ تعمیم زیر از (۲۱.۸) را ثابت کنید: هم‌نهشتی $x^2 + y^2 + 1 \equiv 0 \pmod{m}$ حلپذیر است اگر و تنها اگر $4 \nmid m$.

حل. اگر $4|m$ و $a^2 + b^2 + 1 \equiv 0 \pmod{m}$ و آنگاه $a^2 + b^2 + 1 \equiv 0 \pmod{4}$ که ممکن نیست، زیرا هر مربع به پیمانه ۴ همنهشت با ۰ یا ۱ است.

حال فرض می‌کنیم که $4 \nmid m$. می‌نویسیم $m = 2^{k_0} p_1^{k_1} \dots p_r^{k_r}$ که $k_0 = 0$ یا $k_0 = 1$ و p_i اعداد اول فرد متمایزند؛ اگر $k_0 = 1$ ، فرض می‌کنیم $p_0 = 2$. نشان می‌دهیم که به ازای هر i ، اعداد a_i و b_i وجود دارند به طوری که $a_i^2 + b_i^2 + 1 \equiv 0 \pmod{p_i^{k_i}}$. قضیه برای p_0 بدیهی است، لذا کافی است نشان دهیم که به ازای هر عدد اول p_i ، همنهشتی $x^2 + y^2 + 1 \equiv 0 \pmod{p_i^{k_i}}$ جواب دارد. بنابر (۲۱.۸)، اعداد صحیح a_i و y_i وجود دارند به طوری که $a_i^2 + y_i^2 + 1 \equiv 0 \pmod{p_i}$. چون همنهشتی $y^2 \equiv -(a_i^2 + 1) \pmod{p_i}$ جواب دارد، از (۴.۵) نتیجه می‌شود که به ازای هر i ، همنهشتی $y^2 \equiv -(a_i^2 + 1) \pmod{p_i^{k_i}}$ جواب دارد، و به ویژه، عدد صحیح b_i وجود دارد به طوری که $a_i^2 + b_i^2 + 1 \equiv 0 \pmod{p_i^{k_i}}$. حال، مانند برهان (۲۱.۸)، با استفاده از قضیه باقیمانده چینی اعداد صحیح a و b را به دست می‌آوریم به طوری که به ازای هر i ، $a \equiv a_i \pmod{p_i^{k_i}}$ و $b \equiv b_i \pmod{p_i^{k_i}}$. لذا $a^2 + b^2 + 1 \equiv 0 \pmod{m}$.

در مسأله بعد برهان دیگری است برای اینکه هر عدد صحیح مثبت مجموع چهار مربع است. همان‌گونه که در بند بعد از (۱۹.۸) مشخص شد، کافی است نشان دهیم که هر عدد اول q به صورت $4k + 3$ مجموع چهار مربع است. راه اثبات آن است که نشان دهیم یک مضرب مثبت q مجموع چهار مربع است و سپس استدلال کنیم که کوچکترین مضرب مثبت q که مجموع چهار مربع باشد خود q است. با برهانی شبیه به برهان قضیه دو مربع که در مسأله ۴۸.۸ ارائه گردید، توجه شود.

۹۴.۸ < فرض می‌کنیم q عدد اولی است به صورت $4k + 3$. ثابت کنید اعداد صحیح a و b وجود دارند به طوری که $a^2 + b^2 + 1 \equiv 0 \pmod{q}$ ، با این فرض که $a^2 \equiv h - 1 \pmod{q}$ که در آن h کوچکترین نامانده درجه دوم مثبت q است. به ویژه نشان دهید که عدد صحیح r با $0 < r < q$ وجود دارد به طوری که rq مجموع چهار مربع است.

حل. فرض می‌کنیم h کوچکترین نامانده درجه دوم مثبت q باشد. پس $h \geq 2$ و چون $h - 1$ یک مانده درجه دوم q است، عدد صحیح a با $a < q/2$ وجود دارد به طوری که $a^2 \equiv h - 1 \pmod{q}$ ، بنابر (۱۱.۵)، -1 یک نامانده درجه دوم q است؛ لذا $(-h/q) = (-1/q)(h/q) = 1$. بنابراین، عدد صحیح b با $b < q/2$ وجود دارد به طوری که $b^2 \equiv -h \pmod{q}$. در نتیجه $a^2 + b^2 + 1 \equiv (h - 1) + (-h) + 1 \equiv 0 \pmod{q}$. لذا عدد صحیح r وجود دارد به طوری که $a^2 + b^2 + 1 = rq$ ، و بنابراین rq مجموع چهار (در

واقع، سه) مربع است. چون $q^2 < 2(q/2)^2 + 1 < a^2 + b^2 + 1 < 0$ ، نتیجه می‌گیریم که $0 < r < q$.

۹۵.۸ < نشان دهید که هر عدد اول به صورت $4k + 3$ مجموع چهار مربع است.

حل. فرض می‌کنیم q عدد اولی به صورت $4k + 3$ باشد. فرض می‌کنیم m کوچکترین عدد صحیح مثبتی باشد که mq مجموع چهار مربع است، مثلاً $mq = a^2 + b^2 + c^2 + d^2$. لذا بنابر مسأله ۹۴.۸، $0 < m < q$ ؛ نشان می‌دهیم که $m = 1$.

اگر m زوج باشد، آنگاه یا 0 ، 2 ، یا 4 تا از اعداد a, b, c, d زوج هستند؛ اگر دقیقاً دو تا زوج باشند، می‌توانیم فرض کنیم که آنها a و b هستند. لذا در هر سه حالت، $a \pm b$ و $c \pm d$ زوج هستند؛ بنابراین

$$(m/2)q = ((a+b)/2)^2 + ((a-b)/2)^2 + ((c+d)/2)^2 + ((c-d)/2)^2$$

که با مینیمال بودن m تناقض دارد. لذا m زوج نیست.

حال فرض می‌کنیم m فرد باشد؛ اگر $m \neq 1$ ، آنگاه $3 \leq m < q$. اعداد صحیح a, b, c, d به پیمانه m با اعداد صحیح A, B, C, D هم‌نهشت هستند، اعداد اخیر از دستگاه کامل مانده‌ها متشکل از اعداد صحیح x انتخاب شده‌اند به طوری که $-(m-1)/2 \leq x \leq (m-1)/2$ ؛ لذا اعداد A, B, C, D از لحاظ قدرمطلق از $m/2$ کوچکترند. در این صورت،

$$A^2 + B^2 + C^2 + D^2 \equiv a^2 + b^2 + c^2 + d^2 \equiv 0 \pmod{m}$$

و بنابراین،

$$A^2 + B^2 + C^2 + D^2 = km \quad \text{با} \quad 0 \leq km < 4(m/2)^2 = m^2$$

لذا $0 \leq k < m$. اگر $k = 0$ ، آنگاه $A = B = C = D = 0$ و m اعداد a, b, c, d را می‌شمارد؛ از این رو $m^2 | mq$ ، یعنی، $m | q$ ، که یک تناقض است، زیرا $m < q$ بنابرین، $k > 0$. لذا

$$\begin{aligned} m^2 k q &= (mq)(km) = (a^2 + b^2 + c^2 + d^2)(A^2 + B^2 + C^2 + D^2) \\ &= r^2 + s^2 + t^2 + u^2 \end{aligned} \quad (1)$$

که در آن r, s, t, u مانند برهان (۱۹.۸) تعریف شده‌اند. چون

$$A \equiv a, B \equiv b, C \equiv c, D \equiv d \pmod{m}$$

۹۸.۸ ثابت کنید تعداد نامتناهی عدد صحیح مثبت وجود دارند که نمی‌توانند به صورت مجموع کمتر از ۱۵ توان چهارم نمایش داده شوند. (راهنمایی: مانده‌های توانهای چهارم به پیمانه ۱۶ را در نظر بگیرید.)

حل. آشکار است که اگر x زوج باشد، آنگاه $x^4 \equiv 0 \pmod{16}$ ؛ اگر x فرد باشد، آنگاه $x^4 \equiv 1 \pmod{16}$. می‌توان این مطلب را به چند طریق بررسی کرد، مثلاً بسط $(2y+1)^4$ با استفاده از قضیه دو جمله‌ی، یا به‌طور ساده‌تر، توجه به اینکه $1^4, 3^4, 5^4, 7^4$ هر کدام همنهشت با ۱ به پیمانه ۱۶ هستند.

فرض می‌کنیم n را به صورت مجموع توانهای چهارم، با استفاده از دقیقاً k توان چهارم از اعداد صحیح فرد (و احتمالاً توانهای چهارم از تعدادی عدد صحیح زوج) بیان کرده‌ایم. در این صورت $n \equiv k \pmod{16}$. به‌ویژه، اگر $n \equiv 15 \pmod{16}$ ، آنگاه نمی‌توان n را با کمتر از ۱۵ توان چهارم نمایش داد.

توضیح. ۱. می‌توان قضیه بالا را قدری بهتر کرد. به استقرا بر m می‌توانیم نشان دهیم که اگر $m = 31 \times 16^m$ ، آنگاه n تعداد ۱۶ توان چهارم لازم دارد. روشن است که به‌ازای $m = 0$ صادق است. نشان می‌دهیم که اگر به‌ازای $m = k$ برقرار باشد برای $m = k+1$ نیز برقرار است. فرض کنیم $m = 31 \times 16^{k+1}$. اگر در نمایش n فقط اعداد فردی را به‌کار ببریم، بایستی حداقل ۱۶ تا به‌کار ببریم. اگر تنها اعداد زوج را به‌کار ببریم، تمام توانهای چهارم آنها بر ۱۶ بخشیدنی‌اند. لذا نمایشی از 31×16^k به صورت مجموع توانهای چهارم به‌دست می‌آوریم، و بنا بر فرض استقرا چنین نمایشی حداقل ۱۶ توان چهارم لازم دارد.

۲. مقدار $g(k)$ بیش از حد تحت تأثیر ویژگیهای اتفاقی اعداد صحیح کوچک قرار می‌گیرد. $G(k)$ را به‌عنوان کوچکترین عدد صحیح s تعریف می‌کنیم به طوری که بتوان هر عدد صحیح به‌قدر کافی بزرگ را به صورت مجموع s یا کمتر از s توان k ام مثبت نمایش داد. واضح است که $G(k) \leq g(k)$. به‌طور کلی، ثابت می‌شود که $G(k)$ اساساً کوچکتر از $g(k)$ است. استدلال بالا نشان می‌دهد که $G(4) \geq 16$. داونپورت^۱ در ۱۹۳۹ ثابت کرد که، در واقع، $G(4) = 16$.

۹۹.۸ (الف) اگر $p > 3$ اول باشد، نشان دهید که به‌ازای هر $n, m \geq 1$ نمی‌تواند مجموع دو مکعب مثبت باشد. (ب) اگر $p = 2$ یا $p = 3$ چه اتفاقی می‌افتد؟

حل. (الف) برهان با روش نزول (استقرا) صورت می‌گیرد. اگر توانی از p وجود داشته باشد که مجموع دو مکعب مثبت باشد، آنگاه توان کوچکتری از p با این ویژگی وجود دارد. فرض کنیم

$p^n = a^3 + b^3$. چون $(a^2 - ab + b^2)(a + b) = a^3 + b^3$ ، در نتیجه k وجود دارد به طور کلی که $a + b = p^k$ و $a^2 - ab + b^2 = p^{n-k}$ در این صورت $k > 0$ ، زیرا a و b مثبت هستند، و $k < n$ ، زیرا $a^3 + b^3 > a + b$ مگر آنکه $a = b = 1$.

چون $3ab = (a + b)^2 - (a^2 - ab + b^2) = p^{2k} - p^{n-k}$ و $0 < k < n$ ، در نتیجه $3ab|p$. چون $p > 3$ ، پس p یا a را می‌شمارد یا b را، مثلاً $a|p$ ؛ در این صورت $a + b = p^k$ ایجاب می‌کند که $b|p$. فرض کنیم $a = pA$ و $b = pB$ ؛ در این صورت، به آسانی دیده می‌شود که $A^3 + B^3 = p^{n-3}$. این تساوی با انتخاب n به‌عنوان کوچکترین عدد صحیحی که p^n مجموع دو مکعب مثبت است تناقض دارد.

(ب) فرض می‌کنیم $p = 2$. با همان روش می‌توانیم نشان دهیم که $a^3 + b^3 = 2^n$ ایجاب می‌کند که a و b بر ۲ بخشپذیر باشند مگر آنکه $a = b = 1$ ، و اگر A و B مانند بالا تعریف شوند، آنگاه $A^3 + B^3 = 2^{n-3}$. لذا اگر a و b مثبت باشند و $a^3 + b^3 = 2^n$ ، آنگاه n باید به‌صورت $1 + 3k$ باشد و $a = b = 2^k$.

برای $p = 3$ یک پیچیدگی وجود دارد، زیرا از $3ab|p$ نمی‌توان نتیجه گرفت که $a|p$ یا $b|p$ ، اما به آسانی دیده می‌شود که $a^3 + b^3 > 3(a + b)$ مگر آنکه عدد بزرگتر از دو عدد a و b ، مثلاً a ، ۲ یا کمتر باشد، و لذا 3^{n-k} بر ۹ بخشپذیر است. در نتیجه a و b بر ۳ بخشپذیرند جز در حالت $a = 2$ ، $b = 1$. بنابراین اگر a و b با $a \geq b$ مثبت باشند و $a^3 + b^3 = 3^n$ ، آنگاه n به‌صورت $2 + 3k$ است و $a = 2 \times 3^k$ ، $b = 3^k$.

تمرین‌هایی برای فصل ۸

۱. همهٔ سه‌تایی‌های فیثاغورسی را که یکی از عناصرش ۱۵ است به‌دست آورید.
۲. همهٔ سه‌تایی‌های فیثاغورسی (x, y, z) را تعیین کنید به طوری که $0 < x < y$ و $z = ۳۷۷$.
۳. فرض کنید $N = ۱۳۵ \times ۵^۳ \times ۳^۲ \times ۲$. آیا یک مثلث فیثاغورسی با وتر N وجود دارد؟ آیا یک مثلث فیثاغورسی اولیه با وتر N وجود دارد؟
۴. چه تعداد سه‌تایی فیثاغورسی (x, y, z) با $z = ۱۸۸۵$ وجود دارد؟
۵. اثبات یا رد کنید: یک مثلث فیثاغورسی با وتر ۷۷ وجود دارد.
۶. فرض کنید n یک عدد صحیح مثبت باشد. اگر حداقل یک مثلث فیثاغورسی اولیه وجود داشته باشد که یک ضلع آن n واحد کمتر از وتر باشد، ثابت کنید تعداد نامتناهی مثلث فیثاغورسی وجود دارد.
۷. همهٔ نمایش‌های الزاماً مجزای ۱۵۰۲۸۰ و ۷۰۷۸۵۰ به‌صورت مجموع دو مربع را پیدا کنید.

۸. یک آزمون بخشپذیری برای تعیین اینکه ۷۶۵۴۹۳۱۷ نمایشی به صورت مجموع دو مربع دارد یا نه، به کار برید.

۹. آیا $۴۱(۶۴۶)$ مجموع دو مربع است؟

۱۰. مثالی از یک عدد صحیح مثبت که مضرب ۲۱ است بیاورید به طوری که دقیقاً شش عامل به صورت $۴k + ۱$ بیشتر از عاملهای به صورت $۴k + ۳$ داشته باشد.

۱۱. همه نمایشهای ۳۳۳۲۳۴۰۰ به صورت مجموع $a^۲ + b^۲$ را بیابید به طوری a و b اعداد صحیح مثبت باشند و $a > b$.

۱۲. ثابت کنید که تعداد عاملهای به صورت $۴k + ۱$ و $۴k + ۳$ در عدد $۲۳ \times ۳۵ \times ۵۳ \times ۷۲ \times ۱۱۴ \times ۱۳$ برابرند.

۱۳. بدون تجزیه، در مورد نمایش پذیری ۷۶۸۳۱۲۷۴۱ یا ۳۵۱۶۹۴۸۴۳ به صورت مجموع دو مربع تحقیق کنید.

۱۴. عدد صحیح مثبتی پیدا کنید که مضرب ۳۳ باشد و دقیقاً شش نمایش الزاماً متفاوت به صورت مجموع دو مربع داشته باشد.

۱۵. اگر $n \equiv ۳ \pmod{9}$ ، ثابت کنید که n همان تعداد مقسوم علیه به صورت $۴k + ۳$ دارد که به صورت $۴k + ۱$ دارد.

۱۶. همه نمایشهای الزاماً متفاوت ۴۳۴۸۲۶ و ۲۵۳۳۹۸۶ به صورت مجموع دو مربع را تعیین کنید.

۱۷. می توان عدد ۹۹۲۲۱ را به صورتهای $(۳۱۱)² + ۵۰²$ و $(۳۱۴)² + ۲۵²$ نمایش داد. با استفاده از این مطلب نشان دهید که ۹۹۲۲۱ اول نیست.

۱۸. همه نمایشهای اولیه ۶۴۰۹ به صورت مجموع دو مربع را به دست آورید.

۱۹. اثبات یا رد کنید: اگر q عدد اولی به صورت $۴k + ۳$ باشد و q عدد $c² + d²$ را بشمارد، آنگاه $q²$ عدد $d² + c²$ را می شمارد.

۲۰. همه نمایشهای الزاماً متفاوت ۱۶۹۰۰۰ به صورت مجموع دو مربع را تعیین کنید. آیا هیچ نمایش اولیه ای وجود دارد؟

۲۱. یک عدد صحیح مثبت پیدا کنید که دقیقاً شش نمایش الزاماً متمایز به صورت مجموع دو مربع غیر صفر داشته باشد، و هیچ کدام از نمایشها اولیه نباشد.

۲۲. همه نمایشهای اولیه ۱۱۰۵۰ به صورت مجموع دو مربع را به دست آورید.

۲۳. مطلوب است تعیین کوچکترین پنج عدد صحیح مثبت که دقیقاً سه نمایش الزاماً مختلف به صورت مجموع دو مربع داشته باشند، با حداقل یک نمایش اولیه.

۲۴. اثبات یا رد کنید: اگر p_1, p_2, \dots, p_n اعداد اولی به صورت $4k + 1$ باشند، آنگاه $p_1 p_2 \dots p_n$ فقط نمایشهای اولیه به صورت مجموع دو مربع دارد.

۲۵. اگر n خالی از مربع باشد (یعنی، بر هیچ مربعی بزرگتر از ۱ بخشپذیر نباشد)، آیا هر نمایش n اولیه است؟

۲۶. فرض می‌کنیم $n = a^2 + b^2$ که $(a, b) = 1$. اگر p یک عامل اول فرد n باشد، با اثبات $1 \equiv (-1/p)$ ، نشان دهید $p \equiv 1 \pmod{4}$. (راهنمایی: از $a^2 \equiv -b^2 \pmod{p}$ برای حلپذیری $x^2 \equiv -1 \pmod{p}$ استفاده کنید).

۲۷. ثابت کنید که یک عدد صحیح را می‌توان به صورت مجموع مربعات دو عدد گویا بیان کرد اگر و تنها اگر بتوان آن را به صورت مجموع مربعات دو عدد صحیح بیان کرد.

۲۸. مثالی از یک عدد صحیح بزرگتر از ۲۰۰۰۰۰۰۰ بیابید که مجموع چهار مربع غیرصفر نباشد.

۲۹. آیا ۹۹۵۲ مجموع سه مربع است؟ آیا ۱۲! مجموع سه مربع است؟

۳۰. ثابت کنید که توانی از ۲ نمی‌تواند مجموع سه مربع غیرصفر باشد.

۳۱. تعیین کنید کدام یک از اعداد زیر مجموع چهار مربع غیرصفر است: ۷۳۷۲۸؛ ۱۲۳۴۵؛ ۹۸۳۰۴.

۳۲. اولین چهار عدد بزرگتر از ۱۰۰۰۰۰۰ را پیدا کنید که مجموع چهار مربع غیرصفر نباشند.

۳۳. اولین دو عدد بزرگتر از ۹۸۳۰۳ را پیدا کنید که مجموع چهار مربع غیرصفر باشند.

۳۴. ثابت کنید ۲ تنها عدد اولی است که مجموع دو مکعب مثبت است. (راهنمایی: $(x^3 + y^3) = (x + y)((x - y)^2 + xy)$)

۳۵. فرض می‌کنیم که p عدد اول فردی باشد. ثابت کنید p یک نمایش یکتا به صورت $a^2 - b^2$ دارد، که در آن a و b اعداد صحیح مثبت هستند.

۳۶. فرض می‌کنیم n یک عدد صحیح مثبت فرد باشد. اگر n دقیقاً یک نمایش به صورت $a^2 - b^2$ داشته باشد که در آن a و b اعداد صحیح مثبت هستند، ثابت کنید یا n اول است یا مربع یک عدد اول.

۳۷. ثابت کنید که هر عدد صحیح مثبت به صورت $r^2 + s^2 + t^2$ یا $r^2 + s^2 + 2t^2$ است.

ملاحظات برای فصل ۸

۱. اوپلر در ۱۷۷۸ حدس زد که اگر $n \geq 3$ ، هیچ توان مثبت m مجموع کمتر از n توان مثبت m نیست. البته آخرین قضیه فرما فوراً از این نتیجه می‌شود. حدسیه اوپلر برای $n = 3$ برقرار

است، زیرا همان‌گونه که خود اوایلر ثابت کرد، $z^3 = x^3 + y^3$ جواب صحیح مثبت ندارد. ولی، در ۱۹۶۶، ال. جی. لاندرا^۱ و تی. آر. پارکین^۲ با مثال زیر نشان دادند که حدسیه نادرست است:

$$1445 = 275 + 845 + 1105 + 1335$$

در ۱۹۸۸، ان. الکیز^۳ نشان داد که حدسیه برای $n = 4$ نیز نادرست است؛ کوچکترین مثال نقض عبارت است از

$$(95800)^4 + (217519)^4 + (414560)^4 = (422481)^4$$

حدس اوایلر برای $n \geq 6$ هنوز باز است.

۲. شکاف موجود در برهان مختصر لانه از آخرین قضیه فرما اساساً مشابه مسأله اثبات اوایلر از همین قضیه در حالت $n = 3$ است. هر یک بدون دلیل توجیهی فرض کرده‌اند که همواره می‌توان «اعداد صحیح» را در میدانهای اعداد عمومی‌تر به‌طور یکتا به حاصلضرب اعداد اول تجزیه کرد. (این مسأله در فصل ۱۱ بحث شده است.) در واقع، تجزیه یکتا برای اعداد صحیح در $Q(\omega)$ ، که $\omega = (-1 + \sqrt{-3})/2$ ، وجود دارد، حالتی که به $n = 3$ مربوط می‌شود، ولی کوشی نشان داد که قضیه اصلی حساب، مثلاً برای «اعداد صحیحی» که در حالت $n = 23$ تولید می‌شوند صدق نمی‌کند.

۳. برای آخرین قضیه فرما دو حالت وجود دارد: حالت I (حالت ساده‌تر): p هیچ‌کدام از اعداد صحیح x, y ، یا z را نمی‌شمارد؛ و حالت II (حالت دشوارتر): p یکی از x, y ، یا z را می‌شمارد. پیش از کارهای وایلز، آخرین قضیه فرما در حالت I برای همه توانهایی که عامل اول فردی کوچکتر از 10^{17} دارند، و در حالت II برای همه اعداد اول کمتر از 10^6 ثابت شده بود.

برای به‌دست آوردن یک تخمین در حالت I: در ۱۹۰۹، ویفریش ثابت کرد که اگر حالت I برای یک توان اول p برقرار نباشد، آنگاه $2^{p-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$. این چنین اعداد اول به‌عنوان اعداد اول ویفریش معروف‌اند، و تنها اعداد اول ویفریش که کمتر از 6×10^9 هستند عبارت‌اند از $1093, 3511$. در ۱۹۱۳، میری مانوف^۴، نیز نشان داد که اگر حالت I برای عدد اول p برقرار نباشد، $3^{p-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$. اعداد اول 1093 و 3511 در این هم‌نهشتی صدق نمی‌کنند، و لذا حالت I برای اعداد اول $6 \times 10^9 < p$ برقرار است.

این راه به طریق زیر بسط داده شد: اگر حالت I برای یک توان اول p برقرار نباشد، آنگاه به‌ازای هر عدد اول $q \leq 89$ ، $q^{p-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$. تا پیش از آنکه وایلز آخرین قضیه فرما را

ثابت کند، این مطلب، بدون هیچ محدودیتی نشان داد که حالت I برای همه اعداد اول کوچکتر از 913890914591416 برقرار است؛ بررسیهای بعدی این کران را تا 10^{17} رساند. علاوه بر این، نشان داده شده است که حالت I برای هر عدد مرسن برقرار است.

۴. تعدادی مسأله «آسان-بیان» مربوط به مثلثهای فیثاغورسی وجود دارند که علی‌رغم کوششهای قابل توجه حل نشده باقی مانده‌اند. در اینجا چند نمونه ارائه می‌شوند

(الف) آیا یک جعبه فیثاغورسی وجود دارد؟ یعنی، آیا جعبه‌ای وجود دارد که یالهایش، قطرهای جوهش، و قطر اصلیش طول صحیح داشته باشند؟

(ب) آیا یک مربع $ABCD$ و یک نقطه P وجود دارند به طوری که فاصله‌های PA ، AB ، PB ، PC ، و PD همگی اعداد صحیح باشند؟

(ج) آیا تعداد نامتناهی مثلث فیثاغورسی وجود دارند که وتر و یکی از اضلاع مثلثها اعداد اول باشند؟

۵. در اینجا، به نقل اثبات کامل فرما (ترجمه هیث^۱) از این مطلب که مساحت یک مثلث فیثاغورسی نمی‌تواند یک مربع باشد، یا هم‌ارز با آن، معادله $x^4 - y^4 = z^2$ جواب مثبت ندارد، می‌پردازیم:

اگر مساحت یک مثلث قائم‌الزاویه یک مربع باشد، دو توان چهارم وجود خواهند داشت که تفاضلشان یک مربع است، و لذا دو مربع وجود دارند که مجموع و تفاضل آنها مربع هستند. لذا یک مربع وجود دارد که مساوی مجموع یک مربع و دو برابر یک مربع است، به طوری که مجموع دو مربع مؤلفه‌ای یک مربع است. اما اگر یک مربع مساوی مجموع یک مربع و دو برابر یک مربع باشد، ریشه‌اش نیز مجموع یک مربع و دو برابر یک مربع است، که به آسانی می‌توانم اثبات کنم. در نتیجه این ریشه مجموع دو ضلع یک مثلث قائم‌الزاویه است، یکی از مربعها قاعده و در برابر دیگری ارتفاع را می‌سازند. لذا، این مثلث قائم‌الزاویه از دو مربع تشکیل می‌شود که مجموع و تفاضلشان مربع هستند. اما می‌توان نشان داد که این دو مربع کوچکتر از مربعهایی هستند که بنابه فرض مجموع و تفاضلشان مربع هستند. با استدلالی مشابه، اعداد صحیح کوچکتر و کوچکتر خواهیم داشت که در همان شرایط صدق می‌کنند. اما این غیرممکن است، زیرا بی‌نهایت عدد صحیح مثبت کوچکتر از یک عدد صحیح مفروض وجود ندارد. اینجا برای اثبات کامل و همه بسطهایش بسیار تنگ است.

شرح مختصری از زندگینامه‌ها

دیوفانتوس (حوالی ۲۵۰ م) روشهای جبری را در ریاضیات یونانی وارد کرد. به‌ویژه، نمادهایی برای مجهول، مربع و مکعب آن معرفی کرد. به هر حال، روش مستقیمی برای دیوفانتوس وجود نداشت که به‌طور همزمان با چند مجهول کار کند. کتاب آریتمتیکی (علم حساب) او گردابه‌ای متجاوز از ۲۵۰ مسأله است، که بسیاری از آنها به‌طور استادانه‌یی حل شده‌اند، و در معادلات جبری که جوابهای گویا برای آنها مورد نظر است بحث می‌کند. معمولاً، دیوفانتوس به تولید یک پاسخ عددی قناعت می‌کند، ولی اغلب آشکار است که او یک روش کلی در اختیار دارد. اساساً هیچ چیز در مورد زندگانی دیوفانتوس معلوم نیست. اگر بپذیریم که روایت مسأله ۱.۸ دربارهٔ او درست است، او در سن ۸۴ سالگی درگذشته است.

کارل گوستاف یاکوبی* در ۱۸۰۴ در پوتسدام^۱ به دنیا آمد. یک کودک نابغه که بیشتر خودآموز بود و ریاضیاتش را از کارهای اوایلر و لاگرانژ فرا گرفت. در ۱۸۲۱، به دانشگاه برلین وارد شد؛ در همان سال لیسانس و در ۱۸۲۵ دکترایش را دریافت کرد. موضوع رسالهٔ دکترایش کسرهای مسلسل بود. به مدت هجده سال در کونیگسبرگ^۲ تدریس کرد، اما شهرت زیاد سریع او موجب انتخاب او به عضویت در آکادمی علوم پروس گردید، و با اقامت دائم در برلین در ۱۸۴۴ بیشتر زمان را در آنجا گذراند. یاکوبی در اصل به دلیل کارهایش در نظریهٔ توابع بیضوی معروف است و اصولاً متخصص در نظریهٔ اعداد نبود. اما او نشان داد که چگونه می‌توان اتحادهای شامل توابع بیضوی را برای حل مسائل نظریهٔ اعداد، به‌ویژه، مسائلی دربارهٔ تعداد نمایشهای یک عدد صحیح به‌صورت مجموع یک تعداد مشخص از مربعها، به‌کار برد. مفاهیم مربوط به اعداد یکی از زمینه‌های اصلی نظریهٔ اعداد از اواسط سدهٔ نوزدهم تا امروز شده‌اند. یاکوبی، برخلاف اکثر همکارانش، سرزنده، منطقی، و اجتماعی بود. او اطلاعات جامعی از ریاضیات داشت و به یک معلم بزرگ مشهور و به‌غایت سخت‌کوش بود.

یاکوبی در ۱۸۵۱ به مرض آبله در برلین درگذشت.

مراجع

Leonard Eugene Dickson, *History of the Theory of Numbers*, Volume II.
(See Chapter 3.)

Harold M. Edwards, *Fermat's Last Theorem: A Genetic Introduction to*

* تلفظ فرانسوی آن، ژاکوبی، در ایران متداول شده است.

Algebraic Number Theory, Springer-Verlag, New York, 1977.

ادواردز بیان می‌کند که چگونه نظریه جبری اعداد به‌طور طبیعی از کوششهای مربوط به اثبات آخرین قضیه فرما و سایر مسائل دیوفانتوس، عمدتاً مسائل شامل صورتهای درجه دوم، به‌وجود آمد. این کتاب برای درک مطالب ریاضی مولد این مفاهیم ضروری است. سه فصل اول کتاب کاملاً قابل فهم هستند و اطلاعات ارزشمندی در مورد مجموعهای مربعات و معادله پل دارند. ادواردز جزئیات تاریخی مفصلی را ارائه می‌دهد؛ هم او بود که نشان داد که در واقع هیچ مبنایی دال بر این تأیید غالباً تکراری که کومر آخرین قضیه فرما را اثبات کرده است وجود ندارد بلکه به اشتباه یک ویژگی تجزیه یکتا را فرض کرده است.

Sir Thomas L. Heath, *Diophantus of Alexandria*, Dover, New York, 1964.

در این کتاب، که نخستین بار در ۱۸۸۵ به چاپ رسید، هیث ترجمه جدیدی از چاپ محدود تانری^۱ از قسمتی از حساب دیوفانتوس را که در آن زمان در دسترس بود، ارائه می‌دهد، او این قسمت را با شرح قضیه‌هایی از فرما و اوایلرکه ملهم از دیوفانتوس بودند، از جمله یادداشت حاشیه‌یی معروف فرما، ادامه می‌دهد. کتاب هیث به سبک بسیار خوب دانش‌پژوی سده نوزدهم نوشته شده است. این کتاب کامل است و برای کسی که معلوماتی از جبر دبیرستان دارد قابل فهم است. از جمله کتابهای دیگر هیث ترجمه‌هایی از اقلیدس، آپولونیوس، و ارشمیدس هستند.

Paulo Ribenboim, *The Book of Prime Number Records* (Second Edition).

(See Chapter 7.)

Paulo Ribenboim, *13 Lectures on Fermat's Last Theorem*, Springer-Verlag, New York, 1979.

Jacques Sesiano, *Books IV to VII of Diophantus' Arithmetica*, Springer-Verlag, New York, 1982.

در اوایل ۱۹۷۰ معلوم شد که یک قسمت تا به حال ناشناخته از کتاب حساب (دیوفانتوس) در یک ترجمه عربی، در میان گردایه‌ای از نسخه‌های خطی ریاضی در کتابخانه آستان قدس رضوی قرار دارد. این کتاب یک چاپ انتقادی از موضوع، همراه با یک ترجمه انگلیسی و شرح ریاضی عالمانه است.

André Weil, *Number Theory: An approach through history from Hammurapi to Legendre*. (See Chapter 3.)

۹

کسره‌های مسلسل

در این فصل تکنیکی را برای نوشتن هر عدد حقیقی به صورت یک دنبالهٔ باریستی از خارج‌قسمتها بیان می‌کنیم. (مثلاً می‌توان $۱۵۸/۴۹$ را به صورت زیر نوشت

$$۳ + \frac{۱}{۴ + \frac{۱}{۲ + \frac{۱}{۵}}}$$

وقتی عدد مفروض گویا باشد، یک چنین عبارت را که کسر مسلسل نامیده می‌شود، می‌توان از الگوریتم اقلیدس به دست آورد، اما بسطهای کسر مسلسل برای اعداد گنگ را نیز می‌توان پیدا کرد.

به دلیل ارتباط نزدیکشان با الگوریتم اقلیدسی، تاریخ‌گذاری منشأ کسره‌های مسلسل به طور دقیق مشکل است. به صورت کمابیش جدید، کسره‌های مسلسل اول بار در کارهای ریاضیدانان ایتالیایی

رافائل بومبیلی^۱ (۱۵۷۳-۱۵۲۶) و پیتر کاتلدی^۲ (۱۶۲۶-۱۵۴۸) برای تقریب ریشه‌های دوم آشکار شد. فیزیکدان هلندی کریستیان هویگنس^۳ (یا با تلفظ هلندی هویخنس) (۱۶۹۵-۱۶۲۹) در کتابش «شرح افلاک‌نمای خودکار»^۴ (۱۷۳۰)، کسره‌های مسلسل را در ارتباط با ساخت یک مدل مکانیکی سیارات مطالعه کرده است. مثلاً، نسبت دوره‌گردش زحل و زمین (به دور خورشید) به‌طور تقریب $\alpha = 777 \cdot 8431 / 2640 \cdot 858$ بود. هویگنس لازم داشت که دو چرخ دندانه‌دار با تعداد دندانه‌های p و q که نسبتاً کوچک باشند بسازند به طوری که p/q تقریباً برابر α باشد. او دریافت که $p = 206$ و $q = 7$ خطایی کمتر از 40° دقیقه کمان در هر قرن به دست می‌دهد. بیش از 110° سال پیش، آریهطه تکنیکی مشابه برای تقریب دوره‌گردش مشتری به‌کار برده بود. در نامه‌ای که حدود 1730 اوایل به گلدباخ^۵ نوشته است، کسره‌های مسلسل و ارتباطشان با اعداد گنگ درجه دوم آمده است. اوایل به ارتباط کسره‌های مسلسل و تقریبات به‌وسیله اعداد گویا آگاهی داشت و مشاهده کرد که یک عدد گویا دارای بسط کسر مسلسل متناهی است که می‌تواند از الگوریتم اقلیدسی به دست آید. در 1759 ، اوایلر کسره‌های مسلسل را برای حل معادلاتی به صورت $x^2 - dy^2 = 1$ به‌کار برد. این معادله، معروف به معادلهٔ پل، تاریخی طولانی دارد و به تفصیل در فصل بعد مورد مطالعه قرار خواهد گرفت. در اوایل سال 1766 ، قضیه‌های اساسی در مورد کسره‌های مسلسل دوره‌یی برای اولین بار توسط لاگرانژ اثبات گردید.

تعمیمهای کسره‌های مسلسل کاربردهای فراوانی در آنالیز دارند، که اولین بار توسط اوایلر و لاگرانژ بررسی شده است. مثلاً، الگوریتمهایی که توسط حسابگرها علمی برای تقریب توابعی نظیر e^x و $\sin x$ به‌کار می‌روند ریشه‌هایی در کسره‌های مسلسل دارند.

قضیه‌هایی برای فصل ۹

کسره‌های مسلسل متناهی

موضوع را با بررسی ارتباط بین الگوریتم اقلیدسی و بسط کسر مسلسل یک عدد گویا آغاز می‌کنیم. اگر الگوریتم اقلیدسی را در مورد اعداد 158 و 49 به‌کار ببریم داریم

$$158 = 3 \times 49 + 11 \quad \text{و لذا} \quad 158/49 = 3 + 11/49$$

$$49 = 4 \times 11 + 5 \quad \text{و لذا} \quad 49/11 = 4 + 5/11$$

$$11 = 2 \times 5 + 1 \quad \text{و لذا} \quad 11/5 = 2 + 1/5$$

1. Rafael Bombelli 2. Pietro Cataldi 3. Christiaan Huygens
4. Descriptio Automati Planetarii 5. Goldbach

بنابراین می‌توانیم عدد گویای $۱۵۸/۴۹$ را به صورت زیر بنویسیم:

$$۱۵۸/۴۹ = ۳ + \frac{۱۱}{۴۹} = ۳ + \frac{۱}{۴ + \frac{۵}{۱۱}} = ۳ + \frac{۱}{۴ + \frac{۱}{۲ + \frac{۱}{۵}}}$$

یک عبارت از این نوع را یک کسر مسلسل خوانیم، که با $\langle ۳, ۴, ۲, ۵ \rangle$ نشان می‌دهیم. اعداد $۳, ۴, ۲, ۵$ جمله‌ها، یا خارج‌قسمتهای جزئی کسر مسلسل خوانده می‌شوند، زیرا خارج‌قسمتهایی هستند که در الگوریتم اقلیدسی ظاهر می‌شوند.

(۱.۹) تعریف. فرض کنیم $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n$ همگی بجز احتمالاً a_0 اعداد حقیقی مثبت باشند. کسر مسلسل $\langle a_0, a_1, a_2, \dots, a_n \rangle$ را چنین تعریف می‌کنیم:

$$a_0 + \frac{1}{a_1 + \frac{1}{a_2 + \frac{1}{\ddots + \frac{1}{a_{n-1} + \frac{1}{a_n}}}}}$$

اگر هر a_i عدد صحیحی باشد، کسر مسلسل ساده نامیده می‌شود.

در مثال بالا، چون $۱/۵ = ۱/(۴ + ۱/۱)$ ، همچنین داریم $\langle ۳, ۴, ۲, ۴, ۱ \rangle = ۱۵۸/۴۹$. در واقع، $\langle ۳, ۴, ۲, ۵ \rangle$ و $\langle ۳, ۴, ۲, ۴, ۱ \rangle$ تنها نمایشهای $۱۵۸/۴۹$ به صورت یک کسر مسلسل ساده متناهی هستند. همان‌گونه که قضیه زیر نشان می‌دهد، هر عدد گویا دقیقاً دو بسط کسر مسلسل ساده دارد.

(۲.۹) قضیه. هر عدد گویای r دقیقاً دو بسط کسر مسلسل متناهی دارد. وقتی r عدد صحیحی باشد، نمایشها عبارت‌اند از $\langle r \rangle$ و $\langle ۱, r-1 \rangle$. اگر r عدد صحیح نباشد و $\langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle$ کسر مسلسلی باشد که از الگوریتم اقلیدسی به دست آمده باشد، آنگاه $a_n > ۱$ و لذا نمایش دیگر عبارت است از $\langle a_0, a_1, \dots, a_n - 1, 1 \rangle$.

برهان. آشکار است که $\langle ۱ \rangle = \langle ۰, ۱ \rangle = ۱$. در مسأله ۵.۹ ثابت می‌کنیم که یک عدد گویا فقط دارای یک نمایش کسر مسلسل متناهی است که در آن آخرین خارج قسمت جزئی بزرگتر از ۱ است.

در نتیجه اگر $r \neq 1$ ، آنگاه عدد r بسط کسر مسلسل یکتا دارد که در آن آخرین خارج قسمت جزئی برابر ۱ است. (در غیر این صورت، می‌توانیم دو بسط متفاوت تولید کنیم که به عدد صحیحی بزرگتر از ۱ ختم شوند، زیرا اگر $a_n > 1$ داریم $\langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle = \langle a_0, a_1, \dots, a_n - 1, 1 \rangle$ بنابراین اگر r عدد صحیحی باشد، آنگاه $\langle r - 1, 1 \rangle$ و $\langle r \rangle$ تنها بسطهای r هستند. اکنون فرض می‌کنیم $r = a/b$ عدد صحیح نباشد. با کاربرد الگوریتم اقلیدسی داریم

$$\begin{aligned} a &= a, b + r_1, b = q_1 r_1 + r_2, r_1 = q_2 r_2 + r_3, \dots, r_{n-2} \\ &= q_n r_{n-1} + r_n, r_{n-1} = q_{n+1} r_n \end{aligned}$$

به طوری که $r_1 > r_2 > \dots > r_{n-1} > r_n > 0$. (چون r عدد صحیح نیست، $r_1 > 0$ و لذا $n \geq 1$) در این صورت، همانند مثال قبل، $a/b = \langle q_1, q_2, \dots, q_{n+1} \rangle$ روشن است که، q_{n+1} عدد صحیح مثبتی است. اگر $q_{n+1} = 1$ ، آنگاه $q_{n+1} r_n = r_n = r_{n-1}$ که با $r_{n-1} > r_n$ تناقض دارد. لذا بایستی داشته باشیم $q_{n+1} \geq 2$. چون $q_{n+1} = (q_{n+1} - 1) + 1/1 = q_{n+1} - 1 + 1/1$ نیز $q_{n+1} - 1$ عدد صحیح مثبتی است، a/b دارای بسط $\langle q_1, q_2, \dots, q_{n+1} - 1, 1 \rangle$ نیز می‌باشد. بنابر مسأله ۵.۹، نتیجه می‌شود که این بسطها تنها بسطهای کسر مسلسل a/b هستند.

اکنون به مسأله یافتن یک روش کارآمد برای محاسبه یک کسر مسلسل ساده مفروض $\langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle$ برمی‌گردیم.

(۳.۹) تعریف. فرض کنیم a_0, a_1, a_2, \dots دنباله‌ای از اعداد صحیح باشد، که همگی بجز احتمالاً a_0 مثبت هستند. دنباله‌های $\{p_k\}$ و $\{q_k\}$ را چنین تعریف می‌کنیم:

$$\begin{aligned} p_{-1} &= 1, \quad p_0 = a_0 \quad \text{و} \quad p_k = a_k p_{k-1} + p_{k-2} \quad k \geq 1 \\ q_{-1} &= 0, \quad q_0 = 1 \quad \text{و} \quad q_k = a_k q_{k-1} + q_{k-2} \quad k \geq 1 \end{aligned}$$

توضیح. بنا به تعریف $q_0 = 1$ ؛ از آنجاکه اگر $k \geq 1$ ، آنگاه a_k ها اعداد صحیح مثبت هستند، داریم $1 = q_0 \leq a_1 \leq a_2 \leq \dots$. به ویژه به ازای هر $k \geq 1$ داریم $q_k \geq k$. در واقع، q_k ها به نسبت نمایی بزرگ می‌شوند؛ اگر $k \geq 2$ ، اثبات $q_k \geq 2^{k/2}$ مشکل نیست (مسأله ۷.۹ را ببینید).

قضیه بعدی در سرتاسر فصل به کار می‌رود. مسأله ۶.۹ را برای یک برهان ببینید.

(۴.۹) قضیه. فرض کنیم a_0, a_1, a_2, \dots دنباله‌ای از اعداد صحیح باشد که همه جمله‌ها بجز احتمالاً a_0 مثبت هستند. در این صورت به‌ازای هر عدد حقیقی مثبت x ، هر $k \geq 1$ ،

$$\langle a_0, a_1, \dots, a_{k-1}, x \rangle = (xp_{k-1} + p_{k-2}) / (xq_{k-1} + q_{k-2})$$

به‌ویژه

$$\langle a_0, a_1, \dots, a_k \rangle = p_k / q_k$$

(۵.۹) تعریف. عدد $c_k = \langle a_0, a_1, \dots, a_k \rangle$ که در آن $k \leq n$ ، همگرای k ام کسر مسلسل $\langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle$ خوانده می‌شود. بنابر قضیه (۴.۹)، $c_k = p_k / q_k$.

(۶.۹) مثال. می‌توانیم (۳.۹) و (۴.۹) را برای محاسبه $\langle -4, 2, 3, 1, 2 \rangle$ به‌کار ببریم. با کاربرد جدول زیر محاسبات به‌نحو ساده‌تری انجام می‌شود:

k	-1	0	1	2	3	4
a_k		-4	2	3	1	2
p_k	1	-4	-7	-25	-32	-89
q_k	0	1	2	7	9	25

(سه عددی که پررنگ نوشته شده‌اند برای هر چنین محاسبه‌ای یکی هستند.) درایه‌ها بر طبق فرمولهای ارائه‌شده در (۳.۹) محاسبه شده‌اند. مثلاً، برای یافتن $p_3 = a_3 p_2 + p_1$ ، $a_3 = 1$ ، $p_3 = a_3 p_2 + p_1$ در آخرین مقدار محاسبه‌شده p یعنی p_2 (یعنی، -25) ضرب و با جمله قبلی p_1 جمع می‌کنیم. لذا $p_3 = 1(-25) + (-7) = -32$. سرانجام، ملاحظه می‌کنیم که $\langle -4, 2, 3, 1, 2 \rangle = p_4 / q_4 = -89 / 25$.

قضیه زیر در بسیاری از قضیه‌های بعدی نقش دارد؛ مثلاً، می‌توان آن را برای یافتن جوابهای معادله $ax + by = c$ به‌کار برد. (بخش بعدی را ببینید.)

(۷.۹) قضیه. به‌ازای هر $k \geq 0$

$$p_k q_{k-1} - p_{k-1} q_k = (-1)^{k-1} \quad (1)$$

به‌ویژه، $(p_k, q_k) = 1$.

برهان. اثبات به استقرا. به‌ازای $k = 0$ رابطه (۱) با توجه به تعریف (۳.۹) به آسانی ثابت می‌شود. فرض کنیم $k \geq 0$ و (۱) برقرار باشد. بنابر (۳.۹) داریم

$$\begin{aligned} p_{k+1}q_k - p_kq_{k+1} &= (q_{k+1}p_k + p_{k-1})q_k - p_k(a_{k+1}q_k + q_{k-1}) \\ &= -(p_kq_{k-1} - p_{k-1}q_k) \stackrel{(1)}{=} -(-1)^{k-1} = (-1)^k, \end{aligned}$$

و این همان (۱) است که در آن به جای k عدد $k+1$ گذاشته شده است. در حالت خاص، اگر $(p_k, q_k) = d$ ، آنگاه بنابر (۱)، $d \mid (-1)^{k-1}$ و چون d مثبت است پس $d = 1$.

(۸.۹) فرع. به‌ازای هر $k \geq 0$ معادله $a_k(-1)^k - p_{k-2}q_{k-2} + p_{k-1}q_{k-1} = 0$ برقرار است.

برهان. داریم

$$\begin{aligned} p_kq_{k-2} - p_{k-2}q_k &= (a_kp_{k-1} + p_{k-2})q_{k-2} - p_{k-2}(a_kq_{k-1} + q_{k-2}) \\ &= a_k(p_{k-1}q_{k-2} - p_{k-2}q_{k-1}) = (-1)^{k-2}a_k = (-1)^k a_k \end{aligned}$$

قضیه بعد نشان می‌دهد که در یک کسر مسلسل $r = \langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle$ همگرای با اندیس فرد متوالیاً به r نزدیک می‌شوند و از این رو تقریبهای بهتر و بهتری برای r می‌دهند. قضیه مشابه برای همگرای با اندیس زوج نیز برقرار است.

(۹.۹) قضیه. فرض کنیم c_k همگرای k ام از $r = \langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle$ باشد. در این صورت

$$c_0 < c_2 < c_4 < \dots \quad \dots < c_5 < c_3 < c_1$$

به‌ویژه هر همگرا با اندیس زوج کوچکتر از هر همگرا با اندیس فرد است.

برهان. چون $c_k = p_k/q_k$ ، با تقسیم معادله (۸.۹) بر q_kq_{k-2} داریم

$$c_k - c_{k-2} = (-1)^k a_k / q_kq_{k-2}$$

چون به‌ازای هر $i \geq 0$ ، $q_i > 0$ و اگر $i > 0$ ، آنگاه $a_i \geq 1$ ، لذا به‌ازای هر عدد زوج $k \geq 2$ داریم $c_k - c_{k-2} > 0$. با استدلالی مشابه اگر $k \geq 3$ فرد باشد، آنگاه $c_k - c_{k-2} < 0$. برای اثبات اینکه به‌ازای هر دو عدد صحیح نامنفی m و n ، $c_{2m} < c_{2n+1}$ ابتدا ملاحظه می‌کنیم که اگر دو طرف معادله (۷.۹) بر q_kq_{k-1} تقسیم شود، داریم $c_k - c_{k-1} = (-1)^{k-1} / q_kq_{k-1}$. از این رو اگر k فرد باشد $c_k > c_{k-1}$ ، لذا $c_{2m} < c_{2m+2n} < c_{2m+2n+1} < c_{2n+1}$.

یک کاربرد: جوابهای $ax + by = c$

فرض کنیم a/b عدد گویایی باشد که $(a, b) = 1$ و $b > 0$. با استفاده از الگوریتم اقلیدسی می‌نویسیم $a/b = \langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle$. بنابر (۵.۹)، $a/b = p_n/q_n$ ؛ چون $(a, b) = (p_n, q_n) = 1$ و $q_n > 0$ داریم $a = p_n$ و $b = q_n$. لذا بنابر (۷.۹)، $aq_{n-1} - bp_{n-1} = (-1)^{n-1}$. بنابراین قضیه زیر را داریم:

(۱۰.۹) قضیه. فرض کنیم $a/b = \langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle$ با $(a, b) = 1$ و $b > 0$. اگر n فرد باشد، معادله دارای جواب $x = cq_{n-1}$ ، $y = -cp_{n-1}$ است. اگر n زوج باشد، $x = -cq_{n-1}$ ، $y = cp_{n-1}$ یک جواب است.

(۱۱.۹) مثال. برای یافتن جوابی از $۸۹x - ۲۵y = ۳$ با (۱۰.۹) قضیه $۸۹x - ۲۵y = ۳$ را به کار می‌بریم. معادله را به صورت $-۸۹x + ۲۵y = -۳$ می‌نویسیم؛ در اینجا $a = -۸۹$ ، $b = ۲۵$ ، $c = -۳$. بنابر (۶.۹)، $(-۴, ۲, ۳, ۱, ۲)$ ، $-۸۹/۲۵ = \langle -۴, ۲, ۳, ۱, ۲ \rangle$ و لذا مقدار m ، یعنی اندیس آخرین خارج قسمت جزئی، برابر ۴ است. از این رو (۱۰.۹) یک جواب زیر را به دست می‌دهد.

$$x = -cq_{n-1} = ۳q_۳ = ۳(۹) = ۲۷, \quad y = cp_{n-1} = -۳p_۳ = -۳(-۳۲) = ۹۶$$

توضیح. می‌توان روش مذکور در (۱۰.۹) را برای حل همنهشتیهای خطی نیز به کار برد. این مطلب ارتباط نزدیکی با الگوریتم اقلیدسی توسعه یافته دارد که در دنبال توضیح (۲۳.۱) آمده است.

کسرهای مسلسل نامتناهی

در این بخش، کسر مسلسل ساده نامتناهی را تعریف می‌کنیم و نشان می‌دهیم که مقدار کسر همواره یک عدد گنگ است.

(۱۲.۹) قضیه. فرض کنیم a_0, a_1, \dots دنباله‌ای نامتناهی از اعداد صحیح باشد، به طوری که همه عناصر آن احتمالاً بجز a_0 مثبت هستند، و فرض می‌کنیم $c_k = \langle a_0, a_1, \dots, a_k \rangle$. در این صورت $\lim_{k \rightarrow \infty} c_k$ وجود دارد. همچنین، به ازای هر $i \geq 0$ و $j \geq 1$ ، $c_{2j+1} < c_{2i} < \lim_{k \rightarrow \infty} c_k < c_{2j+1}$.

برهان. بنابر (۹.۹)، دنباله $\{c_{2k}\}$ صعودی و از بالا کراندار است (مثلاً c_1 یک کران بالای آن است)، و لذا $\lim_{k \rightarrow \infty} c_{2k}$ وجود دارد. با استدلالی مشابه $\{c_{2k+1}\}$ دنباله‌ای نزولی و از پایین کراندار است (به c_0)، و لذا همگراست. نشان خواهیم داد که این دو حد برابرند.

همانند برهان (۹.۹)، داریم $c_{2k+1} - c_{2k} = 1/q_{2k+1}q_{2k}$ ، که حد آن وقتی $k \rightarrow \infty$ برابر است زیرا $q_{2k} \geq 2k$ (توضیح بعد از (۳.۹) را ببینید). لذا $\lim c_{2k} = \lim c_{2k+1}$. فرض کنیم $\alpha = \lim c_{2k}$ ؛ به آسانی می‌توان دید که دنباله $\{c_k\}$ همگراست و حد آن α است. سرانجام، چون $\{c_{2k}\}$ اکیداً صعودی و $\{c_{2k+1}\}$ اکیداً نزولی است، لذا به‌ازای هر i و j ، $c_{2i} < \alpha < c_{2j+1}$.

توضیح. بجاست تأکید کنیم که اگر $\alpha = \lim_{k \rightarrow \infty} c_k$ ، هر همگرایی با اندیس فرد بزرگتر از α و هر همگرایی با اندیس زوج کوچکتر از α است. این مطلب در بسیاری از مسائل به‌کار خواهد رفت. همچنین، توجه کنید که همگرهای با اندیس فرد متوالیاً به α نزدیکتر می‌شوند، و همچنین، همگرهای با اندیس زوج متوالیاً به α نزدیکتر می‌شوند.

(۱۳.۹) تعریف. فرض کنیم a_0, a_1, a_2, \dots دنباله‌ای نامتناهی از اعداد صحیح باشد، به طوری که تمام جمله‌های آن بجز احتمالاً a_0 مثبت هستند. اگر $c_k = \langle a_0, a_1, \dots, a_k \rangle$ ، آنگاه مقدار کسر مسلسل ساده‌متناهی $\langle a_0, a_1, a_2, \dots \rangle$ را به صورت $\lim_{k \rightarrow \infty} c_k$ تعریف می‌کنیم. اندکی بعد ثابت خواهیم کرد که دو کسر مسلسل نامتناهی متمایز به مقادیر متفاوت همگرایند. لم زیر را لازم داریم.

(۱۴.۹) لم. فرض کنیم $\alpha = \langle a_0, a_1, a_2, \dots \rangle$. در این صورت $[\alpha] = a_0$ و $\alpha = a_0 + 1/\langle a_1, a_2, \dots \rangle$.

برهان. با توجه به (۹.۹) و (۱۳.۹) روشن است که $a_0 + 1/a_1 = c_1 < \alpha < c_0 = a_0$. لذا چون $a_1 \geq 1$ داریم $a_0 + 1 < \alpha < a_0 + 1/a_1$ و بنابراین $[\alpha] = a_0$. اگر $k \geq 1$ ، آنگاه $c_k = \langle a_0, a_1, \dots, a_k \rangle = a_0 + 1/\langle a_1, \dots, a_k \rangle$ با تعیین حد آن وقتی $k \rightarrow \infty$ داریم $\alpha = a_0 + 1/\langle a_1, a_2, \dots \rangle$.

(۱۵.۹) قضیه. فرض کنیم دو کسر مسلسل نامتناهی $\langle a_0, a_1, a_2, \dots \rangle$ و $\langle b_0, b_1, b_2, \dots \rangle$ به یک مقدار همگرا باشند. در این صورت، به‌ازای هر $i \geq 0$ ، $a_i = b_i$.

برهان. فرض کنیم هر یک از کسره‌های مسلسل همگرا به α باشد. از (۱۴.۹) نتیجه می‌شود که $a_0 + 1/\langle a_1, a_2, \dots \rangle = b_0 + 1/\langle b_1, b_2, \dots \rangle$ چون $[\alpha] = a_0 = b_0$ ، داریم $\langle a_1, a_2, \dots \rangle = \langle b_1, b_2, \dots \rangle$. استدلال مشابه نشان می‌دهد که $a_1 = b_1$ با ادامه کار به استقرا نتیجه می‌گیریم که به‌ازای هر $i \geq 0$ ، $a_i = b_i$.

قضیه بعد نشان می‌دهد که هر کسر مسلسل نامتناهی به یک عدد گنگ همگراست.

(۱۶.۹) قضیه. مقدار هر کسر مسلسل نامتناهی عددی است گنگ.

برهان. فرض کنیم $\alpha = \langle a_0, a_1, a_2, \dots \rangle$. اگر α گویا باشد، آنگاه $\alpha = m/n$ ، که در آن m و n اعداد صحیح هستند و $n > 0$. اگر k زوج باشد، بنا بر (۱۲.۹)، $c_k < \alpha < c_{k+1}$. لذا

$$0 < \frac{m}{n} - \frac{p_k}{q_k} < \frac{p_{k+1}}{q_{k+1}} - \frac{p_k}{q_k} = \frac{1}{q_k q_{k+1}}$$

با ضرب طرفین در nq_k داریم $n/q_{k+1} > mq_k - np_k > 0$ ، و لذا اگر عدد زوج k به قدر کافی بزرگ باشد $1 > mq_k - np_k > 0$. این ممکن نیست، زیرا $mq_k - np_k$ عدد صحیح است، لذا نتیجه می‌گیریم که α گنگ است.

کسر مسلسل نامتناهی یک عدد گنگ

در (۱۶.۹) نشان دادیم که یک کسر مسلسل نامتناهی معرف یک عدد گنگ است. آیا هر عدد گنگ یک بسط کسر مسلسل نامتناهی دارد؟ پاسخ مثبت است، و در این بخش روشی برای تعیین کسر مسلسل نامتناهی یک عدد گنگ مفروض به دست می‌دهیم.

(۱۷.۹) بحث. فرض کنیم α گنگ است، و فرض می‌کنیم $\alpha_0 = \alpha$. تعریف می‌کنیم $a_0 = [\alpha_0]$ ؛ چون α_0 گنگ است، پس $1 > \alpha_0 - a_0 > 0$. قرار می‌دهیم $\alpha_1 = 1/(\alpha_0 - a_0)$. در این صورت α_1 گنگ است، $\alpha_1 > 1$ ، و $\alpha_0 = a_0 + 1/\alpha_1$ ، یعنی $\alpha_0 = \langle a_0, \alpha_1 \rangle$. به روشی مشابه قرار می‌دهیم $a_1 = [\alpha_1]$ و فرض می‌کنیم $\alpha_1 = 1/(\alpha_1 - a_1)$. لذا $\alpha_0 = \langle a_0, a_1, \alpha_2 \rangle$. با ادامه این روش، اگر $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k, \dots, a_1, a_0$ و a_k, \dots, a_1, a_0 تعریف شده باشند، فرض می‌کنیم

$$a_{k+1} = [\alpha_{k+1}] \quad \text{و} \quad a_{k+1} = \frac{1}{\alpha_k - a_k}$$

در این صورت به‌ازای هر $k \geq 0$ ، $\alpha_0 = \langle a_0, a_1, \dots, a_k, \alpha_{k+1} \rangle$.

قضیه بعد فرمول روشنی برای تقاضل بین α و همگرای k ام p_k/q_k به دست می‌دهد.

(۱۸.۹) قضیه. فرض کنیم α گنگ باشد، و فرض می‌کنیم α_i و a_i مانند (۱۷.۹) تعریف شده باشند. در این صورت

$$\alpha - \frac{p_k}{q_k} = \frac{(-1)^k}{q_k(\alpha_{k+1}q_k + q_{k-1})}$$

برهان. چون به ازای $k \geq 0$ ، $\alpha = \langle a_0, a_1, \dots, a_k, \alpha_{k+1} \rangle$ (۴.۹) ایجاب می‌کند که
 $\alpha = (\alpha_{k+1}p_k + p_{k-1}) / (\alpha_{k+1}q_k + q_{k-1})$ با کم کردن p_k/q_k از دو طرف و ساده کردن
 حاصل، داریم

$$\alpha - \frac{p_k}{q_k} = \frac{p_{k-1}q_k - p_kq_{k-1}}{q_k(\alpha_{k+1}q_k + q_{k-1})}$$

و نتیجه از (۷.۹) به دست می‌آید.

اکنون ثابت می‌کنیم که هر عدد گنگ یک بسط کسر مسلسل نامتناهی دارد.

(۱۹.۹) قضیه. گیریم α گنگ باشد، و فرض می‌کنیم α_k و a_k مانند (۱۷.۹) تعریف شده باشند، در این صورت $\alpha = \langle a_0, a_1, a_2, \dots \rangle$. به طور کلی، به ازای هر $k \geq 0$ ،
 $\alpha_k = \langle a_k, a_{k+1}, a_{k+2}, \dots \rangle$

برهان. آشکار است که به ازای هر k ، α_k گنگ است. لذا $1 < \alpha_k - a_k < \infty$ ، و بنابراین به ازای
 هر $k \geq 0$ ، $1 < \alpha_{k+1} < \infty$ و $a_{k+1} > 1$. از (۱۸.۹) نتیجه می‌شود که $\lim_{k \rightarrow \infty} (p_k/q_k) = \alpha$
 و لذا بنابه تعریف $\alpha = \langle a_k, a_{k+1}, a_{k+2}, \dots \rangle$.

برای اثبات اینکه به ازای هر $k \geq 1$ ، $\alpha_k = \langle a_k, a_{k+1}, \dots \rangle$ ، به آسانی روند کار را با a_k به
 جای $\alpha = \alpha_0$ شروع نموده و قسمت اول را به کار می‌بریم.

(۲۰.۹) مثال. روش بالا را برای محاسبه بسط کسر مسلسل $\alpha = \sqrt{15}$ به کار می‌بریم. با انجام
 کار مانند (۱۷.۹) داریم

$$a_0 = [\sqrt{15}] = 3, \quad \alpha_1 = 1/(\alpha_0 - a_0) = 1/(\sqrt{15} - 3) = (\sqrt{15} + 3)/6;$$

$$a_1 = [\alpha_1] = 1, \quad \alpha_2 = 1/(\alpha_1 - a_1) = 1/((\sqrt{15} - 3)/6) = \sqrt{15} + 3;$$

$$a_2 = [\alpha_2] = 6, \quad \alpha_3 = 1/(\alpha_2 - a_2) = 1/(\sqrt{15} - 3).$$

چون $\alpha_3 = \alpha_1$ ، آشکار است که بسط کسر مسلسل $\sqrt{15}$ دوره‌ی است؛ یعنی، خارج قسمتهای
 جزئی تکرار می‌شوند، و داریم

$$\sqrt{15} = (3, 1, 6, 1, 6, 1, 6, \dots)$$

توضیح. اگر $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \dots$ را به طور جبری بیان کنیم، مثلاً اگر عبارت دقیق
 $\alpha_1 = (\sqrt{15} + 3)/6$ را به جای یک تقریب عددی به کار ببریم، آنگاه آشکار می‌شود که چه

موقع α ها شروع به تکرار شدن می‌کنند. ولی، اگر عبارتهای شامل $\sqrt{15}$ را با یک حسابگر محاسبه کنیم، که یک تقریب از مقدار واقعی به دست دهد، آنگاه، مثلاً، ثابت نکرده‌ایم که $\alpha_3 = \alpha_1$ ؛ تنها نشان داده‌ایم که دو عدد تقریباً برابرند. در بخش بعد، تنها با استفاده از حساب عدد صحیح کامل، روش خیلی بهتری برای یافتن بسط کسر مسلسل بعضی از اعداد گنگ ارائه خواهیم داد.

کسرهای مسلسل دوره‌یی

اکنون به مطالعه بسط کسر مسلسل اعدادی به صورت $(a + \sqrt{d})/b$ می‌پردازیم، که در آن a و b اعداد صحیح و d یک عدد صحیح مثبت است که مربع کامل نیست. (توجه کنید که بنا بر مسئله ۳۵.۱، \sqrt{d} گنگ است.) نشان خواهیم داد که بسطهای کسر مسلسل چنین اعدادی دوره‌یی هستند و اینها تنها اعدادی هستند که بسط دوره‌یی دارند.

(۲۱.۹) تعریف. کسر مسلسل ساده نامتناهی

$$\langle c_0, c_1, \dots, c_n, \overline{a_0, a_1, \dots, a_{m-1}} \rangle$$

دوره‌یی خوانده می‌شود. خط افقی در بالای ارقام مشخص می‌کند که دنباله a_0, a_1, \dots, a_{m-1} به طور نامحدود تکرار می‌شود، کوچکترین مقدار m با این ویژگی طول دوره یا، به طور ساده‌تر، دوره تناوب نامیده می‌شود. اگر کسر مسلسل به صورت $\langle \overline{a_0, a_1, \dots, a_{m-1}} \rangle$ باشد، دوره‌یی محض خوانده می‌شود.

$$\text{مثلاً، } \langle 3, \overline{1, 6} \rangle = \langle 3, 1, 6, 1, 6, 1, 6, \dots \rangle = \sqrt{15}. \quad (۲۰.۹) \text{ را ببینید.}$$

(۲۲.۹) تعریف. عدد حقیقی α گنگ درجه دوم است اگر α گنگ و ریشه یک چندجمله‌یی درجه دوم با ضرایب صحیح باشد، یعنی هرگاه α جوابی از معادله $ax^2 + bx + c = 0$ باشد، که در آن a, b, c صحیح هستند و $a \neq 0$.

(۲۳.۹) قضیه. اگر α یک عدد گنگ درجه دوم باشد، می‌توان α را به صورت $\alpha = (r + \sqrt{d})/s$ نوشت، که در آن d عدد صحیح مثبتی است که مربع کامل نیست و r و s اعداد صحیحی هستند به طوری که $d - r^2 = s|d - r^2$. علاوه بر این، اگر d, r, s مفروض باشند به طوری که $\alpha = (r + \sqrt{d})/s$ ولی $d - r^2 \nmid s$ ، آنگاه می‌توانیم اعداد D, R, S را بیابیم به طوری که $\alpha = (R + \sqrt{D})/S$ و $S|D - R^2$.

برهان. اگر α یک عدد گنگ درجه دوم باشد، بنا به تعریف، α در معادله‌ای به صورت $ax^2 + bx + c = 0$ با $a \neq 0$ صدق می‌کند؛ از این رو، $\alpha = (-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac})/2a$.

چون α عددی است گنگ، پس $b^2 - 4ac$ مربع کامل نیست. قرار می‌دهیم $d = b^2 - 4ac$. اگر $\alpha = (-b + \sqrt{d})/2a$ ، فرض می‌کنیم $r = -b$ و $s = 2a$ ؛ اگر $\alpha = (-b - \sqrt{d})/2a$ ، قرار می‌دهیم $r = b$ و $s = -2a$. در هر دو حالت، $s|d - r^2$. اگر $\alpha = (r + \sqrt{d})/s$ و $s \nmid d - r^2$ ، می‌نویسیم $\alpha = (R + \sqrt{D})/S$ ، که در آن $D = ds^2$ ، $R = r|s|$ ، و $S = s|s|$. در این صورت $S|D - R^2$.

در قضیه بعد الگوریتمی می‌دهیم که می‌توان آن را برای یافتن بسط کسر مسلسل یک عدد گنگ درجه دوم به‌کار برد. این روش منتسب به اویلر است، اما اساساً همان تکنیک لرد ویلیام برونکر^۱ (۱۶۸۴-۱۶۲۰) است که در یک قرن جلوتر، داده شده است، هر چند که برونکر به‌طور صریح کسره‌های مسلسل را به‌کار نبرده است. این روش با «روش دوری» بهاسکره، بیش از پنج قرن قبل از برونکر، ارتباط نزدیکی دارد.

(۲۴.۹) قضیه. فرض کنیم α یک عدد گنگ درجه دوم باشد، و قرار می‌دهیم $\alpha_0 = \alpha$ ، $a_0 = [\alpha]$ ، بنا بر (۲۳.۹) می‌نویسیم $\alpha_0 = (r_0 + \sqrt{d})/s_0$ که در آن d مربع کامل نیست و $s_0 | d - r_0^2$. یادآور می‌شویم که $\alpha_{k+1} = 1/(\alpha_k - a_k)$ و $a_{k+1} = [\alpha_{k+1}]$ (۱۷.۹) را ببینید). به‌ازای $k \geq 0$ تعریف می‌کنیم

$$s_{k+1} = (d - r_{k+1}^2)/s_k, \quad r_{k+1} = a_k s_k - r_k.$$

در این صورت، به‌ازای هر $k \geq 0$ احکام زیر برقرارند:

(الف) r_k و s_k اعداد صحیح هستند، یا $s_k \neq 0$ ؛

(ب) $s_k | d - r_k^2$ ؛

(ج) $\alpha_k = (r_k + \sqrt{d})/s_k$ و لذا $a_k = [(r_k + \sqrt{d})/s_k]$.

برهان. اثبات به استقرا. به‌ازای $k = 0$ روشن است که این احکام برقرارند. فرض کنیم $k \geq 0$ و احکام برقرار باشند. از تعریف آشکار است که r_{k+1} عددی صحیح است و $r_{k+1} \equiv -r_k \pmod{s_k}$ لذا

$$d - r_{k+1}^2 \equiv d - r_k^2 \equiv 0 \pmod{s_k}.$$

از تعریف s_{k+1} نتیجه می‌شود که s_{k+1} عددی صحیح است، و چون d مربع کامل نیست $s_{k+1} \neq 0$. همچنین، $s_{k+1} | d - r_{k+1}^2 = s_k s_{k+1}$ و لذا $s_{k+1} | d - r_{k+1}^2$. سرانجام، چون $\alpha_k = (r_k + \sqrt{d})/s_k$ داریم

$$\alpha_{k+1} = \frac{1}{\alpha_k - a_k} = \frac{s_k}{r_k + \sqrt{d} - a_k s_k} = \frac{s_k}{-r_{k+1} + \sqrt{d}}$$

$$= \frac{s_k(r_{k+1} + \sqrt{d})}{d - r_{k+1}^2} = \frac{r_{k+1} + \sqrt{d}}{s_{k+1}}$$

توضیح محاسبه‌ی. به‌ازای عدد گنگ درجهٔ دوم مفروض $\alpha = (r_0 + \sqrt{d})/s_0$ خارج قسمت جزئی آغازی a_0 تنها برابر است با $[\alpha]$. در این صورت اعداد r_1 و s_1 از فرمولهای بالا محاسبه می‌شوند، و خارج قسمت جزئی بعدی a_1 از تساوی $a_1 = [\alpha_1] = [(r_1 + \sqrt{d})/s_1]$ به‌دست می‌آید. به‌طور کلی، اگر r_k و s_k به‌دست آمده باشند، آنگاه در واقع، می‌توان محاسبه را ساده کرد:

$$a_k = [(r_k + a_0)/s_k],$$

که در آن $a_0 = [\sqrt{d}]$ (مسألهٔ ۵۹.۱ را ببینید). بنابراین، تمام آنچه لازم داریم بدانیم جزء صحیح \sqrt{d} است.

می‌توان به الگوریتم بیان شده در (۲۴.۹) با توجه به رابطهٔ $s_{k+1} = s_{k-1} + a_k(r_k - r_{k+1})$ سرعت بخشید (مسألهٔ ۲۸.۹ را ببینید).

(۲۵.۹) مثال. روش بالا را برای محاسبهٔ بسط کسر مسلسل $\alpha = (4 - \sqrt{3})/3$ به‌کار می‌بریم. $\alpha = \alpha_0$ را به‌صورت $(\sqrt{3} - 4)/-3$ می‌نویسیم، در این صورت، $s/d - r^2$. لذا بایستی صورت و مخرج را در $|-3| = |s|$ ضرب کنیم تا

$$\alpha_0 = (r_0 + \sqrt{d})/s_0 = (-12 + \sqrt{27})/(-9)$$

را که $r_0^2 - d = s_0$ به‌دست آوریم. اکنون جدول زیر را با استفاده از فرمولهای ارائه‌شده در (۲۴.۹) می‌سازیم

k	۰	۱	۲	۳	۴	۵
r_k	-۱۲	۱۲	۱	۵	۵	۵
s_k	-۹	۱۳	۲	۱	۲	۱
a_k	۰	۱	۳	۱۰	۵	

چون $[\sqrt{27}] = 5$ ، ملاحظه می‌کنیم که به‌ازای هر k ، $a_k = [\alpha_k] = [(r_k + 5)/s_k]$ ، چون $r_5 = r_3$ و $s_5 = s_3$ ، روشن است که از $k = 5$ به بعد جدول تکرار می‌شود. لذا $(4 - \sqrt{3})/3 = \langle 0, 1, 3, 10, 5 \rangle$

همچنین داریم $\alpha_k = (r_k + \sqrt{d})/s_k = \langle a_k, a_{k+1}, \dots \rangle$ لذا، مثلاً
 $\langle 1^\circ, 5 \rangle = \alpha_2 = 5 = \sqrt{27}$ و $\langle 3, 1^\circ, 5 \rangle = \alpha_2 = (1 + \sqrt{27})/2$

(۲۶.۹) تعریف. فرض کنیم $\alpha = (a + b\sqrt{d})/c$ که در آن a, b, c اعداد صحیح هستند، با $c \neq 0$ و d عدد صحیحی است که مربع کامل نیست. در این صورت α' ، مزدوج α با $\alpha' = (a - b\sqrt{d})/c$ تعریف می‌شود.

عمل مزدوج‌گیری تعدادی ویژگی ساده دارد که بارها به‌کار خواهند رفت. مسأله ۲۹.۹ را برای برهین ببینید.

(۲۷.۹) لم. فرض کنیم α و β هر کدام به صورت $(a + b\sqrt{d})/c$ باشند که d ثابت است. در این صورت $(\alpha + \beta)' = \alpha' + \beta'$ ، $(\alpha\beta)' = \alpha'\beta'$ و $(\alpha/\beta)' = \alpha'/\beta'$

(۲۸.۹) قضیه (لاگرانژ). بسط کسر مسلسل هر عدد گنگ درجه دوم دوره‌ی است.

برهان. فرض کنیم α یک عدد گنگ درجه دوم باشد، و الگوریتم بیان شده در (۲۴.۹) را به‌کار می‌بندیم. ابتدا نشان می‌دهیم عدد صحیح m وجود دارد به طوری که $\alpha'_m < 0$ مزدوج α_m است). با توجه به (۱۸.۹) یادآور می‌شویم که $\alpha - p_k/q_k = (-1)^k/q_k(\alpha_k + 1q_k + q_{k-1})$ در ضرب این رابطه در مزدوجش داریم

$$\left(\alpha - \frac{p_k}{q_k}\right) \left(\alpha' - \frac{p_k}{q_k}\right) = \frac{1}{q_k^2(\alpha_{k+1}q_k + q_{k-1})(\alpha'_{k+1}q_k + q_{k-1})}$$

چون $\alpha' \neq \alpha$ و p_k/q_k همگرا به α است، لذا مقداری از k وجود دارد به طوری که p_k/q_k بین α و α' واقع می‌شود (توضیح بعد از (۱۲.۹) را ببینید). به‌ازای این k سمت چپ رابطه بالا منفی است، لذا $\alpha'_{k+1}q_k + q_{k-1} < 0$ ؛ از این رو اگر $m = k + 1$ ، آنگاه $\alpha'_m < 0$.

در واقع، اگر به‌ازای $m > 0$ ، $\alpha'_m < 0$ ، آنگاه به‌ازای هر $n > m$ ، $\alpha'_n < 0$. برای اثبات این مطلب کافی است نشان دهیم که $\alpha'_{m+1} < 0$. چون $\alpha_{m+1} = 1/(\alpha_m - a_m)$ ، $\alpha_{m+1} > 1$ داریم. $\alpha'_{m+1} = 1/(\alpha'_m - a_m) < 0$ و لذا چون $a_m \geq 1$ ، $\alpha'_{m+1} < -1$. اکنون فرض کنیم $k \geq 1$ به اندازه کافی بزرگ باشد به طوری که $\alpha'_k < -1$. در این صورت $\alpha_k - \alpha'_k = 2\sqrt{d}/s_k < 1$ و لذا $2\sqrt{d}/s_k < \alpha_k - \alpha'_k < 1$ ، $\alpha_k = (r_k + \sqrt{d})/s_k$ ، چون $\alpha_k \alpha'_k = (r_k^2 - d)/s_k^2$ ، در نتیجه $r_k^2 < d$ ، یعنی $-\sqrt{d} < r_k < \sqrt{d}$ در واقع، چون $\alpha_k + \alpha'_k = 2r_k/s_k > 0$ ، $r_k > 0$.

لذا به‌ازای k ‌های بزرگ، جفت s_k, r_k حداکثر $2d$ مقدار متفاوت اختیار می‌کنند، و بنابراین اعداد صحیح m و n یا $m < n$ وجود دارند به‌طوری که $r_n = r_m$ و $s_n = s_m$. در این صورت رابطه‌های بازگشتی ارائه شده در (۲۴.۹) ایجاب می‌کند که به‌ازای هر عدد صحیح مثبت t ، $a_{m+t} = a_{n+t}$ ، و لذا بسط کسر مسلسل α دوره‌یی است.

توضیح. عکس قضیهٔ لاگرانژ نیز برقرار است، مقدار هر کسر مسلسل دوره‌یی عدد گنگ درجه دوم است (مسألهٔ ۳۰.۹ را ببینید).

یک مثال ملموس برای نشان دادن چگونگی انجام محاسبات می‌آوریم:

(۲۹.۹) مثال. برای یافتن مقدار کسر مسلسل دوره‌یی $\alpha = \langle 4, 3, 2 \rangle$ ، قرار می‌دهیم $\beta = \langle 3, 2 \rangle$ در این صورت

$$\beta = 3 + 1/(2 + 1/\beta) = 3 + \beta/(2\beta + 1) = (7\beta + 3)/(2\beta + 1)$$

و لذا $0 = 2\beta^2 - 6\beta - 3 = 0$. از آنجا، چون روشن است که $\beta > 0$ ، داریم $\beta = (3 + \sqrt{5})/2$. لذا $\alpha = 4 + 1/\beta = (9 + \sqrt{15})/3$.

کسرهای مسلسل دوره‌یی محض

در بخش قبل نشان دادیم که هر عدد گنگ درجه دوم یک بسط کسر مسلسل دوره‌یی دارد. اکنون به بررسی مسألهٔ تعیین اعداد گنگ درجه دومی می‌پردازیم که بسط دوره‌یی محض، یعنی، بسطی به صورت $\langle \overline{a_0}, a_1, \dots, a_m \rangle$ دارند.

(۳۰.۹) تعریف. عدد گنگ درجه دوم $\alpha = (r + \sqrt{d})/s$ را ساده‌شده خوانیم هرگاه $\alpha > 1$ و مزدوجش $\alpha' = (r - \sqrt{d})/s$ در $0 < \alpha' < 1$ صدق کند.

قضیهٔ بعد اعداد گنگی را که بسط دوره‌یی محض دارند مشخص می‌کند. این تشخیص قبلاً در کار لاگرانژ اشاره شده است، ولی اولین برهان در ۱۸۲۸ توسط اِوارِست گالوا^۱ (۱۸۳۲-۱۸۱۱) داده شده است.

(۳۱.۹) قضیه. عدد گنگ درجه دوم α دارای یک کسر مسلسل دوره‌یی محض است اگر و تنها اگر α ساده شده باشد، همچنین، اگر $\alpha = \langle \overline{a_0}, a_1, \dots, a_{m-1} \rangle$ ، آنگاه $-1/\alpha' = \langle \overline{a_{m-1}, a_{m-2}, \dots, a_1, a_0} \rangle$.

برهان. ابتدا فرض می‌کنیم که $\alpha = \langle a_0, a_1, \dots \rangle$ ساده شده باشد، و فرض می‌کنیم α_k مانند (۱۷.۹) تعریف شده باشد. از $\alpha_{k+1} = 1/(\alpha_k - a_k)$ با مزدوج‌گیری داریم $\alpha'_{k+1} = 1/(\alpha'_k - a_k)$ چون $a_k \geq 1$ ، نتیجه می‌شود که اگر $\alpha'_k < 0$ ، آنگاه $0 < \alpha'_{k+1} < -1$. لذا اگر α_k ساده شده باشد، α_{k+1} نیز هست. اما $\alpha = \alpha_0$ ساده شده است، و لذا به‌ازای هر n ، α_n ساده شده است. از $\alpha'_{k+1} = 1/(\alpha'_k - a_k)$ داریم $\alpha'_k = a_k + 1/\alpha'_{k+1}$ با فرض $\beta_i = -1/\alpha'_i$ ، داریم $\beta_{k+1} = a_k + 1/\beta_k$. توجه داریم که $0 < \beta_k < 1$ ، و لذا $[\beta_{k+1}] = a_k$.

بسط کسر مسلسل α دوره‌ی است، مثلاً با دوره m . لذا z وجود دارد به طوری که $\alpha_{m+j} = \alpha_j$ و با مزدوج‌گیری داریم $\beta_{m+j} = \beta_j$ اگر $z, j > 0$ ، آنگاه

$$\beta_{m+j} = a_{m+j-1} + \frac{1}{\beta_{m+j-1}} \quad \text{و} \quad \beta_j = a_{j-1} + \frac{1}{\beta_{j-1}}$$

چون $[\beta_j] = a_{j-1}$ و $[\beta_{m+j}] = a_{m+j-1}$ ، در نتیجه $a_{j-1} = a_{m+j-1}$ ، و بنابراین $1/\beta_{j-1} = 1/\beta_{m+j-1}$. اکنون با وارون کردن این رابطه و سپس با مزدوج‌گیری $\alpha_{j-1} = \alpha_{m+j-1}$ حاصل می‌شود؛ اگر $0 < j-1 > 0$ ، عمل را تکرار می‌کنیم. سرانجام، $\alpha_0 = \alpha_m$ را به دست می‌آوریم، یعنی، α یک بسط کسر مسلسل دوره‌ی محض دارد.

برای اثبات عکس فرض می‌کنیم $\alpha = \langle a_0, a_1, \dots, a_{m-1} \rangle$. حالت $m = 1$ بدیهی است، لذا فرض می‌کنیم $m > 1$. چون $\alpha_0 = \alpha_m > 1$ ، داریم $a_0 \geq 1$ ، و لذا تمام a_i ها مثبت هستند. با فرض $k = m-1$ در معادله $\beta_{k+1} = a_k + 1/\beta_k$ رابطه

$$\beta_0 = \beta_m = a_{m-1} + 1/\beta_{m-1} = \langle a_{m-1}, \beta_{m-1} \rangle$$

را به دست می‌آوریم. اما $\beta_{m-1} = a_{m-2} + 1/\beta_{m-2}$ ، و لذا $\beta_0 = \langle a_{m-1}, a_{m-2}, \beta_{m-2} \rangle$. اگر به این طریق ادامه دهیم داریم

$$\beta_0 = \langle a_{m-1}, a_{m-2}, \dots, a_0, \beta_0 \rangle$$

و بنابراین

$$-1/\alpha' = \beta_0 = \langle a_{m-1}, a_{m-2}, \dots, a_0 \rangle.$$

به‌ویژه، $-1/\alpha' > 1$ ، و لذا α ساده شده است.

(۳۲.۹) مثال. اگر $\alpha = 5 + \sqrt{27}$ ، آنگاه $\alpha' = 5 - \sqrt{27}$ ، و $-1 < \alpha' < 0$ ، لذا α ساده شده است. بنابر (۲۵.۹)، α دارای بسط دوره‌ی محض $\langle 1^0, 5 \rangle$ است.

تقریبهای گویا برای اعداد گنگ

اگر α عدد گنگی باشد و p_k/q_k همگرای k ام بسط کسر مسلسل α باشد، آنگاه دنباله $\{p_k/q_k\}$ همگرا به α است، بنابراین با انتخاب k به اندازه کافی بزرگ هر قدر خواهیم می‌توان p_k/q_k را به α نزدیک کرد. لذا همگراهای α تقریبهای به دلخواه نزدیک به α را عرضه می‌کنند. قضیه بعد تخمینی است برای اینکه ببینیم تا چه اندازه این تقریبها خوب هستند.

(۳۳.۹) قضیه. فرض کنیم p_k/q_k همگرای k ام عدد گنگ α باشد. در این صورت به‌ازای هر

$$k \geq 0$$

$$\left| \alpha - \frac{p_k}{q_k} \right| < \frac{1}{q_k q_{k+1}}$$

به‌ویژه به‌ازای هر $k \geq 0$ ، $|\alpha - p_k/q_k| < 1/q_k^2$.

برهان. بنابر (۱۸.۹)، $|\alpha - p_k/q_k| = 1/q_k(\alpha_{k+1}q_k + q_{k-1})$ ، چون $\alpha_{k+1} < q_{k+1}$

و $a_{k+1}q_k + q_{k-1} = q_{k+1}$ ، قضیه نتیجه می‌شود.

(۳۴.۹) قضیه. فرض کنیم α عددی گنگ و $\alpha = \langle a_0, a_1, a_2, \dots \rangle$ و همگرای k ام آن

$p_k/q_k = \langle a_0, a_1, \dots, a_k \rangle$ در این صورت همگراهای α متوالیاً به α نزدیک‌ترند، یعنی،

$$|\alpha - p_{k+1}/q_{k+1}| < |\alpha - p_k/q_k| \quad (1)$$

در واقع نابرابری قوی‌تر زیر را داریم

$$|q_{k+1}\alpha - p_{k+1}| < |q_k\alpha - p_k|. \quad (2)$$

برهان. اگر (۳۳.۹) را با $k+1$ به جای k به‌کار ببریم داریم $1/q_{k+2} < |q_{k+1}\alpha - p_{k+1}|$.

بنابر (۱۸.۹)، $1/(q_{k+1}\alpha - p_k) = 1/(q_k\alpha - p_k) + q_{k-1}$ ، چون $[a_{k+1}] = a_{k+1}$ ، داریم

$$q_k\alpha_{k+1} + q_{k-1} < q_k q_{k+1} + q_k + q_{k-1} = q_{k+1} + q_k$$

اما $q_{k+2} = a_{k+2}q_{k+1} + q_k \geq q_{k+1} + q_k$ و نابرابری (۲) نتیجه می‌شود. نابرابری (۱) نتیجه ساده (۲) است.

قضیه بعد نشان می‌دهد که همگراهای α نقش بسیار استثنائی در یافتن اعداد صحیح s و t

به‌طوری که $|t\alpha - s|$ کوچک باشد بازی می‌کنند.

(۳۵.۹) قضیه. گیریم α عدد گنگی باشد، و فرض می‌کنیم s/t ($t > 0$) دارای این ویژگی باشد که اگر $v < t$ و $1 \leq v < t$ آنگاه $|t\alpha - s| < (v\alpha - u)$. در این صورت، s/t یک همگرای α است.

برهان. فرض کنیم $c_k = p_k/q_k$ همگرای k ام α باشد. ابتدا فرض می‌کنیم که $s/t < c_0$. در این صورت $|t\alpha - s| \geq |\alpha - s/t| > |\alpha - c_0| = |q_0\alpha - p_0|$ (زیرا $q_0 = 1$)، که با فرض مربوط به s/t تناقض دارد.

اکنون فرض کنیم $s/t > c_1$ ؛ در این صورت $|\alpha - s/t| > |c_1 - s/t|$. از آنجا $|t\alpha - s| > |tp_1 - sq_1|/q_1 \geq 1/q_1$ اما بنابر (۳۳.۹) داریم $|a_0\alpha - p_0| < 1/q_1$ ، لذا مجدداً به تناقض می‌رسیم.

بنابراین n وجود دارد به طوری که s/t بین c_{n+1} و c_{n-1} قرار می‌گیرد. اگر s/t با یکی از c_{n-1} یا c_{n+1} برابر باشد اثبات تمام است. در غیر این صورت، توجه می‌کنیم که این دو همگرا در یک طرف α ، و c_n در طرف دیگر آن واقع می‌شوند. در نتیجه $|c_n - c_{n-1}| < |s/t - c_{n-1}|$. از ضرب طرفین در tq_nq_{n-1} داریم $tq_nq_{n-1} < |tp_nq_{n-1} - tq_{n-1}q_n| = tq_n|sq_{n-1} - tp_{n-1}|$ چون $q_n < t$ ، لذا $sq_{n-1} - tp_{n-1}$ نامنفی است،

همچنین، داریم $|c_{n+1} - s/t| > |\alpha - s/t|$. از ضرب طرفین در t ، داریم

$$|t\alpha - s| > |tp_{n+1} - sq_{n+1}|/q_{n+1} \geq 1/q_{n+1}$$

اما بنابر (۳۳.۷)، $|q_n\alpha - p_n| < 1/q_{n+1}$ ، چون $a_n < t$ ، باز هم به تناقض می‌رسیم و برهان کامل می‌شود.

(۳۶.۹) فرع. گیریم α عددی گنگ باشد، و فرض می‌کنیم c و $d > 0$ اعداد صحیحی باشند. اگر $|d\alpha - c| < |q_k\alpha - p_k|$ ، آنگاه $d \geq q_{k+1}$.

برهان. فرض می‌کنیم t کوچکترین عدد صحیح مثبت است که به‌ازای آن عددی مانند s وجود دارد به طوری که $|t\alpha - s| < |q_k\alpha - p_k|$. بنابر (۳۵.۹)، s/t یک همگرای α است؛ فرض کنیم $s/t = p_m/q_m$. چون همگرای α متوالیاً به α نزدیکتر می‌شوند، لذا $m \geq k+1$ و بنابراین $t \geq q_{k+1}$. چون روشن است که $d \geq t$ ، نتیجه حاصل می‌شود.

قضیه بعد نشان می‌دهد که p_k/q_k یعنی همگرای k ام عدد گنگ α در واقع بهترین تقریب گویا به α در بین همهٔ اعداد گویایی است که مخرجشان نابزرگتر q_k هستند.

(۳۷.۹) قضیه. اگر $k \geq 1$ وجود داشته باشد به طوری که $|\alpha - p_k/q_k| < |\alpha - c/d|$ ، آنگاه $d > q_k$.

مخرجشان از ۱۶۶۰۳ تجاوز نمی‌کنند بهترین تقریب به π است (مسأله ۷۰.۹). برای نتایج بیشتر در مورد π ، مسائل ۵۴.۹ تا ۵۹.۹ و مسأله ۶۹.۹ را ببینید.

قضیه زیر نشان می‌دهد که اگر یک عدد گویا عدد گنگ α را به اندازه «کافی» نزدیک بزند، آنگاه عدد گویا بایستی یکی از همگرای بسط کسر مسلسل نامتناهی α باشد. (برای یک برهان، مسأله ۵۳.۹ را ببینید.)

(۳۹.۹) قضیه. فرض کنیم α عدد گنگ باشد. اگر عدد گویای c/d با $d \geq ۱$ به گونه‌ای باشد که $|\alpha - c/d| < 1/2d^2$ ، آنگاه c/d یکی از همگرای بسط کسر مسلسل نامتناهی α است.

قضیه قبل در فصل ۱۰ برای نشان دادن ارتباط بین کسره‌های مسلسل و معادله پل به‌کار می‌رود.

توضیح. اینکه هر همگرایی α در نابرابری (۳۹.۹) (که آشکارا قوی‌تر از نابرابری دوم (۳۳.۹) است) صدق می‌کند درست نیست. ولی، از دو همگرایی متوالی، حداقل یکی، مثلاً p/q ، در نابرابری $|\alpha - p/q| < 1/2q^2$ صدق می‌کند. (برای یک برهان مسأله ۵۲.۹ را ببینید.) سرانجام متذکر می‌شویم که قضیه‌های قبلی تقریبها، با اندکی استثنا، وقتی α گویا باشد نیز برقرارند.

یک کاربرد: تقویمها

کره زمین تقریباً در هر ۳۶۵ روز، ۵ ساعت، ۴۸ دقیقه، و ۴۶ ثانیه خورشید را یک دور می‌زند. لذا طول واقعی یک سال ۳۶۵ روز و $۲۰۹۲۶/۸۶۴۰۰$ از یک روز است. چگونه می‌توان یک تقویم را که اساس آن بر مبنای یک سال ۳۶۵ روز نهاده شده اصلاح کرد تا تقریب دقیقتری به مقدار واقعی به دست دهد؟ جواب به یافتن یک تقریب خوب برای $۲۰۹۲۶/۸۶۴۰۰$ بستگی دارد، کاری که انجام آن آسان است.

با کاربرد الگوریتم اقلیدسی بسط کسر مسلسل $۲۰۹۲۶/۸۶۴۰۰$ ، یعنی $\langle ۰, ۴, ۷, ۱, ۳, ۵, ۶۴ \rangle$ کار را آغاز می‌کنیم. اکنون جدول زیر را ترتیب می‌دهیم

k	-۱	۰	۱	۲	۳	۴	۵
a_k		۰	۴	۷	۱	۳	۵
p_k	۱	۰	۱	۷	۸	۳۱	۱۶۳
q_k		۰	۱	۴	۲۹	۳۳	۱۲۸

در سال ۴۵ ق. م. یولیوس سزار^۱ تصحیح $1/4$ (که همگرایی p_1/q_1 است) را با افزودن

یک روز - ۲۹ فوریه - در هر ۴ سال، یعنی $1/4$ روز برای هر سال، به‌کار برد. کاربرد یک سال کبیسه تقویم یولیایی را در حدود ۱۱ دقیقه در یک سال تصحیح کرد، که به خطای تقریباً ۱۰ روز در ۱۵۰۰ سال بالغ می‌شود. همان‌گونه که در پاراگراف بعد بیان شده است، این مطلب تصحیح بیشتری را از سوی پاپ گرگوری^۱ XIII ضروری ساخت.

در سده یازدهم، منجم، ریاضیدان، و شاعر ایرانی آل خیامی (۱۱۲۳-۱۰۵۰) که در غرب به عمرخیام معروف است، تصحیح $8/33$ (همگرای $93/93$) را پیشنهاد کرد، که خطای فقط ۱۹ ثانیه در سال را می‌داد. تقویم گرگوری در هر سال که مضرب ۴ باشد، بجز سالهایی که مضرب ۱۰۰ هستند ولی به ۴۰۰ بخشپذیر نیستند، یک روز اضافه دارد، دقت تقویم گرگوری در حدود ۲۶ ثانیه در سال است. این تصحیح با تقریب $20926/86400$ به $97/400$ متناظر است، زیرا در هر ۴۰۰ سال ۹۷ سال کبیسه وجود دارد. گرچه $97/400$ یکی از همگراهای $20926/86400$ نیست، ولی انجام تصحیحی که هم‌اکنون بیان شد آسانتر از کاربرد تصحیح دقیقتر $8/33$ است. سزناجم، خاطرنشان می‌کنیم که همگرای چهارم $31/128$ (که می‌توان آن را به‌کار گرفت، مثلاً با حذف یک کبیسه در هر ۱۲۸ سال) تصحیح به‌غایت دقیقی به‌دست می‌دهد: $365 + 31/128$ با طول واقعی سال تا ۴ رقم اعشار مطابقت دارد. در واقع، خطای حاصل تقریباً یک ثانیه در سال، یا حدود یک و نیم دقیقه در هر قرن است.

مسأله‌ها و راه‌حلیها

کسرهای مسلسل متناهی

۱.۹ بسطهای کسر مسلسل هر یک از اعداد گویای زیر را به‌دست آورید: (الف) $355/113$ ، (ب) $5/32$ ، (ج) $4756/1121$.

حل. (الف) با کاربرد الگوریتم اقلیدسی داریم $355 = 113 \times 3 + 16$ ، $113 = 16 \times 7 + 1$ ، $16 = 1 \times 16 + 0$. بنابراین $\langle 3, 7, 16 \rangle = \langle 3, 7, 15, 1 \rangle$. (ب) همچنین $4756 = 1121 \times 4 + 272$ ، $5/32 = \langle 0, 6, 2, 2 \rangle = \langle 0, 6, 2, 1, 1 \rangle$ ، $272 = 33 \times 8 + 8$ ، $1121 = 272 \times 4 + 33$ ، $33 = 8 \times 4 + 1$ ، $33 = 8 \times 4 + 1$. لذا $4756/1121 = \langle 4, 4, 8, 4, 8 \rangle = \langle 4, 4, 8, 4, 7, 1 \rangle$.

توضیح. می‌توانستیم بسط کسر مسلسل $4756/1121$ را با استفاده از تکنیک بیان‌شده در (۱۷.۹) نیز پیدا کنیم، هر چند که α در اینجا گویاست. (بهر است خاطر جمع باشید که

این روش هنوز هم کسر مسلسل α را حتی وقتی α گویاست تولید می‌کند. در این حالت، با $\alpha_1 = 1/(\alpha_0 - a_0) = 4/121300$ ، $a_0 = [\alpha_0] = 4$ داریم $\alpha_0 = 4756/1121$ و مانند آن. بسیار آسانتر خواهد بود اگر حسابگر به‌کار گرفته شود: اگر α_{k-1} معلوم باشد، جزء صحیح آن را ($k-1$ است) کم کنید و حاصل را وارون سازید، و این روند را تا به‌ازای مقداری از k که عدد صحیح شود تکرار کنید. در این صورت $a_k = [a_k]$ آخرین خارج‌قسمت جزئی است. ولی مواظب باشید: نبود دقت کافی حسابگر معمولاً در آنچه که باید مرحله‌نهایی باشد عددی را ادامه می‌دهد که عدد صحیح نیست. در این مثال، آخرین خارج‌قسمت جزئی در حسابگر 7999994954 بود، که تقریب مقدار درست ۸ است. اگر فرض نمی‌کردیم که این باید ۸ باشد و روند را با کم کردن ۷ و سپس وارون کردن ادامه می‌دادیم، کسر جزئی ۱ را به‌دست می‌آوردیم، و یک مرحله بیشتر مقدار کاملاً نادرست 198159 را به ما می‌داد!

۲.۹ اعداد گویای معرف بسط کسره‌های مسلسل زیر را تعیین کنید. (الف) $\langle 1, 2, 3 \rangle$ ، (ب) $\langle -3, 4, 2, 5 \rangle$ ، (ج) $\langle 1, 1, 1, 1, 1 \rangle$.

حل. در هر حالت، بهترین روش تشکیل یک جدول همانند (۶.۹) است:

k	-1	0	1	2
a_k		1	2	3
p_k	1	1	3	10
q_k	0	1	2	7

k	-1	0	1	2	3
a_k		-3	4	2	5
p_k	1	-3	-11	-25	-136
q_k	0	1	4	9	49

لذا، بنابر (۴.۹) $\langle 1, 2, 3 \rangle = p_2/q_2 = 10/7$ و $\langle -3, 4, 2, 5 \rangle = p_3/q_3 = -136/49$ به روش مشابه می‌توان نشان داد که $\langle 1, 1, 1, 1, 1 \rangle = 13/8$.

۳.۹ جدولی تشکیل دهید و همگراهای $776/247$ را حساب کنید.

حل. با استفاده از الگوریتم اقلیدسی داریم $\langle 3, 7, 17, 2 \rangle = 776/247$. (اگر از روش بیان‌شده در «توضیح» بعد از مسأله ۱.۹ استفاده شود، محققاً 19999999898 را به صورت ۲ منظور می‌شود.) اکنون جدول زیر را تشکیل می‌دهیم:

k	-۱	۰	۱	۲	۳
a_k		۳	۷	۱۷	۲
a_k	۱	۳	۲۲	۳۷۷	۷۷۶
q_k	۰	۱	۷	۱۲۰	۲۴۷

لذا همگرایهای $776/247$ عبارت‌اند از $3, 22/7, 377/120, 776/247$.

۴.۹ به استقرا ثابت کنید که یک کسر مسلسل ساده متناهی نمایش یک عدد گویاست.

حل. به استقرا روی n نشان می‌دهیم که هر کسر مسلسل ساده متناهی با n خارج قسمت جزئی نمایش یک عدد گویاست. به‌ازای $n = 0$ نتیجه آشکار است. فرض کنیم $n \geq 0$ و هر کسر مسلسل با n خارج قسمت جزئی نمایش یک عدد گویا باشد. اگر $\langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle$ کسر مسلسلی با $n+1$ خارج قسمت جزئی باشد، داریم $\langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle = a_0 + 1/\langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle$ ، و بنا بر فرض استقرا یک عدد گویاست.

۵.۹ فرض کنیم $r = \langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle = \langle b_0, b_1, \dots, b_m \rangle$ به طوری که اعداد صحیح a_i و b_i همگی بجز احتمالاً a_0 و b_0 مثبت هستند، اگر $a_n > 1$ و $b_m > 1$ ثابت کنید $m = n$ و به‌ازای $i = 0, 1, 2, \dots, n$ ، $a_i = b_i$.

حل. اگر r عدد صحیحی باشد، آنگاه $n = 0$ ؛ در غیر این صورت، $a_0 < r = \langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle = a_0 + 1/\langle a_1, \dots, a_n \rangle < a_0 + 1$ به تشابه داریم $m = 0$ و لذا $a_0 = b_0 = r$ که r عدد صحیحی نباشد، در این صورت، $n \geq 1$ و $m \geq 1$ و داریم

$$r = a_0 + 1/\langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle = b_0 + 1/\langle b_1, b_2, \dots, b_m \rangle$$

روشن است که، $1/\langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle > 0$ و $1/\langle b_1, b_2, \dots, b_m \rangle > 0$ چون $a_n > 1$ داریم $a_1 > 1$ یا $n \geq 2$ در هر دو حالت، $1/\langle a_1, \dots, a_n \rangle < 1$ ؛ با استدلالی مشابه، $1/\langle b_1, \dots, b_m \rangle < 1$ لذا $a_0 < r < a_0 + 1$ و $b_0 < r < b_0 + 1$ و بنابراین،

$a_0 = b_0 = [7]$ لذا $\langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle = \langle b_1, b_2, \dots, b_m \rangle$. بدون آنکه به کلیت استدلال خللی وارد آید، فرض می‌کنیم که $n \geq m$. با تکرار استدلال بالا، سرانجام به دست می‌آوریم که $\langle a_m, a_{m+1}, \dots, a_n \rangle = \langle b_m \rangle = b_m$ و $a_{m-1} = b_{m-1}, \dots, a_2 = b_2, a_1 = b_1, a_1 = b_1$ چون b_m عددی صحیح است، از قسمت اول برهان نتیجه می‌شود که $n = m$ و $a_m = b_m$.

۶.۹ (۴.۹) را ثابت کنید: فرض کنیم a_0, a_1, a_2, \dots دنباله‌ای از اعداد صحیح باشد، به طوری که همگی بجز احتمالاً a_0 مثبت باشند. ثابت کنید که به ازای هر عدد حقیقی مثبت x و هر $k \geq 1$

$$\langle a_0, a_1, \dots, a_{k-1}, x \rangle = (xp_{k-1} + p_{k-2}) / (xq_{k-1} + q_{k-2})$$

به ویژه، $\langle a_0, a_1, a_2, \dots, a_k \rangle = p_k / q_k$ (راهنمایی: از استقرا استفاده کنید).

حل. به ازای $k = 1$ داریم

$$(xp_0 + p_{-1}) / (xq_0 + q_{-1}) = (x \times a_0 + 1) / (x \times 1 + 0) = a_0 + 1/x = \langle a_0, x \rangle$$

حال، فرض کنیم که قضیه برای $\langle a_0, a_1, \dots, a_{k-1}, x \rangle$ درست باشد. در این صورت بنابر

تعریف ۳.۹

$$\begin{aligned} \langle a_0, a_1, \dots, a_k, x \rangle &= \langle a_0, a_1, \dots, a_{k-1}, a_k + 1/x \rangle \\ &= ((a_k + 1/x)p_{k-1} + p_{k-2}) / ((a_k + 1/x)q_{k-1} + q_{k-2}) \\ &= (x(a_k p_{k-1} + p_{k-2}) + p_{k-1}) / (x(a_k q_{k-1} + q_{k-2}) + q_{k-1}) \\ &= (xp_k + p_{k-1}) / (xq_k + q_{k-1}). \end{aligned}$$

۷.۹ فرض کنیم q_k مانند (۳.۹) تعریف شود. به استقرا نشان دهید که اگر $k \geq 2$ ، آنگاه

$$q_k \geq 2^{k/2}$$

حل. به آسانی می‌توان دید که قضیه به ازای $k = 2$ و $k = 3$ برقرار است. حال فرض

کنیم $q_n \geq 2^{n/2}$ ، نشان می‌دهیم $q_{n+2} \geq 2^{(n+2)/2}$. روشن است که $q_{n+1} = q_n$ و لذا

$$q_{n+2} = a_n + 2q_{n+1} + q_n > 2q_n$$

۸.۹ فرض کنیم p_k/q_k همگرایی k ام $\langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle$ باشد. اگر $a_0 \geq 1$ ، ثابت

کنید $\langle a_k, a_{k-1}, \dots, a_1, a_0 \rangle = p_k/p_{k-1}$ و $\langle a_k, a_{k-1}, \dots, a_2, a_1 \rangle = q_k/q_{k-1}$

(راهنمایی: با استفاده از (۳.۹) نشان دهید که $(p_k/p_{k-1} = a_k + 1/(p_{k-1}/p_{k-2}))$.)

حل. به آسانی ثابت می‌شود که $p_k/p_{k-1} = a_k + 1/(p_{k-1}/p_{k-2})$ چون $p_{k-2} < p_{k-1}$ (۳.۹) را ببینید)، در نتیجه اولین خارج قسمت جزئی p_k/p_{k-1} برابر است با $a_k = [p_k/p_{k-1}]$. بنابراین $p_k/p_{k-1} = \langle a_k, p_{k-1}/p_{k-2} \rangle$ تکرار این استدلال نشان می‌دهد که دومین خارج قسمت جزئی برابر است با a_{k-1} ، سومی عبارت است از a_{k-2} ، الی آخر. در مرحله k ام داریم

$$p_k/p_{k-1} = \langle a_k, a_{k-1}, \dots, a_1, p_0/p_{-1} \rangle = \langle a_k, a_{k-1}, \dots, a_1, a_0 \rangle$$

زیرا $p_0 = a_0$ و $p_{-1} = 1$. برای q_k/q_{k-1} ، رابطه $q_k = a_k q_{k-1} + q_{k-2}$ را به‌کار می‌بریم و مانند بالا استدلال می‌کنیم. در این صورت، در مرحله $(k-1)$ ام داریم

$$q_k/q_{k-1} = \langle a_k, a_{k-1}, \dots, a_2, q_1, q_0 \rangle = \langle a_k, a_{k-1}, \dots, a_2, a_1 \rangle$$

زیرا $q_1 = a_1$ و $q_0 = 1$ (۳.۹) را ببینید).

۹.۹ < گیریم a/b عدد گویایی تحویل‌ناپذیر باشد، و فرض می‌کنیم $a/b = \langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle$ ، که در آن هر a_i عدد صحیح مثبتی است. ثابت کنید اگر n فرد باشد، کسر مسلسل متقارن است (یعنی، $a_0 = a_n, a_1 = a_{n-1}, \dots$)، و تنها اگر $1 + a|b^2$ ، و حال آنکه اگر n زوج باشد، کسر مسلسل متقارن است اگر و تنها اگر $1 - a|b^2$. (راهنمایی: از مسأله قبل استفاده کنید.)

حل. اگر $n = 0$ قضیه بدیهی است، زیرا در این صورت a/b عددی صحیح است. لذا می‌توانیم فرض کنیم که $n \geq 1$. اگر کسر مسلسل متقارن باشد، از مسأله ۸.۹ و (۴.۹) نتیجه می‌شود که $a/b = p_n/q_n = \langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle = p_n/p_{n-1}$ چون $(p_n, q_n) = 1$ ، داریم $p_n = a$ و $p_{n-1} = q_n = b$ لذا بنابر (۷.۹) داریم

$$p_n q_{n-1} - p_{n-1} q_n = a q_{n-1} - b^2 = (-1)^{n-1}$$

و لذا $a|b^2 + (-1)^{n-1}$. حال فرض می‌کنیم که $a|b^2 + (-1)^{n-1}$. در این صورت، بنابر (۷.۹) $a q_{n-1} - b p_{n-1} = p_n q_{n-1} - p_{n-1} q_n = (-1)^{n-1}$ ، و لذا a مقسوم‌علیه $b(b - p_{n-1}) = b^2 + (-1)^{n-1} - (b p_{n-1} + (-1)^{n-1})$ است. چون $(a, b) = 1$ ، بایستی داشته باشیم $a|b - p_{n-1}$. ملاحظه می‌کنید که $n \geq 1$ ایجاب می‌کند که $a/b > 1$ ؛ لذا $a > b > b - p_{n-1}$ (زیرا اگر $i \geq 0$ آنگاه $(p_i > 0)$ ، همچنین، چون $p_n = a$ و $p_{n-1} < p_n$ ، و لذا $p_{n-1} < a < a + b$ ، و $b - p_{n-1} > -a < b - p_{n-1}$ ، و $-a < b - p_{n-1} < a$ بنابرین $b - p_{n-1} > -a$ ، و

چون $a|b - p_{n-1}$ باید داشته باشیم $b - p_{n-1} = 0$ ، یعنی $b = p_{n-1}$ ، لذا، بنا بر مسئله ۸.۹ داریم $\langle a_0, a_1, \dots, a_n \rangle = a/b = p_n/p_{n-1} = \langle a_n, a_{n-1}, \dots, a_1, a_0 \rangle$

۱۰.۹ بگیریم $n > 1$ ، و فرض می‌کنیم $s^2 \equiv -1 \pmod{n}$. فرض کنیم p_k/q_k همگرای بسط کسر مسلسل s/n باشد به طوری که $q_k < \sqrt{n} \leq q_{k+1}$. نشان دهید که $(sq_k - np_k)^2 + q_k^2 = n$.

حل. چون $s^2 \equiv -1 \pmod{n}$ ، به آسانی ثابت می‌شود که $(sq_k - np_k)^2 + q_k^2 \equiv 0 \pmod{n}$. اما بنا بر (۳۳.۹)، $|s/n - p_k/q_k| \leq 1/q_k q_{k+1}$ ، و لذا $|sq_k - np_k| \leq n/q_{k+1}$. چون $q_{k+1} \geq \sqrt{n}$ ، نتیجه می‌شود که $|sq_k - np_k| \leq \sqrt{n}$. با توجه به انتخاب q_k داریم $q_k < \sqrt{n}$ لذا $(sq_k - np_k)^2 + q_k^2 < 2n$. چون $q_k \geq 1$ ، نتیجه می‌شود که $(sq_k - np_k)^2 + q_k^2 = n$ مضرب مثبتی از n است که از $2n$ کمتر است و بنابراین برابر n است.

توضیح. تحقیق اینکه نمایش n در بالا به صورت مجموع دو مربع اولیه است، دشوار نیست، و لذا برهان دیگری برای قسمت اصلی (۱۴.۸) داریم. بنابراین همین که یک جواب s از هم‌نهشتی $x^2 \equiv -1 \pmod{n}$ داشته باشیم، روند کسر مسلسل یک روش خیلی کارآمد برای ساختن یک نمایش اولیه n به صورت مجموع دو مربع به دست می‌دهد.

معادله $ax + by = c$

۱۱.۹ روش کسرهای مسلسل را برای یافتن جواب $-3 = 120y - 377x$ به کار برید. (مسئله ۳.۹ را ببینید.)

حل. برای کاربرد (۱۰.۹)، لازم است که $b > 0$ ؛ بنابراین معادله را به صورت $377x + 120y = 3$ می‌نویسیم و مانند (۱۱.۹) ادامه می‌دهیم. یا اینکه اصلاً جوابهای معادله $377x + 120y = -3$ را به دست می‌آوریم و $-y$ را به جای y می‌گذاریم. بنا بر الگوریتم اقلیدسی، $377/120 = \langle 3, 7, 17 \rangle$. جدول زیر را تشکیل می‌دهیم

k	-۱	۰	۱	۲
a_k		۳	۷	۱۷
p_k	۱	۳	۲۲	۳۷۷
q_k	۰	۱	۷	۱۲۰

حال (۱۰.۹) را به کار می‌بریم. چون $n = 2$ زوج است، $377x + 120y = -3$ دارای جواب

$x = 21$ ، $y = 66$ جوابی از $-3x - 120y = -377$ است.
 لذا $x = 21$ ، $y = 66$ جوابی از $-3x - 120y = -377$ است.

۱۲.۹ کسرهای مسلسل را برای بیان بزرگترین مقسوم علیه مشترک ۳۷۷ و ۱۲۰ به صورت ترکیب خطی از این اعداد به کار برید. (راهنمایی: (۱۰.۹) و مسأله قبل را به کار ببرید.)

حل. کنترل کنید که $1 = (377, 120)$. بنابر مسأله ۱۱.۹، $\langle 3, 7, 17 \rangle = 377/120$. لذا (۱۰.۹) ایجاب می‌کند که $1 = 377x + 120y$ دارای جواب $x = -q_1$ ، $y = p_1$ باشد، و بنابراین از جدول بالا داریم $x = -7$ و $y = 22$.

۱۳.۹ کسرهای مسلسل را برای یافتن جوابهای معادلات زیر به کار ببرید: (الف) $98x + 263y = 1$ ؛ $1255x + 177y = -1$

حل. (الف) $\langle 2, 1, 2, 6, 5 \rangle = 263/98$. جدول زیر را تشکیل می‌دهیم:

k	-1	0	1	2	3	4
a_k		2	1	2	6	5
p_k	1	2	3	8	51	263
q_k	0	1	1	3	19	98

کاربرد (۱۰.۹) جواب $x = 51$ ، $y = -19$ را به دست می‌دهد.
 (ب) $\langle 7, 11, 16 \rangle = 1255/177$. جدول زیر را تشکیل می‌دهیم:

k	-1	0	1	2
a_k		7	11	16
p_k	1	7	78	1255
q_k	0	1	11	177

سپس از (۱۰.۹) جواب $x = 11$ ، $y = -78$ حاصل می‌شود.

کسرهای مسلسل نامتناهی

۱۴.۹ عدد α دارای بسط کسر مسلسلی است که اولین سه خارج قسمت جزئی آن عبارت‌اند از ۱، ۲، ۳، و α دارای حداقل یک خارج قسمت جزئی دیگر است (کسر مسلسل ممکن است متناهی یا نامتناهی باشد). درباره اندازه α چه می‌توان گفت؟

حل. داریم $\alpha = \langle 1, 2, 3, \beta \rangle$ که $\beta \geq 1$. با محاسبه کسر مسلسل متناهی، داریم $\alpha = (10\beta + 3)/(7\beta + 2) = 10/7 + 1/(49\beta + 14)$ لذا $\alpha > 10/7$ و $\alpha \leq 10/7 + 1/56 = 81/56$.

۱۵.۹ فرض کنیم $\beta = \langle b_0, b_1, \dots, b_{n-1}, b_n, \dots \rangle$ و $\alpha = \langle a_0, a_1, \dots, a_{n-1}, a_n, \dots \rangle$ کسره‌های مسلسل متناهی یا نامتناهی باشند به طوری که به ازای $0 \leq i \leq n-1$ و $a_i = b_i$ و به ازای $i \geq n$ ثابت کنید که

(الف) اگر n زوج باشد، آنگاه $\alpha > \beta$ اگر و تنها اگر $a_n > b_n$

(ب) اگر n فرد باشد، آنگاه $\alpha > \beta$ اگر و تنها اگر $b_n > a_n$

حل. مطابق معمول، فرض می‌کنیم $\alpha_k = \langle a_k, a_{k+1}, \dots \rangle$ و $\beta_k = \langle b_k, b_{k+1}, \dots \rangle$. در این صورت $\alpha > \beta$ اگر و تنها اگر $a_0 + 1/\alpha_1 > b_0 + 1/\beta_1$ اگر و تنها اگر $\alpha_1 > \beta_1$ همچنین، $\alpha_1 > \beta_1$ اگر و تنها اگر $a_1 + 1/\alpha_2 > b_1 + 1/\beta_2$ اگر و تنها اگر $\alpha_2 > \beta_2$ اگر همین روند را ادامه دهیم، ثابت می‌شود که اگر n زوج باشد، $\alpha > \beta$ اگر و تنها اگر $a_n > b_n$ اگر و تنها اگر $a_n + 1/\alpha_{n+1} > b_n + 1/\beta_{n+1}$ چون $1/\alpha_{n+1} < 1$ و $1/\beta_{n+1} < 1$ نابرابری آخر برقرار است اگر و تنها اگر $a_n > b_n$ اگر n فرد باشد، داریم $\alpha > \beta$ اگر و تنها اگر $b_n > a_n$.

۱۶.۹ فرض کنیم $\alpha = \langle a_0, a_1, \dots, a_{n-1} \rangle$ و $\beta = \langle a_0, a_1, \dots, a_{n-1}, b_n, \dots \rangle$. با استفاده از مسأله قبل ثابت کنید $\alpha > \beta$ اگر و تنها اگر n زوج باشد.

حل. اگر $a_{n-1} = 1$ می‌نویسیم

$$\alpha = \langle a_0, a_1, \dots, a_{n-2}, 1 \rangle = \langle a_0, a_1, \dots, a_{n-3}, a_{n-2} + 1 \rangle$$

و مسأله قبل را در مورد بسط دوم و β به کار می‌بریم. چون نخستین $n-2$ خارج قسمت جزئی این بسطها برابرند و $a_{n-2} + 1 > a_{n-2}$ نتیجه می‌شود که $\alpha > \beta$ اگر و تنها اگر $n-2$ زوج باشد و لذا اگر و تنها اگر n زوج باشد. اگر $a_{n-1} > 1$ آنگاه α دارای بسط $\langle a_0, a_1, \dots, a_{n-1} - 1, 1 \rangle$ نیز هست. در این صورت نخستین $n-1$ خارج قسمت جزئی α و β برابرند. بنابر مسأله ۱۵.۹، چون $a_{n-1} - 1 < a_{n-1}$ لذا $\alpha > \beta$ اگر و تنها اگر $n-1$ فرد باشد، یعنی، اگر و تنها اگر n زوج باشد.

۱۷.۹ در هر مورد، تعیین کنید که مقدار کسر مسلسل اول بزرگتر از مقدار دومی هست یا نیست.

- (الف) $\langle 1, 2, 3, 4, 3 \rangle, \langle 1, 2, 3, 4, 5 \rangle$ ؛
 (ب) $\langle 1, 2, 3, 5, 4, \dots \rangle, \langle 1, 2, 3, 4, 5 \rangle$ ؛
 (ج) $\langle 1, 2, 3, 4 \rangle, \langle 1, 2, 3, 4, 5, 6, \dots \rangle$ ؛
 (د) $\langle 292, 1, 1, \dots \rangle, \langle 292, 1, 15, 7 \rangle$ ؛
 (ه) $\langle 292, 1, 15 \rangle, \langle 292, 1, 15, 7, \dots \rangle$ ؛

حل. فرض کنیم α و β به ترتیب معرف کسرهای مسلسل اول و دوم باشند. بنا بر مسأله‌های ۱۵.۹ و ۱۶.۹، در موارد (ب)، (د)، و ه، $\alpha > \beta$ و در قسمتهای (الف) و (ج)، $\beta > \alpha$.

۱۸.۹ فرض کنیم x یک عدد حقیقی بزرگتر از ۱ و $x = \langle a_0, a_1, a_2, \dots \rangle$. (ممکن است که بسط متناهی باشد.) ثابت کنید $1/x = \langle 0, a_0, a_1, a_2, \dots \rangle$.

حل. با استفاده از (۱۴.۹) نتیجه می‌گیریم که

$$\langle 0, a_0, a_1, a_2, \dots \rangle = 0 + 1/\langle a_0, a_1, \dots \rangle = 1/x$$

۱۹.۹ با استفاده از (۱۷.۹)، نخستین نُه خارج قسمت جزئی بسط کسر مسلسل π را به دست آورید.

حل. با کاربرد الگوریتم بیان شده در (۱۷.۹)، داریم $3 = [\pi] = a_0$. سپس $\alpha_1 = 1/(\alpha_0 - a_0) = 1/(\pi - 3)$ و لذا $7 = [\alpha_1] = a_1$. با ادامه این روند خواهیم داشت $\pi = \langle 3, 7, 15, 1, 292, 1, 1, 1, 2, \dots \rangle$.

توضیح. انجام الگوریتم توسط حسابگر آسان است. جزء صحیح π (یعنی، ۳) را کم کنید، سپس وارون سازید؛ جزء صحیح حاصل را کم کنید، سپس وارون سازید. ادامه این روند خارج قسمتهای جزئی متوالی π را ارائه می‌دهد. مواظب باشید که بعد از تعدادی مرحله (که بستگی به دقت حسابگر دارد)، خارج قسمتهای جزئی محاسبه شده درست نخواهند بود. البته، بسیاری از حسابگرها بایستی نخستین نُه خارج قسمت جزئی π را به‌طور صحیح به دست دهند.

۲۰.۹ (الف) گیریم α گنگ باشد، و فرض می‌کنیم $a/b < \alpha < c/d$ ، که در آن a, b, c ، و d اعداد صحیح مثبتی هستند به طوری که $bc - ad = 1$. ثابت کنید که لاقبل یکی از کسرهای a/b و c/d یک همگرای α است.

(ب) مثالی ارائه دهید که در آن دقیقاً یکی از کسرهای a/b و c/d یک همگرا باشد، و نشان دهید که ممکن است a/b و c/d هر دو همگرا باشند. (راهنمایی: فرض کنید نابرابری واقع در (۳۹.۹) برای a/b و c/d برقرار نیست.)

حل. (الف) توجه کنید که چون α گنگ است، رابطه $|\alpha - a/b| = 1/2b^2$ برقرار نیست. لذا، اگر $|\alpha - a/b| < 1/2b^2$ و $|\alpha - c/d| < 1/2d^2$ هر دو برقرار نباشند، آنگاه $1/bd = (bc - ad)/bd = c/d - a/b = |\alpha - a/b| + |\alpha - c/d| > 1/2b^2 + 1/2d^2$ از ضرب کسره‌های اول و آخر در $2b^2d^2$ به دست می‌آوریم $2bd > b^2 + d^2$ ، یعنی $(b - d)^2 < 0$ ، که ممکن نیست. پس یا $|\alpha - a/b| < 1/2b^2$ یا $|\alpha - c/d| < 1/2d^2$ ، و لذا، بنابر (۳۹.۹)، حداقل یکی از کسره‌های a/b و c/d یک همگرای α است.

(ب) برای اینکه نشان دهیم a/b و c/d می‌توانند همگرا باشند، فرض می‌کنیم α عددی گنگ و k فرد باشد. پس بنابر (۱۲.۹)، $p_k/q_k < \alpha < p_{k-1}/q_{k-1}$ و بنابر (۷.۹)، $p_k q_{k-1} - p_{k-1} q_k = 1$ ، آنگاه $\alpha = \sqrt{6}$ ، $5/2 < \sqrt{6} < 7/3$ و $3 \times 5 - 7 \times 2 = 1$ ؛ ولی، فقط $5/2$ یک همگرای $\sqrt{6}$ است. (عدد $7/3$ یک همگرای میانی $\sqrt{6}$ است؛ بخش آخر مسائل را برای خاصیت‌های همگراهای میانی ببینید.)

۲۱.۹ گیریم $\alpha > 1$ گنگ باشد، فرض کنیم p_k/q_k و P_k/Q_k به ترتیب معرف همگرای k ام α و $1/\alpha$ باشند. ثابت کنید $P_k/Q_k = q_{k-1}/p_{k-1}$. (راهنمایی: مسأله ۱۸.۹ را ببینید.)

حل. بنابر مسأله ۱۸.۹، $1/\alpha = \langle 0, a_0, a_1, \dots \rangle$. لذا بنابر (۴.۹) همگرای k ام $1/\alpha$ عبارت است از $q_{k-1}/p_{k-1} = \langle 0, a_0, a_1, \dots, a_{k-1} \rangle$.

کسره‌های مسلسل دوره‌یی

۲۲.۹ جدولی تشکیل دهید و (۲۴.۹) را برای یافتن بسط کسر مسلسل (الف) $\sqrt{47}$ ؛ (ب) $(4 + \sqrt{2})/3$ ؛ (ج) $(7 - \sqrt{11})/3$ به کار برید.

حل. (الف) ملاحظه کنید که $\sqrt{47} = (0 + \sqrt{47})/1$ و $\sqrt{47} - 0^2 = 47 - 0^2$. بنابر (۲۴.۹)،

k	۰	۱	۲	۳	۴	۵
r_k	۰	۶	۵	۵	۶	۶
s_k	۱	۱۱	۲	۱۱	۱	۱۱
a_k	۶	۱	۵	۱	۱۲	

از آنجا که $r_5 = r_1$ و $s_5 = s_1$ ، درایه‌های جدول از $k = 5$ به بعد تکرار می‌شوند. لذا $\sqrt{47} = \langle 6, 1, 5, 1, 12 \rangle$.

(ب) چون ۳ عدد $4^2 - 2$ را نمی‌شمارد، صورت و مخرج را در $| -3 |$ ضرب می‌کنیم تا $q = (12 + \sqrt{18})/3$ به دست آید (برهان (۲۳.۹) را ببینید)؛ در اینجا $d = 18$ ، $r_0 = 12$ ، $s_0 = q$. جدول زیر را تشکیل می‌دهیم:

k	۰	۱	۲	۳	۴
r_k	۱۲	-۳	۴	۴	۴
s_k	۹	۱	۲	۱	۲
a_k	۱	۱	۴	۸	

چون درایه‌های ستون $k = 4$ با درایه‌های ستون $k = 2$ یکسان هستند، داریم

$$(4 + \sqrt{4})/3 = \langle 1, 1, 4, 8 \rangle$$

(ج) $(7 - \sqrt{11})/3$ را به صورت $(-7 + \sqrt{11})/(-3)$ می‌نویسیم؛ چون $3 - 7^2 = 11 - 49$ را نمی‌شمارد، صورت و مخرج را در ۳ ضرب می‌کنیم تا $(-21 + \sqrt{99})/(-9)$ به دست آید؛ پس $d = 99$ ، $r_0 = -21$ و $s_0 = -9$. جدول زیر را محاسبه می‌کنیم:

k	۰	۱	۲	۳	۴	۵	۶
r_k	-۲۱	۱۲	۸	۶	۳	۷	۸
s_k	-۹	۵	۷	۹	۱۰	۵	۷
a_k	۱	۴	۲	۱	۱	۳	

چون $r_6 = r_2 = 8$ و $s_6 = s_2 = 7$ ، داریم $(7 - \sqrt{11})/3 = \langle 1, 4, 2, 1, 1, 3 \rangle$.

۲۳.۹ (الف) جدولی مانند جدول (۲۵.۹) برای یافتن بسط کسر مسلسل $\sqrt{13}$ تشکیل دهید.

(ب) این جدول را برای تعیین بسط کسر مسلسل $(7 + \sqrt{13})/9$ به کار برید. (راهنمایی: (۲۴.۹) و (۱۹.۹) را به کار برید.)

حل. (الف) جدول زیر را تشکیل می‌دهیم:

k	۰	۱	۲	۳	۴
r_k	۰	۱۱	۱۷	۱۱	۱۱
s_k	۱	۹	۹	۱	۹
a_k	۱۱	۲	۲	۲۲	

لذا $\sqrt{130} = \langle 11, 2, 2, 22 \rangle$

(ب) بنابر (iii.۲۴.۹)، $(r_2 + \sqrt{130})/s_2 = \alpha_2 = (7 + \sqrt{130})/9$ ، و بنابر (۱۹.۹)

$(7 + \sqrt{130})/9 = \langle 2, 22, 2, 2, 22, 2, \dots \rangle = \langle 2, 22, 2 \rangle$ لذا $\alpha_2 = \langle a_2, a_3, \dots \rangle$

۲۴.۹ ثابت کنید به ازای $n \geq 1$ ، $\sqrt{n^2 + 2} = \langle n, n, 2n \rangle$ و $\sqrt{n^2 + 1} = \langle n, 2n \rangle$

حل. (۲۴.۹) را به ترتیب برای ساختن جدولهای $\sqrt{n^2 + 2}$ و $\sqrt{n^2 + 1}$ به کار می‌بریم:

k	۰	۱	۲
r_k	۰	n	n
s_k	۱	۱	۱
a_k	n	$2n$	

k	۰	۱	۲	۳
r_k	۰	n	n	n
s_k	۱	۲	۱	۲
a_k	n	n	$2n$	

در جدول اول $r_2 = r_1$ و $s_2 = s_1$ ، لذا خارج قسمتهای جزئی با شروع از $a_1 = 2n$ تکرار می‌شوند؛ لذا $\sqrt{n^2 + 1} = \langle n, 2n \rangle$ در جدول دوم، $r_2 = r_1$ و $s_2 = s_1$ ، و لذا خارج قسمتهای جزئی با شروع از $a_1 = n$ تکرار می‌شوند؛ بنابراین، $\sqrt{n^2 + 2} = \langle n, n, 2n \rangle$

۲۵.۹ ثابت کنید (الف) به ازای $n \geq 2$ ، $\sqrt{n^2 - 1} = \langle n - 1, 1, 2n - 2 \rangle$ ؛

(ب) به ازای $n \geq 2$ ، $\sqrt{n^2 - n} = \langle n - 1, 2, 2n, -2 \rangle$ ؛

(ج) به ازای $n \geq 3$ ، $\sqrt{n^2 - 2} = \langle n - 1, 1, n - 2, 1, 2n - 2 \rangle$ ؛

حل. با استفاده از جدولهای زیر به ترتیب برای $\sqrt{n^2 - 1}$ ، $\sqrt{n^2 - n}$ و $\sqrt{n^2 - 2}$ ، مانند

مسئله ۲۴.۹ ادامه می‌دهیم:

k	۰	۱	۲	۳
r_k	۰	$n - 1$	$n - 1$	$n - 1$
s_k	۱	$2n - 2$	۱	$2n - 2$
a_k	$n - 1$	۱	$2n - 2$	

k	۰	۱	۲	۳
r_k	۰	$n - 1$	$n - 1$	$n - 1$
s_k	۱	$n - 1$	۱	$n - 1$
a_k	$n - 1$	۲	$2n - 2$	

k	۰	۱	۲	۳	۴	۵
r_k	۰	$n-1$	$n-2$	$n-2$	$n-1$	$n-1$
r_k	۱	$2n-3$	۲	$2n-3$	۱	$2n-3$
a_k	$n-1$	۱	$n-2$	۱	$2n-2$	

۲۶.۹ اگر $n \geq 1$ ، بسط کسر مسلسل $\sqrt{n^2+1} + n^2$ را بیابید. (راهنمایی: مسأله ۲۴.۹ را به‌کار ببرید.)

حل. بنابر مسأله ۲۴.۹ داریم

$$\sqrt{n^2+1} + n^2 = n^2 + \langle n, \overline{2n} \rangle = n^2 + n + 1 / \langle \overline{2n} \rangle = \langle n^2 + n, \overline{2n} \rangle$$

برهان دیگر. (۱۸.۹) را به‌کار می‌بریم. فرض کنیم $\alpha_0 = \sqrt{n^2+1} + n^2$ ؛ سپس $a_0 = [\alpha_0] = n + n^2$ قرار می‌دهیم

$$\alpha_1 = 1/(\alpha_0 - a_0) = 1/(\sqrt{n^2+1} - n) = \sqrt{n^2+1} + n$$

پس $a_1 = [\alpha_1] = 2n$. اکنون ملاحظه می‌کنیم که

$$\alpha_2 = 1/(\alpha_1 - a_1) = 1/(\sqrt{n^2+1} - n) = \alpha_1$$

ولذا $a_2 = a_1 = 2n$. سپس آشکار است که به‌ازای هر $k \geq 2$ ، $a_k = a_1$ ، ولذا $\sqrt{n^2+1} + n^2 = \langle n^2 + n, \overline{2n} \rangle$

۲۷.۹ فرض کنیم d عدد صحیح مثبتی است که مربع کامل نیست، و فرض می‌کنیم a, b, r, s اعداد صحیحی هستند با b و s غیرصفر. اگر $(a + \sqrt{d})/b = (r + \sqrt{d})/s$ ، ثابت کنید $a = r$ و $b = s$.

حل. معادله بالا ایجاب می‌کند که $(s-b)\sqrt{d} = br - as$. اگر $s \neq b$ ، آنگاه $\sqrt{d} = (br - as)/(s-b)$ ، که با گنگ بودن \sqrt{d} تناقض دارد. از این رو $b = s$ ، ولذا $a = r$.

۲۸.۹ در قضیه (۲۴.۹)، s_{k+1} با فرمول $s_{k+1} = (d - r_{k+1}^2)/s_k$ تعریف شد. نشان دهید که $s_{k+1} = s_{k-1} + q_k(r_k + r_{k+1})$.

حل. داریم $s_k s_{k+1} = d - r_{k+1}^2$ و $s_{k-1} s_k = d - r_k^2$. از آنجا

$$s_k(s_{k+1} - s_{k-1}) = r_k^2 - r_{k+1}^2 = (r_k - r_{k+1})(r_k + r_{k+1}). \quad (۱)$$

اما بنابر تعریف r_{k+1} داریم $r_k + r_{k+1} = a_k s_k$. از این رابطه (۱)

$$s_{k+1} - s_{k-1} = a_k(r_k - r_{k+1})$$

که فرمول مورد نظر را به ما می‌دهد.

توضیح. وقتی d خیلی بزرگ باشد، معمولاً می‌توان عبارت مربوط به s_{k+1} را که در این مسأله ارائه شده است سریعتر از عبارت $(d - r_{k+1}^2)/s_k$ محاسبه کرد، زیرا معمولاً عمل تقسیم به‌طور قابل ملاحظه‌ای کندتر از ضرب، که آن نیز خیلی کندتر از عمل جمع است صورت می‌گیرد. عبارت $(d - r_{k+1}^2)/s_k$ وقتی با حسابگر کار می‌کنیم مناسبتر است.

۲۹.۹ فرض کنیم $\alpha = u_a + v_a \sqrt{d}$ و $\beta = u_b + v_b \sqrt{d}$ که u_a, v_a, u_b, v_b اعداد گویا هستند. ثابت کنید $(\alpha + \beta)' = \alpha' + \beta'$ ، $(\alpha\beta)' = \alpha'\beta'$ ، و اگر $\beta \neq 0$ ، $(\alpha/\beta)' = \alpha'\beta'$ (برای تعریف α' ، مزدوج α ، تعریف (۲۶.۹) را ببینید).

حل. داریم

$$(\alpha + \beta)' = (u_a + u_b + (v_a + v_b)\sqrt{d})' = (u_a - v_a\sqrt{d}) + (u_b - v_b\sqrt{d}) = \alpha'\beta'$$

$$. (\alpha\beta)' = u_a u_b + d v_a v_b - (u_a v_b + u_b v_a)\sqrt{d} = \alpha'\beta'$$

برای تقسیم، کافی است ثابت کنیم $(1/\beta)' = 1/\beta'$. اما

$$1/\beta = \beta' / (\beta\beta') = (u_b - v_b\sqrt{d}) / (u_b^2 - d v_b^2)$$

با مزدوج‌گیری داریم $(u_b + v_b\sqrt{d}) / (u_b^2 - d v_b^2)$. به آسانی دیده می‌شود که این همان $1/\beta'$ است.

۳۰.۹ عکس قضیه لاگرانژ (۲۸.۹) را ثابت کنید: مقدار هر کسر مسلسل دوره‌بی یک عدد گنگ درجه دوم است.

حل. گیریم $\alpha = \langle c_0, \dots, c_n, \overline{a_0, \dots, a_{m-1}} \rangle$ و فرض می‌کنیم

$$\beta = \langle \overline{a_0, \dots, a_{m-1}} \rangle$$

توجه داریم که $\alpha = \langle c_0, \dots, c_n, \beta \rangle$ ؛ لذا بنابر (۴.۹)، $\alpha = (\beta p_n + p_{n-1}) / (\beta q_n + q_{n-1})$ ، که در آن همگرای k ام $\langle c_0, \dots, c_n \rangle$ است. اگر β را بر حسب α حساب کنیم داریم

$$\beta = -(\alpha q_{n-1} - p_{n-1}) / (\alpha q_n - p_n). \quad (۱)$$

اما بنابر (۴.۹) داریم

$$\beta = \langle a_0, \dots, a_{m-1}, \beta \rangle = (\beta p'_{m-1} + p'_{m-2}) / (\beta q'_{m-1} + q'_{m-2}), \quad (۲)$$

که در آن همگرهای $\langle a_0, a_1, \dots, a_{m-1} \rangle$ هستند. اکنون در (۲) به جای β مقدارش را از (۱) می‌گذاریم. بعد از ساده کردن، می‌بینیم که α در یک معادله درجه دوم با ضرایب صحیح صدق می‌کند. چون بنابر (۱۶.۹) α گنگ است، نتیجه می‌شود که α یک گنگ درجه دوم است.

کسرهای مسلسل دوره‌بی محض

۳۱.۹ فرض کنید $\alpha = \langle 1, 2, 3 \rangle$. ثابت کنید $\alpha = (4 + \sqrt{37})/7$. با استفاده از (۲۴.۹)، جدولی جهت امتحان پاسخ خود تشکیل دهید.

حل. بنابر (۱۴.۹) داریم $\alpha = (10\alpha + 3) / (7\alpha + 2)$ $\alpha = 1 + 1 / (2 + 1 / (3 + 1/\alpha))$ از آنجا معادله $7\alpha^2 - 8\alpha - 3 = 0$ به دست می‌آید، و چون مثبت بودن α واضح است، $\alpha = (4 + \sqrt{37})/7$. (ملاحظه کنید که $\alpha > 1$ و مزدوجش $\alpha' = (4 - \sqrt{37})/7$ $-1 < \alpha' < 0$ صدق می‌کند؛ از این رو α ساده شده است، و لذا بنابر (۳۱.۹) بسط کسر مسلسل آن بایستی دوره‌بی محض باشد.)

می‌توانیم پاسخ خود را با محاسبه جدول زیر برای $(4 + \sqrt{37})/7$ امتحان کنیم (به بازنویسی این عبارت نیازی نیست، زیرا $4^2 - 37 = -13$):

k	۰	۱	۲	۳
r_k	۴	۳	۵	۴
s_k	۷	۴	۳	۷
a_k	۱	۲	۳	

چون درایه‌ها برای $k = ۳$ با درایه‌ها به‌ازای $k = ۰$ مانند هم هستند، نتیجه می‌گیریم که $(۴ + \sqrt{۳۷})/۷ = \langle ۱, ۲, ۳ \rangle$.

۳۲.۹ مقدار کسره‌های مسلسل زیر را محاسبه کنید: (الف) $\langle ۱, ۱, ۱, \dots \rangle$; (ب) $\langle ۱, ۳, ۱, ۲ \rangle$; (ج) $\langle ۱, ۲ \rangle$; (د) $\langle ۱, ۳, ۱, ۲ \rangle$.

حل. این چهار کسر مسلسل را به‌ترتیب با $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ نشان می‌دهیم. (الف) بنابر (۱۴.۹)، داریم $\alpha = ۱ + ۱/\alpha$ ، و لذا $\alpha^2 - \alpha - ۱ = ۰$. از آنجا که α مثبت است، از این معادله داریم $\alpha = (۱ + \sqrt{۵})/۲$.

(ب) بنابر (۱۴.۹) داریم $\beta = ۲ + ۱/(۳ + ۱/\alpha) = (۷\alpha + ۲)/(۳\alpha + ۱)$ که در آن $\beta = (۲۵ - \sqrt{۵})/۱۰$. لذا $\alpha = (۱ + \sqrt{۵})/۲$.

(ج) چون $\gamma = ۱ + ۱/(۲ + ۱/\gamma) = (۳\gamma + ۱)/(۲\gamma + ۱)$ ، از آنجا $۲\gamma^2 - ۲\gamma - ۱ = ۰$ و لذا $\gamma = (۱ + \sqrt{۳})/۲$.

(د) داریم $\delta = ۱ + ۱/(۳ + ۱/\gamma) = (۴\gamma + ۱)/(۳\gamma + ۱) = ۳ - \sqrt{۳}$.

۳۳.۹ فرض کنیم a و b دو عدد صحیح مثبت باشند به‌طوری که $a|b$. اگر $b = ac$ ، ثابت کنید $\langle \overline{b, a} \rangle = (b + \sqrt{b^2 + 4c})/۲$.

حل. فرض کنیم $\alpha = \langle \overline{b, a} \rangle$ ؛ پس (۱۴.۹) ایجاب می‌کند که

$$\alpha = b + 1/(a + 1/\alpha) = ((ab + 1)\alpha + b)/(a\alpha + 1)$$

از اینجا معادله درجه دوم $a\alpha^2 - ab\alpha - b = ۰$ به‌دست می‌آید. روشن است که α مثبت است، و لذا ریشه مثبت این معادله را به‌کار می‌بریم. بنابراین

$$\begin{aligned} \alpha &= (ab + \sqrt{a^2b^2 + 4ab})/2a = (ab + \sqrt{a^2b^2 + 4a^2c})/2a \\ &= (b + \sqrt{b^2 + 4c})/2. \end{aligned}$$

۳۴.۹ مقدار کسر مسلسل دوره‌ی محض $\langle n, n, n, \dots \rangle$ را بیابید.

حل. فرض کنیم $\alpha = \langle n, n, \dots \rangle$. پس (۱۴.۹) ایجاب می‌کند که

$$\alpha = n + 1/\langle n, n, \dots \rangle = n + 1/\alpha$$

از اینجا معادله $\alpha^2 - n\alpha - 1 = 0$ پیدا می‌شود که دارای ریشه‌های $(n \pm \sqrt{n^2 + 4})/2$ است. چون α مثبت است، داریم $\alpha = (n + \sqrt{n^2 + 4})/2$.

برهان دیگر. مسأله قبل را با $a = b = n$ و $c = 1$ به‌کار برید.

۳۵.۹ تعیین کنید کدام یک از اعداد زیر دارای بسط کسر مسلسل دوره‌ی محض می‌باشد: (الف)

$$(1 + \sqrt{3})/2; (3 + \sqrt{13})/2; (5 + \sqrt{32})/5; (7 + \sqrt{11})/5.$$

حل. با توجه به (۳۱.۹) بایستی در هر حالت تعیین کنیم کدام یک از اعداد گنگ درجه دوم مفروض ساده شده است، یعنی، $\alpha = (r + \sqrt{d})/s$ و مزدوجش $\alpha' = (r - \sqrt{d})/s$ در $\alpha > 1$ و $-1 < \alpha' < 0$ صدق می‌کنند. به آسانی معلوم می‌شود که این دو شرط برای سه عدد اول برقرارند، لذا هر یک از آنها ساده شده هستند، و بنابراین هر کدام دارای یک بسط دوره‌ی محض هستند. چون $(7 + \sqrt{11})/5 < 1$ ، عدد آخری ساده شده نیست و بنابراین بسط دوره‌ی محض ندارد.

۳۶.۹ (الف) فرض کنیم $\alpha = (2 + \sqrt{10})/2$. با استفاده از (۲۴.۹) جدولی برای محاسبه r_k, s_k و به‌ارزی $0 \leq k \leq 4$ تشکیل دهید. بسط کسر مسلسل α را بیابید.

(ب) فقط با استفاده از قسمت (الف)، $\langle 1, 2, 1 \rangle$ و $\langle 1, 2, 1 \rangle$ را به‌صورت $(r + \sqrt{d})/s$ که در آن $s|d - r^2$ ، بیان کنید.

حل. (الف) اگر $\alpha = (r + \sqrt{d})/s$ ، آنگاه $d = 10$ و $r = s = 2$ ؛ لذا $s|d - r^2$. (بنابراین به تعدیل α با ضرب صورت و مخرج آن در $|s|$ نیازی نیست.) با کاربرد فرمولهای (۲۴.۹)، داریم

k	۰	۱	۲	۳	۴
r_k	۲	۲	۱	۲	۲
s_k	۲	۳	۳	۲	۳
a_k	۲	۱	۱	۲	

(ملاحظه کنید که با شروع از $k = 3$ مقادیر جدول تکرار می‌شوند.) لذا $\alpha = \langle 2, 1, 1 \rangle$.

(ب) بنابر (۱۹.۹) و (iii. ۲۴.۹)، $\alpha_k = \langle a_k, a_{k+1}, \dots \rangle = (r_k + \sqrt{d})/s_k$ ، بنابراین،
 $\langle 1, 1, 2 \rangle = \langle a_1, a_2, \dots \rangle = \alpha_1 = (r_1 + \sqrt{d})/s_1 = (2 + \sqrt{10})/3$ با استدلالی
 مشابه، $\langle 1, 2, 1 \rangle = \langle a_2, a_3, \dots \rangle = \alpha_2 = (r_2 + \sqrt{d})/s_2 = (1 + \sqrt{10})/3$

۳۷.۹ بنا به تعریف، یک عدد گنگ درجه دوم مانند α ساده شده است اگر $\alpha > 1$ و
 $0 < \alpha' < 1$ ، که در آن α' مزدوج α است (۳۰.۹) را ببینید. آیا امکان دارد که $\alpha < 1$ ولی
 $0 < \alpha' < 1$ ؟

حل. آری. مثلاً $\alpha = (1 + \sqrt{5})/4$ یا $\alpha = (3 + \sqrt{11})/7$ در هر مورد، به آسانی معلوم
 می‌شود که $\alpha < 1$ و $0 < \alpha' < 1$.

۳۸.۹ فرض کنیم $\alpha = (r + \sqrt{d})/s$ یک عدد گنگ درجه دوم باشد. ثابت کنید α ساده شده
 است اگر و تنها اگر $0 < r < \sqrt{d}$ و $\sqrt{d} - r < s < \sqrt{d} + r$. (به‌ویژه، از این دو رابطه داریم
 $0 < s < 2\sqrt{d}$)

حل. ابتدا فرض می‌کنیم α ساده شده باشد؛ لذا $\alpha > 1$ و $0 < \alpha' < 1$ ، به طوری که
 $\alpha' = (r - \sqrt{d})/s$. چون $\alpha' = 2\sqrt{d}/s - \alpha < 1$ ، داریم $s > 2\sqrt{d} - s$ ، همچنین،
 $0 < \alpha + \alpha' = 2r/s$ ، ایجاب می‌کند که $r > 0$ و $\alpha' < 0$ نتیجه می‌دهد $r < \sqrt{d}$. از
 $\alpha > 1$ فوراً نتیجه می‌شود که $s < r + \sqrt{d}$ ، و چون $\alpha' > -1$ ، داریم $(r - \sqrt{d})/s > -1$ ،
 یعنی، $\sqrt{d} - r < s$.

اکنون فرض می‌کنیم $0 < r < \sqrt{d}$ و $\sqrt{d} - r < s < \sqrt{d} + r$. پس $s > 0$ و لذا
 $\alpha = (r + \sqrt{d})/s > 1$. همچنین، $r < \sqrt{d}$ ایجاب می‌کند که $\alpha' < 0$. چون $\sqrt{d} - r < s$ ،
 نتیجه می‌شود که $-s < r - \sqrt{d}$ و لذا $(r - \sqrt{d})/s = \alpha' > -1$. بنابراین α ساده شده
 است.

تقریبهای گویا برای اعداد گنگ

۳۹.۹ بهترین تقریب گویا به صورت a/b برای $\sqrt{2}$ با $b \leq 70$ را بیابید. بدون محاسبه $\sqrt{2} - a/b$ ،
 بیان کنید که چرا $0.000085 < |\sqrt{2} - a/b| < 0.00009$.

حل. (۳۷.۹) را به کار می‌بریم. ابتدا بررسی می‌کنیم که $\langle 1, 2 \rangle = \sqrt{2}$. اکنون جدول زیر را
 برای تعیین نخستین پنج همگرای $\sqrt{2}$ تشکیل می‌دهیم:

k	-۱	۰	۱	۲	۳	۴	۵	۶
a_k		۱	۲	۲	۲	۲	۲	۲
p_k	۱	۱	۳	۷	۱۷	۴۱	۹۹	۲۳۹
q_k	۰	۱	۲	۵	۱۲	۲۹	۷۰	۱۶۹

در این صورت از (۳۷.۹) نتیجه می‌شود که $۹۹/۷۰$ بهترین تقریب گویا برای $\sqrt{۲}$ در میان تمام کسرهایی است که مخزجهای آنها از ۷۰ تجاوز نمی‌کنند. همچنین، بنا بر (۳۳.۹) داریم

$$|\sqrt{۲} - ۹۹/۷۰| < 1/(۷۰ \times ۱۶۹) = ۰.۰۰۰۰۰۸۴۵۳\dots < ۰.۰۰۰۰۰۸۵.$$

۴۰.۹ فرض می‌کنیم $\langle ۱, ۳, \overline{۱, ۲} \rangle = ۳ - \sqrt{۳}$.

(الف) به‌ازای $۰ \leq k \leq ۴$ مقادیر r_k و s_k را محاسبه کنید.

(ب) فقط با استفاده از (الف) $\langle ۱, ۲ \rangle$ را به‌صورت یک عدد گنگ درجه دوم بیان کنید.

(ج) درستی $۳ - \sqrt{۳} < ۵۲/۴۱$ را به کمک قضیه‌ای از همگراها بررسی کنید.

(د) درستی $|۱۵(۳ = \sqrt{۳}) - ۱۹| < |۴۰(۳ = \sqrt{۳}) - ۵۱|$ را با استفاده از قضیه‌ای

از تقریبها تعیین کنید.

حل. (الف) برای کاربرد (۲۴.۹) جهت محاسبه r_k و s_k ، ابتدا بایستی $۳ - \sqrt{۳}$

را به‌صورت $(r_0 + \sqrt{d})/s_0$ بنویسیم، به‌طوری که $s_0 |d - r_0^2$ در این حالت، داریم

$$۳ - \sqrt{۳} = (-۳ + \sqrt{۳})/(-۱), \text{ لذا } r_0 = -۳ \text{ و } s_0 = -۱. \text{ بنابراین}$$

k	۰	۱	۲	۳	۴
r_k	-۳	۲	۱	۱	۱
s_k	-۱	۱	۲	۱	۲
a_k	۱	۳	۱	۲	

$$\text{لذا } ۳ - \sqrt{۳} = \langle ۱, ۳, \overline{۱, ۲} \rangle$$

(ب) بنا بر (۱۹.۹) و (۲۴.۹)،

$$\langle ۱, ۲ \rangle = \langle a_2, a_3, \dots \rangle = \alpha_2 = (r_2 + \sqrt{d})/s_2 = (۱ + \sqrt{۳})/۲$$

(ج) جدول زیر را تشکیل می‌دهیم

k	-۱	۰	۱	۲	۳	۴	۵
a_k		۱	۳	۱	۲	۱	۲
p_k	۱	۱	۴	۵	۱۴	۱۹	۵۲
q_k	۰	۱	۳	۴	۱۱	۱۵	۴۱

بنابر (۱۲.۹) داریم $c_5 = 52/41 < \sqrt{3} - 3$.

(د) نامساوی برقرار نیست، زیرا (۳۶.۹) ایجاب می‌کند که $q_5 \geq 40$ ، یعنی $40 \geq 41$.

۴۱.۹ فرض می‌کنیم $\langle 4, \overline{4, 8} \rangle = \sqrt{18}$. با کاربرد قضیه‌ای از تقریبه‌ها، تمام اعداد گویای a/b در ساده‌ترین صورت با $1000 > b > 10$ را بیابید به طوری که $1/5b^2 < |\sqrt{18} - a/b|$.

حل. جدول زیر را برای $\sqrt{18}$ تشکیل می‌دهیم

k	-۱	۰	۱	۲	۳	۴
a_k		۴	۴	۸	۴	۸
p_k	۱	۴	۱۷	۱۴۰	۵۷۷	۴۷۵۶
q_k	۰	۱	۴	۳۳	۱۳۶	۱۱۲۱

اگر $1/2b^2 < 1/5b^2 < |\sqrt{18} - a/b|$ ، آنگاه (۳۹.۹) ایجاب می‌کند که a/b همگرایی از $\sqrt{18}$ باشد. لذا تنها مقادیر ممکن برای a/b با $1000 > b > 10$ ، عبارت‌اند از $140/33$ و $577/136$. (با یک حسابگر) بررسی کنید که $a/b = 140/33$ در نامساوی مفروض صدق نمی‌کند، ولی $a/b = 577/136$ صدق می‌کند.

۴۲.۹ \triangleleft فرض می‌کنیم $|\sqrt{18} - r/s| < |\sqrt{18} - 140/33|$. ثابت کنید $s \geq 48$. (راهنمایی: ابتدا فرض می‌کنیم که $1/25^2 < |\sqrt{18} - r/s|$).

حل. اگر $1/25^2 < |\sqrt{18} - r/s|$ ، آنگاه بنابر (۳۹.۹)، r/s یک همگراست. چون $s < 136$ ، بایستی داشته باشیم یا $17/4$ یا $r/s = 140/33$ یا $4/1$. (جدول مسأله قبل را ببینید). واضح است که، $140/33$ امکان ندارد، و بنابر (۳۴.۹) مقادیر دیگر نیز غیرممکن هستند. لذا، بنابر (۳۳.۹)، $1/(33 \times 136) < |\sqrt{18} - r/s| < 1/2s^2$. در نتیجه $s > \sqrt{33 \times 136/2} = 47,370\dots$ و لذا $s \geq 48$.

۴۳.۹ آیا $22/9$ یکی از همگراهای \sqrt{b} است؟ بدون محاسبه همگراها بیان کنید.

حل. آری؛ $0.0005045\dots < 1/(2 \times 9^2) = 0.006172\dots$

اکنون (۳۹.۹) را برای اثبات اینکه $22/q$ بایستی یک همگرای $\sqrt{6}$ باشد به‌کار برید.

۴۴.۹ بهترین تقریب گویا را برای $(\sqrt{b} - 4)/2$ با مخرجی که از ۳۹۶ تجاوز نکند پیدا کنید.

حل. $(\sqrt{b} - 4)/2$ را به صورت $(r_0 + \sqrt{d})/s_0$ می‌نویسیم؛ لذا $d = 6$ ، $r_0 = -4$ ،

$s_0 = 2$. چون $s_0^2 |d - r_0^2|$ می‌توانیم (۲۴.۹) را برای تشکیل جدولهای زیر به‌کار ببریم:

k	۰	۱	۲	۳	k	-۱	۰	۱	۲	۳	۴	۵
r_k	-۴	۲	۲	۲	a_k		-۱	۴	۲	۴	۲	۴
s_k	۲	۱	۲	۱	p_k	۱	-۱	-۳	-۷	-۳۱	-۶۹	-۳۰۷
a_k	-۱	۴	۲		q_k	۰	۱	۴	۹	۴۰	۸۹	۳۹۶

اکنون (۳۷.۹) را به‌کار برید تا نتیجه بگیرید که در میان تمام اعداد گویا با مخرج نایبتر از ۳۹۶ کسر $307/396$ - بهترین تقریب گویا برای $(\sqrt{6} - 4)/2$ است.

۴۵.۹ فرض می‌کنیم a و b و عدد صحیح مثبت و $\sqrt{2} < a/b < 99/70$. نشان دهید $b > 169$.

حل. با استفاده از (۳۳.۹) و جدول مربوط به مسأله ۳۹.۹ داریم

$$0 < |99/70 - a/b| < |\sqrt{2} - 99/70| < 1/(70 \times 169)$$

با ضرب نامساوی در $70b$ داریم $70b/169 < |99b - 70a| < b/169$. چون روشن است که $|99b - 70a|$ عدد صحیح مثبتی است، داریم $b/169 > 1$ ، یعنی، $b > 169$.

۴۶.۹ فرض می‌کنیم α گنگ، و فرض می‌کنیم a و b دو عدد صحیح باشند با b مثبت به طوری که $|\alpha - a/b| < |\alpha - p_k/q_k|$. ثابت کنید $b > q_{k+1}/2$.

حل. بنابر نابرابری مثلثی

$$0 < |a/b - p_k/q_k| \leq |a/b - \alpha| + |\alpha - p_k/q_k| < 2|\alpha - p_k/q_k| < 2/q_k q_{k+1}$$

با ضرب نامساوی در bq_k داریم $2b/q_{k+1} < |aq_k - bp_k| < aq_k - bp_k$. چون $|aq_k - bp_k/q_k|$ عدد صحیح مثبتی است، داریم $1 > 2b/q_{k+1}$ ، و لذا $b > q_{k+1}/2$.

توضیح. قضیه معمولی (۳۷.۹) ایجاب می‌کند که اگر $|\alpha - p_k/q_k| < |\alpha - a/b|$ ، آنگاه $b > q_k$. از این رو، اگر $q_k < q_{k+1}/2$ ، نتیجه این مسأله ضعیفتر است. مثلاً، اگر $\alpha = \pi$ ، آنگاه $p_2/q_2 = 333/106$ ، $p_3/q_3 = 355/113$ ، و $p_4/q_4 = 103993/33102$ ؛ لذا به ازای $k = 2$ ، نابرابری $b > q_k$ ایجاب می‌کند که $b > 106$ ، در حالی که $b > q_{k+1}/2$ فقط نتیجه می‌دهد که $b > 56$. اما این مسأله می‌تواند نتیجه بسیار قوی‌تری را ارائه دهد: اگر $k = 3$ ، آنگاه $b > q_k$ ایجاب می‌کند که $b > 113$ ، اما $b > q_{k+1}/2$ ایجاب می‌کند که $b > 16551$.

۴۷.۹ فرض می‌کنیم $|\sqrt{2} - 41/29| < |\sqrt{2} - r/s|$ ، که $s > 0$. نشان دهید که $s \geq 36$ (راهنمایی: از مسأله قبل استفاده کنید).

حل. به جدول مسأله ۳۹.۹ مراجعه می‌کنیم. چون $|\sqrt{2} - p_4/q_4| < |\sqrt{2} - r/s|$ ، از مسأله قبل نتیجه می‌شود که $s > q_5/2$ ، یعنی $s \geq 36$.

۴۸.۹ فرض می‌کنیم p_k/q_k همگرای k ام عدد گنگ α باشد. اگر a و b اعداد صحیح باشند و $b \geq 1$ و $\alpha < a/b < p_k/q_k$ (یا $(p_k/q_k) < a/b < \alpha$)، ثابت کنید $b > q_{k+1}$.

حل. استدلال اساساً مشابه راه حل مسأله ۴۵.۹ است. با استفاده از (۳۳.۹) داریم $1/q_k q_{k+1} < |\alpha - p_k/q_k| < |a/b - p_k/q_k| < 0$ ، و از ضرب نابرابری در bq_k نتیجه می‌شود $b/q_{k+1} < |aq_k - bp_k| < aq_k - bp_k$. چون $|aq_k - bp_k|$ عدد صحیح مثبتی است، نتیجه می‌شود که $1 > b/q_{k+1}$ ، یعنی $b > q_{k+1}$.

۴۹.۹ فرض می‌کنیم p_k/q_k همگرای k ام عدد گنگ α باشد. ثابت کنید به ازای هر $k \geq 0$ ، $1/2q_k q_{k+1} < |\alpha - p_k/q_k| < 1/q_k q_{k+1}$.

حل. نابرابری دوم در (۳۳.۹) ثابت شده است. برای اثبات نابرابری اول، ملاحظه کنید که α بین $c_k = p_k/q_k$ و $c_{k+1} = p_{k+1}/q_{k+1}$ قرار دارد (توضیح بعد از (۱۲.۹) را ببینید). همچنین، بنابر (۳۴.۹)، α به c_{k+1} نزدیکتر است تا به c_k . بنابراین، فاصله بین α و c_k بزرگتر از نصف فاصله بین c_k و c_{k+1} است. با استفاده از (۷.۹) به آسانی دیده می‌شود که فاصله بین c_k و c_{k+1} عبارت است از $1/q_k q_{k+1}$ ، که نابرابری اول را به دست می‌دهد.

۵۰.۹ فرض کنیم α گنگ و $|s\alpha - r| \geq 1/s$ که $(r, s) = 1$ و $s \geq 1$. ثابت کنید r/s نمی‌تواند یکی از همگرهای α باشد.

حل. از نابرابری فرض داریم $|\alpha - r/s| \geq 1/s^2$ که با (۳۳.۹) اگر r/s همگرا باشد تناقض دارد.

۵۱.۹ اگر همگرای p_k/q_k k -ام عدد گنگ α باشد، ثابت کنید

$$|\alpha - p_k/q_k| > 1/q_k(q_k + q_{k+1})$$

حل. در (۱۸.۹) نشان داده شد که $\alpha - p_k/q_k = (-1)^k/q_k(\alpha_{k+1}q_k + q_{k-1})$. اما

$$\alpha_{k+1} < a_{k+1} + 1 \quad \text{لذا } (zیرا \alpha_{k+1} = [a_{k+1}]).$$

$$\alpha_{k+1}q_k + q_{k-1} < a_{k+1}q_k + q_{k-1} + q_k = q_{k+1} + q_k$$

و نتیجه حاصل است.

۵۲.۹ فرض کنیم α گنگ باشد. ثابت کنید دست‌کم یکی از هر دو همگرای متوالی بسط کسر

مسلسل α در $1/2q^2$ صدق می‌کند. (راهنمایی: اتحاد

$$|\alpha - p_k/q_k| + |p_{k+1}/q_{k+1} - \alpha| = 1/q_k q_{k+1}$$

را به‌کار برید.)

حل. اتحاد ارائه‌شده در راهنمایی نتیجه بلافاصل این حقیقت است که α بین p_k/q_k

و p_{k+1}/q_{k+1} قرار دارد و اینکه $\pm 1 = p_{k+1}q_k - p_k q_{k+1}$. اکنون فرض می‌کنیم که

برابری $|\alpha - p_k/q_k| \geq 1/2q_k^2$ و $|\alpha - p_{k+1}/q_{k+1}| \geq 1/2q_{k+1}^2$ چون α گنگ است، برای

امکان ندارد. لذا، با کاربرد اتحاد داریم $1/2q_k^2 + 1/2q_{k+1}^2 > 1/q_k q_{k+1}$. از ضرب این

نامساوی در $2q_k^2 q_{k+1}^2$ و ساده کردن، به دست می‌آوریم $0 < (q_k - q_{k+1})^2$ ، که ممکن

نیست.

۵۳.۹ قضیه (۳۹.۹) را ثابت کنید: اگر α گنگ باشد و c/d عدد گویایی با $d \geq 1$ باشد به طوری

که $|\alpha - c/d| < 1/2d^2$ ، آنگاه c/d یکی از همگرهای بسط کسر مسلسل α است. (راهنمایی:

(۳۵.۹) را به‌کار برید.)

حل. فرض کنیم u و $v > 0$ دو عدد صحیح باشند به طوری که $u/v \neq c/d$ و

$$|v\alpha - u| \leq |d\alpha - c|$$

داریم مثلثی داریم $|u/v - c/d| \leq |\alpha - u/v| + |\alpha - c/d|$.

چون $|d\alpha - c| < 1/2d$ ، در نتیجه $|u/v - c/d| < 1/d^2$. از ضرب این نابرابری در dv داریم $|du - cv| < v/d$. اما عدد صحیح غیرصفری است، و لذا $v > d$. اکنون نتیجه از (۳۵.۹) حاصل می‌شود.

تقریب گویای π

۵۴.۹ فرض کنیم r/s عدد گویایی باشد به طوری که $22/7 < r/s < \pi$. ثابت کنید $s > 106$. (راهنمایی: حل مسأله ۴۵.۹ را ببینید.)

حل. بنابر (۳۳.۹) داریم $1/(7 \times 106) < |\pi - 22/7| < |\pi - r/s| < |22/7 - r/s| < 106/s$. زیرا $22/7$ همگرایی از π است. اگر در s ضرب کنیم، به دست می‌آوریم $22s - 7r < 106$. چون $|22s - 7r|$ عدد صحیح مثبتی است، داریم $1 < 106/s$ ، یعنی $s > 106$.

۵۵.۹ اگر r و s دو عدد صحیح مثبت باشند و $22/7 < r/s < \pi$ ، ثابت کنید $s \geq 113$. (راهنمایی: حالت‌های $r/s < 355/113$ و $r/s \geq 355/113$ را جداگانه بررسی کنید. (۳۸.۹) را ببینید.)

حل. ابتدا فرض می‌کنیم $r/s < 355/113$ (سومین همگرایی π است)؛ در این صورت $|\pi - r/s| < |\pi - 355/113|$ ، و لذا بنابر (۳۷.۷)، $s > 113$. اکنون فرض می‌کنیم $22/7 < r/s < 355/113$. اگر $r/s = 355/113$ ، آنگاه $s \geq 113$ (در واقع، اگر $(r, s) = 1$ ، $s = 113$). اگر $r/s > 355/113$ ، آنگاه (بنابر (۸.۹) یا با محاسبه مستقیم) $1/(7 \times 113) = |22/7 - 355/113| < |r/s - 22/7| < 113/s$. از ضرب نابرابری در s داریم $|7r - 22s| < 113$. چون $7r - 22s$ عدد صحیح نامنفی است، داریم $|7r - 22s| \geq 1$ ، و لذا $1 < 113/s$ ، یعنی $s > 113$. بنابراین در هر حالت، $s \geq 113$.

۵۶.۹ (الف) فرض کنیم r و s اعداد صحیح مثبتی باشند به طوری که

$$|\pi - r/s| < |\pi - 355/113|$$

نشان دهید $s \geq 16552$. (راهنمایی: مسأله‌ای از بخش قبل را به‌کار ببرید.)

(ب) در میان تمام اعداد گویایی که مخرجشان از ۱۶۵۵۱ تجاوز نمی‌کند بهترین تقریب گویا برای π را بیابید.

حل. از جدول مربوط به (۳۸.۹) داریم $p_3/q_3 = 355/113$ و $p_4/q_4 = 33102/10419$. لذا از مسأله ۴۶.۹ نتیجه می‌شود که $s > q_4/2 = 16551$.

(ب) با توجه به قسمت (الف)، $355/113$ بهترین تقریب گویا برای π با مخرجی که از 16551 تجاوز نمی‌کند است.

57.9 بهترین تقریب گویا را برای π با مخرج کمتر از 130000 به دست آورید. (راهنمایی: جدول مربوط به (۳۸.۹) را تا $k=8$ توسعه دهید، و مسأله 46.9 را به‌کار ببرید.)

حل. جدول زیر را محاسبه می‌کنیم ((۳۸.۹) را ببینید):

k	-1	0	1	2	3	4	5	6	7	8
a_k		3	7	15	1	292				
p_k		1	3	22	333	355	103993	104348	208341	312689
q_k		0	1	7	106	113	33102	33215	66317	99532

بنابر (۳۷.۹)، p_7/q_7 بهترین تقریب گویا برای π در میان تمام اعداد گویا با مخرج نایبتر از $q_7 = 99532$ است. اکنون فرض می‌کنیم $|\pi - p_7/q_7| < |\pi - r/s|$. با استفاده از مسأله 46.9 داریم $s > q_8/2 > 130000$. لذا نتیجه می‌گیریم که هیچ عدد گویای r/s وجود ندارد که $s < 130000$ را بهتر از $p_7/q_7 = 312689/99532$ تقریب زند.

58.9 فرض می‌کنیم عدد گویایی باشد که $r/s \neq 22/7$. اگر $0 < s \leq 53$ ، ثابت کنید که $|\pi - r/s| < |\pi - 22/7|$. به عبارت دیگر، نشان دهید که $22/7$ عدد π را بهتر از هر عدد گویای دیگر با مخرج نایبتر از 53 تقریب می‌زند.

حل. مسأله 46.9 را به‌کار می‌بریم. ملاحظه کنید که $22/7 = p_1/q_1$ و $333/106 = p_2/q_2$. همگرای π هستند ((۳۸.۹) را ببینید). اگر $|\pi - r/s| < |\pi - 22/7|$ ، مسأله 46.9 ایجاب می‌کند که $s > q_2/2 = 106/2 = 53$. چون $s \leq 53$ ، نتیجه می‌شود که $|\pi - r/s| < |\pi - 22/7|$. (ملاحظه کنید که $|\pi - r/s|$ نمی‌تواند برابر $|\pi - 22/7|$ باشد؛ در غیر این صورت، چون $r/s \neq 22/7$ ، داریم $r/s = 2\pi - 22/7$ ، که گویا نیست.)

توضیح. اگر $s \leq 56$ نتیجه درست است ولی برای $s = 57$ درست نیست؛ در واقع، عدد گویای $179/57$ عدد π بهتر از $22/7$ تقریب می‌کند. عدد $179/57$ یک همگرای میانی π است؛ برای مشاهده ویژگیهای همگرای میانی بخش بعدی مسائل را ببینید. مثلاً واقعیت دارد که بهترین تقریب گویای π با مخرج نایبتر از 56 بایستی یا یک همگرا یا یک همگرای میانی از π باشد (مسأله 66.9 را ببینید). به آسانی بررسی می‌شود که هیچ همگرای میانی از π وجود

ندارد که مخرجش بین ۵۳ و ۵۶ باشد، و لذا نتیجهٔ مسألهٔ ۵۸.۹ برای $s \leq ۵۶$ برقرار است. این نشان می‌دهد که وقتی $|\alpha - r/s| < |\alpha - p_k/q_k|$ ایجاب می‌کند $s \geq q_k$ (بنابر (۳۷.۹)) ولی نتیجه نمی‌دهد که $s \geq q_{k+1}$ (برای π ، برای $q_1 = ۷$ و $q_2 = ۱۰۶$ ، اما دقیقاً هفت) عدد گویا با مخرج بین ۷ و ۱۰۶ وجود دارند که π را بهتر از $۲۲/۷$ تقریب می‌زنند. مسألهٔ ۶۹.۹ را ببینید.)

\triangleleft ۵۹.۹ عدد گویای r/s را پیدا کنید به طوری که $|\pi - ۲۲/۷| < |\pi - r/s|$ و $s < ۱۰۶$. (راهنمایی: π را با $(۳, ۷, ۱۵) = ۳۳۳/۱۰۶$ تقریب بزنید، و ملاحظه کنید که $(۳, ۷, ۱۴, ۱) = (۳, ۷, ۱۵)$. سپس (۳۳.۹) و مسألهٔ ۴۹.۹ را به کار برید.)

حل. همگرهای $(۱, ۱۴, ۷, ۳)$ را از جدول زیر پیدا می‌کنیم:

k	-۱	۰	۱	۲	۳
a_k		۳	۷	۱۴	۱
p_k	۱	۳	۲۲	۳۱۱	۳۳۳
q_k	۰	۱	۷	۹۹	۱۰۶

توجه کنید که $۲۲/۷$ و $۳۳۳/۱۰۶$ همگرهای متوالی π هستند ($۳۱۱/۹۹$ همگرایی از π نیست، بلکه یک همگرایی میانی است؛ بخش زیر را ببینید). اکنون (۷.۹) ، (۳۳.۹) ، و نابرابری مثلی را به کار می‌بریم تا به دست آوریم:

$$\begin{aligned} |\pi - ۳۱۱/۹۹| &\leq |\pi - ۳۳۳/۱۰۶| + |۳۳۳/۱۰۶ - ۳۱۱/۹۹| \\ &< ۱/۱۰۶^2 + |۳۳۳ \times ۹۹ - ۳۱۱ \times ۱۰۶| / (۹۹ \times ۱۰۶) \\ &= ۱/(۱۰۶)^2 + ۱/(۹۹ \times ۱۰۶) < ۱/(۲ \times ۷ \times ۱۰۶). \end{aligned}$$

بالاخره، مسألهٔ ۴۹.۹ ایجاب می‌کند که $|\pi - ۲۲/۷| < ۱/(۲ \times ۷ \times ۱۰۶)$ و لذا نتیجه می‌گیریم که $|\pi - ۲۲/۷| < |\pi - ۳۱۱/۹۹|$.

همگرهای میانی

فرض کنیم α گنگ است، و فرض می‌کنیم p_k/q_k همگرایی k ام α را نشان دهد. به ازای $k \geq ۲$ ، دنبالهٔ زیر را در نظر می‌گیریم

$$\frac{p_{k-2}}{q_{k-2}}, \frac{p_{k-2} + p_{k-1}}{q_{k-2} + q_{k-1}}, \frac{p_{k-2} + 2p_{k-1}}{q_{k-2} + 2q_{k-1}}, \dots, \frac{p_{k-2} + a_k p_{k-1}}{q_{k-2} + a_k q_{k-1}} = \frac{p_k}{q_k}.$$

بجز جمله‌های اول و آخر، یعنی p_k/q_k و p_{k-2}/q_{k-2} سایر اعداد دنباله همگرهای میانی α خوانده می‌شوند. برای ساده کردن نمادگذاری، فرض می‌کنیم

$$c_{k,t} = p_{k,t}/q_{k,t} = (p_{k-2} + tp_{k-1})/(q_{k-2} + tq_{k-1})$$

و p_k/q_k قرار ندارد. $1 \leq t \leq a_k - 1$. آشکار است که اگر $a_k = 1$ ، آنگاه هیچ همگرای میانی بین p_{k-2}/q_{k-2} و

ملاحظه کنید که همگرای میانی $c_{k,t}$ همگی بین جفتی از همگراها واقع می‌شوند که اختلاف اندیس آنها ۲ است و لذا (بنابر (۱۲.۹)) یا هر دو بزرگتر از α هستند (اگر k فرد باشد) یا هر دو کوچکتر از α (اگر k زوج باشد). در زیر نشان خواهیم داد که همگرهای میانی α در ساده‌ترین صورت هستند و همگرهای میانی بین p_{k-2}/q_{k-2} و p_k/q_k وقتی k زوج باشد صعودی اکید و اگر k فرد باشد نزولی اکید هستند؛ در نتیجه همگی در یک سمت α قرار دارند. و مانند همگراها، در همان نوع معادله ارائه شده در (۷.۹) صدق می‌کنند: اگر r/s و r'/s' همگرهای میانی متوالی باشند، آنگاه $r's' - r's = \pm 1$.

این ویژگیها به ما اجازه می‌دهند که به سؤال طرح شده در توضیح بعد از (۳۷.۹) به‌طور کامل پاسخ دهیم: اگر s عدد صحیح مثبتی باشد، بهترین تقریب برای عدد گنگ α در میان تمام اعداد گویا با مخرج نایبتر از s چیست؟ همان‌گونه که در مسأله ۶۶.۹ نشان خواهیم داد، به‌ازای هر s مفروض، بهترین تقریب گویای دارای این ویژگی همواره یا یک همگراست یا یک همگرای میانی.

برای روشن شدن مطلب، همگرهای $\langle 3, 7, 15, 1, \dots \rangle = \pi$ را در نظر می‌گیریم؛ لذا بنا $p_2/q_2 = \langle 3, 7, 15 \rangle = 333/106$ و $p_1/q_1 = \langle 3, 7 \rangle = 22/7$ ، $p_0/q_0 = 3/1$ به تعریف، همگرهای میانی بین $3/1$ و $333/106$ عبارت‌اند از اعداد $(3 + 22t)/(1 + 7t)$ ، با $1 \leq t \leq a_2 - 1 = 14$ ؛ لذا اولین همگرای میانی $25/8$ و آخری $311/99$ است. می‌توان این همگرهای میانی را به روش مفید زیر مشخص کرد. این همگراها دقیقاً مقادیر $\langle 3, 7, t \rangle$ به‌ازای $1 \leq t \leq 14$ هستند. اینکه این مطلب در حالت کلی درست است در قضیه بعد ثابت شده است.

۶۰.۹ فرض می‌کنیم $\alpha = \langle a_0, a_1, a_2, \dots \rangle$ گنگ است، و $p_{k,t}/q_{k,t}$ یک همگرای میانی بین p_{k-2}/q_{k-2} و p_k/q_k ثابت کنید

$$p_{k,t}/q_{k,t} = \langle a_0, a_1, \dots, a_{k-1}, t \rangle$$

حل. بنابر (۴.۹) داریم

$$\langle a_0, a_1, \dots, a_{k-1}, t \rangle = (tp_{k-1} + p_{k-2}) / (tq_{k-1} + q_{k-2}) = p_{k,t} / q_{k,t}$$

در چند مسأله بعدی اثبات بعضی از ویژگیهای اساسی همگرهای میانی داده شده است.

۶۱.۹ اگر r/s و r'/s' دو همگرای میان متوالی بین p_k/q_k و p_{k-2}/q_{k-2} باشند، ثابت کنید

$$rs' - r's = (-1)^k$$

حل. فرض می‌کنیم $r/s = c_{k,t}$ و $r'/s' = c_{k,t+1}$ سپس با کاربرد (۷.۹)، از تعریف به آسانی می‌توان رسیدگی کرد که به ازای هر مقدار t ، $rs' - r's = p_{k-1}q_k - p_kq_{k-1} = (-1)^k$ (جمله‌های شامل t حذف شده‌اند).

۶۲.۹ اگر $p_{k,t}/q_{k,t}$ یک همگرای میانی α باشد، ثابت کنید $\langle p_{k,t}, q_{k,t} \rangle = 1$.

حل. این مطلب مستقیماً از مسأله قبل نتیجه می‌شود. زیرا اگر d یک مقسوم‌علیه مشترک $p_{k,t}$ و $q_{k,t}$ باشد، آنگاه $d | (-1)^k$ و لذا $d = 1$. این نتیجه همچنین یک نتیجه آسان مسأله ۶۰.۹ است؛ چون $\langle a_0, a_1, \dots, a_{k-1}, t \rangle = p_{k,t}/q_{k,t}$ (۴.۹) ایجاب می‌کند که $p_{k,t}/q_{k,t}$ همان آخرین همگرای این کسر مسلسل باشد. اکنون (۷.۹) را به‌کار برید.

۶۳.۹ ثابت کنید همگرهای میانی بین p_k/q_k و p_{k-2}/q_{k-2} اگر k زوج باشد دنباله‌ای اکیداً صعودی و اگر k فرد باشد دنباله‌ای اکیداً نزولی تشکیل می‌دهند. (راهنمایی: این مطلب به آسانی از مسأله‌های ۱۵.۹ و ۶۰.۹ نتیجه می‌شوند).

حل. این مطلب را می‌توان مستقیماً از تعریف همگرهای میانی با نشان دادن اینکه $c_{k,t} - c_{k,t+1} = (-1)^k / q_{k,t}q_{k,t+1}$ به دست آورد، از آنجا قضیه حاصل می‌شود. یک روش آسانتر برای اثبات این قضیه این است که مسأله ۶۰.۹ را به‌کار بریم و بنویسیم $c_{k,t} = \langle a_0, a_1, \dots, a_{k-1}, t \rangle$ و $c_{k,t+1} = \langle a_0, a_1, \dots, a_{k-1}, t+1 \rangle$. سپس نتیجه از مسأله ۱۵.۹ به آسانی به دست می‌آید.

قضیه‌های زیر اثبات ویژگیهای تقریب همگرهای میانی را به دست می‌دهند.

۶۴.۹ $\langle \alpha - c/d \rangle < |\alpha - p_{k,t}/q_{k,t}|$ ثابت کنید یا $c/d = p_{k-1}/q_{k-1}$. یا $d > q_{k,t}$.

حل. مطابق معمول، فرض می‌کنیم $c_{k-1} = p_{k-1}/q_{k-1}$. بنا بر نابرابری مثلثی می‌نویسیم

$$|c/d - c_{k-1}| \leq c/d - \alpha + |\alpha - c_{k-1}| \leq |\alpha - c_{k,t}| + |\alpha - c_{k-1}| = |c_{k-1} - c_{k,t}|$$

(تساوی آخر برقرار است زیرا $\alpha - c_{k,t}$ و $\alpha - c_{k-1}$ مختلف‌العلامه هستند؛ بنا بر (۱۲.۹)، $c_{k,t}$ همانند c_k و c_{k-2} در یک طرف α ، و c_{k-1} در طرف دیگر α قرار دارند.) اگر به واقع نابرابری اول یک برابری باشد، آنگاه c/d و c_{k-1} بایستی در دو طرف α واقع شوند، و لذا α بین c/d و c_{k-1} واقع است. اگر در نابرابری دوم برابری برقرار باشد، آنگاه c/d و $c_{k,t}$ به فاصله مساوی از α قرار دارند، و لذا اگر $c/d \neq c_{k,t}$ ، آنگاه c/d و c_{k-1} در یک طرف α واقع می‌شوند، که یک تناقض است. بنابراین لااقل یکی از این دو نابرابری اکید است.

ملاحظه کنید که بنا بر (۷.۹)، $p_{k-1}q_{k,t} - q_{k-1}p_{k,t} = p_{k-1}q_{k-2} - p_{k-2}q_{k-1} = 1$ ،

لذا اگر $c/d \neq c_{k-1}$ ، داریم $1/q_{k-1}q_{k,t} < |c/d - c_{k-1}| < |c_{k-1} - c_{k,t}| = 1/q_{k-1}q_{k,t}$. $\circ < 1$.

سپس از ضرب در dq_{k-1} داریم $dq_{k-1} < |cq_{k-1} - dp_{k-1}| < d/q_{k,t}$ و لذا $d > q_{k,t}$.

۶۵.۹ فرض می‌کنیم p/q یک همگرا یا یک همگرای میانی عدد گنگ α باشد. اگر c/d عدد گویایی بین α و p/q باشد، ثابت کنید $d > q$. (راهنمایی، مسأله قبل را به‌کار برید.)

حل. اگر p/q یک همگرا باشد، نتیجه از (۳۷.۹) حاصل می‌شود. حال، فرض می‌کنیم p/q

یک همگرای میانی، مثلاً $c_{k,t}$ باشد. ملاحظه کنید که c_{k-1} نمی‌تواند بین α و $c_{k,t}$ واقع شود، زیرا c_{k-1} و $c_{k,t}$ در دو طرف α قرار دارند؛ لذا c/d نمی‌تواند با c_{k-1} برابر شود. از مسأله قبل نتیجه می‌شود که $d > q$.

اکنون به قضیه اصلی مربوط به ویژگیهای تقریب همگراها و همگرهای میانی می‌پردازیم.

۶۶.۹ فرض می‌کنیم α گنگ و s عدد صحیح مثبتی باشد. ثابت کنید که بهترین تقریب α در میان تمام اعداد گویا با مخرج نایبتر از s یا یک همگرا یا یک همگرای میانی α است. به عبارت هم‌ارز، ثابت کنید اگر r/s به‌گونه‌ای باشد که هر عدد گویای بین r/s و α دارای مخرجی بزرگتر از s باشد، آنگاه r/s یا یک همگرا یا یک همگرای میانی α است.

حل. صورت دوم مسأله را ثابت می‌کنیم. فرض کنیم S معرف دنباله صعودی همگرهای با

اندیس زوج α ، به ضمیمه تمام همگرهای میانی بین آنها باشد. همچنین، فرض می‌کنیم T معرف دنباله صعودی همگرهای با اندیس فرد α ، به ضمیمه تمام همگرهای میانی بین آنها باشد. فرض می‌کنیم r/s نه یک همگرا و نه یک همگرای میانی α باشد. دو حالت در نظر می‌گیریم. اگر

$r/s < \alpha$ ، آنگاه r/s در همان طرفی از α است که همگراهای با اندیس زوج قرار دارند، و لذا یا $r/s > \alpha$ بین دو جمله متوالی S قرار می‌گیرد یا $a_0 = p_0/q_0 = r/s < \alpha$. همچنین، اگر $r/s > \alpha$ آنگاه r/s در همان طرفی از α است که همگراهای با اندیس فرد قرار دارند، و بنابراین یا $r/s > \alpha$ جمله متوالی T قرار می‌گیرد یا $a_0 + 1 = (p_{-1} + p_0)/(q_{-1} + q_0) = r/s > \alpha$ (تنها همگرایی میانی α که بزرگتر از p_1/q_1 است). اگر یا $\alpha < [a] = a_0 = r/s < \alpha + 1$ یا $r/s > \alpha + 1 > \alpha$ (زیرا $a_0 \leq \alpha < a_0 + 1$)، آنگاه r/s در مفروضات مسأله صدق نمی‌کند، زیرا عدد گویایی بین α و r/s با مخرج ۱ قرار دارد، یعنی، به ترتیب، a_0 یا $a_0 + 1$. (توجه کنید که فرض بر این است که مخرج بزرگتر از s ، و $s \geq 1$.)

بنابراین، می‌توانیم فرض کنیم که r/s بین دو جمله متوالی S یا T قرار دارد. این جمله‌ها را با $c = p/q$ و $c' = p'/q'$ نشان می‌دهیم؛ لذا یا $c' < r/s < c$ یا $a < c < r/s < c'$ در هر دو حالت، c بین r/s و α واقع می‌شود؛ همچنین، $1/q' < |c - c'| = |r/s - c'| < |c - c'| = 1/q'$ (با کاربرد مسأله ۶۱.۹). از ضرب نایبربری در sq' ، داریم $sq' < |rq' - sp'| < s/q$ و چون $|rq' - sp'|$ عدد صحیح مثبتی است، نتیجه می‌شود که $s > q$. لذا، بین r/s و α عدد گویای p/q با مخرج کمتر از s قرار دارد، که با فرض متناقض است. در نتیجه r/s یا یک همگرا یا یک همگرایی میانی α است.

از همگراهای میانی بین p_{k-2}/q_{k-2} و p_k/q_k ، بعضی α را بهتر از همگرایی p_{k-1}/q_{k-1} تقریب می‌زنند، و بعضی چنین نیستند. مسأله بعد دقیقاً بیان می‌کند که کدام یک از همگرایی میانی تقریب بهتری است.

۶۷.۹ < فرض می‌کنیم α گنگ باشد. ثابت کنید $|\alpha - p_{k-1}/q_{k-1}| < |\alpha - p_{k,t}/q_{k,t}|$ اگر و تنها اگر یا (i) $t > a_k/2$ یا (ii) $t = a_k/2$ و $\langle a_k, a_{k+1}, \dots \rangle > \langle a_k, a_{k-1}, \dots, a_1 \rangle$. به‌ویژه، اگر $t < a_k/2$ ، آنگاه $p_{k,t}/q_{k,t}$ هرگز تقریبی بهتر از p_{k-1}/q_{k-1} برای α نیست.

حل. از تعریف $p_{k,t}$ و $q_{k,t}$ داریم

$$|\alpha - p_{k,t}/q_{k,t}| < |\alpha - p_{k-1}/q_{k-1}|$$

اگر و تنها اگر

$$|t(\alpha q_{k-1} - p_{k-1}) + \alpha q_{k-2} - p_{k-2}|/q_{k,t} < |\alpha q_{k-1} - p_{k-1}|/q_{k-1}.$$

بنابر (۴.۹) و (۱۹.۹)،

$$\alpha = \langle a_0, a_1, \dots, a_{k-1}, \alpha_k \rangle = (\alpha_k p_{k-1} + p_{k-2}) / (\alpha_k q_{k-1} + q_{k-2})$$

ولذا $\alpha_k = -(\alpha q_{k-2} - p_{k-2}) / (\alpha q_{k-1} - p_{k-1})$ بنابراین، نابرابری آخر برقرار است اگر و تنها اگر $|(t - \alpha_k)(\alpha q_{k-1} - p_{k-1})| / q_{k,t} < |\alpha q_{k-1} - p_{k-1}| / q_{k-1}$ ، یعنی، اگر و تنها اگر $\alpha_k - t |q_{k-1} < q_{k,t} = q_{k-2} + t p_{k-1}$ چون $t < a_k < \alpha_k$ ، لذا $\alpha_k - t$ مثبت است، و بنابراین نابرابر آخر با $\alpha_k q_{k-1} > q_{k-2} + t p_{k-1}$ هم‌ارز است. اگر $2t \geq a_k + 1$ این شرط برقرار است، زیرا در این صورت $\alpha_k q_{k-1} > (a_k + 1) q_{k-1} \geq 2t q_{k-1} + q_{k-2}$ و اگر $2t \leq a_k - 1$ ، و اگر $2t \leq a_k - 1$ این شرط برقرار نیست، زیرا در این صورت

$$2t q_{k-1} + q_{k-2} \leq (a_k - 1) q_{k-1} + q_{k-1} = a_k q_{k-1} < \alpha_k q_{k-1}.$$

سرانجام، اگر $2t = a_k$ ، شرط برقرار است اگر و تنها اگر $\alpha_k q_{k-1} + q_{k-2} > \alpha_k q_{k-1}$ ، یعنی، $q_k / q_{k-1} > \alpha$ و بنابر مسأله ۸.۹، نابرابری $q_k / q_{k-1} > \alpha$ با

$$\langle a_k, a_{k-1}, \dots, a_1 \rangle > \langle a_k, a_{k+1}, \dots \rangle$$

هم‌ارز است.

توضیح. این مسأله نشان می‌دهد که از همگرهای میانی بین p_k / q_k و p_{k-2} / q_{k-2} تنها آنهایی که در نیمه دوم دنباله قرار دارند نزدیکتر از p_{k-1} / q_{k-1} (که در طرف دیگر α قرار دارد) به α هستند. اگر a_k زوج باشد، یک همگرای میانی «وسط» وجود خواهد داشت، و این بر طبق شرط ارائه‌شده در بالا بایستی به‌طور جداگانه بررسی شود.

۶۸.۹ فرض می‌کنیم $\alpha = \langle a_0, a_1, \dots \rangle$ گنگ باشد. از مسأله قبل نتیجه می‌شود که اگر $a_k \geq 3$ ، آنگاه $|\alpha - p_{k-1} / q_{k-1}| < |\alpha - (p_k - p_{k-1}) / (q_k - q_{k-1})|$. (ملاحظه کنید که $(p_k - p_{k-1}) / (q_k - q_{k-1})$ آخرین همگرای بین p_{k-1} / q_{k-2} و p_k / q_k است.) با متالی نشان دهید که نابرابری بالا به‌ازای $a_k = 2$ لزوماً برقرار نیست. (راهنمایی: $\alpha = (1 + \sqrt{3}) / 2$) را در نظر بگیرید.)

حل. بازبینی می‌کنیم که $\langle 1, 2 \rangle = (1 + \sqrt{3}) / 2 = \alpha$ ؛ در این صورت $a_3 = 2$ ، $p_1 / q_1 = 3 / 2$ ، $p_2 / q_2 = 4 / 3$ ، $p_3 / q_3 = 11 / 8$ و $3 / 2$ تنها همگرای میانی بین $3 / 2$ و $11 / 8$ عبارت است از $(2 + 3) / (3 + 4) = 7 / 5$ ، اما $|\alpha - 7 / 5| < |\alpha - 4 / 3|$.

سرانجام، قضیه‌های قبلی را در مورد همگرهای میانی π به‌کار می‌بریم.

۶۹.۹ با کاربرد مسأله ۶۸.۹ تعیین کنید کدام‌یک از همگرهای میانی π که بین 3 و $333 / 106$

قرار دارند، عدد π را بهتر از $22/7$ تقریب می‌زنند. بهترین تقریب π در میان تمام اعداد گویا با مخرج نایبتر از 10^6 چیست؟

حل. به مثال (۳۸.۸) مراجعه می‌کنیم: $p_0/q_0 = 3/1$ ، $p_1/q_1 = 22/7$ و $p_2/q_2 = 333/106$. لذا همگرهای میانی با $(3 + 22t)/(1 + 7t)$ که $1 \leq t \leq 14$ ، داده می‌شوند:

$$25/8, 47/15, 69/22, \dots, 157/50, 179/57, \dots, 289/92, 311/99$$

بنابر مسأله قبل، همگرهای میانی به‌ازای $1 \leq t \leq 7$ (یعنی، همگرهای تا با $157/50$) بدتر از $22/7$ عدد π را تقریب می‌زنند در حالی‌که همگرهای میانی به‌ازای $8 \leq t \leq 14$ (از $174/57$ تا با $311/99$) به‌ترتیب تقریبهای بهتری از $22/7$ ارائه می‌دهند. از آنجا که همگرا یا همگرای میانی بعد از $311/99$ عبارت است از $333/106$ ، از مسأله 66.9 نتیجه می‌شود که $311/99$ بهترین تقریب π در میان تمام اعداد گویا با مخرج نایبتر از 10^6 است.

توضیح. چون $a_2 = 15$ ، مقدار بحرانی وسط $t = a_k/2$ برای بررسی جداگانه وجود ندارد. (مسأله بعد را ببینید.)

70.9 اگر r/s بهتر از $355/113$ عدد π را تقریب بزند، ثابت کنید $s \geq 16604$. (با مسأله 56.9 مقایسه کنید.) لذا، $355/113$ بهترین تقریب π در میان تمام اعداد گویا با مخرج نایبتر از 16603 است. (راهنمایی: مسائل 66.9 ، 67.9 و 15.9 را به‌کار برید.)

حل. بنابر مسأله 66.9 ، یک تقریب بهتر از $355/113 = p_3/q_3$ برای π بایستی یا یک همگرا یا یک همگرای میانی باشد. از آنجا که همگرای بعد از $355/113$ برای π عبارت است از $333/106$ (۳۸.۹) را ببینید)، بایستی به همگرهای میانی بین $333/106$ و $103993/33102$ ، یعنی، اعداد گویای به‌صورت $(333 + 355t)/(106 + 113t)$ ، که $1 \leq t \leq 291$ مراجعه کنیم. بر طبق مسأله 67.9 ، همگرهای میانی به‌ازای $147 \leq t \leq 291$ (به‌ترتیب) تقریبهای بهتری از $355/113$ هستند. اما چون 292 زوج است، همگرای میانی مربوط به $t = 146$ بایستی با تعیین برقراری یا عدم برقراری $(1, 1, 1, \dots) > (292, 1, 15, 7)$ ، جداگانه بررسی شود. (جدول مربوط به مسأله 57.9 را ببینید.) بنابر مسأله 15.9 ، این نابرابری برقرار است (در اینجا، n زوج و $1 > 15$)، و لذا نتیجه می‌گیریم که بهترین تقریب π بعد از $355/113$ همگرای میانی $52163/16604 = p_{4146}/q_{4146}$ است.

تمرینهایی برای فصل ۹

۱. با استفاده از کسرهای مسلسل جوابی از معادله‌های زیر پیدا کنید:

$$(الف) \quad 136x + 49y = 1$$

$$(ب) \quad 247x - 776y = -2$$

۲. با استفاده از کسرهای مسلسل جوابی از معادلات زیر را به دست آورید.

$$(الف) \quad 79x + 212y = -3$$

$$(ب) \quad -85x + 19y = 7$$

۳. بسطهای کسر مسلسل ساده $397/121$ و $-7/22$ را تعیین کنید.

۴. بسطهای کسر مسلسل اعداد گویای $3, 0, 9$ و $9, 115$ را پیدا کنید.

۵. کسر مسلسل $\langle 1, 2, 3, 4, 5, 6 \rangle$ نمایشگر چه عدد گویایی است؟

۶. اعداد گویایی را که توسط کسرهای مسلسل ساده زیر نمایش داده شده‌اند تعیین کنید:

$$(الف) \quad \langle 3, 1, 2, 1, 4 \rangle, (ب) \quad \langle -5, 4, 3, 2, 1 \rangle.$$

۷. همگرهای کسر مسلسل متناهی $\langle 3, 6, 1, 7, 2, 1 \rangle$ را بیابید.

۸. همگرهای $\langle -2, 5, 1, 4, 9 \rangle$ را محاسبه کنید.

۹. نخستین چهار همگرای بسط کسر مسلسل $2, 0, 867$ را به دست آورید.

۱۰. اعداد $739/34$ و $-739/34$ را به صورت کسرهای مسلسل ساده متناهی بیان کنید.

۱۱. بسط کسر مسلسل ساده اعداد زیر را به دست آورید: (الف) $\sqrt{98}$; (ب) $(1 + \sqrt{5})/2$;

$$(ج) \quad (12 + \sqrt{11})/5.$$

۱۲. نخستین شش خارج قسمت جزئی بسط کسر مسلسل نامتناهی اعداد زیر را پیدا کنید:

$$(الف) \quad \sqrt{2}, (ب) \quad e, (ج) \quad \pi^2.$$

۱۳. نخستین شش همگرای بسط کسر مسلسل نامتناهی اعداد (الف) e , (ب) π^2 را به دست آورید.

۱۴. در هر یک از موارد زیر تعیین کنید که مقدار کسر مسلسل اول بزرگتر از مقدار کسر مسلسل

دوم هست یا نه:

$$(الف) \quad \langle 6, 7, 3, 1, 5 \rangle, \langle 6, 7, 5, 1, 3 \rangle;$$

$$(ب) \quad \langle 8, 3, 1, 4, 7, \dots \rangle, \langle 8, 3, 1, 7, 4 \rangle;$$

$$(ج) \quad \langle 4, 3, 7, 9 \rangle, \langle 4, 3, 7, 9, 6, \dots \rangle;$$

$$(د) \quad \langle 11, 7, 4, \dots \rangle, \langle 11, 7, 5, 63 \rangle;$$

$$(ه) \quad \langle 5, 19, 45 \rangle, \langle 5, 19, 45, 38, \dots \rangle.$$

۱۵. محاسبه کنید (الف) $\langle 1, 2, 1 \rangle$; (ب) $\langle 5, 1, 2, 1 \rangle$; (ج) $\langle 4, 5 \rangle$.

۱۶. بسط کسر مسلسل $\sqrt{311}$ را پیدا کنید.

۱۷. ثابت کنید $\langle 3n, n, 6n \rangle = \sqrt{9n^2 + 6}$.

۱۸. تعیین کنید کدام یک از اعداد زیر بسط کسر مسلسل دوره‌ای محض دارند: (الف) $(1 + \sqrt{11})/3$ ،

(ب) $(2 + \sqrt{6})/2$ ، (ج) $(7 + \sqrt{101})/3$.

۱۹. (الف) با تشکیل جدولی برای s_k و r_k بسط کسر مسلسل $3 - \sqrt{3}$ را بیابید.

(ب) قسمت (الف) را برای بیان $\langle 1, 2 \rangle$ به صورت گنگ درجه دوم به کار برید.

۲۰. عدد گنگی را که بسط کسر مسلسل آن $\langle 1, 2, 3 \rangle$ است بیابید.

۲۱. مقدار کسر مسلسل دوره‌ای $\langle 1, 1, 3, 5, 7 \rangle$ را تعیین کنید.

۲۲. (الف) با تشکیل جدولی برای s_k, r_k و a_k بسط کسر مسلسل $(3 - \sqrt{10})/2$ را محاسبه کنید.

(ب) از قسمت (الف) برای بیان $\langle 12, 3 \rangle$ به صورت یک عدد گنگ درجه دوم استفاده کنید.

۲۳. (الف) با تشکیل جدولی برای s_k و r_k بسط کسر مسلسل نامتناهی $(2 + \sqrt{21})/3$ را پیدا کنید.

(ب) از جدول قسمت (الف) برای تعیین کسر مسلسل $(13 + \sqrt{189})/4$ استفاده کنید.

۲۴. بهترین تقریب گویای $\sqrt{2}$ را در میان تمام اعداد گویایی که مخرجشان از ۹۸۵ تجاوز نمی‌کنند پیدا کنید.

۲۵. بهترین تقریب گویا برای $\sqrt[3]{2}$ با مخرج نایبتر از 50 به دست آورید.

۲۶. بهترین تقریب گویا برای e با مخرج کمتر از 8 چیست؟

۲۷. بهترین تقریب برای $\sqrt[3]{9}$ را در میان تمام اعداد گویایی که مخرجشان از (الف) 487 ؛ (ب) از 300 تجاوز نمی‌کنند پیدا کنید. (راهنمایی: برای (ب) به همگرهای میانی مراجعه کنید.)

۲۸. بهترین تقریب گویا با مخرج نایبتر از 100 برای $\sqrt{2}$ چیست؟

۲۹. عدد گویای $961/462$ یک همگرای $\sqrt[3]{9}$ است. آیا نتیجه می‌شود که

$$|\sqrt[3]{9} - 961/462| < 1/(2 \times 462^2)?$$

۳۰. بدون محاسبه بسط کسر مسلسل $\sqrt[5]{50}$ ، ثابت کنید که $70/19$ یک همگراست.

۳۱. (الف) نخستین پنج خارج قسمت جزئی بسط کسر مسلسل 2π را محاسبه کنید.

(ب) بهترین تقریب گویای 2π با مخرج نایبتر از 7 چیست؟ با مخرج نایبتر از 53 چیست؟

۳۲. بدون محاسبه بسط کسر مسلسل $(1 + \sqrt{3})/2$ ، $\alpha =$ معین کنید که $153/112$ و

$571/418$ دو همگرای متوالی α هستند یا نه.

۳۳. بهترین تقریب گویای π با مخرج نایبتر از 25000 را پیدا کنید.

۳۴. با استفاده از قضیه‌ای از تقریبات ثابت کنید $52/25$ همگرایی از $\sqrt{9}$ است.

۳۵. فرض می‌کنیم $52/25 > a/b > \sqrt{9}$ ، که در آن a و b اعداد صحیح مثبت هستند. ثابت کنید $b > 462$.

۳۶. فرض می‌کنیم $\langle b, 2, 2, 12 \rangle = \sqrt{41}$. با استفاده از قضیه‌ای از تقریبات تمام اعداد گویای a/b با ساده‌ترین صورت را بیابید (در صورت وجود) به طوری که $50 < b < 250$ و $|\sqrt{41} - a/b| < 1/3b^2$.

ملاحظات برای فصل ۹

۱. بسیاری از فرمولهای اساسی این فصل بر اوایلر معلوم بوده‌اند، اما اساساً تمام نظریه را لاگرانژ بسط داده است. به‌ویژه، لاگرانژ ثابت کرده است که تمام اعداد گنگ درجه دوم بسط کسر مسلسل دوره‌بی دارند. او همچنین تقریب اعداد حقیقی به وسیله کسره‌های مسلسل، از جمله ویژگیهای همگرهای میانی را بررسی کرده است.

۲. بین کسره‌های مسلسل و الگوریتم اقلیدسی ارتباط نزدیکی وجود دارد. به‌ویژه، الگوریتم اقلیدسی منبسط، که به اختصار در توضیح بعد از (۲۳.۱) ذکر شده، اساساً عین روند بازگشتی برای محاسبه همگرهای اعداد گویای a/b است (۱۰.۹ را ببینید). تنها تفاوت‌های جزئی قراردادی وجود دارند؛ تغییر علامتها، که در (۱۰.۹) روشن است، در بیان معمولی الگوریتم اقلیدسی منبسط نهفته است. الگوریتم اقلیدسی منبسط، یا، هم‌ارز با آن، الگوریتم محاسبه p_k و q_k ، شیوه بسیار مؤثری برای بیان بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک a و b به صورت یک ترکیب خطی از a و b به دست می‌دهد. کاربرد این شیوه در رایانه یا حسابگرهای قابل برنامه‌ریزی آسان است و در محاسبات با دست نیز به خوبی کارایی دارد. برای محاسبه با دست، بهتر آن است که جدولی مانند جدول مثال ۶.۹ ترتیب داد. برای اعداد کوچک a و b ، شیوه جایگزینی پس‌رو که بعد از (۲۳.۱) بیان شده است شاید طبیعی‌تر باشد. اگر α عدد گنگی باشد، می‌توان شیوه محاسبه خارج‌قسمتهای جزئی a_0, a_1, \dots را به عنوان نوعی الگوریتم اقلیدسی در نظر گرفت. فرض می‌کنیم $x > 0$ ، دو عدد حقیقی باشند، و فرض می‌کنیم z کوچکترین عدد حقیقی مثبت به صورت $x - ny$ باشد، که n اعداد صحیح را اختیار می‌کند. در این صورت، به‌ازای عدد صحیحی مانند q ، $x = qy + z$ ، و به آسانی دیده می‌شود که $q = [x/y]$. در قیاس با اعداد صحیح، وقتی x به y تقسیم شود q را خارج‌قسمت و z را باقیمانده خوانیم. با این مفهوم خارج‌قسمت و باقیمانده، الگوریتم اقلیدسی معمولی را در مورد اعداد α و 1 به‌کار می‌بریم. به آسانی دیده می‌شود که «خارج‌قسمتهای» متوالی که به دست می‌آوریم

دقیقاً همان خارج‌قسمتهای جزئی a_0, a_1, \dots در بسط کسر مسلسل α هستند. یک روش هندسی تقریباً مربوط در مقاله x از اصول اقلیدس برای اثبات برابری نسبتها به‌کار رفته است. ریاضیدانان یونانی حتی اصطلاحات فنی استاندارد، *anthyphairesis* و *antanairesis*، را برای تعمیم الگوریتم اقلیدسی داشتند. اگر الگوریتم را برای قطر و ضلع یک مربع به‌کار بریم (یعنی، بسط کسر مسلسل $\sqrt{2}$ را پیدا کنیم)، آنگاه دوره‌یی بودن را کاملاً سریع مشاهده می‌کنیم. می‌توان این مطلب را به‌یک اثبات هندسی زیبا از گنگ بودن $\sqrt{2}$ تبدیل کرد. همواره این گمان وجود داشته است که این موضوع بر ریاضیدانان یونانی قرن چهارم قبل از میلاد معلوم بوده است.

اگر الگوریتم اقلیدسی منبسط برای اعداد حقیقی a و b ، که b/a گنگ است (مثلاً، $a = 1$ و $b = \alpha$)، به‌کار گرفته شود، می‌توانیم باقیمانده‌های متوالی را به‌صورت $r_n = ax_n + by_n$ بیان کنیم. حد دنباله $\{r_n\}$ صفر است، و لذا دنباله $\{-x_n/y_n\}$ همگرا به b/a است. این یک روش ابتدایی برای به‌دست آوردن تقریبهای گویای b/a است، تکنیکی که اساساً باروشی که کسره‌های مسلسل را به‌کار می‌برد هم‌ارز است.

۳. قضیه (۲۸.۹) توصیف کاملی از بسط کسر مسلسل گنگهای درجه دوم، یعنی، اعداد گنگی که ریشه‌های چندجمله‌یی با ضرایب صحیح هستند، به ما می‌دهد. ولی، هیچ چنین توصیفی برای اعداد حقیقی (بجز اعداد گویا و گنگهای درجه دوم) که ریشه‌های چندجمله‌یهای از درجه بالاتر از دو هستند، شناخته شده نیست. در واقع، بسط کسر مسلسل برای هر عدد جبری از درجه بالا ناشناخته است. مثلاً، حتی نمی‌دانیم که خارج‌قسمتهای جزئی $\sqrt{3}$ کراندار هستند یا نیستند. بعکس، بسط کسر مسلسل بعضی از اعداد متعالی معلوم است. شاید جالبترین آنها را در ۱۷۳۷ اویلر به‌دست آورده است. فرض می‌کنیم e پایهٔ لگاریتم طبیعی باشد. در این صورت

$$\frac{e+1}{e_1} = \langle 2, 6, 10, 14, \dots \rangle \quad \text{و} \quad e-1 = \langle 1, 1, 2, 1, 1, 4, 1, 1, 6, 1, 1, 8, \dots \rangle$$

۴. سری نامتناهی زیر را در نظر می‌گیریم

$$\frac{p_0}{q_0} + \left(\frac{p_1}{q_1} - \frac{p_0}{q_0} \right) + \left(\frac{p_2}{q_2} - \frac{p_1}{q_1} \right) + \dots + \left(\frac{p_{k+1}}{q_{k+1}} - \frac{p_k}{q_k} \right) + \dots,$$

که در آن p_k/q_k معرف همگرای k ام عدد گنگ α است. با توجه به (۹.۹)، جمله‌های این سری (از جمله دوم به بعد) یک در میان مثبت و منفی هستند. به‌ازای $k \geq 0$ ، فرض کنیم $b_0 = p_0/q_0 = [\alpha]$ و $b_{k+1} = p_{k+1}/q_{k+1} - p_k/q_k$ از (۷.۹) نتیجه می‌شود که $b_{k+1} = (-1)^k / q_k q_{k+1}$ و چون $q_k \geq k$ ، دنباله $(|b_k|)$ ، بعد از جملهٔ اول، نزولی و همگرا به ۰ است.

از این رو $\sum_{k=0}^{\infty} b_k$ یک سری متناوب است که n امین مجموع جزئی آن $s_n = b_0 + b_1 + \dots + b_n$ به روشنی برابر p_n/q_n است. لذا مجموع این سری نامتناهی، بنا به تعریف، برابر $\lim_{n \rightarrow \infty} (p_n/q_n)$ یعنی α است (۱۳.۹) را ببینید). بنابراین داریم

$$\alpha = [\alpha] + \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{q_k q_{k+1}} = [\alpha] + \frac{1}{q_0 q_1} - \frac{1}{q_1 q_2} + \frac{1}{q_2 q_3} - \dots$$

بجاست خاطر نشان کنیم که این عبارت برای α تنها به مقادیر q_k بستگی دارد و نه به مقادیر p_k . از این رو هر همگرایی α را می توان تنها با استفاده از $[\alpha]$ و دنباله $\{q_k\}$ به دست آورد:

$$\frac{p_n}{q_n} = s_n = [\alpha] + \sum_{k=0}^{n-1} \frac{(-1)^k}{q_k q_{k+1}}$$

با توجه به قضیه های مربوط به سری های متناوب، به آسانی می توان ویژگی های زیر را برای بسط کسر مسلسل α به دست آورد:

(i) زیر دنباله $\{s_{2n}\}$ صعودی اکید و زیر دنباله $\{s_{2n+1}\}$ نزول اکید و هر دو همگرا به α هستند؛ بر حسب کسرهای مسلسل، همگراهای با اندیس زوج کمتر از α هستند و متوالیاً به α نزدیکتر می شوند، و همگراهای با اندیس فرد بزرگتر از α هستند و متوالیاً به α نزدیکتر می شوند (۹.۹) و (۱۲.۹) را ببینید).

(ii) $|b_{n+2}| < |\alpha - s_n| < |b_{n+1}|$ ؛ بر حسب همگراها، $|\alpha - p_n/q_n| < 1/q_n q_{n+1}$ (که همان (۳۳.۹) است)، و $|\alpha - p_{n+1}/q_{n+1}| < |\alpha - p_n/q_n|$ ، یعنی، همگراهای α متوالیاً به α نزدیکتر می شوند (۳۴.۹) را ببینید).

وقتی α گویا باشد بحث بالا (با تغییرات جزئی) نیز به خوبی به کار می رود.

شرح مختصری از زندگینامه

ژوزف لویی لاگرانژ در ۱۷۳۶ در ایتالیا به دنیا آمد و ریاضیات را در دانشگاه تورن (تورین) فرا گرفت. بر اثر مساهمت اساسی در آنالیز، حساب تغییرات، نظریه معادلات دیفرانسیل، و مکانیک، به سرعت مشهور شد. در ۱۷۶۶، وقتی که اوپلر برلین را به قصد سن پترزبورگ ترک کرد، لاگرانژ شغل خود را در مدرسه سلطنتی توپخانه در تورن رها کرد تا تصدی ریاست بخش ریاضی آکادمی برلین را به عهده بگیرد. (زمانی که اوپلر برلین را ترک گفت. فردریک کبیر به لاگرانژ نوشت که «بزرگترین پادشاه اروپا» میل دارد که «بزرگترین ریاضیدان اروپا» را در دربار خود داشته باشد.م.) بعد از

وفات اوایلر در ۱۷۸۳، لاگرانژ بزرگترین ریاضیدان اروپا به‌شمار می‌آمد. در ۱۷۸۷، دعوت لویی شانزدهم را برای پیوستن به آکادمی فرانسه پذیرفت.

لاگرانژ کارهای مهمی در بسیاری از سطوح ریاضی انجام داد، قابل توجه‌ترین آنها در مکانیک، جبر، و نظریه اعداد است. بیشتر کارهای لاگرانژ در نظریه اعداد در خلال نیمه اول اقامتش در برلین، از ۱۷۶۶ تا ۱۷۷۷، انجام گرفت. تحقیقات وی در نظریه اعداد از جمله انتشار اولین اثبات قضیه ویلسن و اثبات این مطلب است که هر عدد صحیح مثبت را می‌توان به صورت مجموع چهار مربع نمایش داد. (این قضیه را باشه و فرما حدس زده بودند و حرکت به سمت یک اثبات توسط اوایلر انجام شده بود.) لاگرانژ نظریه مقدماتی کسرهای مسلسل را بسط داد و از آن برای اثبات وجود جواب برای معادله پل استفاده کرد. گذشته از آن لاگرانژ کارهای مهمی در تجزیه صورت‌های درجه دوم انجام داد. تحقیقاتش در جبر شامل قضیه‌هایی در نظریه معادلات، نظریه گروه‌ها، و نظریه هم‌نهشتیهای چندجمله‌یی است.

در دوران پُر آشوب انقلاب فرانسه لاگرانژ هیچ کار ریاضی انجام نداد. در ۱۷۹۳ ریاست کمیسیون مأمور اصلاح اوزان و مقیاس‌های فرانسه به وی واگذار شد، و لاگرانژ معمار بزرگ دستگاه متریک به‌شمار می‌آید. ناپلئون مقام سناتوری امپراتوری را به وی اعطا کرد. (ناپلئون ارزیابی خود از لاگرانژ را در این جمله خلاصه کرده است «لاگرانژ برج رفیع علوم ریاضی است.»)

لاگرانژ در ۱۸۱۳ بدرود حیات گفت و در آرامگاه ویژه مردان نامی، پانتئون، به خاک سپرده شد.

مراجع

Claude Brezinski, *History of Continued Fractions and Padé Approximants*, Springer-Verlag, New York, 1991.

این تاریخ نه تنها در کاربرد کسرهای مسلسل در نظریه اعداد بحث می‌کند، بلکه بسیاری از کاربردهای آن را در معادلات دیفرانسیل، نظریه احتمال، و تقریب توابع نیز مورد رسیدگی قرار می‌دهد. کتاب به تفصیل از منابعی نقل می‌کند که پیدا کردن آنها جز در این کتاب مشکل است، و دارای کتابنامه‌ای چشمگیر است.

C. D. Olds, *Continued Fractions*, Random House, New York, 1963.

این یک کتاب قویاً خواندنی است، که با سبکی روان نوشته شده و دارای مثال‌های عددی تفصیلی فراوان است، اغلب مطالب مهم این فصل، و یک بحث اساسی از معادله پل را در بردارد. کسرهای مسلسل قابل فهم‌ترین کتاب در این زمینه به زبان انگلیسی است و به‌عنوان مکملی برای این عرضه فشرده ما به‌شدت توصیه می‌شود.

معادلهٔ پل

همان‌گونه که در فصل قبل اشاره شد، یافتن تقریب گویای خوب برای یک عدد گنگ ارتباط نزدیکی با بسط کسر مسلسل آن عدد گنگ دارد. حدود ۴۰۰ سال ق. م.، ریاضیدانان هندی و یونانی تقریبهای $17/12$ و $577/408$ را برای $\sqrt{2}$ به دست دادند. (این اعداد، به ترتیب، همگرای سوم و چهارم بسط کسر مسلسل $\sqrt{2}$ هستند.) در سدهٔ سوم ق. م.، ارشمیدس $\sqrt{3}$ را با $265/153$ (همگرای هشتم) و $1351/780$ (همگرای یازدهم) تقریب زد.

مسئلهٔ یافتن تقریبهای گویا برای \sqrt{d} ، که در آن d عدد صحیح مثبتی است که مربع کامل نیست، به‌طور طبیعی به معادلهٔ دیوفانتی $x^2 - dy^2 = 1$ منجر می‌شود، زیرا اگر جفت (x, y) جوابی از این معادله با $y \neq 0$ باشد، آنگاه $(x/y)^2 = d + 1/y^2$ ، و لذا وقتی y بزرگ باشد، x/y تقریب خوبی برای \sqrt{d} است. (تئون^۱ از میری ریاضیدان یونانی سدهٔ دوم، توانست جوابهای معادلهٔ $x^2 - xy^2 = \pm 1$ را با استفاده از یک رابطهٔ بازگشتی تولید کند.) شاید به دلیل یک

1. Thon of Smyrna

ارجاع نادرستِ اوپلر، معادلهٔ $x^2 - dy^2 = 1$ به معادلهٔ پل معروف شده است، با اینکه، جان پل^۱ (۱۶۸۵-۱۶۱۱) ریاضیدان انگلیسی چندان در این مسئله کار نکرده بوده است. یکی از قدیمی‌ترین و مشهورترین جای پیدایش معادلهٔ پل در مسئلهٔ گلهٔ ارشمیدس است، که به معادلهٔ $x^2 - 4729494y^2 = 1$ منجر می‌شود. کوچکترین جواب مثبت که در 188° پیدا شد، مقدار y آن رقم دارد.

یک بررسی مفصل از معادلهٔ پل در کارهای ریاضیدانان هندی برهمگوپته (سدهٔ هفتم) و بهاسکره (سدهٔ دوازدهم) دیده می‌شود. نخستین ریاضیدان اروپایی که یک تحقیق جدی از معادلهٔ پل به عمل آورد فرما بود. فرما در ۱۶۵۷، جان والیس^۲ (۱۷۰۳-۱۶۱۶)، یکی از برجسته‌ترین ریاضیدانان انگلیسی پیش از آیزک نیوٹن و لرد ویلیام برونکر^۳ (۱۶۸۴-۱۶۲۰) پشتیبان والیس را برای حل معادلات $x^2 - 61y^2 = 1$ و $x^2 - 109y^2 = 1$ به مبارزه طلبید. در پاسخ به فرما، برونکر یک روش بسیار کارآمد برای حل معادلهٔ پل ارائه داد، که در مورد $x^2 - 109y^2 = 1$ ، جوابی که مقدار x آن ۱۵ رقم دارد، به دست می‌دهد. همان‌گونه که اوپلر در ۱۷۵۹ متوجه شد، روش برونکر مشابه الگوریتم تعیین بسط کسر مسلسل \sqrt{d} است. (در واقع، یک روند اساساً هم‌ارز، حدود پنج سده جلوتر، در کارهای بهاسکره دیده می‌شود.) اوپلر بسط کسر مسلسل \sqrt{d} را برای یافتن کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ به کار برد و نشان داد که چگونه می‌توان جوابهای دیگر را از یک جواب مفروض با یک رابطهٔ بازگشتی تولید کرد.

والیس و فرما هر دو حدس زدند، و به درست، که معادلهٔ پل جواب دارد، در واقع بی‌نهایت جواب دارد. در ۱۷۶۸، لاگرانژ نخستین اثبات کامل این قضیه را به چاپ رساند و نشان داد که جوابها از بسط کسر مسلسل \sqrt{d} به دست می‌آیند. هر چند که اوپلر یک دهه جلوتر این ارتباط را دریافته بود، ولی لاگرانژ نخستین کسی بود که با استفاده از کسرهای مسلسل، در یک سری از سه مقاله که از ۱۷۶۸ تا ۱۷۷۰ به آکادمی برلین ارائه شدند، یک بررسی دقیق از معادلهٔ پل به عمل آورد.

قضیه‌هایی برای فصل ۱۰

معادلهٔ پل $x^2 - dy^2 = 1$

در سرتاسر این فصل، d معرّف یک عدد صحیح مثبت است که مربع کامل نیست. همان‌گونه که پیش از این ملاحظه شد، تکنیک به کار رفته برای حل $x^2 - dy^2 = 1$ توسط بهاسکره، برونکر، و لاگرانژ با روش تعیین بسط کسر مسلسل \sqrt{d} هم‌ارز است. در این بخش نشان خواهیم داد که به‌ازای

هر انتخاب d معادلهٔ پل بی‌نهایت جواب صحیح دارد، که تمام جوابهای مثبت در میان همگرهای \sqrt{d} یافت می‌شوند، و می‌توان تمام جوابهای مثبت را مستقیماً از کوچکترین جواب مثبت تولید کرد. بنابر (۳۱.۹)، یک عدد گنگ درجهٔ دوم α دارای یک کسر مسلسل دوره‌یی محض است اگر و تنها اگر α ساده شده باشد، یعنی، اگر $\alpha > 1$ و مزدوجش α' در $0 < \alpha' < 1$ صدق کند. گرچه \sqrt{d} ساده‌شده نیست، به آسانی بررسی می‌شود که گنگ درجهٔ دوم $\sqrt{d} + [\sqrt{d}]$ ساده شده است. (به‌وضوح دیده می‌شود که مزدوجش $[\sqrt{d}] - \sqrt{d}$ است.) می‌توان این مطلب را برای بیان بسط کسر مسلسل \sqrt{d} به‌کار برد.

(۱.۱۰) قضیه. بسط کسر مسلسل \sqrt{d} به‌صورت

$$\langle a_0, a_1, a_2, a_3, \dots, a_3, a_2, a_1, 2a_0 \rangle$$

است که $a_0 = [\sqrt{d}]$.

برهان. فرض کنیم $a_0 = [\sqrt{d}]$. اگر $\alpha = [\sqrt{d}] + \sqrt{d}$ ، آنگاه α یک بسط دوره‌یی محض دارد، و اولین خارج‌قسمت جزئی آن با $2a_0 = 2[\sqrt{d}] = 2a_0$ برابر است، لذا

$$\begin{aligned} \alpha = [\sqrt{d}] + \sqrt{d} &= \langle 2a_0, a_1, a_2, \dots, a_n \rangle \\ &= \langle 2a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, 2a_0, a_1, a_2, \dots, a_n \rangle \end{aligned}$$

بنابراین اگر $[\sqrt{d}] = a_0$ را از دو طرف کم کنیم، داریم

$$\sqrt{d} = \langle a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, 2a_0 \rangle.$$

سرانجام، نشان می‌دهیم که خارج‌قسمتهای جزئی a_1, a_2, \dots, a_n «متقارن» اند، یعنی، $a_1 = a_n, a_2 = a_{n-1}, \dots, a_n = a_1$. بنابر (۳۱.۹)، داریم

$$-1/\alpha' = \frac{1}{\sqrt{d} - [\sqrt{d}]} = \langle a_n, a_{n-1}, \dots, a_2, a_1, 2a_0 \rangle.$$

همچنین آشکار است که $\sqrt{d} - [\sqrt{d}] = \langle 0, a_1, a_2, \dots, a_n, 2a_0 \rangle$ ، که از آن به آسانی نتیجه می‌شود. بنابراین

$$\langle a_1, a_2, \dots, a_n, 2a_0 \rangle = \langle a_n, a_{n-1}, \dots, a_2, a_1, 2a_0 \rangle$$

و از این رو $a_1 = a_n, a_2 = a_{n-1}, \dots$

توضیح. ۱. دوره \sqrt{d} بعد از اولین جمله شروع می‌شود، و خارج قسمتهای جزئی (بجز اولی و آخری) یک دنباله متقارن تشکیل می‌دهند به طوری که درونی‌ترین جمله دقیقاً وقتی تکرار می‌شود که طول دوره فرد باشد. مثلاً $\sqrt{29} = \langle 5, 2, 1, 1, 2, 10 \rangle$ و $\sqrt{33} = \langle 5, 1, 2, 1, 10 \rangle$.

۲. تنها خارج قسمتهای جزئی \sqrt{d} که با $2|\sqrt{d}| = 2a_0$ برابرند جمله‌های آخر در یک دوره هستند. (مسئله ۶.۱۰ را ببینید.) لذا وقتی بسط کسر مسلسل $\sqrt{29}$ را محاسبه کنیم، تا جایی به محاسبه خارج قسمتهای جزئی a_i نیاز داریم که به مقدار $10 = 2[\sqrt{29}] = 2a_0$ برسیم.

۳. به‌ازای بعضی از مقادیر صحیح مثبت d یک کسر مسلسل به‌صورت $\langle a_0, a_1, a_2, \dots, a_2, a_1, 2a_0 \rangle$ لزوماً بسط \sqrt{d} نیست. ولی، هر کسر مسلسل به این صورت به‌ازای یک عدد گویای $r > 1$ برابر \sqrt{r} است. مثلاً $\langle 2, 1, 1, 4 \rangle = \sqrt{13/2}$ و $\langle 4, 3, 8 \rangle = \sqrt{56/3}$ (مسئله ۳.۱۰ را ببینید.)

برعکس، اگر $r > 1$ گویا و r مربع یک عدد گویا نباشد، آنگاه \sqrt{r} به‌صورت $\langle a_0, a_1, a_2, \dots, a_2, a_1, 2a_0 \rangle$ است. \sqrt{d} را به‌صورت \sqrt{d}/s می‌نویسیم، و در برهان (1.10) \sqrt{d}/s را با \sqrt{d} جانشین می‌کنیم.)

اگر (r, s) و (u, v) با u, s, r و v مثبت جوابهای $x^2 - dy^2 = 1$ باشند، آنگاه $r < u$ اگر و تنها اگر $s < v$ (زیرا $u^2 - r^2 = d(v^2 - s^2)$). لذا اگر جوابهایی با اعداد صحیح مثبت وجود داشته باشند، آنگاه جوابی با کوچکترین مقدار مثبت x وجود دارد، در واقع، در (۶.۱۰) نشان خواهیم داد که $x^2 - dy^2 = 1$ همواره جواب صحیح مثبت دارد.

(۲.۱۰) تعریف. یک جواب (u, v) از $x^2 - dy^2 = 1$ مثبت است هرگاه $u > 0$ و $v > 0$. کوچکترین جواب مثبت، یا جواب اصلی، از $x^2 - dy^2 = 1$ جواب مثبت (x_1, y_1) است به طوری که به‌ازای هر جواب مثبت دیگر (u, v) ، $x_1 < u$ و $y_1 < v$.

به‌طور کلی، اگر جوابهای مثبت به‌گونه‌ای مرتب شوند که مقادیر x (یا مقادیر y) یک دنباله صعودی تشکیل دهند، آنگاه دومین کوچکترین مقدار x دومین جواب مثبت را تعریف می‌کند، سومین کوچکترین مقدار x سومین جواب مثبت را، و مانند آن.

توضیح. برای مقادیر کوچک d ، یک روش مناسب برای تعیین کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ آزمون مقادیر مثبت متوالی y است تا اینکه کوچکترین مقداری که به‌ازای آن $dy^2 + 1$ مربع کامل شود به‌دست آید.

برای یافتن تمام جوابهای صحیح معادله پل، به‌وضوح کافی است که تنها جوابهای مثبت را در

نظر بگیریم. قضیه بعد نشان می‌دهد که هر جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ در میان همگرهای \sqrt{d} یافت می‌شود.

(۳.۱۰) قضیه. فرض کنیم (p, q) یک جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ باشد، در این صورت p/q یکی از همگرهای بسط کسر مسلسل \sqrt{d} است.

برهان. می‌نویسیم $p - q\sqrt{d} = 1/(p + q\sqrt{d})$ ؛ پس $p/q - \sqrt{d} = 1/q(p + q\sqrt{d})$. چون روشن است که $p > q\sqrt{d}$ داریم $p + q\sqrt{d} > 2q\sqrt{d}$ ، و لذا

$$0 < \frac{p}{q} - \sqrt{d} < \frac{1}{2q^2\sqrt{d}} < \frac{1}{2q^2}.$$

لذا از (۳۹.۹) نتیجه می‌شود که p/q یک همگرای \sqrt{d} است.

توضیح. اگر (p, q) یک جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ باشد، آنگاه $x^2 = dq^2 + 1$ و لذا $p/q > \sqrt{d}$. از این رو بنا بر (۹.۹)، p/q یک همگرای شماره فرد \sqrt{d} است.

عکس (۳.۱۰) برقرار نیست: هر همگرای \sqrt{d} جوابی از $x^2 - dy^2 = 1$ تولید نمی‌کند. کدام همگراها جواب ارائه می‌دهند؟ می‌توان پاسخ را برحسب طول دوره ارائه داد.

(۴.۱۰) لم. گیریم p_k/q_k همگرای k ام \sqrt{d} باشد، و فرض می‌کنیم r_k و s_k مانند (۲۴.۹) تعریف شوند. در این صورت، به‌ازای هر $k \geq 0$.

$$\frac{p_k + q_k\sqrt{d}}{p_{k-1} + q_{k-1}\sqrt{d}} = \frac{r_{k+1} + \sqrt{d}}{s_k}.$$

برهان. اثبات به استقرای روی k . به‌ازای $k = 0$ داریم $r_0 = 0$ و $s_0 = 1$ ، زیرا $a_0 + \sqrt{d} = (0 + \sqrt{d})/1$ ؛ لذا $r_1 = a_0 s_0 - r_0 = a_0$. بنا بر این، طرف راست برابر $a_0 + \sqrt{d}$ و طرف چپ برابر $(p_0 + q_0\sqrt{d})/(p_{-1} + q_{-1}\sqrt{d}) = a_0 + \sqrt{d}$ است.

حال فرض کنیم حکم به‌ازای $k \geq 0$ برقرار باشد. چون $p_{k+1} = a_{k+1}p_k + p_{k-1}$ و $q_{k+1} = a_{k+1}q_k + q_{k-1}$ در نتیجه

$$p_{k+1} + q_{k+1}\sqrt{d} = a_{k+1}(p_k + q_k\sqrt{d}) + p_{k-1} + q_{k-1}\sqrt{d}.$$

با تقسیم دو طرف بر $p_k + q_k\sqrt{d}$ و بنابر فرض استقرای داریم

$$\begin{aligned} \frac{p_{k+1} + q_{k+1}\sqrt{d}}{p_k + q_k\sqrt{d}} &= a_{k+1} + \frac{p_{k-1} + q_{k-1}\sqrt{d}}{p_k + q_k\sqrt{d}} = a_{k+1} + \frac{s_k}{r_{k+1} + \sqrt{d}} \\ &= a_{k+1} + s_k \frac{\sqrt{d} - r_{k+1}}{d - r_{k+1}^2} = a_{k+1} + \frac{\sqrt{d} - r_{k+1}}{s_{k+1}} \\ &= \frac{a_{k+1}s_{k+1} - r_{k+1} + \sqrt{d}}{s_{k+1}} = \frac{r_{k+2} + \sqrt{d}}{s_{k+1}} \end{aligned}$$

که حکم با $k+1$ به جای k است.

(۵.۱۰) قضیه. فرض کنیم بسط کسر مسلسل \sqrt{d} دوره‌ای به طول m داشته باشد. اگر p_k/q_k همگرای k ام \sqrt{d} باشد، و s_k, r_k مانند (۲۴.۹) تعریف شوند، آنگاه

(i) به‌ازای هر $k \geq 0$ ، $p_{k-1}^2 - dq_{k-1}^2 = (-1)^k s_k$ ، $k \geq 0$

(ii) به‌ازای هر $k \geq 0$ ، $s_k > 0$ ، $k \geq 0$

(iii) $s_k = 1$ اگر و تنها اگر $m|k$.

برهان. (i) با استفاده از لم قبل و مزدوج‌گیری، به‌ازای هر $i \geq 0$ داریم

$$\frac{p_i + q_i\sqrt{d}}{p_{i-1} + q_{i-1}\sqrt{d}} = \frac{r_{i+1} + \sqrt{d}}{s_i} \quad \text{و} \quad \frac{p_i - q_i\sqrt{d}}{p_{i-1} - q_{i-1}\sqrt{d}} = \frac{r_{i+1} - \sqrt{d}}{s_i}$$

اگر دو عبارت را در هم ضرب کنیم و $d - r_{i+1}^2 = s_i s_{i+1}$ را به‌کار ببریم، داریم

$$\frac{p_i^2 - dq_i^2}{p_{i-1}^2 - dq_{i-1}^2} = -\frac{s_{i+1}}{s_i}$$

اگر حاصلضرب عبارت بالا را از $i = 0$ تا $i = k-1$ در نظر بگیریم، پس از ساده کردن و استفاده از $p_{-1} = 1, q_{-1} = 0, s_0 = 1$ ، عبارت $p_{k-1}^2 - dq_{k-1}^2 = (-1)^k s_k$ را به‌دست می‌آوریم.

(ii) از (۹.۹) و تعریف کسر مسلسل نامتناهی نتیجه می‌شود که هر همگرای فرد \sqrt{d} بزرگتر از \sqrt{d} و هر همگرای زوج کوچکتر از \sqrt{d} است. از این رو $(p_i^2 - dq_i^2)/(p_{i-1}^2 - dq_{i-1}^2)$ همواره منفی، و لذا s_{i+1}/s_i همواره مثبت است. چون $s_0 = 1$ ، در نتیجه به‌ازای هر $k \geq 0$ ، $s_k > 0$.

(iii) فرض کنیم m طول دوره \sqrt{d} باشد. بنابر (۱.۱۰)، بسط کسر مسلسل \sqrt{d} به صورت

زیر است

$$\sqrt{d} = \langle a_0, \overline{a_1, \dots, a_{m-1}, 2a_0} \rangle.$$

اگر α_k را مانند (۱۷.۹) تعریف کنیم، آنگاه

$$[\sqrt{d}] + \sqrt{d} = \alpha_m = \alpha_{2m} = \alpha_{3m} = \dots$$

بنابر (iii.۲۴.۹)، $\alpha_k = (r_k + \sqrt{d})/s_k$ ، و لذا به ازای هر $j \geq 1$ ، $s_{jm} = 1$.

حال، فرض می‌کنیم $k \geq 1$ وجود داشته باشد که $s_k = 1$. چون دارای بسط کسر مسلسل دوره‌یی محض است، (۳۱.۹) ایجاب می‌کند که α_k ساده شده باشد، و لذا $0 < \alpha'_k < 1$. اما $\alpha'_k = (r_k - \sqrt{d})/s_k = r_k - \sqrt{d}$ ، یعنی، $r_k = [\sqrt{d}]$. آنجا $\alpha_k = [\sqrt{d}] + \sqrt{d}$ ، و لذا k مضربی از دوره $[\sqrt{d}] + \sqrt{d}$ ، یعنی، مضربی از m است. این، برهان را کامل می‌کند.

توضیحات. ۱. چون \sqrt{d} بسط کسر مسلسل دوره‌یی دارد، خارج قسمتهای جزئی q_k بعد از $m + 1$ جمله تکرار می‌شوند، که در آن m طول دوره \sqrt{d} است، و لذا اعداد r_k و s_k که در (۳۴.۹) تعریف شدند نیز بعد از $m + 1$ جمله تکرار می‌شوند. (توضیح محاسبه‌یی بعد از (۲۴.۹) را ببینید.) لذا به ازای هر $i = 1, 2, 3, \dots$ ، $r_i = r_{m+i}$ و $s_i = s_{m+i}$.

۲. برای \sqrt{d} ، اعداد صحیح r_k و s_k در نابرابریهای $0 < r_k < \sqrt{d}$ و $0 < s < k < 2\sqrt{d}$ صدق می‌کنند. (مسأله ۱.۱۰ را ببینید.)

(۶.۱۰) قضیه. فرض می‌کنیم بسط کسر مسلسل \sqrt{d} دوره‌یی به طول m داشته باشد.

(i) اگر m زوج باشد، تمام جوابهای مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ عبارت‌اند از

$$x = p_{jm-1}, \quad y = q_{jm-1}, \quad j = 1, 2, 3, \dots$$

(ii) اگر m فرد باشد، تمام جوابهای مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ عبارت‌اند از

$$x = p_{2jm-1}, \quad y = q_{2jm-1}, \quad j = 1, 2, 3, \dots$$

برهان. بنابر (۳.۱۰)، تمام جوابهای مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ از یک همگرای \sqrt{d} تولید می‌شوند. اگر (p_k, q_k) جواب مثبتی باشد، از (۵.۱۰) نتیجه می‌شود که k فرد است و $m|k+1$. پس $z \geq 1$ وجود دارد به طوری که $k = jm - 1$. اگر m زوج باشد، هر مقدار z قابل قبول است، حال آنکه اگر m فرد باشد، z زوج است.

(۷.۱۰) نتیجه. معادله $x^2 - dy^2 = 1$ بی نهایت جواب صحیح مثبت دارد. اگر m طول دوره \sqrt{d} باشد، آنگاه جواب اصلی (p_{m-1}, q_{m-1}) است اگر m زوج و (p_{2m-1}, q_{2m-1}) است هرگاه m فرد باشد.

(۸.۱۰) مثال. برای یافتن جواب اصلی $x^2 - ۲۹y^2 = 1$ ، ابتدا جدول زیر را برای یافتن کسر مسلسل $\sqrt{۲۹}$ تشکیل می دهیم:

k	۰	۱	۲	۳	۴	۵
r_k	۰	۵	۳	۲	۳	۵
s_k	۱	۴	۵	۵	۴	۱
a_k	۵	۲	۱	۱	۲	۱۰

لذا $\sqrt{۲۹} = \langle ۵, ۲, ۱, ۱, ۲, ۱۰ \rangle$. در اینجا، طول دوره $m = ۵$ است، لذا بنابر (۷.۱۰)، جواب اصلی $(p_۹, q_۹)$ است. برای تعیین جواب اصلی، جدول زیر را می سازیم:

k	-۱	۰	۱	۲	۳	۴	۵	۶	۷	۸	۹
a_k		۵	۲	۱	۱	۲	۱۰	۲	۱	۱	۲
p_k		۱	۵	۱۱	۱۶	۲۷	۷۰	۷۲۷	۱۵۲۴	۳۷۷۵	۹۸۰۱
q_k		۰	۱	۲	۳	۵	۱۳	۱۳۵	۲۸۳	۴۱۸	۷۰۱

لذا کوچکترین جواب مثبت $x^2 - ۲۹y^2 = 1$ برابر است با $x = p_۹ = ۹۸۰۱$ و $y = q_۹ = ۱۸۲۰$.

اکنون به مسأله یافتن جوابهای دیگر، وقتی که جواب اصلی معلوم است، باز می گردیم. در مثال بالا، بنابر (ii.۶.۱۰) جواب مثبت بعدی $(p_{۱۹}, q_{۱۹})$ است. می توانیم جدول را بسط دهیم و همگراهای دیگر را حساب کنیم تا به $p_{۱۹}$ و $q_{۱۹}$ برسیم، اما روش ساده تری برای یافتن جوابهای دیگر وجود دارد، که در (۱۰.۱۰) بیان خواهد شد، لم زیر را لازم داریم.

(۹.۱۰) لم. فرض می کنیم (a_1, b_1) و (a_2, b_2) جوابهای دلخواه (نه لزوماً مثبت) از $x^2 - dy^2 = 1$ باشند. اعداد صحیح r و s را چنین تعریف می کنیم

$$(a_1 + b_1\sqrt{d})(a_2 + b_2\sqrt{d}) = r + s\sqrt{d}.$$

در این صورت، (r, s) نیز جوابی از $x^2 - dy^2 = 1$ است. اگر (a_1, b_1) و (a_2, b_2) جوابهای مثبت باشند، آنگاه (r, s) نیز جواب مثبت است.

برهان. به آسانی بررسی می‌شود که $r = a_1 a_2 + b_1 b_2 d$ و $s = a_1 b_2 + a_2 b_1$ ؛ لذا

$$(a_1 - b_1 \sqrt{d})(a_2 - b_2 \sqrt{d}) = r - s\sqrt{d}$$

بنابراین

$$\begin{aligned} r^2 - ds^2 &= (r + s\sqrt{d})(r - s\sqrt{d}) \\ &= (a_1 + b_1 \sqrt{d})(a_2 + b_2 \sqrt{d})(a_1 - b_1 \sqrt{d})(a_2 - b_2 \sqrt{d}) \\ &= (a_1^2 - db_1^2)(a_2^2 - db_2^2) = 1. \end{aligned}$$

توضیح. برهان بالا به آسانی برای ارائه یک قضیه کلی‌تر قابل تعدیل است: اگر (a_1, b_1) جوابی از $x^2 - dy^2 = M$ و (a_2, b_2) جوابی از $x^2 - dy^2 = N$ باشد، آنگاه (r, s) جوابی از $x^2 - dy^2 = MN$ است. می‌توان این قضیه را از اتحاد برهمگوبه

$$(r^2 - ds^2)(u^2 - dv^2) = (ru \pm svd)^2 - d(rv \pm su)^2,$$

به‌دست آورد. این اتحاد در سده هفتم در بررسی برهمگوبه از جوابهای $x^2 - dy^2 = N$ دیده می‌شود.

(۱۰.۱۰) قضیه. فرض کنیم (x_1, y_1) جواب اصلی $x^2 - dy^2 = 1$ باشد. در این صورت تمام جوابهای مثبت با (x_n, y_n) ارائه می‌شوند، که در آن به‌ازای $n \geq 1$ اعداد صحیح x_n و y_n با $x_n + y_n \sqrt{d} = (x_1 + y_1 \sqrt{d})^n$ و $x_n - y_n \sqrt{d} = (x_1 - y_1 \sqrt{d})^n$ تعریف می‌شوند. همچنین، (x_n, y_n) n امین جواب مثبت است (به معنی (۲.۱۰)).

برهان. از (۹.۱۰) نتیجه می‌شود که (x_n, y_n) یک جواب مثبت است. حال فرض کنیم (r, s) جواب مثبتی باشد. برای ساده کردن نمادگذاری، قرار می‌دهیم $\beta = r + s\sqrt{d}$ ، $\alpha_n = x_n + y_n \sqrt{d}$ و $\alpha'_n = x_n - y_n \sqrt{d}$. داریم $\alpha'_n = x_n - y_n \sqrt{d}$ و $\alpha_n \alpha'_n = x_n^2 - dy_n^2 = 1$ و $\alpha'_n > 0$ ، همچنین، به‌ازای هر n ، $\alpha_n < \alpha_{n+1}$ ، زیرا $\alpha_n = \alpha_1^n$ و $\alpha_1 > 1$ ؛ لذا $n \geq 1$ وجود دارد به‌طوری که $\alpha_n < \beta \leq \alpha_{n+1}$. با ضرب این نابرابری در α'_n داریم

$$1 < \beta \alpha'_n \leq \alpha_{n+1} \alpha'_n = (\alpha_1 \alpha_n) \alpha'_n = \alpha_1$$

اگر $\tau = \beta \alpha'_n$ ، آنگاه آشکار است که، به‌ازای اعداد صحیح a و b ، $\tau = a + b\sqrt{d}$ (برهان (۹.۱۰) را ببینید). چون $(x_n, -y_n)$ جوابی از $x^2 - dy^2 = 1$ است، لم قبل ایجاب می‌کند که (a, b) نیز جواب باشد.

چون $\tau > 1$ و $\tau\tau' = a^2 - db^2 = 1$ داریم $0 < \tau' < 1$ ؛ بنابراین $1 < a + b\sqrt{d}$ و $1 < a - b\sqrt{d} < 0$. با جمع و تفریق این دو نابرابری، می‌بینیم که a و b مثبت هستند. لذا (a, b) جواب مثبتی است که $a + b\sqrt{d} \leq x_1 + y_1\sqrt{d}$ ، و بنابراین، چون (x_1, y_1) کوچکترین جواب مثبت است، داریم $a = x_1$ و $b = y_1$. لذا $\beta = \alpha^{n+1}$.

سرانجام، از تعریف x_n و y_n آشکار است که $x_1 < x_2 < x_3 < \dots$ و $y_1 < y_2 < y_3 < \dots$. چون به‌ازای $n \geq 1$ ، تمام جوابهای مثبت با (x_n, y_n) ارائه می‌شوند، از تعریف (۲.۱۰) نتیجه می‌شود که (x_n, y_n) جواب مثبت n ام است.

توضیح. ۱. اگر در (۱۰.۱۰) مقدار n را منفی (یا صفر) اختیار کنیم جوابهای نامنفی حاصل می‌شوند. در واقع، به‌ازای یک عدد صحیح مناسب m ، هر جواب $1 = dy^2 - x^2$ به‌صورت (x_n, y_n) یا $(-x_n, -y_n)$ است. (مسئلهٔ ۲۹.۱۰ را ببینید.)

۲. اگر (۶.۱۰) را به‌کار ببریم، نتیجه می‌شود که $(x_n, y_n) = (p_{nm-1}, q_{nm-1})$ یا $(x_n, y_n) = (p_{2nm-1}, q_{2nm-1})$ برحسب آنکه m (طول دورهٔ \sqrt{d}) زوج یا فرد باشد.

(۱۱.۱۰) فرع. اعداد صحیح x_n و y_n که در (۱۰.۱۰) تعریف شدند در رابطه‌های بازگشتی زیر صدق می‌کنند:

$$x_{n+1} = x_1 x_n + y_1 y_n d, \quad y_{n+1} = x_1 y_n + y_1 x_n$$

برهان. این رابطه‌ها فوراً از (۱۰.۱۰) با توجه به رابطهٔ زیر نتیجه می‌شود:

$$\begin{aligned} x_{n+1} + y_{n+1}\sqrt{d} &= (x_1 + y_1\sqrt{d})(x_1 + y_1\sqrt{d})^n = (x_1 + y_1\sqrt{d})(x_n + y_n\sqrt{d}) \\ &= (x_1 x_n + y_1 y_n d) + (x_1 y_n + y_1 x_n)\sqrt{d}. \end{aligned}$$

(۱۲.۱۰) مثال. در (۸.۱۰)، نشان دادیم که جواب اصلی $1 = 29y^2 - x^2$ عبارت است از $(9801, 1820) = (p_9, q_9)$. برای یافتن جواب مثبت بعدی رابطه‌های بازگشتی (۱۱.۱۰) را با $n = 1$ به‌کار می‌بریم، لذا

$$x_2 = 9801 \times 9801 + 1820 \times 1820 \times 29 = 192119201$$

$$y_2 = 9801 \times 1820 + 1820 \times 9801 = 35675640.$$

به‌ویژه، نتیجه می‌شود که هیچ جواب مثبت از $x^2 - 29y^2 = 1$ با x بین 9801 و 192119201 وجود ندارد. بنابر (۶.۱۰)، جواب بعد از (p_9, q_9) عبارت است از (p_{19}, q_{19}) ، و لذا $p_{19} = 192119201$ و $q_{19} = 35675640$.

$$\text{معادله } x^2 - dy^2 = -1$$

در این بخش، به بررسی معادله وابسته $x^2 - dy^2 = -1$ می‌پردازیم. یک استدلال که واقعاً با برهان (۳.۱۰) یکی است نشان می‌دهد که هر جواب این معادله نیز به صورت (p, q) است، که در آن p/q یک همگرایی \sqrt{d} است (مسئله ۳۳.۱۰ را ببینید). از (۵.۱۰) نتیجه می‌شود که (p_k, q_k) یک جواب است اگر و تنها اگر $m|k + 1$. لذا به‌ازای یک $j \geq 1$ ، $k = jm - 1$ و از این رو m فرد است. بنابراین، از ترکیب با (۶.۱۰) داریم:

(۱۳.۱۰) قضیه. فرض کنیم m طول دوره \sqrt{d} باشد، و فرض می‌کنیم p_k/q_k همگرایی k ام \sqrt{d} را نشان دهد.

(i) اگر m زوج باشد، معادله $x^2 - dy^2 = -1$ جوابی ندارد.

(ii) اگر m فرد باشد، تمام جوابهای مثبت $x^2 - dy^2 = -1$ به‌ازای $j = 1, 3, 5, \dots$ با

$$x = p_{jm-1} \text{ و } y = q_{jm-1}$$

داده می‌شوند. (p_{m-1}, q_{m-1}) کوچکترین جواب مثبت $x = p_{jm-1}$ و $y = q_{jm-1}$ است.

$x^2 - dy^2 = -1$ و (p_{2m-1}, q_{2m-1}) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ است.

درست همانند حالت $x^2 - dy^2 = 1$ ، می‌توان جوابهای دیگر معادله $x^2 - dy^2 = -1$

را از کوچکترین جواب مثبت آن بدون محاسبه همگرهای اضافی از \sqrt{d} به‌دست آورد. در واقع،

می‌توان جوابهای هر دو معادله را به روش زیر مشخص کرد.

(۱۴.۱۰) قضیه. فرض کنیم $x^2 - dy^2 = -1$ دارای جواب باشد، و فرض می‌کنیم

(r, s) کوچکترین جواب مثبت آن باشد. به‌ازای $n \geq 1$ ، اعداد صحیح x_n و y_n را با رابطه

$$x_n + y_n \sqrt{d} = (r + s\sqrt{d})^n$$

تمام جوابهای $x^2 - dy^2 = -1$ ، و اگر n زوج باشد، تمام جوابهای $x^2 - dy^2 = 1$ را

به‌دست می‌دهند. به‌ویژه، (x_2, y_2) جواب اصلی $x^2 - dy^2 = 1$ است.

برهان. ابتدا نشان می‌دهیم که (x_2, y_2) جواب اصلی $x^2 - dy^2 = 1$ است. فرض کنیم

(g, h) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ را نشان دهد؛ لذا با توجه به (۱۳.۱۰) داریم

$$r + s\sqrt{d} < g + h\sqrt{d}$$

با توجه به اتحاد برهمگوبته آشکار است که (x_2, y_2) یک جواب مثبت

$x^2 - dy^2 = 1$ است، و لذا، بنابر (۱۰.۱۰)، به ازای یک $n \geq 1$ ، $x_2 + y_2\sqrt{d} = (g + h\sqrt{d})^n$ ، اگر n زوج باشد، مثلاً $n = 2k$ ، آنگاه $(r + s\sqrt{d})^2 = (g + h\sqrt{d})^{2k}$ و لذا $r + s\sqrt{d} = (g + h\sqrt{d})^k$ ، چون $r + s\sqrt{d} < g + h\sqrt{d}$ داریم $k = 0$ ، یعنی، $r + s\sqrt{d} = 1$ که غیرممکن است. لذا n فرد است. اگر $n = 2k + 1$ ، آنگاه $(r + s\sqrt{d})^2 = (g + h\sqrt{d})^{2k+1}$ ، و چون $r + s\sqrt{d} < g + h\sqrt{d}$ ، نتیجه می‌شود که $(g + h\sqrt{d})^{2k} < r + s\sqrt{d} < g + h\sqrt{d}$ ، و لذا $x_2 + y_2\sqrt{d} = g + h\sqrt{d}$ ، بنابراین $k = 0$ ، و آنجا $x_2 = g$ و $y_2 = h$.

چون (x_2, y_2) جواب اصلی $x^2 - dy^2 = 1$ است، (۱۰.۱۰) ایجاب می‌کند که تمام جوابهای مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ با (x_n, y_n) که n زوج است داده شوند.

اگر n فرد باشد، از «توضیح» بعد از (۹.۱۰) نتیجه می‌شود که (x_n, y_n) جواب مثبتی از $x^2 - dy^2 = -1$ است. حال نشان می‌دهیم که هر جواب مثبت (u, v) از $x^2 - dy^2 = -1$ به صورت (x_n, y_n) است که n فرد است. می‌نویسیم $(r + s\sqrt{d})(u + v\sqrt{d}) = a + b\sqrt{d}$ ؛ لذا بنابر اتحاد برهمگوشه، (a, b) یک جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ است، بنابراین به ازای یک عدد زوج $k \geq 2$ ، $a + b\sqrt{d} = (r + s\sqrt{d})^k$ ، و لذا $a + v\sqrt{d} = (r + s\sqrt{d})^{k-1} = x_{k-1} + y_{k-1}\sqrt{d}$ ، در نتیجه $u = x_{k-1}$ و $v = y_{k-1}$ که برهان را کامل می‌کند.

عموماً، بیان $(r + s\sqrt{d})^n$ به صورت $u + v\sqrt{d}$ تقریباً آتلاف وقت است. قضیهٔ زیر یک روش آسان جهت استفاده در حسابگر برای یافتن جوابهای مثبت دیگر $x^2 - dy^2 = 1$ (و $x^2 - dy^2 = -1$ اگر جواب داشته باشد) هرگاه کوچکترین جواب مثبت معین باشد، به دست می‌دهد. برای یک برهان، مسألهٔ ۳۷.۱۰ را ببینید.

(۱۵.۱۰) قضیه. فرض کنیم (r, s) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = -1$ باشد اگر معادلهٔ جواب داشته باشد؛ در غیر این صورت، فرض می‌کنیم (r, s) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ باشد. به ازای $n \geq 1$ ، اعداد صحیح مثبت x_n و y_n را با $x_n + y_n\sqrt{d} = (r + s\sqrt{d})^n$ تعریف می‌کنیم. در این صورت، x_n نزدیکترین عدد صحیح به $(r + s\sqrt{d})^n/2$ ، و y_n نزدیکترین عدد صحیح به $x_n\sqrt{d}$ است.

(۱۶.۱۰) مثال. به (۸.۱۰) مراجعه شود. چون $\sqrt{29}$ دارای دوره‌ای به طول ۵ است، از (۱۳.۱۰) نتیجه می‌شود که $(p_2, q_2) = (7, 13)$ کوچکترین جواب مثبت $x^2 - 29y^2 = -1$ است؛ لذا بنابر نمادگذاری (۱۵.۱۰)، داریم $(r, s) = (7, 13)$. از دو قضیهٔ قبل نتیجه می‌شود که $(x_2, y_2) = (98, 182)$ کوچکترین جواب مثبت $x^2 - 29y^2 = -1$ است، زیرا x_2

نزدیکترین عدد صحیح به $(70 + 13\sqrt{29})^2/2 - 9801$ یعنی $9801 - 1820$ و $y_2 = 1820$ ، نزدیکترین عدد صحیح به $x_2/\sqrt{29} = 9801/\sqrt{29}$ است. (از (ii. 13. 10) یا (ii. 6. 10) نتیجه می‌شود $p_9 = 9801$ ، $q_9 = 1820$). همچنین، جواب مثبت بعدی $x^2 = 29y^2 = -1$ بعد از $(70, 13)$ عبارت است از $(x_3, y_3) = (1372210, 254813)$ ، زیرا نزدیکترین عدد صحیح به $(70 + 13\sqrt{29})^3/2$ عدد 1372210 و نزدیکترین عدد صحیح به $1372210/\sqrt{29}$ عدد 254813 است. (لذا $x_3 = 1372210$ و $p_{14} = x_3$ و $y_3 = 254813$ و $q_{14} = 254813$).

سرانجام، بررسی کنید که نزدیکترین عدد صحیح به $(70 + 13\sqrt{29})^4/2$ عدد 35675640 و نزدیکترین عدد صحیح به $19211920/\sqrt{29}$ عدد 35675640 است. لذا جواب مثبت بعدی $x^2 - 29y^2 = 1$ بعد از $(9801, 1820)$ عبارت است از $(x_4, y_4) = (19211920, 35675640)$. به‌ویژه، داریم $p_{19} = x_4 = 19211920$ و $q_{19} = y_4 = 35675640$. (ضمناً، با توجه به (۳۳.۹)، نتیجه می‌شود که همگرای p_{19}/q_{19} عدد $\sqrt{29}$ را به‌خوبی تا ۱۵ رقم اعشار تقریب می‌زند.)

معادله $x^2 - dy^2 = N$

فرض می‌کنیم N عدد صحیح غیرصفر ثابتی باشد. اگر d منفی باشد، آنگاه $x^2 - dy^2 = N$ تنها تعداد متناهی جواب می‌تواند داشته باشد، زیرا $|x| \leq \sqrt{N}$ و $|y| \leq \sqrt{N/|d|}$. اگر d یک مربع کامل باشد، مثلاً $d = k^2$ ، آنگاه داریم $(x + ky)(x - ky) = N$ ، و مجدداً تعداد متناهی جواب وجود دارد، زیرا تنها تعداد متناهی روش برای تجزیه N وجود دارد. بنابراین فرض می‌کنیم d یک عدد صحیح مثبتی است که مربع کامل نیست.

به‌ازای یک عدد مثبت N ، معادله $x^2 - dy^2 = \pm N$ در ارتباط با یافتن تقریبهای گویای \sqrt{d} وقتی که d یک مربع کامل نیست، در ریاضیات یونان باستان، پیدا می‌شود. در سده هفتم، برهمگویته معادله $x^2 - dy^2 = \pm 1$ را مورد بررسی قرار داده و اتحاد زیر را بیان داشته است:

$$(x^2 - dy^2)(z^2 - dt^2) = (xz \pm dyt)^2 - d(xt \pm yz)^2,$$

و این، به‌ویژه، نشان می‌دهد که از ضرب یک جواب $x^2 - dy^2 = N$ (مانند بالا) در یک جواب $x^2 - dy^2 = 1$ جواب دیگری از $x^2 - dy^2 = N$ حاصل می‌شود. چون معادله پل، $x^2 - dy^2 = 1$ بی‌نهایت جواب دارد، لذا اگر $x^2 - dy^2 = N$ جوابی داشته باشد، تعداد جوابهای آن بی‌نهایت است. (۱۷.۱۰) قضیه. اگر معادله $x^2 - dy^2 = N$ یک جواب صحیح مثبت داشته باشد، آنگاه بی‌نهایت جواب دارد.

در حالت کلی، این بررسی که چه وقت $x^2 - dy^2 = N$ جواب دارد بسیار پیچیده‌تر از حالت $N = 1$ است. مثلاً، به‌ازای یک مقدار مفروض N ، لازم نیست که جواب از همگرای \sqrt{d} تولید شود؛ فقط N را $a^2 - db^2$ اختیار کند، که در آن a و b اعداد صحیح دلخواهند. ولی، به‌ازای بعضی از مقادیر N ، جوابها از همگرای \sqrt{d} حاصل می‌شوند. (مسألهٔ ۵۸.۱۰ را برای برهانی از قضیهٔ زیر ببینید.)

(۱۸.۱۰) قضیه. اگر $|N| < \sqrt{d}$ و (r, s) جواب مثبتی از $x^2 - dy^2 = N$ باشد، آنگاه r/s یکی از همگرهای بسط کسر مسلسل \sqrt{d} است.

توضیح. ۱. لزومی ندارد که اعداد صحیح r و s نسبت به هم اول باشند. اگر نباشند، فرض می‌کنیم $(r, s) = e$ ؛ در این صورت به‌ازای یک $k \geq 0$ داریم $r/e = p_k$ و $s/e = q_k$ که همگرایی از \sqrt{d} است. مثلاً، $(2, 1)$ یک جواب $x^2 - 2y^2 = 4$ است، و به آسانی دیده می‌شود که $5/1$ همگرایی p_1/q_1 از $\sqrt{24}$ است.

۲. مقادیری از N با $|N| > \sqrt{d}$ می‌توانند وجود داشته باشند که به‌ازای آنها نیز نتیجهٔ قضیهٔ قبل برقرار باشد. مثلاً، $(19/4)$ جوابی از $x^2 - 23y^2 = -7$ است، و $19/4$ همگرایی چهارم $\sqrt{23}$ است.

این بخش را با شرحی دربارهٔ تولید جوابهای دیگر معادلهٔ $x^2 - dy^2 = N$ از یک جواب مفروض خاتمه می‌دهیم. در ابتدای این بخش نشان دادیم که یک جواب از $x^2 - dy^2 = 1$ و یک جواب از $x^2 - dy^2 = N$ با هم یک جواب دیگر از $x^2 - dy^2 = N$ را تولید می‌کنند. به‌ویژه، اگر (x_1, y_1) جواب اصلی $x^2 - dy^2 = 1$ باشد و (u, v) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = N$ آنگاه اعداد صحیح x_n و y_n با تعریف زیر

$$x_n + y_n\sqrt{d} = (u + v\sqrt{d})(x_1 + y_1\sqrt{d})^n$$

جواب دیگری از $x^2 - dy^2 = N$ را به‌دست می‌دهند، اما ممکن است که (x_n, y_n) همهٔ جوابهای مثبت $x^2 - dy^2 = N$ را ارائه ندهند. مثالی از این نوع در مسألهٔ ۶۲.۱۰ آمده است. یک مشکل کار این است که در طی یک دوره از \sqrt{d} ، ممکن است مقدار معینی از s_k چندین بار اختیار شود، و لذا ممکن است تنها در یک دوره چند جواب از $x^2 - dy^2 = N$ وجود داشته باشد. در واقع، به‌ازای $n = 2$ ، فرمول بالا جواب (x_2, y_2) از $x^2 - dy^2 = N$ را به‌دست می‌دهد که اولین جواب در دورهٔ بعدی است، و لذا در دورهٔ خودش جوابهای دیگر را کنار می‌زند. اما اگر در یک دوره تنها یک جواب وجود داشته باشد (یعنی، فقط به‌ازای یک مقدار k ، $(N = (-1)^k s_k)$ ، آنگاه فرمول بالا همهٔ جوابهای مثبت $x^2 - dy^2 = N$ را تولید خواهد کرد.

می‌توان نشان داد که به ازای هر عدد غیر صفر N ، یک گردایهٔ متناهی از جوابهای $x^2 - dy^2 = N$ وجود دارد به طوری که می‌توان هر جواب را از ضرب یکی از این جوابها در یک جواب $x^2 - dy^2 = 1$ به دست آورد. (مسألهٔ ۶۳.۱۰ را ببینید.)

معادلهٔ پل و مجموعهای دو مربع

برای به دست آوردن نمایشهای اولیه به صورت مجموع دو مربع از اعداد صحیح d که به ازای آنها معادلهٔ $x^2 - dy^2 = -1$ جواب غیر نمایان دارد، می‌توان نظریه‌ای را که برای یافتن جوابهای معادلهٔ پل بسط داده شده، به کار برد. به ویژه، روش مذکور در زیر نمایشهای اولیهٔ هر عدد اول به صورت $4k + 1$ را به دست خواهد داد. ابتدا قضیهٔ زیر را اثبات می‌کنیم:

(۱۹.۱۰) قضیه. فرض می‌کنیم p عدد اولی به صورت $4k + 1$ باشد. در این صورت معادلهٔ $x^2 - py^2 = -1$ جواب دارد؛ به عبارت هم‌ارز با آن، طول دورهٔ \sqrt{p} فرد است. به طور کلی، به ازای هر عدد صحیح فرد n طول دورهٔ تناوب $\sqrt{p^n}$ فرد است.

برهان. فرض کنیم (u, v) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - py^2 = 1$ باشد. چون $u^2 - pv^2 = 1$ و $p \equiv 1 \pmod{4}$ داریم $u^2 - v^2 \equiv 1 \pmod{4}$ ، و لذا u فرد و v زوج است. اکنون $u^2 - pv^2 = 1$ اگر و تنها اگر $(u+1)(u-1) = pv^2$. توجه داریم که $u+1$ و $u-1$ زوج‌اند و تفاضلشان ۲ است، و لذا $(u+1, u-1) = 2$. قرار می‌دهیم $v = 2w$ و $u+1 = 2t$ ؛ پس $t(t-1)pv^2$ دو حالت برای بررسی وجود دارند: یا t به صورت r^2 و $t-1$ به صورت ps^2 است، یا $t = ps^2$ و $t-1 = r^2$. در حالت اول، داریم $1 = t - (t-1) = r^2 - ps^2$ ؛ اما $r < u$ و این با این واقعیت که (u, v) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - py^2 = 1$ است تناقض دارد. لذا $t = ps^2$ و $t-1 = r^2$ ؛ در این صورت $-1 = t - (t-1) - t = r^2 - ps^2$. اصولاً، همین استدلال برای p^n کارساز است.

توضیح. جواب (r, s) که در برهان قبل به دست آمد در واقع کوچکترین جواب مثبت $x^2 - py^2 = -1$ برای اثبات این امر، توجه کنید که بنابر (۱۴.۱۰)، به ازای یک عدد صحیح مثبت فرد n داریم $(p_{m-1} + q_{m-1}\sqrt{d})^n$ و $r + s\sqrt{d} =$

$$u + v\sqrt{d} = (p_{m-1} + q_{m-1}\sqrt{d})^2$$

چون $r + s\sqrt{d} < u + v\sqrt{d}$ در نتیجه $n = 1$.

تکنیکی که در قضیهٔ بعد ذکر می‌شود روشی است که توسط لاگرانژ در ۱۸۰۸ برای نوشتن

یک عدد اول $4k + 1$ به صورت مجموع دو مربع به کار رفته است. ولی برای هر عدد مثبت d که \sqrt{d} دارای طول دوره فرد باشد، هم به خوبی کاربرد دارد. (یک مثال که این روش در آن به کار می رود در مسأله ۶۷.۱۰ ارائه شده است.)

(۲۰.۱۰) قضیه. فرض کنیم d عدد صحیح مثبتی باشد که مربع کامل نیست، و فرض می کنیم طول دوره تناوب \sqrt{d} فرد باشد. در این صورت d یک نمایش اولیه به صورت مجموع دو مربع متباین دارد. به ویژه، هر عدد اول به صورت $4k + 1$ مجموع دو مربع متباین است.

برهان. چون طول دوره \sqrt{d} فرد است، بسط کسر مسلسل \sqrt{d} به صورت

$$\langle a_0, a_1, a_2, \dots, a_k, a_k, \dots, a_2, a_1, 2a_0 \rangle$$

است، که در آن جمله های میانی دوره تناوب تکرار می شوند (توضیح ۱ بعد از (۱.۱۰) را ببینید). بنابر (۱۹.۹)، $a_{k+1} = \langle a_k, a_{k-1}, \dots, a_1, 2a_0, a_1, \dots, a_{k-1}, a_k \rangle$ ، اگر $\alpha' = (r - \sqrt{d})/s$ از نگاه مزدوج عبارت α است و $s = s_{k+1}$ و $r = r_{k+1}$ ، $\alpha = \alpha_{k+1}$ و لذا $\alpha\alpha' = (r^2 - d)/s^2$.

اگر جمله های دوره α را به ترتیب عکس بنویسیم، روشن است که عدد گنگ حاصل، β ، در $\beta = \alpha r$ صدق می کند، و لذا بنابر (۳۱.۹)، $\beta = -1/\alpha'$ ، از این رو $\alpha\alpha' = -1$ و بنابراین $d = r^2 + s^2$ ، یعنی، $(r^2 - d)/s^2 = -1$.

سرانجام، ثابت می کنیم $(r, s) = 1$. چون $d = r^2 + s^2$ و $s_k s_{k+1} = d - r_{k+1}^2 = s_{k+1}^2$ داریم $s_k = s_{k+1}$. اگر p عدد اولی باشد که r و s را بشمارد، آنگاه p عدد d را نیز می شمارد. چون $p|s_k$ و $p|d$ (i.۵.۱۰)، ایجاب می کند که $p|p_{k-1}$ و لذا $p|p_{k-1}$ با استدلال مشابه، از $p|s_{k+1}$ و $p|d$ نتیجه می شود $p|p_k$. اما بنابر (۷.۹)، $p_k q_{k-1} - p_{k-1} q_k = (-1)^{k-1}$ ، و لذا بایستی $p \nmid p_k$ ، که یک تناقض است. بنابراین $(r, s) = 1$.

توضیح. عکس قضیه (۲۰.۱۰) درست نیست: اگر عدد صحیح مثبت d نمایش های اولیه داشته باشد، لازم نیست که دوره ای با طول فرد داشته باشد. (مسأله ۶۸.۱۰ را ببینید.)

یک کاربرد: تجزیه اعداد بزرگ

اگر p_{k-1}/q_{k-1} یک همگرای بسط کسر مسلسل \sqrt{d} باشد، (i.۵.۱۰) ایجاب می کند که $p_{k-1}^2 - dq_{k-1}^2 = (-1)^k s_k$. گاهی اتفاق می افتد که به ازای یک مقدار زوج k ، s_k

مربع کامل باشد، و این امر پایه‌ی یک الگوریتم کارآمد برای تجزیه‌ی اعداد بزرگ است، که بعداً ذکر می‌کنیم.

(۲۱.۱۰) بحث. فرض کنیم N یک عدد صحیح مثبت فرد باشد. اگر بتوان N را به صورت $a^2 - b^2$ با $a - b \neq 1$ نوشت، آنگاه N مرکب است و می‌توان آن را به صورت $(a - b)(a + b)$ تجزیه کرد. این تکنیک، که به تجزیه‌ی فرما معروف است، خیلی کارآمد نیست زیرا به یافتن مربعی به صورت $a^2 - N$ نیاز دارد، و این نیز اگر N مرکب باشد ممکن است امتحان کردن تا $N/6$ مقدار a را لازم داشته باشد.

ولی، شرط ضعیفتری وجود دارد که آن نیز به تجزیه‌ی N منجر می‌شود. فرض کنیم اعداد صحیح مثبت a و b وجود داشته باشند به طوری که

$$a + b \neq N \quad \text{و} \quad b < a < N \quad \text{با} \quad a^2 \equiv b^2 \pmod{N}$$

پس $a^2 - b^2 = (a - b)(a + b)$ بر N بخشپذیر است، و محدودیتهای a و b ایجاب می‌کنند که نه $a - b$ بر N بخشپذیر باشد و نه $a + b$. حال، الگوریتم اقلیدسی را برای یافتن $d_1 = (a - b, N)$ و $d_2 = (a + b, N)$ به کار می‌بریم. آشکار است که d_1 و d_2 مقسوم‌علیه‌های سره‌ی N ، یعنی $1 < d_1 < N$ و $1 < d_2 < N$ هستند. (مسأله ۷۲.۱۰ را ببینید.)

همنهشتی $x^2 \equiv y^2 \pmod{N}$ به همنهشتی لژاندر معروف است. لذا مسأله‌ی تجزیه‌ی N به یافتن جوابهایی از همنهشتی لژاندر که مقسوم‌علیه‌های غیرنمایان N را تولید می‌کنند، تحویل می‌شود. روشی که برای پیدا کردن آنها به کار می‌بریم روش تجزیه‌ی لژاندر نامیده می‌شود و از بسط کسر مسلسل \sqrt{N} استفاده می‌کند. (روش لژاندر خانواده‌ای از الگوریتم تجزیه است که کسرهای مسلسل را به کار می‌برند. «توضیحات» آخر فصل را ببینید.)

(۲۲.۱۰) روش تجزیه‌ی لژاندر. گیریم N عدد صحیح مثبت فردی باشد که مربع کامل نیست. فرض می‌کنیم $d = N$ و اعداد صحیح r_k و s_k را مانند (۲۴.۹) تعریف می‌کنیم. در این صورت، بنا بر (۱.۵.۱۰)،

$$p_{k-1}^2 - Nq_{k-1}^2 = (-1)^k s_k,$$

یعنی،

$$p_{k-1}^2 \equiv (-1)^k s_k \pmod{N}.$$

اگر k زوج باشد و s_k مربع کامل باشد، مثلاً $s_k = c^2$ ، آنگاه

$$y \equiv c \pmod{N} \quad \text{و} \quad x \equiv p_{k-1} \pmod{N}$$

جوابی از همنهشتی لژاندر است. اگر این یک جواب نمایان باشد، یعنی، اگر $p_{k-1} \equiv \pm c \pmod{N}$ ، آنگاه روش مذکور در بالا تنها عاملهای نمایان ۱ و N را تولید می‌کند. اما اگر $p_{k-1} \not\equiv \pm c \pmod{N}$ ، آنگاه این روش مقسوم‌علیه‌های سره را به دست می‌دهد. (مسائل ۷۲.۱۰ و ۷۸.۱۰ را ببینید.)

می‌توان روش تجزیه لژاندر را به ترتیب زیر خلاصه کرد:

۱. فرض می‌کنیم N عدد صحیح مثبت فردی باشد که مربع کامل نیست. ابتدا a_k, s_k, r_k و p_k را محاسبه می‌کنیم. می‌توان این کار را در یک جدول انجام داد. (مثال زیر را ببینید.) توجه کنید که محاسبه q_k لازم نیست. برای حفظ اعداد در اندازه قابل کنترل، به محض آنکه مقادیر p_n از N تجاوز کردند بایستی به پیمانه N تحویل شوند.

۲. وقتی یک s_k با k زوج به دست آمد، بررسی می‌کنیم که s_k مربع کامل است یا نیست، (از s_k ها با k فرد صرف نظر می‌کنیم.)

۳. اگر $s_k = c^2$ و $p_{k-1} \not\equiv \pm c \pmod{N}$ ، فرض می‌کنیم $a = p_{k-1}$ و $b = c$. (اگر $p_{k-1} \equiv \pm c \pmod{N}$ ، s_k سی بعدی را که مربع کامل است جستجو می‌کنیم.)

۴. الگوریتم اقلیدسی را برای یافتن $d_1 = (a - b, N)$ و $d_2 = (a + b, N)$ به کار می‌بریم. در این صورت d_1 و d_2 مقسوم‌علیه‌های سره N هستند. در واقع، $d_1 d_2 = N$ (مسئله ۷۷.۱۰ را ببینید)؛ لذا، مثلاً، برای یافتن d_1 ، کاربرد الگوریتم اقلیدسی تنها یک بار ضرورت پیدا می‌کند؛ سپس روشن است که $d_2 = N/d_1$.

۵. اگر d_1 یا d_2 مرکب باشند، می‌توان این روند را برای یافتن عاملهای بیشتری از N تکرار کرد.

توضیح. ممکن است اتفاق بیفتد که دوره تناوب \sqrt{N} خیلی کوتاه باشد؛ مثلاً، به ازای هر $n \geq 1$ ، $\sqrt{n^2 + 1} = \langle n, 2n \rangle$. اگر چنین باشد، احتمال یافتن مربعات به درخور در میان s_k کم است. در این حالت، برای افزایش طول دوره تناوب، می‌توان N را در عدد صحیح دیگری، به نام عامل تقویت‌کننده، ضرب کرد. (مسائل ۸۱.۱۰ تا ۸۳.۱۰ را ببینید.)

می‌توان این تکنیک را حتی اگر دوره تناوب \sqrt{N} طولانی باشد نیز به کار برد، اما الگوریتم تجزیه هیچ مربع به درخور، مثلاً، برای نخستین ۵۰۰ مقدار s_k تولید نمی‌کند. اگر این اتفاق بیفتد، می‌توانیم یک عامل تقویت‌کننده به کار ببریم و روند را مجدداً شروع کنیم.

(۲۳.۱۰) مثال. روش تجزیه لژاندر را برای عدد نسبتاً کوچک $N = 76183$ نشان می‌دهیم؛ یک مقدار خیلی بزرگتر N در مسأله ۷۶.۱۰ مورد استفاده قرار گرفته است. (دلیل انتخاب ۷۶۱۸۳ این است که طول دوره تناوبش فقط ۲۰ است. دوره تناوب عدد به‌کار رفته در مسأله ۷۶.۱۰ دارای ۱۱۷۸ جمله است!) جدول زیر را می‌سازیم:

k	۰	۱	۲	۳	۴	۵	۶
r_k	۰	۲۷۶	۲۷۰	۱۹۹	۲۶۹	۲۷۰	۲۶۶
s_k	۱	۷	۴۶۹	۷۸	۴۹	۶۷	۸۱
a_k	۲۷۶	۷۸	۱	۶	۱۱	۸	۶
p_k	۲۷۶	۲۱۵۲۹	۲۱۸۰۵	(۷۶۱۷۶)	(۲۱۷۲۸)	(۲۱۴۵۱)	

اعداد درون پرانتزها کوچکترین مانده‌های مثبت p_k به پیمانه ۷۶۱۸۳ را به دست می‌دهند، مثلاً

$$76183 \mid 21805 + 21529 \times 6 \equiv 76176 \pmod{76183}.$$

ما باز هم فرمول

$$p_{k+1} = a_{k+1}p_k + p_{k-1}$$

را به‌کار می‌بریم، اما هر موقع که ممکن باشد، کوچکترین مانده مثبت یک عدد را به‌کار می‌بریم. نخستین s_k که مربع کامل است $s_4 = 49$ است؛ بنابراین، $p_4^2 \equiv s_4 \pmod{76183}$ یعنی، $(76176)^2 \equiv 49 \pmod{76183}$. ولی، چون $76176 \equiv -7 \pmod{76183}$ ، روش تجزیه لژاندر مقسوم‌علیه‌های سره از ۷۶۱۸۳ تولید نمی‌کند.

s_6 ی بعدی که مربع کامل است ۸۱ است؛ لذا $s_6 = 81$ است؛ لذا $p_6^2 \equiv s_6 \pmod{76183}$ ، در نتیجه $9^2 \pmod{76183} \equiv (21451)^2$. چون

$$(21451 - 9, 76183) = (21442, 76183) = 71$$

و $(21451 + 9, 76183) = (21460, 76183) = 1073$ ، از اینجا نتیجه می‌شود که ۷۱ و ۱۰۷۳ مقسوم‌علیه‌های ۷۶۱۸۳ هستند. در واقع، $76183 = 71 \times 1073$ (ولی، عدد ۱۰۷۳ اول نیست؛ $1073 = 29 \times 37$).

توضیح. اگر m طول دوره تناوب \sqrt{N} باشد، آنگاه $s_m = 1$. در این مثال، چون $m = 20$ زوج است، داریم $p_{19}^2 \equiv s_{20} \pmod{76183}$ ، یعنی، $(6178)^2 \equiv 1 \pmod{76183}$ ، که ایجاب می‌کند ۳۷ و ۲۰۵۹ مقسوم‌علیه‌های ۷۶۱۸۳ باشند. ولی، در حالت کلی، استفاده از

برای جستجوی عاملهای N عملی نیست، زیرا s_m آخرین درایه در یک دوره تناوبی است که ممکن است بسیار طولانی باشد و لذا مقدار زیادی محاسبه برای یافتن p_{m-1} لازم دارد.

سرانجام اشاره می‌کنیم که می‌توان مقادیر زوج s_k را که مربع نیستند برای تجزیه N به‌کار برد. اگر $s_i = s_j = a$ ، که i و j همپایگی واحدی دارند (یعنی یا هر دو زوج‌اند، یا هر دو فرد)، آنگاه $s_i^2 = s_j^2 \equiv (-1)^{i+j} p_i p_j \pmod{N}$ ، و لذا می‌توان روش تجزیه لژاندر را به‌کار برد. وقتی زوج m داریم $s_{m-k} = s_k$ ، و لذا می‌توانیم این تکنیک را با شروع از درونی‌ترین جفت از مقادیر s_k به‌کار ببریم، سپس جفت متقارن بعدی، و قس علیهذا.

وقتی دوره تناوب خیلی طولانی نباشد این روش کارایی خوبی دارد، زیرا در این حالت، ممکن است مربعات قابل استفاده زیاد (یا هیچ) برای کارکردن با آنها وجود نداشته باشند. یک مثال که از این روند استفاده می‌کند در تمرین ۸۴.۱۰ آمده است.

مسأله‌ها و راه‌حله‌ها

بسط کسر مسلسل \sqrt{d}

۱.۱۰ فرض می‌کنیم $\alpha = \sqrt{d}$ (که d یک مربع کامل نیست)، و α_k ، r_k و s_k را مانند قضیه ۲۴.۹ تعریف می‌کنیم. ثابت کنید به‌ازای هر $k \geq 1$ ، $0 < r_k < \sqrt{d}$ و $0 < s_k < 2\sqrt{d}$. (راهنمایی: از (۵.۱۰) استفاده کنید.)

حل. بنابر (ii.۵.۱۰)، به‌ازای هر k ، $0 < s_k < (d - r_k^2)/s_{k-1}$ و $0 < s_k < \sqrt{d}$ را $r_k < \sqrt{d}$ حال فرض می‌کنیم $r_k \leq 0$. پس $r_k < \sqrt{d}$ زیرا $s_{k-1} \leq a_{k-1} s_{k-1} \leq r_{k-1} < \sqrt{d}$ ، بنابراین $r_k = a_{k-1} s_{k-1} - r_{k-1}$ ؛ لذا $s_k = (d - r_k^2)/s_{k-1}$ ؛

$$1 > \alpha_{k-1} - a_{k-1} = 1/\alpha_k = s_k/(\sqrt{d} + r_k) = (\sqrt{d} - r_k)/s_{k-1} \geq \sqrt{d}/s_{k-1} > 1$$

که یک تناقض است. لذا $r_k > 0$.

سرانجام، $r_{k+1} = a_k s_k - r_k$ ایجاب می‌کند که

$$s_k = (r_k + r_{k+1})/a_k \leq r_k + r_{k+1} < 2\sqrt{d}$$

و لذا $s_k < 2\sqrt{d}$.

۲.۱۰ مسأله قبل را برای به دست آوردن یک کران بالا برای طول دوره تناوب \sqrt{d} به کار برید. (راهنمایی: از (iii.۲۴.۹) استفاده کنید.)

حل. حداکثر $[\sqrt{d}]$ مقدار برای r_k و $[2\sqrt{d}]$ مقدار برای s_k وجود دارند؛ لذا حداکثر $d^2 < [\sqrt{d}][2\sqrt{d}]$ جفت متمایز s_k, r_k وجود دارند. بنابراین اعداد صحیح مثبت i و j با $i < j \leq 2d$ وجود دارند به طوری که $r_i = r_j$ و $s_i = s_j$. از (iii.۲۴.۹) نتیجه می‌شود که $\alpha_i = \alpha_j$ و لذا به ازای هر $t \geq 0$ در نتیجه، مقسوم‌علیه‌های جزئی \sqrt{d} تکرار می‌شوند، و طول دوره تناوب \sqrt{d} باید کوچکتر از $2d$ باشد.

توضیح. در واقع، طول دوره تناوب \sqrt{d} کوچکتر از $2.72\sqrt{d} \log d$ و اغلب بسیار کوتاهتر است.

۳.۱۰ فرض می‌کنیم $\alpha = \langle a_0, a_1, a_2, \dots, a_2, a_1, 2a_0 \rangle$ که در آن دنباله $a_1, a_2, \dots, a_2, a_1, 2a_0$ از خارج قسمتهای جزئی متقارن است. ثابت کنید که $\alpha = \sqrt{r}$ که در آن r یک عدد گویای بزرگتر از ۱ است. (راهنمایی: (۳۱.۹) را به کار برید.)

حل. چون α یک بسط کسر مسلسل دوره‌ی دارد، α یک گنگ درجه دوم است. فرض کنیم $\alpha = (a + \sqrt{d})/b$ پس $\alpha = a_0 + 1/\beta$ که $\beta = \langle a_1, a_2, \dots, a_2, a_1, 2a_0 \rangle$ و لذا $-1/\beta' = \langle 2a_0, a_1, a_2, \dots, a_2, a_1 \rangle = a_0 + \alpha$ ، اما بنابر (۳۱.۹) $-1/\beta' = a_0 - \alpha'$ لذا $a_0 + \alpha = a_0 - \alpha'$ یعنی، $\alpha + \alpha' = 0$. بلافاصله نتیجه می‌شود که $a = 0$ فرض کنیم $\alpha = \sqrt{d}/b = \sqrt{d}/b^2$ چون بایستی $2a_0$ مثبت باشد، داریم $a_0 \geq 1$ و لذا $r > 1$.

۴.۱۰ فرض می‌کنیم $\sqrt{d} = \langle a_0, a_1, \dots, a_{m-1}, 2a_0 \rangle$ و r_k و s_k را مانند (۲۴.۹) تعریف می‌کنیم. ثابت کنید که مقادیر r_k و s_k درون هر دوره تناوب متقارن هستند. به ویژه، اگر m طول دوره تناوب \sqrt{d} باشد، ثابت کنید $s_i = s_{m-i}$ ($i = 0, 1, 2, \dots, m$) و $r_{i+1} = r_{m-i}$ ($i = 0, 1, 2, \dots, m-1$). به طور کلی، به ازای هر $t \geq 0$ و به ازای مقادیر i در بالا

$$r_{tm+i+1} = r_{tm+m-i} \quad \text{و} \quad s_{tm+i} = s_{tm+m-i}$$

حل. اثبات به استقرا بر i . با توجه به (۱.۱۰)، می‌توانیم بنویسیم

$$\sqrt{d} = \langle a_0, a_1, a_2, \dots, a_1, 2a_0 \rangle$$

که در آن $a_2 = a_{m-2}, \dots, a_1 = a_{m-1}$ اگر $\alpha_k = \langle a_k, a_{k+1}, \dots \rangle$ آنگاه بنابر

$$(iii.24.9) \quad \alpha_k = (r_k + \sqrt{d})/s_k. \text{ بنابر دوره‌یی بودن } \alpha_k = \alpha_{m+1} \text{ و لذا } r_1 = r_{m+1}$$

$$s_1 = s_{m+1} = 1 \text{ داریم از (iii.5.10), } s_0 = s_m = 1$$

برای اینکه نشان دهیم $r_1 = r_m$ توجه داریم که $r_1 = r_m - a_0 s_0$ و لذا $r_1 = a_0$ زیرا $r_1 = 0$.

بنابر دوره‌یی بودن، داریم $\alpha_1 = \alpha_{m+1}$ ، یعنی، $(r_1 + \sqrt{d})/s_1 = (r_{m+1} + \sqrt{d})/s_{m+1}$.

بنابراین $\sqrt{d}(s_{m+1} - s_1) = s_1 r_{m+1} - s_{m+1} r_1$ ، و چون \sqrt{d} گنگ است، داریم $s_1 = s_{m+1}$ و

لذا $r_1 = r_{m+1}$. بنابه تعریف، $a_m s_m - r_m = r_{m+1}$ ؛ چون $a_m = 2a_0 = 2r_1$ و

$r_{m+1} = r_1$ نتیجه می‌شود که $2r_1 - r_m = r_1$ ، یعنی، $r_1 = r_m$. لذا هر دو معادله به‌ازای

$i = 0$ برقرارند.

حال فرض می‌کنیم که به‌ازای یک $i \geq 0$ داریم $s_i = s_{m-i}$ و $r_{i+1} = r_{m-i}$. بنابه تعریف

$$(24.9) \text{ را ببینید، داریم } (d - r_{i+1}^2)/s_i = s_{i+1} \text{ و لذا } (d - r_{m-i}^2)/s_{m-i} = s_{i+1} \text{ چون}$$

$$s_{i+1} = s_{m-(i+1)} \text{ (24.9) را ببینید، نتیجه می‌شود که } (d - r_{m-i}^2)/s_{m-i} = s_{m-i-1}$$

و لذا معادلهٔ اول به‌ازای $i+1$ ثابت می‌شود.

اکنون معادلهٔ دوم را به‌ازای $i+t$ ثابت می‌کنیم، یعنی $r_{i+2} = r_{m-(i+1)}$. بنابه تعریف،

$$r_{i+2} = a_{i+1} s_{i+1} - r_{i+1} \text{ چون } r_{i+2} = a_{i+1} s_{i+1} - r_{i+1} \text{ و } a_{i+1} = a_{m-(i+1)}, s_{i+1} = s_{m-(i+1)}$$

$$(فرض استقرای)، در نتیجه، $r_{i+2} = a_{m-(i+1)} s_{m-(i+1)} - r_{m-i} = r_{m-(i+1)}$$$

سرانجام، نتیجهٔ کلیتر از معادله‌های بالا و دوره‌یی بودن بسط کسر مسلسل \sqrt{d} نتیجه می‌شود.

چون $a_{tm+i} = \alpha_i$ و $\alpha_{tm+m-i} = \alpha_{m-i}$ ، داریم $s_{tm+i} = s_i = s_{m-i} = s_{tm+m-i}$ ؛ با

روشی مشابه $\alpha_{tm+i+1} = \alpha_{i+1}$ و $\alpha_{tm+m-i} = \alpha_{m-i}$ ایجاب می‌کنند که

$$r_{tm+i+1} = r_{i+1} = r_{m-i} = r_{tm+m-i}$$

۵.۱۰ فرض کنید $\sqrt{d} = \langle a_0, \overline{a_1, \dots, a_{m-1}}, 2a_0 \rangle$. اگر $k \leq m-1$ ثابت کنید

$$a_k \leq a_0. \text{ (راهنمایی: از (24.9) و مسألهٔ ۱.۱۰ استفاده کنید.)}$$

حل. می‌توانیم فرض کنیم $k \geq 1$ ، α_k ، r_k و s_k را مانند (24.9) تعریف می‌کنیم؛ پس

$$a_k = (r_k + \sqrt{d})/s_k \text{ و } s_k = [\alpha_k]. \text{ بنابر (5.10), } s_k \geq 2 \text{ زیرا } k < m \text{ طول } m \text{ دورهٔ تناوب } \sqrt{d} \text{ است.) همچنین، مسألهٔ ۱.۱۰ ایجاب می‌کند که } r_k < \sqrt{d} < r_{k+1}$$

از این رو $\alpha_k < (2\sqrt{d})/2 = \sqrt{d}$ و لذا $a_k = [\alpha_k] \leq [\sqrt{d}] = a_0$.

۶.۱۰ فرض می‌کنیم $\sqrt{d} = \langle a_0, \overline{a_1, \dots, a_{m-1}}, 2a_0 \rangle$. اگر k ای وجود داشته باشد که

$a_k = 2a_0$ ، آیا بایستی k مضربی از m (طول دوره تناوب \sqrt{d}) باشد؟ (مسأله قبل را به‌کار برید.)

حل. آری؛ مستقیماً از مسأله قبل نتیجه می‌شود، زیرا هر جمله دوره بجز آخری بایستی نابزرگتر از a_0 باشد. لذا اگر $a_k = 2a_0$ اگر و تنها اگر a_k آخرین جمله در دوره تناوب باشد، یعنی، اگر و تنها اگر k مضربی از m باشد.

◁ ۷.۱۰ ثابت کنید بسط کسر مسلسل \sqrt{d} دارای دوره تناوبی به طول ۱ است اگر و تنها اگر $n \geq 1$ وجود داشته باشد به طوری که $d = n^2 + 1$.

حل. بنابر مسأله ۲۴.۹، اگر $d = n^2 + 1$ ، آنگاه $\sqrt{d} = \langle n, \overline{2n} \rangle$. حال فرض می‌کنیم که بسط کسر مسلسل \sqrt{d} دوره تناوبی به طول ۱ داشته باشد؛ پس بنابر (۱.۱۰)، $\sqrt{d} = \langle n, \overline{2n} \rangle$. فرض کنیم $\alpha = \langle \overline{2n} \rangle$ ؛ لذا $\alpha = 2n + 1/\alpha$ ، یعنی، $\alpha^2 - 2n\alpha + 1 = 0$. از این رو $\alpha = n + \sqrt{n^2 + 1}$ و لذا

$$\sqrt{d} = n + 1/\alpha = n + (\sqrt{n^2 + 1} - n) = \sqrt{n^2 + 1}$$

◁ ۸.۱۰ ثابت کنید که با اثبات مطلب زیر دوره تناوب \sqrt{d} می‌تواند به دلخواه طولانی شود: اگر m عدد صحیح مثبتی باشد، عدد صحیح مثبت d ، که مربع کامل نیست، وجود دارد به طوری که m طول دوره تناوب \sqrt{d} است.

حل. روش کار را با تولید یک عدد صحیح مثبت d به طوری که طول دوره تناوب \sqrt{d} برابر ۵ باشد نشان می‌دهیم. فرض کنیم n یک عدد صحیح مثبت باشد، و تعریف می‌کنیم $\alpha = \langle \overline{2n, 2, 2, 2, 2n} \rangle$ ؛ لذا بنابر (۱۴.۹)، $\alpha = n + 1/\langle 2, 2, 2, 2, n + \alpha \rangle$. از (۴.۹) نتیجه می‌شود که $\alpha - n = ((n + \alpha)q_3 + q_2) / ((n + \alpha)p_3 + p_2)$ که در آن همگرهای p_i/q_i می‌توانند به آسانی بررسی می‌شود که به ازای $i = 1, 2, 3, 4$ ، $q_i = p_{i-1}$ می‌توان معادله $\alpha - n$ در فوق را به صورت زیر نوشت

$$(\alpha - n)(n + \alpha)p_3 + (\alpha - n)p_2 = (n + \alpha)q_3 + q_2;$$

چون $p_2 = q_3$ و $p_3 = q_4$ ، معادله به صورت زیر ساده می‌شود

$$(\alpha^2 - n^2)q_4 = 2nq_3 + q_2 \quad (۱)$$

اگر $n = q_4 + 1$ آنگاه

$$2nq_3 + q_2 = 2(q_4 + 1)q_3 + q_2 = 2q_4q_3 + 2q_3 + q_2 = q_4(2q_3 + 1).$$

لذا (۱) به $(q_4 + 1)^2 + 2q_3 + 1 = \alpha^2$ تبدیل می‌شود. قرار می‌دهیم $d = (q_4 + 1)^2 + 2q_3 + 1$ لذا $\sqrt{d} = \alpha = \langle q_4 + 1, \overline{2, 2, 2, 2, 2, (q_4 + 1)} \rangle$

به‌طور کلی، برای به‌دست آوردن d به‌طوری که \sqrt{d} دارای دوره تناوبی به طول m باشد، روند بالا را با جانشین کردن $\langle 2, 2, 2, \dots, 2 \rangle$ (m تا ۲) به جای $\langle 2, 2, 2, 2 \rangle$ ، پی می‌گیریم. سپس q_{m-1} جانشین q_4 می‌شود، و $\sqrt{d} = \langle q_{m-1} + 1, \overline{2, 2, \dots, 2, 2, (q_{m-1} + 1)} \rangle$ دوره تناوبی به طول m دارد.

۹.۱۰ فرض می‌کنیم p_k/q_k معرف همگرای k ام $\sqrt{2}$ باشد، اگر $k \geq 1$ ، ثابت کنید p_k هرگز مربع نیست. (راهنمایی: مسأله ۲۲.۸ را به‌کار برید.)

حل. چون $\sqrt{2} = \langle 1, \overline{2} \rangle$ دوره تناوبی به طول ۱ دارد، از (۱۳.۱۰) نتیجه می‌شود که به‌ازای هر $k \geq 0$ ، $p_k^2 - 2q_k^2 = \pm 1$. حال فرض می‌کنیم k ای وجود داشته باشد که $p_k = x^2$ و $q_k = y$ ؛ پس $x^4 - 2y^2 = \pm 1$. اما بنابر مسأله ۲۲.۸، معادله $x^4 - 2y^2 = 1$ جواب صحیح مثبت ندارد، و $x^4 - 2y^2 = -1$ تنها یک جواب مثبت دارد، یعنی $x = y = 1$. در این حالت داریم $p_k = q_k = 1$ ، و لذا $k = 0$.

$$\text{معادله پل } x^2 - dy^2 = 1$$

۱۰.۱۰ نخستین سه جواب مثبت $x^2 - 13y^2 = 1$ را به‌دست آورید.

حل. چون $\sqrt{13} = \langle 3, \overline{1, 1, 1, 1, 6} \rangle$ ، (۶.۱۰) ایجاب می‌کند که جواب اصلی $(p_9, q_9) = (649, 180)$ باشد، حال (۱۰.۱۰) را برای تولید جوابهای دیگر به‌کار می‌بریم. چون $\sqrt{13} = 3 + 233640 + 842401 + (649 + 180\sqrt{13})^2$ و

$$\begin{aligned} (649 + 180\sqrt{13})^3 &= (649 + 180\sqrt{13})^2(649 + 180\sqrt{13}) \\ &= (842401 + 233640\sqrt{13})(649 + 180\sqrt{13}) \\ &= 1093435849 + 303264540\sqrt{13} \end{aligned}$$

دو جواب بعدی عبارت‌اند از $(842401, 233640)$ و $(1093435849, 303264540)$.

۱۱.۱۰ صورت کلی یک جواب مثبت $x^2 - 21y^2 = 1$ را برحسب همگرای $\sqrt{21}$ به دست آورید، و جواب اصلی را تعیین کنید.

حل. بررسی کنید که $\langle 4, 1, 1, 2, 1, 1, 8 \rangle = \sqrt{21}$ ؛ لذا طول دوره تناوب ۶ است. بنابر (۶.۱۰)، تمام جوابها به ازای $j \geq 1$ عبارت‌اند از $x = p_{6j-1}$ ، $y = q_{6j-1}$ ، که p_k/q_k همگرای $\sqrt{21}$ است. $(p_5, q_5) = (55, 12)$ جواب اصلی است.

۱۲.۱۰ فرض می‌کنیم (u, v) یک جواب مثبت $x^2 - 2y^2 = 1$ باشد. ثابت کنید که u بر هیچ عدد اولی به صورت $8k + 5$ یا $8k + 7$ بخشیدنی نیست.

حل. چون $u^2 = 2v^2 + 1$ فرد است، هر عامل اول u فرد است. اگر p اول و $p|u$ ، آنگاه $-2v^2 \equiv 1 \pmod{p}$ ، و لذا $(-2/p) = (-2v^2/p) = 1$. لذا، بنابر (۱۳.۵)، p به صورت $8k + 3$ یا $8k + 1$ است.

۱۳.۱۰ فرض می‌کنیم طول دوره تناوب \sqrt{d} فرد باشد. ثابت کنید که به ازای بی‌نهایت مقدار k طول دوره تناوب $\sqrt{k^2 d}$ برابر ۱ است. (راهنمایی: بنابر مسأله ۲۴.۹، $\langle n, 2n \rangle = \sqrt{n^2 + 1}$).

حل. چون $\langle n, 2n \rangle = \sqrt{n^2 + 1}$ ، کافی است نشان دهیم که به ازای بی‌نهایت مقدار k و $n^2 + 1 = k^2 d$ ، اما، این همان معادله $n^2 - dk^2 = -1$ است که بنابر (۱۳.۱۰)، تعداد نامتناهی جواب دارد.

۱۴.۱۰ فرض می‌کنیم که d مربع کامل نباشد. ثابت کنید که به ازای بی‌نهایت مقدار k ، طول دوره تناوب $\sqrt{k^2 d}$ برابر ۲ است. (راهنمایی: از مسأله ۲۵.۹ استفاده کنید).

حل. بنابر مسأله ۲۵.۹، $\langle n-1, 1, 2n-2 \rangle = \sqrt{n^2 - 1}$. لذا، کافی است نشان دهیم که معادله $n^2 - dk^2 = 1$ ، یعنی $k^2 d = n^2 - 1$ ، به ازای تعداد نامتناهی k و n جواب دارد. اما بنابر (۷.۱۰) به ازای هر d ، این معادله بی‌نهایت جواب دارد.

۱۵.۱۰ فرض می‌کنیم k عدد صحیح مثبتی باشد. ثابت کنید $x^2 - dy^2 = 1$ بی‌نهایت جواب دارد که y مضربی از k است.

حل. فرض کنیم $D = k^2 d$ ؛ پس (۷.۱۰) ایجاب می‌کند که $x^2 - Dy^2 = 1$ بی‌نهایت جواب داشته باشد. فرض می‌کنیم (a, b) یک جواب دلخواه از $x^2 - dy^2 = 1$ باشد. چون

می‌توان $x^2 - Dy^2 = 1$ را به صورت $x^2 - d(ky)^2 = 1$ نوشت، در نتیجه (a, kb) جوابی از $x^2 - dy^2 = 1$ است، و مسأله ثابت می‌شود.

۱۶.۱۰ فرض می‌کنیم p_i/q_i همگرای $k\sqrt{d}$ باشد. اگر k عدد صحیح مثبتی باشد، به کمک مسألهٔ قبل نشان دهید که به‌ازای بی‌نهایت مقدار $i, k|q_i$.

حل. مسألهٔ ۱۵.۱۰ نشان می‌دهد که k تعداد نامتناهی y از جوابهای $x^2 - dy^2 = 1$ را می‌شمارد. اما بنابر (۳.۱۰) هر جواب به صورت (p_i, q_i) است، و لذا نتیجه حاصل می‌شود.

۱۷.۱۰ فرض می‌کنیم (x_1, y_1) جواب اصلی $x^2 - dy^2 = 1$ باشد، و x_n و y_n را با $x_n + y_n\sqrt{d} = (x_1 + y_1\sqrt{d})^n$ تعریف می‌کنیم. ثابت کنید به‌ازای هر عدد صحیح مثبت t ، $y_n|y_{tn}$.

حل. داریم

$$x_{tn} + y_{tn}\sqrt{d} = (x_1 + y_1\sqrt{d})^{tn} = ((x_1 + y_1\sqrt{d})^n)^t = (x_n + y_n\sqrt{d})^t$$

اگر به کمک قضیهٔ دو جمله‌ای $(x_n + y_n\sqrt{d})^t$ را بسط دهیم، می‌بینیم که هر جمله بجز اولی عامل y_n دارد، و لذا $y_n|y_{tn}$.

۱۸.۱۰ بنابر (۱۰.۱۰)، هر جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ به صورت (x_n, y_n) است، که در آن $x_n + y_n\sqrt{d} = (x_1 + y_1\sqrt{d})^n$ و (x_1, y_1) جواب اصلی است. ثابت کنید بی‌نهایت عدد اول p وجود دارد به‌طوری که به‌ازای بی‌نهایت مقدار $n, p|x_n$. (راهنمایی: از مسألهٔ ۱۵.۱۰ استفاده کنید).

حل. ابتدا نشان می‌دهیم که به‌ازای هر گردایهٔ متناهی $\{p_1, p_2, \dots, p_j\}$ از اعداد اول، یک عدد اول p ناواقع در گردایه و یک عدد صحیح n وجود دارند به‌طوری که $p|x_n$. قرار می‌دهیم $P = p_1, p_2, \dots, p_j$ و تعریف می‌کنیم $D = dP^2$. بنابر مسألهٔ ۱۵.۱۰ y_m وجود دارد به‌طوری که $P|y_m$. چون x_m و y_m نسبت به هم اول‌اند، نتیجه می‌شود که هیچ‌کدام از p_1, p_2, \dots, p_j نمی‌توانند x_m را بشمارند، و لذا عدد اولی مانند p ناواقع در گردایه وجود دارد که x_m را می‌شمارد.

اکنون ثابت می‌کنیم که اگر $p|x_m$ ، آنگاه به‌ازای بی‌نهایت مقدار $i, p|x_i$. بنابر مسألهٔ ۱۵.۱۰، به‌ازای بی‌نهایت مقدار $n, p|y_n$. اما $(x_m + y_m\sqrt{d})(x_n + y_n\sqrt{d}) = x_{m+n} + y_{m+n}\sqrt{d}$

که $x_{m+n} = x_m x_n + y_m y_n d$. لذا، اگر $p|y_n$ ، آنگاه $p|m+n$. (درواقع، با توجه به مسأله ۱۷.۱۰، اگر $p|y_n$ ، آنگاه به ازای هر $t \geq 1$ ، $p|x_{m+tn}$) بنابراین، هر عامل اول x_m ، تعداد نامتناهی x_i می‌شمارد.

مسأله زیر نشان می‌دهد که می‌توان همه مقادیر p_k و q_k را محاسبه کرد هرگاه مقادیرشان در اولین دوره تناوب معلوم باشند.

۱۹.۱۰ گیریم p_i/q_i همگرای i ام \sqrt{d} باشد، و فرض می‌کنیم m طول دوره تناوب \sqrt{d} باشد. ثابت کنید که به ازای هر $i \geq -1$ ، $p_{i+m} + q_{i+m}\sqrt{d} = (p_i + q_i\sqrt{d})(p_{m-1} + q_{m-1}\sqrt{d})$. (راهنمایی: (۴.۱۰) را به کار برید.)

حل. نشان می‌دهیم که $(p_{i+m} + q_{i+m}\sqrt{d}) / (p_i + q_i\sqrt{d})$ ثابت است؛ پس با قرار دادن $i = -1$ نسبت با $p_{m-1} + q_{m-1}\sqrt{d}$ برابر است، زیرا $p_{-1} = 1$ و $q_{-1} = 0$. بنابر دوره‌ی بودن، $r_{i+m+1} = r_{i+1}$ و $s_{i+m} = s_i$. فرض می‌کنیم $\beta_k = p_k + q_k\sqrt{d}$ با استفاده از (۴.۱۰) داریم

$$\frac{\beta_{i+m}}{\beta_{i+m-1}} = \frac{r_{i+m+1} + \sqrt{d}}{s_{i+m}} = \frac{r_{i+1} + \sqrt{d}}{s_i} = \frac{\beta_i}{\beta_{i-1}}.$$

بنابراین $\beta_{i+m}/\beta_i = \beta_{i+m-1}/\beta_{i-1}$ و قضیه حاصل می‌شود.

۲۰.۱۰ با استفاده از مسأله قبل ثابت کنید اگر طول دوره تناوب \sqrt{d} برابر m باشد، آنگاه به ازای هر عدد صحیح مثبت k ، $p_{km-1} + q_{km-1}\sqrt{d} = (p_{m-1} + q_{m-1}\sqrt{d})^k$.

حل. مسأله برای $k = 1$ بدیهی است. بنابراین، کافی است نشان دهیم که به ازای هر عدد صحیح مثبت j ،

$$p_{(j+1)m-1} + q_{(j+1)m-1}\sqrt{d} = (p_{jm-1} + q_{jm-1}\sqrt{d})(p_{m-1} + q_{m-1}\sqrt{d}).$$

با قرار دادن $i = jm - 1$ در مسأله قبل، رابطه بالا فوراً به دست می‌آید.

۲۱.۱۰ فرض می‌کنیم p_i/q_i همگرای i ام \sqrt{d} باشد. ثابت کنید به ازای هر عدد مفروض p_i بی‌نهایت مقدار از j وجود دارند به طوری که p_j مضربی از p_i است. (راهنمایی: مسأله ۱۹.۱۰ را به کار برید.)

حل. فرض می‌کنیم (x_n, y_n) امین جواب مثبت معادلهٔ $x^2 - dy^2 = 1$ باشد. پس به‌ازای هر $i \geq 1$ ، مسألهٔ ۱۹.۱۰، قضیه‌های (۶.۱۰) و (۱۰.۱۰) نشان می‌دهند که

$$p_{i+tm} + q_{i+tm}\sqrt{d} = (p_i + q_i\sqrt{d})(x_t + y_t\sqrt{d})$$

و لذا $p_{i+tm} = x_t p_i + d y_t q_i$. بنا بر نتیجهٔ مسألهٔ ۱۵.۱۰، بی‌نهایت t وجود دارد به‌طوری که $p_i | p_{i+tm}$ و به‌ازای هر چنین t داریم $p_i | y_t$.

۲۲.۱۰ (الف) ثابت کنید که حاصلضرب $(r + s\sqrt{d})(u + v\sqrt{d})$ نیز به‌صورت $x + y\sqrt{d}$ است.

(ب) یادآور می‌شویم که مزدوج $\gamma = x + y\sqrt{d}$ برابر است با $\gamma' = x - y\sqrt{d}$. ثابت کنید که $(\alpha\beta)' = \alpha'\beta'$ (یعنی، مزدوج حاصلضرب برابر حاصلضرب مزدوجهاست). به‌ویژه، نشان دهید که مزدوج $(r + s\sqrt{d})^n$ برابر است با $(r - s\sqrt{d})^n$.

$$\text{حل. (الف)} \quad (r + s\sqrt{d})(u + v\sqrt{d}) = (ru + svd) + (rv + su)\sqrt{d}$$

(ب) قرار می‌دهیم $\alpha = r + s\sqrt{d}$ و $\beta = u + v\sqrt{d}$. بنا بر (الف)، داریم

$$(\alpha\beta)' = (ru + svd) - (rv + su)\sqrt{d} = (r - s\sqrt{d})(u - v\sqrt{d}) = \alpha'\beta'$$

یک استدلال آسان استقرایی نشان می‌دهد که مزدوج حاصلضرب n عامل برابر است با حاصلضرب مزدوجها. به‌ویژه، مزدوج $(r + s\sqrt{d})^n$ برابر است با $(r - s\sqrt{d})^n$.

۲۳.۱۰ فرض می‌کنیم (x_{10}, y_{10}) و همین جواب مثبت $x^2 - 3y^2 = 1$ باشد، (الف) تعیین کنید که $x_{10} + y_{10}\sqrt{3}$ بین 5000000 و 6000000 هست یا نه. (ب) از (۱۵.۱۰) برای یافتن x_{10} و y_{10} استفاده کنید.

حل. (الف) چون $\sqrt{3} = \langle 1, \overline{1}, 2 \rangle$ ، طول دورهٔ تناوب $m = 2$ ، و لذا، بنا بر (۶.۱۰)، جواب اصلی $(2, 1) = (p_1, q_1)$ با کاربرد (۱۰.۱۰) و توضیح ۲ بعد از آن، داریم

$$x_{10} + y_{10}\sqrt{3} = (2 + \sqrt{3})^{10} = 524174$$

(تا نزدیکترین عدد صحیح).

بنا بر (۱۵.۱۰)، x_{10} نزدیکترین عدد صحیح به $(2 + \sqrt{3})^{10} / 2$ ، یعنی، 262087 است.

لذا $y_{10} = 151316 = x_{10} / \sqrt{3}$ ، نزدیکترین عدد صحیح به $x_{10} / \sqrt{3}$.

۲۴.۱۰ از (۱۵.۱۰) برای یافتن p_7/q_7 ، یعنی، همگرایی هفتم $\sqrt{2^0}$ استفاده کنید.

حل. داریم $\langle 4, \overline{2}, \overline{8} \rangle = \sqrt{2^0}$ ؛ لذا $(p_1, q_1) = (9, 2)$ جواب اصلی $x^2 - 2^0 y^2 = 1$ است. بنابر (۶.۱۰)، (p_7, q_7) چهارمین جواب مثبت، یعنی، (x_4, y_4) است. از این رو، بنابر (۱۵.۱۰)، x_4 برابر است با ۵۵۱۸۴۱، نزدیکترین عدد صحیح به $(9 + 2\sqrt{2^0})^4/2$ ؛ لذا $y_4 = 11592$ ، نزدیکترین عدد صحیح به $x_4/\sqrt{2^0}$. بنابرین $p_7/q_7 = 51841/11592$.

۲۵.۱۰ فرض می‌کنیم (a, b) جواب اصلی $x^2 - dy^2 = 1$ باشد.

(الف) ثابت کنید $0 < a - b\sqrt{d} < \sqrt{2} - 1$.

(ب) فرض می‌کنیم طول دوره تناوب \sqrt{d} برابر m باشد. ثابت کنید $0 < a - b\sqrt{d} < 1/m$.

اگر m زوج باشد و $0 < a - b\sqrt{d} < 1/2m$ (راهنمایی: (۳۳.۹) را به‌کار برید).

حل. (الف) چون $a > b$ ، داریم $1 + \sqrt{2} \geq 1 + \sqrt{d} > a + b\sqrt{d}$. لذا

$$a - b\sqrt{d} = 1/(a + b\sqrt{d}) < 1/(1 + \sqrt{2}) = \sqrt{2} - 1$$

آشکار است که $a - b\sqrt{d}$ مثبت است، زیرا $1 = a^2 - db^2 = (a + b\sqrt{d})(a - b\sqrt{d})$.

(ب) بنابر (۶.۱۰)، $a = p_{m-1}$ ، $b = q_{m-1}$ یا $a = p_{2m-1}$ ، $b = q_{2m-1}$ ، برحسب آنکه m زوج یا فرد باشد. ابتدا فرض می‌کنیم m زوج باشد. بنابر (۳۳.۹)، داریم

$$a - b\sqrt{d} = b|\sqrt{d} - a/b| < q_{m-1} \times 1/(q_{m-1}q_m) = 1/q_m \leq 1/m$$

زیرا $q_m \geq m$ (توضیح بعد از (۳.۹) را ببینید). با استدلالی مشابه، اگر m فرد باشد، آنگاه

$$a - b\sqrt{d} < 1/q_{2m} \leq 1/2m$$

۲۶.۱۰ ثابت کنید که مجموع نخستین n عدد صحیح به‌ازای تعداد نامتناهی عدد زوج n و به‌ازای تعداد نامتناهی عدد فرد n مربع کامل است. نخستین شش چنین عدد n را پیدا کنید.

حل. می‌دانیم $1 + 2 + \dots + n = n(n+1)/2$ ؛ لذا می‌خواهیم که $2a^2 = n(n+1)$ چون $1 = (n, n+1)$ ، اگر n زوج باشد، اعداد r و s را جستجو می‌کنیم به‌طوری که $n = 2r^2$ و $n+1 = s^2$. از این رو $1 = s^2 - 2r^2$ ، و این معادله بنابر (۷.۱۰) بی‌نهایت جواب دارد. با دلیلی مشابه، اگر n فرد باشد، r و s هایی را جستجو می‌کنیم که $n+1 = 2r^2$ و $n = s^2$ ، یعنی، r و s هایی که $-1 = s^2 - 2r^2$ ، که این معادله نیز بنابر (۱۳.۱۰) بی‌نهایت جواب دارد.

بنابر (۱۳.۱۰)، نخستین سه جواب $x^2 - 2y^2 = -1$ عبارت‌اند از $(1, 1)$ ، $(5, 7)$ ، و $(29, 41)$ ، که از آنجا مقادیر ۱، ۴۹، و ۱۶۸۱ برای n به دست می‌آیند. همچنین، نخستین سه جواب $x^2 - 2y^2 = 1$ عبارت‌اند از $(3, 2)$ ، $(17, 12)$ ، و $(99, 70)$ ، که برای n مقادیر ۸، ۲۲۸، و ۹۸۰۰ را به دست می‌دهند.

۲۷.۱۰ فرض کنید (a, b) یک جواب دلخواه $x^2 - dy^2 = 1$ باشد. ثابت کنید (a, b) یا جواب مثبت است اگر و تنها اگر $a + b\sqrt{d} > 1$.

حل. اگر (a, b) یک جواب مثبت باشد، آنگاه $1 + \sqrt{d} > a + b\sqrt{d} \geq 1$. حال، فرض می‌کنیم $a + b\sqrt{d} > 1$. روشن است که a و b هر دو نمی‌توانند منفی باشند. اگر دقیقاً یکی از a و b نایزگتر از ۰ باشد، آنگاه $|a - b\sqrt{d}| \geq |a + b\sqrt{d}| > 1$ ، و لذا $|a - b\sqrt{d}| |a + b\sqrt{d}| > 1$ ، که با $a^2 - dy^2 = 1$ تناقض دارد. در نتیجه a و b مثبت هستند.

۲۸.۱۰ آیا $x^2 - 23y^2 = 1$ جواب مثبتی با $1151 < x < 24$ دارد؟

حل. نه. چون $\sqrt{23} = \langle 4, 1, 3, 1, 8 \rangle$ ، (6.10) ایجاب می‌کند که $(p_3, q_3) = (24, 5)$ جواب اصلی باشد. با توجه به (10.10) ، چون $1151 + 240\sqrt{23} = (24 + 5\sqrt{23})^2$ ، جواب مثبت بعدی $(1151, 240)$ است.

۲۹.۱۰ فرض می‌کنیم n عدد صحیحی (مثبت، منفی، یا صفر) باشد، و x_n و y_n را مانند (10.10) تعریف می‌کنیم. ثابت کنید که هر جواب $x^2 - dy^2 = 1$ (با منظور کردن تمام تغییرات علامتها) به صورت (x_n, y_n) یا $(-x_n, -y_n)$ است.

حل. به ازای $n = 0$ داریم $x_0 + y_0\sqrt{d} = 1$ ، و لذا $x_0 = 1$ ، $y_0 = 0$. از این رو، جوابهای نمایان $(1, 0)$ و $(-1, 0)$ دقیقاً به ترتیب عبارت‌اند از (x_0, y_0) و $(-x_0, -y_0)$. حال فرض می‌کنیم (r, s) جواب مثبت دلخواهی از $x^2 - dy^2 = 1$ باشد. لذا، بنابر (10.10) ، عدد صحیح مثبت n وجود دارد که $r = x_n$ و $s = y_n$ ، و جواب $(-r, -s)$ همان $(-x_n, -y_n)$ است. چون $(x_1 + y_1\sqrt{d})(x_1 - y_1\sqrt{d}) = 1$ ، داریم $(x_1 + y_1\sqrt{d})^{-1} = x_1 - y_1\sqrt{d}$ ، و بنابراین $(x_{-n}, y_{-n}) = (x_n - y_n\sqrt{d}, x_n + y_n\sqrt{d})^{-n} = (x_1 - y_1\sqrt{d})^{-n}$ ، لذا جواب $(r_1, -s)$ با $(-x_{-n}, -y_{-n})$ برابرند.

وقتی که معادلهٔ دیوفانتی $x^2 - dy^2 = 1$ را حل می‌کنیم، نقاط مشبکه‌ای (یعنی، نقاط با مختصات صحیح) روی هذلولی $x^2 - dy^2 = 1$ را به دست می‌آوریم. به ارتباط نزدیک بین

فرمولهای به‌دست آمده در مسألهٔ بعد و فرمولهای معمولی $\cosh(a+b)$ و $\sinh(a+b)$ ، همچنین، $\cos(a+b)$ و $\sin(a+b)$ ، توجه کنید.

۳۰.۱۰ فرض می‌کنیم m و n اعداد صحیح مثبت باشند، و به‌ازای هر k ، x_k ، y_k را مطابق با (۱۰.۱۰) تعریف می‌کنیم. نشان دهید که $x_{m+n} = x_m x_n + y_m y_n d$ و

$$y_{m+n} = x_m y_n + y_m x_n$$

حل. داریم

$$\begin{aligned} x_{m+n} + y_{m+n} \sqrt{d} &= (x_1 + y_1 \sqrt{d})^{m+n} = (x_1 + y_1 \sqrt{d})^m (x_1 + y_1 \sqrt{d})^n \\ &= (x_m + y_m \sqrt{d})(x_n + y_n \sqrt{d}) \\ &= x_m x_n + y_n y_n d + (x_m y_n + y_m x_n) \sqrt{d} \end{aligned}$$

و نتیجه حاصل می‌شود.

توضیح. همین‌که x_1 و y_1 را بدانیم، می‌توانیم از این مسأله برای محاسبهٔ x_k و y_k به‌ازای مقادیر بزرگ k ، با به‌کار بردن روش مربع کردن مکرر برای یافتن توانها، استفاده کنیم، مثلاً برای یافتن x_{13} و y_{13} ، ابتدا x_2 ، y_2 ، سپس x_4 ، y_4 با فرض $m = n = 2$ ، بعد x_8 و y_8 ، ... و سرانجام x_{13} ، y_{13} با فرض $m = 12$ و $n = 1$ را پیدا می‌کنیم.

۳۱.۱۰ گیریم (x_k, y_k) k امین جواب $1 = dy^2 - x^2$ باشد. نشان دهید که

$$x_{2k}/y_{2k} = (x_k/y_k + dy_k/x_k)/2$$

(راهنمایی: مسألهٔ قبل را ببینید.)

حل. بنابر مسألهٔ ۳۰.۱۰، $x_{2k} = x_k^2 + y_k^2 d$ و $y_{2k} = 2x_k y_k$. پس از تقسیم این دو رابطه و ساده کردن نتیجه به‌دست می‌آید.

توضیح. اعداد گویای r_n را چنین تعریف می‌کنیم $r_1 = x_2/y_2$ ، $r_0 = x_1/y_1$ و مانند آن. مسألهٔ قبل نشان می‌دهد که به‌طور کلی، $r_2 = x_4/y_4$ ، $r_3 = x_8/y_8$ ، اگر روش نیوتن، تکنیکی در حساب دیفرانسیل و انتگرال سال اول، را با شروع از تخمین $r_1 = x_1/y_1 \approx \sqrt{d}$ به‌کار ببریم، r_i ها دقیقاً تقریبهایی برای \sqrt{d} هستند که به‌دست می‌آوریم. روش نیوتن برای ریشه‌های دوم توسط کاتالدی^۱ در ۱۶۱۳ به‌طور کامل تشریح شده است.

۳۲.۱۰ ثابت کنید بی‌نهایت سه‌تایی از اعداد صحیح متوالی وجود دارد که هر یک مجموع دو مربع است. سه تا از این سه‌تاییها را به دست آورید.

حل. بنابر (۷.۱۰)، معادلهٔ $x^2 - xy^2 = 1$ بی‌نهایت جواب مثبت دارد. اگر (a, b) یک جواب مثبت باشد، قرار می‌دهیم $n = a^2$. پس $1 = a^2 + 1 = n + 1$ که واضح است مجموع دو مربع است، و $2b^2 = n - 1$ نیز چنین است. نخستین سه جواب مثبت عبارت‌اند از $(3, 2)$ ، $(17, 12)$ ، و $(99, 70)$ ، که به ترتیب، سه‌تاییهای $8, 9, 10$ ؛ $289, 288, 290$ ؛ و $9801, 9800, 9802$ را به دست می‌دهند.

$$\text{معادلهٔ } x^2 - dy^2 = -1$$

۳۳.۱۰ فرض می‌کنیم (p, q) یک جواب مثبت $x^2 - dy^2 = -1$ باشد. ثابت کنید p/q یکی از همگراهای \sqrt{d} است.

حل. چون $p^2 - dq^2 = -1$ داریم $p^2 = dq^2 - 1$ ؛ لذا

$$p/q - \sqrt{d} = -1/q(p + q\sqrt{d})$$

آشکار است که $p \geq q$ ، و لذا $p + q\sqrt{d} > 2q$ ؛ از این رو $1/2q < |p/q - \sqrt{d}| < 1/q$ ؛ اکنون از (۳۹.۹) نتیجه می‌شود که p/q یک همگرای \sqrt{d} است.

۳۴.۱۰ فرض می‌کنیم r و s اعداد صحیح باشند، و x_n و y_n را با

$$(x_n + y_n\sqrt{d}) = (r + s\sqrt{d})^n$$

تعریف می‌کنیم. ثابت کنید که $x_n = ((r + s\sqrt{d})^n + (r - s\sqrt{d})^n)/2$ و $y_n = ((r + s\sqrt{d})^n - (r - s\sqrt{d})^n)/(2s)$. (راهنمایی: از مسئلهٔ ۲۲.۱۰ استفاده کنید.)

حل. مزدوج $x_n + y_n\sqrt{d}$ بنا به تعریف $x_n - y_n\sqrt{d}$ است، لذا بنابر قسمت (ب) از مسئلهٔ ۲۲.۱۰ داریم $x_n - y_n\sqrt{d} = (r - s\sqrt{d})^n$. اکنون برابریها مستقیماً نتیجه می‌شوند.

۳۵.۱۰ رابطه‌های بازگشتی داده شده در (۱۱.۱۰) را برای یافتن نخستین سه جواب مثبت $x^2 - 10y^2 = 1$ و $x^2 - 10y^2 = -1$ به کار برید.

حل. بررسی کنید که $(3, 1)$ کوچکترین جواب مثبت $x^2 - 10y^2 = -1$ است؛ لذا بنابر (۱۱.۱۰)، $x_{n+1} = 3x_n + 10y_n$ و $y_{n+1} = x_n + 3y_n$. با توجه به (۱۴.۱۰)، نخستین سه

جواب مثبت $x^2 - 10y^2 = -1$ به‌ازای n مساوی ۱، ۳، ۵ با (x_n, y_n) ، و نخستین سه جواب مثبت $x^2 - 10y^2 = 1$ متناظر با n مساوی ۲، ۴، ۶ هستند. با استفاده از رابطه‌های بازگشتی بالا داریم $(x_2, y_2) = (19, 6)$ ؛ $(x_3, y_3) = (117, 37)$ ؛ $(x_4, y_4) = (721, 228)$ ؛ $(x_5, y_5) = (4443, 1405)$ ؛ $(x_6, y_6) = (27379, 8658)$.

۳۶.۱۰ الف) با استفاده از (15.10) ، نخستین دو جواب مثبت $x^2 - 41y^2 = 1$ و $x^2 - 41y^2 = -1$ را به‌دست آورید.

ب) از قسمت الف) برای تعیین مقدار k به‌طوری که $q_k = 1311360$ استفاده کنید.

ج) (13.10) ، (14.10) و (15.10) را برای یافتن p_{14}/q_{14} به‌کار برید. (این همگرا را مستقیماً محاسبه نکنید.)

حل. الف) داریم $\sqrt{41} = \langle 6, 2, 2, 12 \rangle$ (رسیدگی کنید)؛ لذا طول دوره تناوب $\sqrt{41}$ برابر است با $m = 3$. بنابراین، کوچکترین جواب مثبت $x^2 - 41y^2 = -1$ عبارت است از $(x_1, y_1) = (32, 5) = (p_2, q_2)$. x_n و y_n را با $x_n + y_n\sqrt{41} = \gamma^n$ تعریف می‌کنیم، که در آن $\gamma = 32 + 5\sqrt{41}$ ؛ در این صورت بنابر (13.10) ، تمام جوابهای $x^2 - 41y^2 = -1$ با (x_n, y_n) که n زوج است، داده می‌شوند. لذا اگر (15.10) را به‌کار ببریم، دومین جواب مثبت $x^2 - 41y^2 = -1$ عبارت است از $(x_3, y_3) = (131168, 20485)$ زیرا 131168 نزدیکترین عدد صحیح به $\gamma^3/2$ است و 20485 نزدیکترین عدد صحیح به $\sqrt{41}/2$.

$(x_2, y_2) = (2049, 320)$ کوچکترین جواب مثبت $x^2 - 41y^2 = 1$ است، زیرا 2049 نزدیکترین عدد صحیح به $\gamma^3/2$ است و 320 نزدیکترین عدد صحیح به $\sqrt{41}/2$. همچنین، نزدیکترین عدد صحیح به $\gamma^4/2$ عدد 839680 و نزدیکترین عدد صحیح به $\sqrt{41}$ عدد $839680/1$ است. لذا جواب مثبت بعدی $(x_4, y_4) = (839680, 1311360)$ است. ب) مقدار y در دومین جواب مثبت $x^2 - 41y^2 = 1$ عدد 1311360 است. اما بنابر (13.10) دومین جواب با (p_{11}, q_{11}) نیز ارائه می‌شود. لذا $q_{11} = 1311360$ ؛ و از آنجا $k = 11$.

ج) بنابر (13.10) ، سومین جواب مثبت $x^2 - 41y^2 = -1$ است، که بنابر (14.10) یا (x_5, y_5) برابر است. اگر (15.10) را به‌کار ببریم، $x_5 = 537526432$ و $y_5 = 83947525$ را به‌دست می‌آوریم. لذا $p_{14}/q_{14} = 537526432/83947525$ (که ضمناً $\sqrt{41}$ را تا ۱۶ رقم اعشار به‌خوبی تقریب می‌زند).

۳۷.۱۰ قضیهٔ ۱۵.۱۰ را اثبات کنید: فرض کنیم (r, s) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = -1$ باشد هرگاه معادله جواب داشته باشد؛ در غیر این صورت فرض می‌کنیم (r, s) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ باشد. به‌ازای $n \geq 1$ اعداد صحیح مثبت x_n و y_n را با $x_n + y_n\sqrt{d} = (r + s\sqrt{d})^n$ تعریف می‌کنیم. در این صورت، x_n نزدیکترین عدد صحیح به $(r + s\sqrt{d})^n/2$ و y_n نزدیکترین عدد صحیح به x_n/\sqrt{d} است. (راهنمایی: از مسألهٔ ۳۴.۱۰ استفاده کنید.)

حل. در هر دو حالت داریم $|r^2 - ds^2| = 1$ و لذا $(r + s\sqrt{d}) = 1$ پس، $|r - s\sqrt{d}| = 1/(r + s\sqrt{d}) < 1/2$ ، زیرا $r + s\sqrt{d} > 2$. مسألهٔ ۳۴.۱۰ نشان می‌دهد که به‌ازای هر $n \geq 1$ ، $x_n = ((r + s\sqrt{d})^n + (r - s\sqrt{d})^n)/2$ ، $|x_n - (r + s\sqrt{d})^n/2| = |r - s\sqrt{d}|^n/2 < 1/4$ ، بنابراین، x_n نزدیکترین عدد صحیح به $(r + s\sqrt{d})^n/2$ است.

چون $|x_n - y_n\sqrt{d}| = |r - s\sqrt{d}|^n < 1/2$ داریم $|y_n - x_n/\sqrt{d}| < 1/2\sqrt{2} < 1/2$ و لذا y_n نزدیکترین عدد صحیح به x_n/\sqrt{d} است.

توضیح. اگر از نتیجهٔ قبل برای یافتن جوابهای متوالی در یک حسابگر برنامه‌پذیر استفاده کنید، متوجه می‌شوید که نزدیکترین عدد صحیح به x به‌وضوح $\lfloor x + 1/2 \rfloor$ است.

۳۸.۱۰ (الف) با تجسس، یک جواب مثبت $x^2 - 99y^2 = 1$ را به‌دست آورید.
(ب) بدون یافتن بسط کسر مسلسل $\sqrt{99}$ ، ثابت کنید که $x^2 - 99y^2 = -1$ جواب صحیح مثبت ندارد.

حل. به آسانی دیده می‌شود که $(1, 1)$ یک جواب $x^2 - 99y^2 = 1$ است. با توجه به (14.10) ، چون (به‌وضوح) $x_1 < x_2 < x_3 < \dots$ و $y_1 < y_2 < y_3 < \dots$ ، لذا هر جواب مثبت (a, b) از $x^2 - 99y^2 = -1$ بایستی در $a < 1$ و $b < 1$ صدق کند، که ممکن نیست. (همین نتیجه از مسألهٔ ۳۳.۱۰ و اینکه $q_1 < q_2 < q_3 < \dots$ نیز به‌دست می‌آید. توضیح بعد از (۳.۹) را ببینید.)

به روش دیگر، اگر (x, y) یک جواب $x^2 - 99y^2 = -1$ باشد، آنگاه $x^2 \equiv -1 \pmod{3}$ ، که ممکن نیست، لذا معادله جواب ندارد.

۳۹.۱۰ مسألهٔ ۲۰.۱۰ را برای اثبات قضیه‌های ۱۰.۱۰ و ۱۳.۱۰ به‌کار برید.

حل. فرض کنیم (p, q) یک جواب مثبت $x^2 - dy^2 = \pm 1$ باشد؛ لذا، بنابر (۳.۱۰) و مسأله ۳۳.۱۰، p/q یک همگرای بسط کسر مسلسل \sqrt{d} است. اگر m دوره تناوب این بسط باشد، بنابر (۵.۱۰)، عدد صحیحی چون j وجود دارد به طوری که $p = p_{jm-1}$ و $q = q_{jm-1}$. از مسأله ۲۰.۱۰ نتیجه می‌شود که j $(p_{m-1} + q_{m-1}\sqrt{d})^j = p + q\sqrt{d}$ از ضرب این عبارت در مزدوجش داریم $(p_{m-1}^2 - dq_{m-1}^2)^j = p^2 - dq^2$. اگر m فرد باشد، بنابر (۱.۵.۱۰)؛ لذا (p, q) جوابی از $x^2 - dy^2 = -1$ است هرگاه j فرد باشد و جوابی از $x^2 - dy^2 = 1$ است اگر j زوج باشد، به‌ویژه، اگر (p, q) جوابی از $x^2 - dy^2 = 1$ باشد، آنگاه $p + q\sqrt{d}$ توانی از $(p_{m-1} + q_{m-1}\sqrt{d})^2$ است. اگر m زوج باشد، آنگاه به همین دلیل، نتیجه می‌گیریم که $p + q\sqrt{d}$ توانی از $p_{m-1} + q_{m-1}\sqrt{d}$ است.

۴۰.۱۰ ثابت کنید که بی‌نهایت عدد صحیح زوج و بی‌نهایت عدد صحیح فرد n وجود دارند به طوری که $(n+1)^2 + n^2$ مربع کامل است. نخستین پنج n را به دست آورید. (راهنمایی: ابتدا نشان دهید که $(n+1)^2 + n^2 = k^2$ با $n^2 + (n+1)^2 - 2k^2 = -1$ هم‌ارز است.)

حل. اگر معادله $n^2 + (n+1)^2 = k^2$ را در ۲ ضرب کنیم و مربع را کامل کنیم، معادله هم‌ارز $-1 = (2n+1)^2 - 2k^2$ را به دست می‌آوریم. چون $(2, 1) = \sqrt{2}$ دارای دوره تناوب فرد است، این معادله بی‌نهایت جواب دارد.

چون $(1, 1)$ کوچکترین جواب مثبت است، (۱۴.۱۰) ایجاب می‌کند که همه جوابهای مثبت با $(1 + \sqrt{2})^t$ ، که t عدد صحیح مثبت فردی است، یا به‌طور هم‌ارز، با $(3 + 2\sqrt{2})^s$ با $(1 + \sqrt{2})^t$ که s عدد صحیح نامنفی است، ارائه شوند. لذا اگر (a, b) یک جواب باشد، $(3a + 4b, 2a + 3b)$ جواب بعدی است. $3a$ مؤلفه اول به پیمانه ۴ است، لذا اگر با $a = 1$ شروع کنیم و توجه کنیم که $a = 2n + 1$ و $b = k$ به‌طور متوالی داریم

$$2n + 1 \equiv 1, 3, 1, 3, \dots \pmod{4}.$$

لذا مقادیر متناظر n به تناوب زوج و فرد هستند.

اکنون (۱۵.۱۰) را به‌کار می‌گیریم: چون تمام جوابهای مثبت با $(1 + \sqrt{2})^t$ ارائه می‌شوند که t فرد است، لذا نخستین پنج مقدار مثبت n ، با t مساوی ۳، ۵، ۷، ۹، و ۱۱ متناظر است، که عبارت‌اند از n مساوی ۳، ۲۰، ۱۱۹، ۶۹۶، و ۴۰۵۹. (با انتخاب $(1, 1) = (a, b)$ و محاسبه مقادیر متوالی $(3a + 4b, 2a + 3b)$ نیز می‌توان این مقادیر را به دست آورد.)

توضیح. این مسأله نشان می‌دهد که بی‌نهایت سه‌تایی فیثاغورسی اولیهٔ (x, y, z) که x و y اعداد صحیح متوالی هستند و y زوج است، وجود دارند. با مسألهٔ ۱۳.۸ مقایسه کنید.

۴۱.۱۰ فرض کنید $k \geq 2$. با نشان دادن اینکه معادلهٔ $x^2 - (k^2 - 1)y^2 = -1$ حلپذیر نیست، ثابت کنید که بسط کسر مسلسل $\sqrt{k^2 - 1}$ دورهٔ تناوب زوج دارد.

حل. روشن است که $(k, 1)$ یک جواب مثبت $x^2 - (k^2 - 1)y^2 = 1$ است. مانند مسألهٔ ۳۸.۱۰ استدلال می‌کنیم: اگر (a, b) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - (k^2 - 1)y^2 = -1$ باشد، آنگاه $a < k$ و $b < 1$ که غیرممکن است. از این رو، هیچ جوابی وجود ندارد، و لذا، بنابر (۱۳.۱۰)، طول دورهٔ تناوب $\sqrt{k^2 - 1}$ زوج است.

راه حل دیگر. چون $(-1 \pmod{4})$ یا $k^2 - 1 \equiv 0 \pmod{4}$ پس $x^2 - (k^2 - 1)y^2$ به پیمانهٔ ۴ همبسته با ۰، ۱، یا ۲ است و لذا هرگز همبسته با -1 نمی‌شود.

۴۲.۱۰ با استدلالی نظیر استدلال راه‌حل مسألهٔ قبل نشان دهید که طول دورهٔ تناوب $\sqrt{k^2 + 1}$ فرد است.

حل. چون روشن است که $(k, 1)$ یک جواب $x^2 - (k^2 + 1)y^2 = -1$ است، بنابر (۱۳.۱۰)، نتیجه حاصل است.

۴۳.۱۰ $(3, 89)$ جواب اصلی $x^2 - 880y^2 = 1$ است. بدون محاسبهٔ بسط کسر مسلسل $\sqrt{880}$ ، تعیین کنید که $x^2 - 880y^2 = -1$ جواب مثبت دارد یا نه. آیا طول دورهٔ تناوب $\sqrt{880}$ فرد است یا زوج؟

حل. اگر (a, b) یک جواب $x^2 - 880y^2 = -1$ باشد، آنگاه $a < 89$ و $b < 3$ (راه حل تمرین ۳۸.۱۰ را ببینید). نه $y = 1$ و نه $y = 2$ جوابی به دست نمی‌دهند. لذا $x^2 - 880y^2 = -1$ حلپذیر نیست. از این رو بنابر (۱۳.۱۰) نتیجه می‌شود که طول دورهٔ تناوب $\sqrt{880}$ زوج است.

به طریق دیگر، می‌توانیم به کمک همبستگی نشان دهیم که $x^2 - 880y^2 = -1$ حلپذیر نیست. به‌طور کلی، $x^2 - 4dy^2 = -1$ حلپذیر نیست، زیرا $x^2 \equiv -1 \pmod{4}$ جواب ندارد.

۴۴.۱۰ اگر d عامل اولی به صورت $4k + 3$ داشته باشد، ثابت کنید که طول دورهٔ تناوب \sqrt{d} زوج است.

حل. فرض می‌کنیم عدد اول q که به صورت $3+4k$ است d را بشمارد. لذا از $x^2 - dy^2 = -1$ نتیجه می‌شود که $x^2 \equiv -1 \pmod{q}$. از این رو، -1 یک ماندهٔ درجهٔ دوم q است، که با (۱۱.۵) تناقض دارد. چون $x^2 - dy^2 = -1$ حلپذیر نیست، از (۱۳.۱۰) نتیجه می‌شود که طول دورهٔ تناوب \sqrt{d} زوج است.

۴۵.۱۰ بدون محاسبهٔ بسط کسر مسلسل $\sqrt{9943}$ ، زوج یا فرد بودن طول دورهٔ تناوبش را تعیین کنید.

حل. چون $9943 \equiv 3 \pmod{4}$ ، مسألهٔ قبل ایجاب می‌کند که معادلهٔ $x^2 - 9943y^2 = -1$ حلپذیر نباشد. لذا بنابر (۱۳.۱۰) دورهٔ تناوب $\sqrt{9943}$ زوج است.

۴۶.۱۰ اگر $x^2 - dy^2 = -1$ حلپذیر باشد و (r, s) کوچکترین جواب مثبت آن باشد، ثابت کنید که $(2rs + 1, 2r^2 + 1)$ جواب اصلی $x^2 - dy^2 = 1$ است.

حل. اگر a و b با $(r + s\sqrt{d})^2 = a + b\sqrt{d}$ تعریف شوند، از (۱۴.۱۰) نتیجه می‌شود که (a, b) جواب اصلی $x^2 - dy^2 = 1$ است. چون $r^2 - ds^2 = -1$ داریم

$$a - r^2 + ds^2 = r^2 + (r^2 + 1) = 2r^2 + 1$$

$$b = 2rs \text{ و}$$

۴۷.۱۰ به کمک (۱۴.۸) نشان دهید که اگر $x^2 - dy^2 = -1$ دارای جواب باشد، آنگاه d یک نمایش اولیه به صورت مجموع دو مربع دارد.

حل. فرض کنیم $s^2 - dt^2 = -1$ ، پس $s^2 \equiv -1 \pmod{d}$. لذا بنابر (۱۴.۸)، اعداد متباین a و b وجود دارند به طوری که $sa \equiv b \pmod{d}$ و $d = a^2 + b^2$.

توضیح. همین نتیجه در قضیهٔ ۲۰.۱۰، با استفاده از ویژگیهای بسط کسر مسلسل \sqrt{d} ثابت شده است. در آن قضیه، نمایش صریحی از d به صورت مجموع دو مربع به دست می‌آوریم. برای روش دیگر، که در آن کسرهای مسلسل نیز به کار می‌روند، مسألهٔ ۱۰.۹ را ببینید.

۴۸.۱۰ اگر p اول باشد، ثابت کنید که $x^4 - 361y^4 = -p$ جواب صحیح مثبت ندارد.

حل. اگر (a, b) جوابی باشد، آنگاه $(a^2 + 196b^2)(a^2 - 196b^2) = -p$ ، و لذا $a^2 + 196b^2 = p$ ، $a^2 - 196b^2 = -1$. اما آخری جواب ندارد، زیرا بنابر (۱۱.۵)، $a^2 \equiv -1 \pmod{196}$ برقرار نیست.

۴۹.۱۰ گیریم (u, v) جواب اصلی $x^2 - dy^2 = 1$ باشد، و فرض می‌کنیم اعداد صحیح مثبت r و s وجود دارند به طوری که $(r + s\sqrt{d})^2 = u + v\sqrt{d}$. ثابت کنید که (r, s) یک جواب مثبت $x^2 - dy^2 = -1$ است، و در واقع کوچکترین جواب مثبت است. (راهنمایی: ابتدا نشان دهید $\pm 1 = r^2 - ds^2$. سپس (۱۴.۱۰) را به کار ببرید.)

حل. از بسط $(r + s\sqrt{d})^2$ نتیجه می‌گیریم $r^2 + ds^2 > r^2 \geq r$. آشکار است که

$$(r^2 - ds^2)^2 = (r + s\sqrt{d})^2(r - s\sqrt{d})^2 = (u + v\sqrt{d})(u - v\sqrt{d}) = 1$$

لذا $r^2 - ds^2 = \pm 1$. رابطهٔ $r^2 - ds^2 = 1$ برقرار نیست، زیرا $r < u$ و (u, v) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ است. لذا $r^2 - ds^2 = -1$.

حال، فرض می‌کنیم (a, b) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = -1$ باشد. بنابراین $(a + b\sqrt{d})^2 = (r + s\sqrt{d})^2$ ، و لذا $u + v\sqrt{d} = (a + b\sqrt{d})^2$. پس $r + s\sqrt{d} = a + b\sqrt{d}$ ، زیرا هر دو عدد مثبت‌اند، و لذا $r = a$ و $s = b$. بنابراین (r, s) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = -1$ است.

$$x^2 - dy^2 = N \text{ معادلهٔ}$$

۵۰.۱۰ فرض می‌کنیم N یک عدد صحیح نامنفی باشد. اگر d منفی یا d یک مربع کامل باشد، ثابت کنید که معادلهٔ $x^2 - dy^2 = N$ تعداد متناهی جواب دارد.

حل. فرض می‌کنیم $d < 0$. اگر $N < 0$ ، روشن است که جوابی وجود ندارد، و اگر $N > 0$ باید داشته باشیم $|x| \leq \sqrt{N}$ و $|y| \leq \sqrt{N/|d|}$. حال فرض می‌کنیم d مربع کامل باشد، مثلاً $d = m^2$ ؛ پس $x^2 - dy^2 = (x + my)(x - my) = N$ لذا $x + my = r$ و $x - my = s$ که $N = rs$. از آنجا که به تعداد متناهی روش می‌توان N را تجزیه کرد، در نتیجه $x^2 - dy^2 = N$ تعداد متناهی جواب دارد.

۵۱.۱۰ فرض می‌کنیم (r, s) یک جواب مثبت $x^2 - dy^2 = M$ باشد و (u, v) یک جواب مثبت $x^2 - dy^2 = N$ را با (a, b) با $(r + s\sqrt{d})(u + v\sqrt{d}) = a + b\sqrt{d}$ تعریف می‌کنیم؛ لذا $a = ru + svd$ و $b = rv + su$. ثابت کنید که (a, b) یک جواب مثبت $x^2 - dy^2 = MN$ است.

حل. به آسانی بررسی می‌شود که $a - b\sqrt{d} = (r - s\sqrt{d})(u - v\sqrt{d})$ لذا

$$a^2 - db^2 = (a + b\sqrt{d})(a - b\sqrt{d}) = (r^2 - ds^2)(u^2 - dv^2) = MN$$

و از این دو، (a, b) جوابی از $x^2 - dy^2 = MN$ است. (این همان اتحاد برهمگوبته است.)

۵۲.۱۰ مسأله قبل را برای یافتن سه جواب مثبت $x^2 - 10y^2 = 31$ به‌کار برید.

حل. با تجسس پیدا می‌کنیم که $(3, 2)$ یک جواب $x^2 - 10y^2 = -31$ است. چون $\sqrt{10} = (3, \bar{6})$ ، دوره تناوب $\sqrt{10}$ فرد است، و لذا $x^2 - 10y^2 = -1$ حلیپذیر است. بنابر $(13, 10)$ (یا با تجسس)، پیدا می‌کنیم که $(p_0, q_0) = (3, 1)$ ، کوچکترین جواب مثبت است. برای سهولت، "ضرب" زیر را تعریف می‌کنیم: $(r, s)(u, v) = (ru + svd, rv + su)$. در این صورت، بنابر $(14, 10)$ ، دو جواب مثبت بعدی عبارت‌اند از $(x_2, y_2) = (3, 1)(3, 1) = (19, 6)$ و $(x_3, y_3) = (3, 1)(19, 6) = (117, 37)$ و $\sqrt{10}$ نیز به‌دست آورد، زیرا $(x_2, y_2) = (q_1, q_1)$ و $(x_3, y_3) = (p_2, q_2)$. اگر هر یک از این جوابهای $x^2 - 10y^2 = -1$ را در جواب $(3, 2)$ از $x^2 - 10y^2 = -31$ ضرب کنیم، جوابهای $(29, 9)$ ، $(117, 56)$ ، و $(1091, 345)$ از $x^2 - 10y^2 = 31$ را به‌دست می‌آوریم.

۵۳.۱۰ الف) با این فرض که $(13, 2)$ یک جواب $x^2 - 41y^2 = 5$ است، جواب دیگری از آن را به‌دست آورید. (راهنمایی: مسأله‌های ۳۶.۱۰ و ۵۱.۱۰ را به‌کار برید.)
ب) دو جواب از $x^2 - 41y^2 = -5$ را پیدا کنید.

حل. الف) کافی است که یک جواب مفروض $x^2 - 41y^2 = 5$ را در یک جواب $x^2 - 41y^2 = 1$ ، بر طبق فرمول داده شده در مسأله ۵۱.۱۰ "ضرب" کنیم. بنابر مسأله ۳۶.۱۰، $(2049, 320)$ یک جواب $x^2 - 41y^2 = 1$ است. از این رو

$$(13, 2)(2049, 320) = (13 \times 2049 + 2 \times 320 \times 41, 13 \times 320 + 2 \times 2049) \\ = (52877, 8258)$$

و لذا $(52877, 8258)$ نیز یک جواب $x^2 - 41y^2 = 5$ است.

ب) با استفاده از روند کار در الف)، $(13, 2)$ را در جوابهای $(32, 5)$ و $(131168, 20485)$ از $x^2 - 41y^2 = -1$ (مسأله ۳۶.۱۰ را ببینید) "ضرب" می‌کنیم. از آنجا جوابهای زیر از $x^2 - 41y^2 = -5$ به‌دست می‌آیند:

$$(13, 2)(131168, 20485) = (3384954, 528641)$$

$$(13, 2)(32, 5) = (826, 129)$$

۵۴.۱۰ با به‌کار بردن مسألهٔ ۵۱.۱۰، سه جواب مثبت از $x^2 - 29y^2 = 5$ را به‌دست آورید به‌طوری که y هر جواب در $y > 400000$ صدق کند. (راهنمایی: مثال (۱۶.۱۰) را ببینید).

حل. با تجسس پیدا می‌کنیم که $(11, 2)$ یک جواب (در واقع، کوچکترین جواب مثبت) از $x^2 - 29y^2 = 5$ است. بنابر مثال ۱۶.۱۰، $(9801, 1820)$ یک جواب $x^2 - 29y^2 = 1$ است؛ لذا اگر روند حل مسألهٔ قبل را دنبال کنیم، نتیجه می‌شود که

$$(11, 2)(9801, 1820) = (213371, 39622)$$

یک جواب $x^2 - 29y^2 = 5$ است.

برای یافتن جواب سومی که y آن در $y < 400000$ صدق کند، توجه می‌کنیم که ضرب یک جواب از $x^2 - 29y^2 = -1$ در جوابی از $x^2 - 29y^2 = -5$ نیز جوابی از $x^2 - 29y^2 = 5$ به‌دست می‌دهد. بنابر مثال (۸.۱۰)، $(7, 13)$ جوابی از $x^2 - 29y^2 = -1$ است، و چون $\sqrt{29} < | -5 | < \sqrt{29}$ ایجاب می‌کند که جوابهای $x^2 - 29y^2 = -5$ در بین همگرهای $\sqrt{29}$ یافت شوند. به آسانی دیده می‌شود که $(16, 3)$ جوابی از $x^2 - 29y^2 = -5$ است، و لذا $(16, 3)(7, 13) = (2251, 418)$ نیز یک جواب $x^2 - 29y^2 = 5$ است.

۵۵.۱۰ فرض می‌کنیم $x^2 - dy^2 = N$ دارای جواب مثبت باشد. اگر طول دورهٔ تناوب \sqrt{d} فرد باشد، ثابت کنید که $x^2 - dy^2 = -N$ نیز جواب صحیح مثبت دارد.

حل. چون دورهٔ تناوب \sqrt{d} فرد است، بنابر (۱۳.۱۰) معادلهٔ $x^2 - dy^2 = -1$ جوابی مانند (u, v) دارد. فرض کنیم (a, b) یک جواب $x^2 - dy^2 = N$ باشد، و r و s را با $r = au + bvd$ و $s = av + bu$ تعریف می‌کنیم. در این صورت بنابر اتحاد برهمگوبته، (r, s) جوابی از $x^2 - dy^2 = -N$ است.

۵۶.۱۰ اثبات یارد کنید: اگر $x^2 - dy^2 = N$ حلپذیر نباشد، آنگاه $x^2 - dy^2 = -N$ حلپذیر است.

حل. درست نیست. مثلاً، اگر طول دورهٔ تناوب \sqrt{d} فرد باشد، مسألهٔ قبل نشان می‌دهد که یک معادله جواب دارد اگر و تنها اگر دیگری جواب داشته باشد.

۵۷.۱۰ اثبات یا رد کنید: اگر $1 < |N| < \sqrt{d}$ و $x^2 - dy^2 = N$ حلپذیر باشد، آنگاه $x^2 - dy^2 = -N$ نیز حلپذیر است.

حل. درست نیست. مثلاً، $(2, 9)$ جواب $x^2 - 21y^2 = -3$ است، اما $x^2 - 21y^2 = 3$ جواب ندارد، زیرا اگر $a^2 - 21b^2 = 3$ ، آنگاه $a^2 \equiv 3 \pmod{7}$ ، که یک تناقض است، زیرا، $(3/7) = -1$.

۵۸.۱۰ قضیه ۱۸.۱۰ را ثابت کنید: اگر $|N| < \sqrt{d}$ و (r, s) یک جواب مثبت $x^2 - dy^2 = N$ باشد، آنگاه r/s یکی از همگرای بسط کسر مسلسل \sqrt{d} است. (راهنمایی: برای $N > 0$ مانند برهان (۳.۱۰) شروع کنید و (۳۹.۹) را به‌کار برید. برای $N < 0$ ، d را با $1/d$ تعویض کنید و مسأله ۲۱.۹ را به‌کار برید.)

حل. ابتدا فرض می‌کنیم $N > 0$. پس داریم $r/s - \sqrt{d} = N/(s(r + s\sqrt{d}))$. چون $N > 0$ ، پس $r - s\sqrt{d} > 0$ و لذا $r > s\sqrt{d}$. بنابراین،

$$0 < r/s - \sqrt{d} < \sqrt{d}/s(2s\sqrt{d}) = 1/2s^2$$

از (۳۹.۹) نتیجه می‌شود که r/s یک همگرای \sqrt{d} است.

حال، فرض می‌کنیم $N < 0$ ، از تقسیم معادله $x^2 - dy^2 = N$ بر $1/d$ داریم $s^2 - (1/d)r^2 = -N/d$ ، که در آن $-N/d > 0$. اگر مانند بالا استدلال کنیم رابطه $s/r - \sqrt{1/d} = -N/dr(s + r\sqrt{1/d})$ را به‌دست می‌آوریم، و چون $s > r\sqrt{1/d}$ ، نتیجه می‌شود که $0 < s/r - \sqrt{1/d} < 1/2r^2$. بنابراین s/r یک همگرای $1/\sqrt{d}$ است، و لذا بنا بر مسأله ۲۱.۹، r/s یک همگرای \sqrt{d} است.

۵۹.۱۰ گیریم d یک عدد صحیح مثبت باشد که مربع کامل نیست، و فرض می‌کنیم d بر عدد اول q که به‌صورت $4k + 3$ است بخشپذیر باشد. اگر $(N, d) = 1$ و $x^2 - dy^2 = N$ جواب داشته باشد، ثابت کنید $x^2 - dy^2 = -N$ جواب ندارد.

حل. فرض می‌کنیم a و b اعداد صحیحی باشند که $a^2 - ab^2 = N$ ، پس $a^2 \equiv N \pmod{q}$ ، و چون $(N, q) = 1$ ، پس N یک مانده درجه دوم q است، یعنی، $(N/q) = 1$. اگر اعداد صحیح r و s وجود داشته باشند به‌طوری که $r^2 - ds^2 = -N$ ، آنگاه $r^2 \equiv -N \pmod{q}$ ، و لذا $(-N/q) = 1$. اما در این صورت، $(-1/q) = (-1/q)(N/q) = (-1/q)$ ، $1 = (-N/q) = (-1/q)$

و این یک تناقض است، زیرا -1 یک ماندهٔ درجهٔ دوم از اعداد اول به صورت $3 + 4k$ نیست (۱۱.۵) را ببینید).

۶۰.۱۰ اگر p_k/q_k یک همگرای \sqrt{d} باشد و (p_k, q_k) یک جواب $x^2 - dy^2 = N$ ثابت کنید $|N| < 2\sqrt{d}$. لذا، اگر (a, b) یک جواب مثبت $x^2 - dy^2 = N$ باشد و $N > 2\sqrt{d}$ ، آنگاه a/b نمی‌تواند یک همگرای \sqrt{d} باشد. (راهنمایی: (۵.۱۰) و مسألهٔ ۱.۱۰ را به‌کار ببرید.)

حل. با توجه به (۵.۱۰)، $k \geq 0$ وجود دارد به طوری که $|N| = s_k$ ، و چون بنابر مسألهٔ ۱.۱۰ داریم $s_k < 2\sqrt{d}$ ، لذا $|N| < 2\sqrt{d}$.

۶۱.۱۰ اگر $d = 153$ و $0 < N < \sqrt{d}$ ، نشان دهید که امکان حلپذیری هر دو معادلهٔ $x^2 - dy^2 = N$ و $x^2 - dy^2 = -N$ وجود دارد، گرچه $x^2 - dy^2 = -1$ حلپذیر نیست.

حل. به آسانی بازبینی می‌شود که $\langle 12, 2, 1, 2, 2, 2, 1, 2, 24 \rangle = \sqrt{153}$. از این رو طول دورهٔ تناوب ۸ است، و لذا بنابر (۱۳.۱۰)، $x^2 - dy^2 = -1$ حلپذیر نیست. ولی، $s_1 = s_4 = 9$ ، و چون $s_k = (-1)^k s_k$ در نتیجه $x^2 - dy^2 = 9$ و $x^2 - dy^2 = -9$ هر دو حلپذیرند.

به‌طور کلی، اگر طول دورهٔ تناوب \sqrt{d} زوج باشد و اندیسه‌های i و j که یکی زوج و دیگری فرد است وجود داشته باشند به طوری که $s_i = s_j$ ، آنگاه، با انتخاب $N = s_i$ ، دو معادلهٔ $x^2 - dy^2 = N$ و $x^2 - dy^2 = -N$ حلپذیرند ولی $x^2 - dy^2 = -1$ حلپذیر نیست.

توضیح. نخستین سه مقدار d با این ویژگی عبارت‌اند از ۱۵۳، ۲۶۱، ۳۶۹؛ نخستین سه مقدار زوج عبارت‌اند از ۲۱۲، ۲۳۴، و ۲۴۴. اگر یک برنامهٔ رایانه‌یی برای یافتن چنین d هایی نوشته شود، به نظر می‌رسد که داده‌های آغازی مشخص می‌کنند که مقدار متناظر N یک مربع است (مثلاً، اگر $d = 153$ ، آنگاه $N = 9$). ولی، همیشه این‌گونه نیست؛ نخستین عدد زوج d با N ی که مربع نیست $d = 446$ است ($s_3 = s_6 = 15$)، و نخستین عدد فرد d با N ی که مربع نیست $d = 657$ است ($s_3 = s_6 = 27$).

۶۲.۱۰ فرض می‌کنیم (x_1, y_1) جواب اصلی $x^2 - dy^2 = 1$ باشد، و فرض می‌کنیم (u, v) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = N$ باشد. u_n و v_n را با رابطهٔ زیر تعریف می‌کنیم

$$u_n + v_n \sqrt{d} = (x_1 + y_1 \sqrt{d})^n (u + v \sqrt{d}).$$

از مسألهٔ ۵۱.۱۰ نتیجه می‌شود که (u_n, v_n) نیز یک جواب مثبت $x^2 - dy^2 = N$ است. با مثالی نشان دهید که تمام جوابهای مثبت لزوماً به صورت (u_n, v_n) نیستند؛ به‌ویژه، نشان دهید که (x_1, y_1) لزوماً جواب مثبت بعدی پس از (u, v) نیست. (راهنمایی: $x^2 - 23y^2 = -7$ را در نظر بگیرید.)

حل. اگر s_k را برای $\sqrt{23}$ محاسبه کنیم (s_k مانند (۲۴.۹) تعریف می‌شود)، برای k های فرد داریم $s_k = 7$. با کاربرد (۵.۱۰) نتیجه می‌شود که $(p_0, q_0) = (4, 1)$ و $(p_2, q_2) = (19, 4)$ و $(p_4, q_4) = (211, 44)$... همگی جوابهای $x^2 - 23y^2 = -7$ هستند. (۲۴، ۵) جواب اصلی $x^2 - 23y^2 = 1$ به آسانی به دست می‌آید، اما چون

$$(24 + 5\sqrt{23})(4 + \sqrt{23}) = 211 + 44\sqrt{23}$$

آشکار است که جواب $(19, 4)$ جا افتاده است و با این روش تولید نمی‌شود.

جواب (a, b) از $x^2 - dy^2 = N$ اولیه خوانده می‌شود، هرگاه a و b نسبت به هم اول باشند. اگر (a, b) یک جواب اولیه باشد، آنگاه گوییم که (a, b) به ردهٔ C_s تعلق دارد هرگاه $a \equiv sb \pmod{N}$. (بدون آنکه به کلیت کار خللی وارد آید، فرض می‌کنیم که $0 \leq s < |N|$). مسألهٔ بعد نشان می‌دهد که جوابهای متعلق به یک رده را به روش آسانی می‌توان از یکدیگر به دست آورد.

۶۳.۱۰ < فرض می‌کنیم (a_1, b_1) و (a_2, b_2) جوابهای اولیهٔ $x^2 - dy^2 = N$ باشند که هر دو به ردهٔ C_s تعلق دارند. ثابت کنید جواب (u, v) از معادلهٔ $x^2 - dy^2 = 1$ وجود دارد به طوری که $(a_1 + b_1\sqrt{d})(u + v\sqrt{d}) = a_2 + b_2\sqrt{d}$. (راهنمایی: $a_2 + b_2\sqrt{d}$ را بر $a_1 + b_1\sqrt{d}$ تقسیم کنید.)

حل. با گویا کردن مخرج، داریم

$$\begin{aligned} \frac{a_2 + b_2\sqrt{d}}{a_1 + b_1\sqrt{d}} &= \frac{(a_2 + b_2\sqrt{d})(a_1 - b_1\sqrt{d})}{a_1^2 - db_1^2} \\ &= \frac{a_1a_2 - db_1b_2}{N} + \frac{a_1b_2 - b_1a_2}{N}\sqrt{d}. \end{aligned}$$

فرض کنیم $u = (a_1a_2 - db_1b_2)/N$ و $v = (a_1b_2 - b_1a_2)/N$ پس،

$$a_2 + b_2\sqrt{d} = (a_1 + b_1\sqrt{d})(u + v\sqrt{d})$$

پس از مزدوج‌گیری و ضرب داریم $(a_1^2 - db_1^2)(u^2 - dv^2) = a_1^2 - db_1^2$ و بنابراین $N = N(u^2 - dv^2)$ ، یعنی، $u^2 - dv^2 = 1$. باقی می‌ماند که نشان دهیم u و v اعداد صحیح هستند.

با توجه به اینکه $a_1 \equiv sb_1 \pmod{N}$ و $a_1^2 - db_1^2 = N$ پیدا می‌کنیم

$$b_1^2(s^2 - d) \equiv 0 \pmod{N}$$

چون جواب (a_1, b_1) اولیه است، پس $(b_1, N) = 1$ ، و لذا $s^2 - d \equiv 0 \pmod{N}$. از این رو $b_1 b_2(s^2 - d) \equiv 0 \pmod{N}$ و بنابراین $a_1 a_2 - db_1 b_2 \equiv b_1 b_2(s^2 - d) \equiv 0 \pmod{N}$ است، یعنی u یک عدد صحیح است. چون $a_1 b_2 - b_1 a_2 \equiv sb_1 b_2 - b_1 sb_2 \equiv 0 \pmod{N}$ نیز عدد صحیح است. این برهان را کامل می‌کند.

توضیح. به‌ازای هر N ، حداکثر $|N|$ رده از جوابهای اولیهٔ $x^2 - dy^2 = N$ وجود دارند. اگر در هر رده جوابی به‌دست آوریم، آنگاه می‌توانیم تمام جوابهای اولیه را با ”ضرب“ در یک جواب $x^2 - dy^2 = 1$ پیدا کنیم.

۶۴.۱۰ ثابت کنید هر جواب $x^2 - dy^2 = N$ به‌صورت (mA, mB) است که در آن (A, B) یک جواب اولیهٔ $x^2 - dy^2 = N/m^2$ است.

حل. فرض می‌کنیم (a, b) یک جواب $x^2 - dy^2 = N$ باشد، و فرض می‌کنیم $m = (a, b)$. قرار می‌دهیم $a = mA$ و $b = mB$ ؛ روشن است که $(A, B) = 1$. با مقدارگذاری در معادله داریم $m^2 A^2 - dm^2 B^2 = N$ لذا $m^2 | N$ و (A, B) یک جواب اولیهٔ $x^2 - dy^2 = N/m^2$ است.

۶۵.۱۰ ثابت کنید $x^2 - 1999y^2 = -2$ جواب صحیح مثبت ندارد. (راهنمایی: (i.۱۳.۵) را به‌کار برید و توجه کنید که ۱۹۹۹ اول است.)

حل. هر جواب مثبت (a, b) بایستی در $a^2 \equiv -2 \pmod{1999}$ صدق کند، که ممکن نیست، زیرا ۱۹۹۹ به‌صورت $8k - 1$ است و بنابر (i.۱۳.۵)، -2 یک ناماندهٔ درجهٔ دوم از چنین عدد اولی است.

۶۶.۱۰ اگر $N = \pm 1, \pm 2, \pm 3, \pm 4$ ، ثابت کنید $x^2 - 9y^2 = N$ جواب صحیح مثبت ندارد.

حل. $x^2 - 9y^2$ را به‌صورت $(x^2 + 3y^2)(x^2 - 3y^2)$ تجزیه می‌کنیم و توجه می‌کنیم که اگر x و y مثبت باشند، $x^2 + 3y^2 \geq 4$. چون $x^2 - 3y^2$ بایستی عدد صحیح باشد، لذا

چون $۱۳ \times ۵^۲ \times ۲ = ۶۵۰$ ، (۱۵.۸) ایجاب می‌کند که ۶۵۰ نمایش‌های اولیه داشته باشد (یعنی، $۲۳^۲ + ۱۱^۲$ و $۱۹^۲ + ۱۷^۲$). سرانجام، بررسی کنید که $\langle ۹۷, ۲, ۲, ۱۹۴ \rangle = \sqrt{۹۴۹۰}$ ؛ چون $۷۳ \times ۱۳ \times ۵ \times ۲ = ۹۴۹۰$ ، از (۱۵.۸) نتیجه می‌شود که ۹۴۹۰ یک نمایش اولیه دارد.

۶۹.۱۰ فرض کنیم d نمایش اولیه ندارد؛ به عبارت دیگر، فرض کنیم d یا بر ۴ یا بر عدد اولی به صورت $۳ + ۴k$ بخشپذیر باشد (۱۵.۸) را ببینید). در این صورت، از (۲۰.۱۰) نتیجه می‌شود که طول دورهٔ تناوب \sqrt{d} زوج است. از این مطلب استفاده کنید و نشان دهید که طول دورهٔ تناوب هر یک از اعداد $\sqrt{۱۶۷۲۵۱۳۸}$ و $\sqrt{۵۳۹۷۸۴}$ زوج است.

حل. روشن است که، ۵۳۹۷۸۴ بر ۴ بخشپذیر است، لذا بنابر (۱۵.۸)، نمایش اولیه‌ای موجود نیست. (اما نمایش‌های غیراولیه وجود دارند. چرا؟) از این رو، بنابر (۲۰.۱۰) ، دورهٔ $\sqrt{۵۳۹۷۸۴}$ زوج است.

چون مجموع ارقام عدد ۱۶۷۲۵۱۳۸ بر ۳ بخشپذیر است ولی مضرب ۹ نیست، پس این عدد بر ۳ بخشپذیر است ولی بر ۹ بخشپذیر نیست. لذا (۹.۸) ایجاب می‌کند که اصلاً نمایشی وجود نداشته باشد. از این رو، طول دورهٔ تناوب $\sqrt{۱۶۷۲۵۱۳۸}$ زوج است.

۷۰.۱۰ فرض می‌کنیم p عدد اولی به صورت $۵ + ۸k$ باشد. نشان دهید که معادلهٔ $x^۲ - ۲py^۲ = -۱$ جواب دارد (یا هم‌ارز با آن، طول دورهٔ تناوب $\sqrt{2p}$ فرد است). (راهنمایی: از برهان (۱۹.۱۰) تبعیت کنید، و (۱۲.۵) و (۱۳.۵) را به‌کار برید.)

حل. فرض کنیم (u, v) کوچکترین جواب صحیح مثبت $x^۲ - ۲py^۲ = ۱$ باشد. روشن است که، u فرد و v زوج است. اما $u^۲ - ۲pv^۲ = ۱$ اگر و تنها اگر $۲pv^۲ = (u+۱)(u-۱)$. چون $u+۱$ و $u-۱$ هر دو زوج‌اند و تفاضلشان ۲ است، پس $(u+۱, u-۱) = ۲$. فرض کنیم $v = ۲w$ و $u+۱ = ۲t$ ؛ پس $۲pw^۲ = t(t-۱)$. چهار حالت برای بررسی وجود دارد: (i) به صورت $۲r^۲$ و $t-۱$ به صورت $ps^۲$ ؛ (ii) $t = ps^۲$ و $t-۱ = ۲r^۲$ ؛ (iii) $t = r^۲$ و $t-۱ = ۲ps^۲$ ؛ و (iv) $t-۱ = r^۲$ و $t = ۲ps^۲$.

در حالت (i)، داریم $۱ = t - (t-۱) = ۲r^۲ - ps^۲$. از آنجا ۲ یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است، که با (۱۲.۵) تناقض دارد. در حالت (ii)، داریم $۱ = ps^۲ - ۲r^۲$ ، و لذا ۲- یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است، که با (۱۳.۵) تناقض دارد. در حالت (iii)، داریم $۱ = r^۲ - ۲ps^۲$ ؛ اما $r < u$ ، و این یا اینکه (u, v) کوچکترین جواب مثبت $x^۲ - ۲py^۲ = ۱$ است تناقض دارد.

لذا حالت (iv) باقی می‌ماند، یعنی $t = 2ps^2$ و $t - 1 = r^2$ ، و بنابراین،

$$r^2 - 2ps^2 = (t - 1) - t = -1$$

توضیح. اگر p به صورت $1 + 8k$ باشد، ممکن است طول دوره تناوب $\sqrt{2p}$ زوج باشد. مثلاً، برای $p = 17$ چنین است (مسأله ۶۸.۱۰ را ببینید).
در مسأله بعد قسمتی از قانون تقابل مربعی با استفاده از معادله پل ثابت می‌شود.

۷۱.۱۰ فرض می‌کنیم p و q اعداد اول به صورت $4k + 3$ باشند. با در نظر گرفتن کوچکترین جواب مثبت $1 = x^2 - pqy^2$ ، نشان دهید که p یک مانده درجه دوم q است اگر و تنها اگر q یک مانده درجه دوم p نباشد. (راهنمایی: از برهان (۱۹.۱۰) پیروی کنید).

حل. فرض می‌کنیم (u, v) کوچکترین جواب مثبت $1 = x^2 - 2pqy^2$ باشد. اگر همان استدلال برهان (۱۹.۱۰) را به کار ببریم، به معادله $t(t - 1) = pqw^2$ می‌رسیم. چهار حالت برای بررسی وجود دارد: (i) t به صورت r^2 و $t - 1$ به صورت pqs^2 است؛ (ii) $t = pqs^2$ و $t - 1 = pr^2$ ؛ (iii) $t = pr^2$ ، $t - 1 = qs^2$ ؛ (iv) $t = qs^2$ و $t - 1 = pr^2$. در حالت (i)، $r^2 - pqs^2 = 1$ را به دست می‌آوریم؛ اما $r < u$ ، و این با اینکه (u, v) کوچکترین جواب مثبت $1 = x^2 - pqv^2$ است تناقض دارد. در حالت (ii)، داریم $-1 = r^2 - pqs^2$. از آنجا -1 یک مانده درجه دوم p است، که با (۱۱.۵) تناقض دارد. در حالت (iii)، داریم $1 = pr^2 - qs^2$ ؛ لذا p یک مانده درجه دوم q است. چون $-qs^2 \equiv 1 \pmod{p}$ و -1 یک نامانده درجه دوم p است، پس q یک نامانده درجه دوم p است. در حالت (iv) نیز به طریق مشابه می‌توانیم نشان دهیم که q یک مانده p و p یک نامانده q است. چون تنها حالت‌های (iii) و (iv) امکان‌پذیر هستند، نتیجه می‌شود که p یک مانده q است اگر و تنها اگر q یک نامانده p باشد.

یک کاربرد: تجزیه اعداد بزرگ

۷۲.۱۰ (الف) فرض می‌کنیم $a^2 \equiv b^2 \pmod{N}$ ، با $0 < b < a < N$ و $a + b \neq N$. قرار می‌دهیم $d_1 = (a - b, N)$ و $d_2 = (a + b, N)$. ثابت کنید d_1 و d_2 مقسوم‌علیه‌های سره N هستند.

(ب) اگر در قسمت (الف)، $a + b = N$ ، آیا d_1 و d_2 همواره مقسوم‌علیه‌های نمایان 1 و

N از N را به دست می‌دهند؟

حل. (الف) چون $1 < a - b < N$ ، روشن است که $d_1 = N$ برقرار نیست. همچنین، چون $2 < a + b < 2N$ و $a + b \neq N$ ، $d_2 = N$ را نمی‌توانیم داشته باشیم. باقی می‌ماند نشان دهیم که 1 یا $d_1 = 1$ یا $d_2 = 1$ برقرار نیستند. اگر $d_1 = 1$ ، آنگاه $a + b \equiv 0 \pmod{N}$ ، که با $d_2 \neq N$ متناقض دارد. همچنین، اگر $d_2 = 1$ ، آنگاه $a - b \equiv 0 \pmod{N}$ ، که با $d_1 \neq N$ متناقض است.

(ب) نه لزوماً. مثلاً، $122 \equiv 3^2 \pmod{15}$ رابطهٔ $3 = (9, 15) = d_1$ را به دست می‌دهد.

۷۳.۱۰ روش تجزیهٔ لژاندر را، که در (۲۲.۱۰) معرفی شده بود، برای یافتن یک مقسوم‌علیه غیرنمایان ۱۵۹۲۵ به کار برید.

حل. فرض می‌کنیم $N = 15925$. در این صورت بررسی کنید که

$$\sqrt{u} = \langle 126, 5, 6, 1, 4, 3, \dots \rangle$$

(۲۴.۹) را ببینید). جدول زیر را ترتیب می‌دهیم:

k	۰	۱	۲	۳	۴
r_k	۰	۱۲۶	۱۱۹	۹۷	۸۴
s_k	۱	۴۹	۳۶	۱۸۱	۴۹
a_k	۱۲۶	۵	۶	۱	۴
p_k	۱۲۶	۶۳۱	۳۹۱۲	۴۵۴۳	

حال، s_k ها با اندیس زوج k را که مربع کامل هستند جستجو می‌کنیم. چون $s_2 = 6^2$ ، پس همنهشتی $p_{k-1}^2 \equiv (-1)^k s_k \pmod{N}$ به صورت $p_{k-1}^2 \equiv 6^2 \pmod{N}$ است. با استفاده از الگوریتم اقلیدسی داریم $d_1 = (631 - 6, N) = 25$ و $d_2 = (631 + 6, N) = 637$. در واقع، $15925 = 25 \times 637$ (مسئلهٔ ۷۷.۱۰ را ببینید). ملاحظه می‌کنید که در این حالت d_1 اولی است و نه d_2 ($637 = 49 \times 13$).

می‌توانستیم این تکنیک را برای $s_4 = 7^2$ به کار ببریم. در این حالت، داریم $d_1 = (4543 - 7, N) = 7$ و $d_2 = (4543 + 7, N) = 2275$.

۷۴.۱۰ روش تجزیهٔ لژاندر را برای تجزیهٔ ۲۲۲۲۳ به کار برید.

حل. فرض کنیم $N = 22223$. با استفاده از الگوریتم بیان‌شده در (۲۴.۹) داریم،

$\sqrt{N} = \langle 149, 13, 1, 1, 4, 1, 1, 1, 1, 1, 4, 1, 1, 13, 298 \rangle$ حال جدول زیر را ترتیب می‌دهیم، با این قرار که برای حفظ معقول اندازه‌ها، مقادیر p_k را به پیمانه N بدل می‌کنیم:

k	۰	۱	۲	۳	۴	۵	۶	۷	۸
r_k	۰	۱۴۹	۱۳۷	۲۰	۱۱۹	۱۱۳	۵۰	۷۱	۷۱
s_k	۱	۲۲	۱۵۷	۱۳۹	۵۸	۱۶۳	۱۲۱	۱۴۲	۱۲۱
a_k	۱۴۹	۱۳	۱	۱	۴	۱	۱	۱	۱
p_k	۱۴۹	۱۹۳۸	۲۰۸۷	۴۰۲۵	۱۸۱۸۷	۲۲۲۱۲	۱۸۱۷۶	۱۸۱۶۵	

نخستین s_k با اندیس زوج k که مربع است $11^2 = 121$ و $s_6 \equiv 22212 \pmod{N}$ ؛ لذا $22212^2 \equiv 11^2 \pmod{N}$ اما $22212 + 11 = N$ ، لذا این روش تنها عامل‌های نمایان $d_1 = (22212 + 11, N) = N$ و $d_1 = (22212 - 11, N) = 1$ را به دست می‌دهد. سپس، $s_8 = 11^2$ را امتحان می‌کنیم؛ پس $p_7 \equiv 18165 \pmod{N}$ و چون

$$18165 + 11 \neq N$$

انتظار داریم که مقسوم‌علیه‌های سره N را به دست آوریم. در واقع، $d_1 = (18154, N) = 313$ و بنابراین $d_2 = (18176, N) = N/313 = 71$ (مسأله ۷۷.۱۰ را ببینید). ملاحظه کنید که در این مثال، مقسوم‌علیه‌های 313 و 71 هر دو اول‌اند.

دو مسأله بعد بایستی به کمک رایانه انجام گیرند، زیرا در غیر این صورت، محاسبه s_k, r_k, a_k و p_k به طور معقول انجام نمی‌شود. یک برنامه ساده رایانه‌یی می‌تواند مربع بودن s_k را با سرعت بررسی کند و سپس به فوریت بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک مقسوم‌علیه‌های d_1 و d_2 را محاسبه نماید. 75.10 روش تجزیه لژاندر را برای تجزیه 623809 به کار برید.

حل. فرض می‌کنیم $N = 623809$. اولین k ی زوج که به ازای آن s_k مربع است $s_{14} = 27^2$ است، و $p_{13} \equiv 623782$. (همه p -مقدارها به پیمانه N تحویل شده‌اند). ولی، چون $27 + p_{13} \equiv 0 \pmod{N}$ ، تنها عامل‌های نمایان 1 و N را به دست می‌آوریم (مسأله ۷۸.۱۰ را ببینید). لذا s_k ی بعدی را امتحان می‌کنیم که k زوج و s_k مربع باشد. داریم $s_{20} = 4^2$ با $p_{29} \equiv 466366$. از آنجا مقسوم‌علیه‌های سره 1993 و $d_1 = (466362, N) = 313$ حاصل می‌شوند. هر دو مقسوم‌علیه اول‌اند، و در واقع، $N = 313 \times 1993$ (در تمرین ۷۷.۱۰ ثابت می‌شود که اگر N فرد باشد، $N = d_1 d_2$).

طول دورهٔ تناوب \sqrt{N} برابر ۷۲۶ است. جالب است توجه کنید که در میان نخستین ۷۲۷ مقدار s_k ، تعداد ۲۹ مربع به دردخور وجود دارند، که ۱۵ تای آنها یک تجزیه غیرنمایان از N به دست می‌دهند.

۷۶.۱۰ با کاربرد روش تجزیهٔ لزاندر ۲۶۳۳۳۸۳ را تجزیه کنید.

حل. اگر $N = ۲۶۳۳۳۸۳$ ، آنگاه طول دورهٔ تناوب \sqrt{N} برابر ۱۱۷۸ است، و لذا انتظار داریم که تعداد زیادی s_k که مربع هستند پیدا کنیم. ولی، این مثال نشان می‌دهد که گرچه \sqrt{N} تعداد زیادی s_k (با k فرد) که مربع هستند تولید می‌کند، نخستین چهار چنین s_k ایی، یعنی، $s_{۲۴}$ ، $s_{۴۰}$ ، $s_{۹۲}$ ، و $s_{۱۴۴}$ ، تنها عاملهای نمایان N را به دست می‌دهند. این مقادیر از این قرارند (p_{k-1} به پیمانهٔ N بدل شده است): $s_{۲۴} = ۵۳^۲$ ، $s_{۴۰} = ۱۱^۲$ ؛ $p_{۳۹} \equiv ۲۶۳۳۳۷۳$ ؛ $s_{۹۲} = ۳۳^۲$ ؛ $p_{۹۱} = ۳۳$ ؛ و $s_{۱۴۴} = ۳۲^۲$ ؛ $s_{۱۴۳} = ۲۶۳۳۳۸۰$ ؛ $p_{۱۷۳} = ۳۶۴۳۱۱$ ، $s_{۱۷۴} = ۳۹۲^۲$ از $d_۱ = (۳۶۴۲۷۲, N) = ۷۵۸۹$ و $d_۲ = (۳۶۴۳۵۰, N) = ۳۴۷$ هم ۳۴۷ و هم ۷۵۸۹ اول‌اند، و در واقع، $۲۶۳۳۳۸۳ = ۳۴۷ \times ۷۵۸۹$. (اگر N فرد باشد، همواره $d_۱ d_۲ = N$ ، مسألهٔ ۷۷.۱۰ را ببینید.)

۷۷.۱۰ (۲۲.۱۰ را ببینید.) فرض کنید N فرد، و $p_{k-1}^۲ - Nq_{k-1}^۲ = c^۲$ (الف) اگر $d_۱ = (p_{k-1} - c, N)$ و $d_۲ = (p_{k-1} + c, N)$ ، ثابت کنید $d_۱ d_۲ = N$.
 (ب) فرض می‌کنیم p^* کوچکترین ماندهٔ نامنفی p_{k-1} به پیمانهٔ N باشد؛ در این صورت $p^* \geq ۱$ اگر $d_۱^* = (p^* - c, N)$ و $d_۲^* = (p^* + c, N)$ ، ثابت کنید $d_۱^* d_۲^* = N$.

حل. می‌نویسیم $p = p_{k-1}$ ؛ پس $(p - c)(p + c) = Nq^۲$. فرض می‌کنیم $N = \pi_1^{n_۱} \dots \pi_r^{n_r}$ تجزیهٔ N به اعداد اول باشد؛ از این رو، به‌ازای هر i ، $\pi_i^{n_i} | (p - c)(p + c)$ (حداقل π_i عامل وجود دارند، زیرا قابل تصور است که $q^۲$ نیز شامل عاملهای π_i باشد). بنابراین، در ساختن $d_۱$ و $d_۲$ ، حداقل n_i عامل π_i وجود دارند که بین $d_۱$ و $d_۲$ توزیع شده‌اند، و لذا $d_۱ d_۲$ بر N بخشپذیر است.

اکنون نشان می‌دهیم که N بر $d_۱ d_۲$ بخشپذیر است. فرض کنیم π عدد اولی باشد که $\pi | d_۱$ و $\pi | d_۲$ ، فرض می‌کنیم π^a بزرگترین توانی از π باشد که $d_۱ d_۲$ را می‌شمارد، و فرض می‌کنیم P حاصلضرب این قبیل π^a باشد. هر π^a عدد $(p - c)(p + c)$ را می‌شمارد. (برای دیدن این

مطلب، ملاحظه کنید که $d_1|p-c$ و $d_2|p+c$ ، و لذا $d_1d_2|(c-p)(p+c)$ و چون $d_1d_2|\pi^a$ ، نتیجه حاصل است.) لذا هر π^a عدد Na^2 را می‌شمارد. همچنین، $\pi|2p$ و $\pi|2c$ ؛ چون $p|N$ و N فرد است، پس π نیز فرد است، و لذا $\pi|p$. اما، بنابر (۷.۹)، $(N, q) = 1$ ، پس $\pi \nmid q$. از این رو نتیجه می‌گیریم که $\pi^a|N$. لذا تمام عاملهای π از d_1d_2 در N قرار دارند. با توجه به تعریف P ، نتیجه می‌شود که $P|N$.

فرض می‌کنیم π تمام عاملهای اول d_1 یا d_2 (ولی نه هر دو) را طی کند و π^b بزرگترین توان π باشد که d_1d_2 را می‌شمارد؛ حاصلضرب این قبیل π^b ها را Q می‌گیریم. آشکار است که P و Q نسبت به هم اول‌اند، و $d_1d_2 = PQ$. چون $d_1|N$ و $d_2|N$ ، بایستی $Q|N$. (می‌نویسیم $Q = Q_1Q_2$ ، که $(Q_1, Q_2) = 1$ و $Q_1|d_1$ ، $Q_2|d_2$ ، پس $Q_1|N$ و $Q_2|N$ ، و لذا $Q = Q_1Q_2|N$.)

بنابراین $P|N$ و $Q|N$ ، و چون $(P, Q) = 1$ ، پس $PQ|N$ ، یعنی، $d_1d_2|N$. از طرفی ثابت کردیم که $N|d_1d_2$ ، لذا $N = d_1d_2$.

(ب) قرار می‌دهیم $p^* = p + Nk$. پس بنابر (۲۲.۱) داریم

$$d_1^* = (p^* - c, N) = (p + Nk - c, N) = (p - c, N) = d_1$$

همچنین $d_2^* = d_2$ ، و لذا بنابر قسمت (الف)، $d_1^*d_2^* = N$.

۷۸.۱۰ عطف به (۲۲.۱۰) روش تجزیهٔ لژاندر. فرض می‌کنیم N یک عدد صحیح مثبت فرد باشد. اگر k زوج، $s_k = c^2$ ، و $p_{k-1} \equiv \pm c \pmod{N}$ ، ثابت کنید که $d_1 = (p_{k-1} - c, N)$ و $d_2 = (p_{k-1} + c, N)$ (به ترتیبی) همان مقسوم‌علیه‌های نمایان 1 و N از N هستند.

حل. آسانترین راه اثبات این مطلب استفاده از مسألهٔ قبل است. اگر $p = p_{k-1}$ ، آنگاه $p \equiv \pm c \pmod{N}$ ایجاب می‌کند که یا $p - c$ مضربی از N باشد یا $p + c$. از این رو، یا $d_1 = N$ یا $d_2 = N$ ، و لذا بنابر مسألهٔ ۷۷.۱۰، به ترتیب، $d_1 = 1$ یا $d_2 = 1$.

می‌توان مسأله را مستقیماً به ترتیب زیر حل کرد: بنابر (۱.۵.۱۰) داریم $p^2 - Nq^2 = c^2$ ، یعنی، $(p - c)(p + c) = Nq^2$. اگر $p \equiv c \pmod{N}$ ، آنگاه $d_1 = (p - c, N) = N$ ، اکنون نشان می‌دهیم که $d_2 = 1$. اگر $\pi|N$ و $\pi|p + c$ ، پس $\pi|2p$ و چون N فرد است، پس $\pi|p$. فرض کنیم $p - c = mN$ ، پس $p - c = mN$ ، و لذا $m(p + c) = q^2$. چون $\pi|p + c$ ، در نتیجه $\pi|q$ ، و این با $(p, q) = 1$ تناقض دارد ((۱۷.۹))

را ببینید). پس هیچ عدد اول π هر دو عدد $p + c$ و N را عاد نمی‌کند، یعنی $d_2 = 1$. به روش مشابه، می‌توانیم نشان دهیم که اگر $p \equiv -c \pmod{N}$ ، آنگاه $d_2 = N$ و $d_1 = 1$.

۷۹.۱۰ یک عدد زوج N بیاید به طوری که $N \neq d_1 d_2$ ، که در آن d_1 و d_2 مقسوم‌علیه‌های N هستند که از روش تجزیهٔ لژاندر به دست می‌آیند. آیا اگر N زوج باشد $d_1 d_2 = N$ امکان‌پذیر است؟ (راهنمایی: اعداد $N = 78$ و $N = 48$ را در نظر بگیرید.)

حل. فرض می‌کنیم $N = 78$. پس $\langle \sqrt{78}, 1, 4, 1, 16 \rangle$ و به آسانی دیده می‌شود که $s_4 = 1$ ، $p_3 = 53$ ، جوابی از همنهشتی لژاندر است. از آنجا $d_1 = (52, 78) = 26$ و $d_2 = (52, 78) = 6$ ، به طوری که $d_1 d_2 = 2N$.

اگر N زوج باشد $d_1 d_2 = N$ امکان‌پذیر است. اگر $N = 48$ ، آنگاه از $s_1 = 1$ ، $s_4 = 6$ ، $p_3 = 47$ ، $s_4 = 9$ ، $d_1 = (6, 48) = 6$ و $d_2 = (8, 48) = 8$ در واقع، به‌ازای یک N ، بسته به مقادیر s_k و p_{k-1} ، امکان دارد که $d_1 d_2 = N$ یا $d_1 d_2 = 2N$. مثلاً اگر $N = 88$ ، آنگاه $s_2 = 9$ ، $s_4 = 19$ ، $p_1 = 19$ ، $s_4 = 9$ ، $p_3 = 47$ ، $d_1 d_2 = 8 \times 22 = 2N$ ، حال آنکه از $s_4 = 9$ ، $s_3 = 47$ نتیجه می‌شود $d_1 d_2 = 44 \times 2 = N$.

۸۰.۱۰ با مثالی نشان دهید که اگر N فرد باشد و $a^2 \equiv b^2 \pmod{N}$ ، با $0 < b < a < N$ ، $a + b \neq N$ ، آنگاه $d_1 d_2$ لزوماً برابر N نیست، که در آن $d_1 = (a - b, N)$ و $d_2 = (a + b, N)$. چرا برهان مسألهٔ ۷۷.۱۰ در اینجا کاربرد ندارد؟

حل. مثلاً $21^2 \equiv 6^2 \pmod{135}$ را در نظر می‌گیریم. لذا $d_1 = (15, 135) = 15$ و $d_2 = (27, 135) = 27$ ، اما $d_1 d_2$ با 135 برابر نیست. استدلال به‌کاررفته در حل مسألهٔ ۷۷.۱۰ در اینجا مورد ندارد، زیرا در مسألهٔ ۷۷.۱۰ داریم $Nq^2 = p^2 - a^2$ که در آن p و q نسبت به هم اول‌اند. (لذا، از کاربرد ویژهٔ این مطلب استفاده کرده‌ایم که اگر p/q یک همگرای \sqrt{N} باشد، آنگاه $(p, q) = 1$.) ولی، در این مثال، $21^2 - 6^2 = 135 \times 3$ ، که 3 نه با 21 متباین است و نه با 6 .

عاملهای تقویت‌کننده. طول دورهٔ تناوب \sqrt{N} ممکن است بسیار کوتاه‌تر از آن باشد که تعداد کافی از مقادیر s_k که مربع هستند تولید کند؛ مثلاً، به‌ازای هر $m \geq 1$ ، $\langle \sqrt{m^2 + 1}, 1, 2m \rangle$ ، در حالت‌های دیگری، ممکن است که دورهٔ تناوب طولانی باشد اما امکان دارد که شامل هیچ s_k مربع، مثلاً، در بررسی نخستین 50° مقدار، که به تولید عاملهای سرهٔ N منجر می‌شوند، نباشد. در هر دو حالت، می‌توانیم N را در عامل تقویت‌کنندهٔ D ضرب کنیم و سپس روش تجزیهٔ لژاندر

را در مورد \sqrt{DN} به‌کار بریم. برای بسط دوره تناوب \sqrt{N} به یک مقدار قابل توجه، لازم نیست که عامل تقویت‌کننده زیاد بزرگ باشد؛ در واقع، $D = 3$ و $D = 5$ معمولاً تجزیه مورد نظر را تولید می‌کنند. اگر D را فرد اختیار کنیم، مسأله 77.10 نشان می‌دهد که برای DN تنها محاسبه d_1 لازم است، زیرا در این صورت $d_2 = DN/d_1$.

81.10 روش تجزیه لژاندر را با عامل تقویت‌کننده 3 برای تجزیه 1267877 به‌کار برید. کار را با عامل تقویت‌کننده 5 تکرار کنید.

حل. فرض کنیم $N = 1267877$ ؛ پس $\langle 1126, 2252 \rangle = \sqrt{N}$. (در واقع، $N = 1126^2 + 1$) چون طول دوره تناوب است، الگوریتم لژاندر هیچ مقسوم‌علیه سره از N تولید نمی‌کند. اکنون اگر عامل تقویت‌کننده 3 را به‌کار بریم، آنگاه $\sqrt{3N}$ دارای دوره تناوبی به طول 80 است، و روش تجزیه لژاندر (با مقادیر p_k که به پیمانه $3N$ تحویل شده‌اند) $s_6 = 841 = 29^2$ ، $p_5 = 195029$ را ارائه می‌دهد. چون $p_5 \not\equiv \pm 29 \pmod{3N}$ ، لذا با محاسبه $d_1 = (195000, 3N) = 39$ و $d_2 = 3N/d_1 = 97529$ مقسوم‌علیه‌های سره $3N$ را به‌دست می‌آوریم. لذا N به‌صورت 13×97529 تجزیه می‌شود (توجه کنید که 97529 اول نیست: $97529 = 17 \times 5737$).

اگر عامل تقویت‌کننده 5 را به‌کار بریم، آنگاه $\sqrt{5N}$ دوره تناوبی به طول 55 دارد، و الگوریتم مورد نظر $s_{12} = 16^2$ ، $s_{12} = 4876466$ ، $p_{11} = 4876466$ را به‌دست می‌دهد. لذا $d_1 = (4876466 - 16, 5N) = 487645$ و از این رو $d_2 = 5N/d_1 = 13$. بنابراین N حاصلضرب $d_1/5 = 97529$ و 13 است.

82.10 فرض می‌کنیم روش تجزیه لژاندر با یک عامل تقویت‌کننده D که عدد اول فردی است به‌کار رفته باشد، و فرض می‌کنیم که عدد N که بایستی تجزیه شود به D بخشپذیر نباشد. (مثلاً اگر $p = 3$ ، امتحان کنید که مجموع ارقام N مضربی از 3 نباشد). فرض می‌کنیم P و C مقادیر p_{k-1} و $\sqrt{s_k}$ برای DN باشند به طوری که $p_{k-1} \not\equiv \pm c \pmod{DN}$. اگر $d_1 = (P - C, N)$ و $d_2 = (P + C, N)$ ، ثابت کنید که $d_1 d_2 = N$.

حل. فرض کنیم $D_1 = (P - C, DN)$ و $D_2 = (P + C, DN)$ ؛ لذا بنابر مسأله 77.10 ، $D_1 D_2 = DN$. چون D اول است، پس دقیقاً یکی از D_1 و D_2 بر D بخشپذیر است. فرض کنیم $D | D_1$ ، پس $D_2 \nmid D$ و لذا $D_2 \nmid P + C$. بنابراین

$$D_2 = (P + C, DN) = (P + C, N) = d_2$$

همچنین، چون $D \nmid P-C$ و $D \nmid N$ داریم $D \nmid DN = D(P-C, N) = D(P-C, DN)$ ، بنابراین $D_1 = d_1$ ، آنگاه $D_1 \mid DN = D_1 D_2 = D d_1 d_2$ ، و لذا $D_2 = D d_2$ و $N = d_1 d_2$.

توضیح. فرض می‌کنیم $P \not\equiv \pm C \pmod{DN}$. مسأله قبل نشان می‌دهد که اگر عامل تقویت‌کننده عدد اولی باشد که N را شمارد، آنگاه برای یافتن مقسوم‌علیه‌های N ، به جای آنکه ابتدا عاملهای DN را با محاسبه $(P-C, DN)$ یا $(P+C, DN)$ حساب کنیم، کافی است که مستقیماً $(P-C, N)$ یا $(P+C, N)$ را محاسبه نماییم. اگر این مطلب را در مسأله ۸۱.۱۰ به‌کار ببریم، برای عامل تقویت‌کننده ۳، داریم $d_1 = ۱۳$ و $d_2 = ۹۷۵۲۹$ ؛ و برای عامل تقویت‌کننده ۵، داریم $d_1 = ۹۷۵۲۹$ و لذا $d_2 = ۱۳$.

۸۳.۱۰ اگر بخواهیم دقیق شویم، کاربرد عامل تقویت‌کننده D ، عاملهای سره DN را تولید می‌کند. اما ممکن است که این عاملها فقط D یا N باشند و لذا تنها عاملهای نمایان ۱ و N از N را به‌دست دهند. این مطلب را با کاربرد روش تجزیه لژاندر در مورد $N = ۴۰۹۷$ و عامل تقویت‌کننده $D = ۳$ ثابت کنید.

حل. بررسی می‌کنیم که \sqrt{N} دوره تناوبی به طول ۱ دارد (زیرا $۱ = ۶۴۲ + ۴۰۹۷$)، اما طول دوره $\sqrt{3N}$ برابر ۳۴ است. با کاربرد روش تجزیه لژاندر، در مورد $3N$ داریم $s_6 = ۲۵$ و $p_5 = ۴۱۰۲$. لذا برای $3N$ مقسوم‌علیه‌های $N = (۴۰۹۷, 3N) = d_1$ و $d_2 = 3N/d_1 = ۳$ را به‌دست می‌آوریم، که تنها عاملهای ۱ و N از N را ارائه می‌دهد.

ولی، جفت قابل استفاده بعدی برای $3N$ عبارت است از $s_{10} = ۱۲۱$ و $s_9 = ۹۱۶۹$ که $d_1 = ۲۴۱$ و $d_2 = ۵۱$ را به‌دست می‌دهد. از آنجا تجزیه غیرنمایان $N = ۲۴۱ \times ۱۷$ به‌دست می‌آید.

۸۴.۱۰ مقادیر غیرمربع s_k را برای تجزیه ۳۴۵۷۹ به‌کار برید. (قسمت آخر بخش مربوط به روش تجزیه لژاندر را ببینید.)

حل. فرض کنیم $N = ۳۴۵۷۹$ ؛ پس

$$\sqrt{N} = \langle ۱۸۵, ۱, ۲۰, ۱, ۷, ۳, ۴, ۲, ۴, ۳, ۷, ۱, ۲۰, ۱, ۳۷۰ \rangle$$

و لذا طول دوره تناوب ۱۴ است. اگر به وسط دوره تناوب برویم، می‌بینیم که $s_8 = s_6 = ۷۸$ ؛ سپس $p_7 \equiv s_8 \pmod{N}$ و $p_5 \equiv s_6 \pmod{N}$ چون $p_7 = ۱۲۳۲۵$ و $p_5 = ۳۲۵۵۹$ داریم

در نتیجه $(p_5 p_7)^2 \equiv s_6 s_8 \pmod{N}$ ، یعنی $78^2 \equiv 380^2 \pmod{N}$ از این رو،
 $d_1 = (380 - 78, N) = (302, N) = 151$ و لذا $d_2 = N/151 = 229$ بنابراین
 به صورت 151×229 تجزیه می‌شود.

توضیح. تنها s_k های مربع قابل استفاده در اولین دوره تناوب، آخرین مقدار، یعنی،
 $s_{14} = 1$ است. چون $p_{13} \equiv 7098 \pmod{N}$ داریم $d_1 = (7097, N) = 151$ و لذا
 $d_2 = N/d_1 = 229$.

تمرینهایی برای فصل ۱۰

۱. صورت کلی یک جواب مثبت از $x^2 - 11y^2 = 1$ را برحسب همگرهای $\sqrt{11}$ به دست آورید، و کوچکترین جواب مثبت را تعیین کنید.
۲. جواب مثبت یکتای (a, b) از $x^2 - 14y^2 = 1$ را پیدا کنید به طوری که $10^6 < a + b\sqrt{14} < 10^8$.
۳. چهارمین جواب مثبت $x^2 - 7y^2 = 1$ را به دست آورید.
۴. (الف) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - 89y^2 = 1$ و $x^2 - 89y^2 = -1$ را به دست آورید.
 (ب) جواب مثبت بعدی را در هر معادله تعیین کنید.
۵. چه تعداد از جوابهای مثبت (a, b) از $x^2 - 13y^2 = -1$ در ویژگی زیر صدق می‌کنند:

$$10^5 < a + b\sqrt{13} < 10^{15}$$

۶. سومین جواب مثبت $x^2 - 8y^2 = 1$ چیست؟
۷. جواب اصلی $x^2 - 5y^2 = -1$ برابر $(2, 1)$ است. از این جواب برای یافتن همگرای هفتم p_7/q_7 از $\sqrt{5}$ استفاده کنید.
۸. اگر (a, b) جواب مثبتی از $x^2 - 3y^2 = 1$ باشد، ثابت کنید که a بر هیچ عدد اول به صورت $6k + 5$ بخشیدنی نیست. (راهنمایی: $(10, 5)$ و $(13, 5)$ را به کار برید.)
۹. اثبات یا رد کنید: اگر $x^2 - dy^2 = -1$ حلپذیر باشد، آنگاه به ازای هر عدد فرد $n \geq 1$ معادله $d^x - d^n y^2 = -1$ حلپذیر است.

۱۰. بسط کسر مسلسل $\sqrt{29}$ را حساب، و ثابت کنید که به ازای بی‌نهایت مقدار k ، طول دوره تناوب $k\sqrt{29}$ برابر ۱ است. (راهنمایی: بنابر مسأله ۲۴.۹، طول دوره تناوب $\sqrt{n^2 + 1}$ برابر ۱ است.)

۱۱. بی‌نهایت سه‌تایی از اعداد صحیح متوالی وجود دارند به طوری که هر یک مجموع دو مربع است. همه سه‌تاییهایی را که یک عنصرشان بین 100000 و 400000 است به دست آورید.

۱۲. (الف) با تجسس، کوچکترین جواب مثبت $x^2 - ۸۹۹y^2 = ۱$ را پیدا کنید.
 (ب) بدون محاسبهٔ بسط کسر مسلسل $\sqrt{۸۹۹}$ ، بیان کنید که چرا $x^2 - ۸۹۹y^2 = -۱$ حلپذیر نیست. آیا طول دورهٔ تناوب $\sqrt{۸۹۹}$ فرد است یا زوج؟
۱۳. ثابت کنید بی‌نهایت عدد صحیح مثبت n وجود دارند به طوری که $n/۳ + ۱$ و $n + ۱$ هر دو مربع کامل‌اند. نخستین دو عدد این چنینی n را پیدا کنید.
۱۴. با تجسس، کوچکترین جواب مثبت $x^2 - ۱۴۳y^2 = ۱$ را پیدا کنید. از این جواب برای تعیین حلپذیری $x^2 - ۱۴۳y^2 = -۱$ استفاده کنید.
۱۵. نشان دهید که $x^2 - ۱۹۹۵y^2 = -۱$ جواب مثبت ندارد. آیا طول دورهٔ تناوب $\sqrt{۱۹۹۵}$ فرد است یا زوج است؟
۱۶. اثبات یا رد کنید: طول دورهٔ تناوب $\sqrt{۵۰۰۰۰۰۰۷}$ زوج است. (کسر مسلسل $\sqrt{۵۰۰۰۰۰۰۷}$ را محاسبه نکنید!)
۱۷. ثابت کنید که $x^4 + ۱۲۱y^4 = -۴۵$ جواب مثبت ندارد. (راهنمایی: ابتدا نشان دهید که طول دورهٔ تناوب $\sqrt{۱۱}$ زوج است.)
۱۸. نشان دهید که $x^5 - ۴۴۱y^4 = -۵۹۹۱$ جواب مثبت ندارد.
۱۹. با امتحان کردن، یک جواب مثبت برای $x^2 - ۱۲y^2 = ۱$ و $x^2 - ۱۲y^2 = ۱۳$ پیدا کنید. از اینها برای یافتن جواب مثبت دیگری برای $x^2 - ۱۲y^2 = ۱۳$ استفاده کنید.
۲۰. پنج جواب مثبت $x^2 - ۱۷y^2 = -۸$ را به دست آورید به طوری که در هر جواب $y < ۴۰۰۰$.
۲۱. ثابت کنید $x^2 - ۳۱۱y^2 = ۵$ جواب مثبت ندارد. (راهنمایی: (۱۳.۵) را به کار برید.)
۲۲. حلپذیری $x^2 - ۳۱۳y^2 = ۵$ را بررسی کنید.
۲۳. اثبات یا رد کنید: اگر (r, s) جواب مثبتی از $x^2 - ۵۱۹y^2 = -۱۴$ باشد، آنگاه r/s یک همگرای $\sqrt{۵۱۹}$ است.
۲۴. تکنیک توصیف‌شده در برهان (۲۰.۱۰) را برای یافتن یک نمایش اولیهٔ ۲۱۴۳۷ به صورت مجموع دو مربع به کار برید.
۲۵. (۲۰.۱۰) را برای یافتن نمایشی از ۸۴۹۲۲ به صورت مجموع دو مربع متباین، به کار برید.
۲۶. بدون محاسبهٔ بسط کسر مسلسل $\sqrt{۷۹۳۲۶۸}$ و $\sqrt{۱۷۵۹۲۵۱}$ نشان دهید که طول دورهٔ تناوب آنها زوج است.
۲۷. روش تجزیهٔ لژاندر را برای تجزیهٔ ۴۹۳۸۷ به کار برید.
۲۸. روش تجزیهٔ لژاندر را برای یافتن یک مقسوم‌علیهٔ سرهٔ ۲۴۵۶۹ به کار برید.
۲۹. با استفاده از روش تجزیهٔ لژاندر عدد ۸۳۷۳۱ را تجزیه کنید.

ملاحظات برای فصل ۱۰

۱. می‌توان جوابهای دیگر معادلهٔ پل را یا با استفاده از فرمول بازگشتی (قضیهٔ ۱۱.۱۰ و مسألهٔ ۱۰.۳۰ را ببینید) یا با تعیین نزدیکترین عدد صحیح به $(r + s\sqrt{d})^n$ ، که در آن (r, s) کوچکترین جواب مثبت است (قضیهٔ ۱۵.۱۰)، به دست آورد. از نظر محاسبه، الگوریتم «نزدیکترین عدد صحیح» بر دقت حسابگر یا رایانهٔ مورد استفاده به سرعت برتری می‌جوید. ولی، تعریفهای بازگشتی این محدودیت را ندارند، زیرا تمام محاسبات در حساب اعداد صحیح انجام می‌شوند.

در یک رایانه (برخلاف یک حسابگر)، تفاوت واقعی در سرعت بین دو روش وجود ندارد، اما روش بازگشتی برتری دارد، زیرا حساب با ممیز شناور به‌طور ذاتی وقتی کمتر از حساب اعداد صحیح دارد. به هر حال، اگر یک حسابگر برای یافتن جوابهای دیگر به‌کار رود (مثلاً در یک امتحان)، مفید بودن (۱۵.۱۰) بدیهی است.

۲. وقتی که مقادیر p_{m-1} و q_{m-1} معلوم باشند، قضیه‌های ۱۳.۱۰ و ۱۴.۱۰ نشان می‌دهند که می‌توان مقادیر p_{j-m-1} ($j \geq 1$) را بر طبق رابطهٔ $p_{j-m-1} + q_{j-m-1}\sqrt{d} = (p_{m-1} + q_{m-1}\sqrt{d})^j$ محاسبه کرد. در واقع، می‌توان تمام مقادیر p_k و q_k را تعیین نمود هرگاه مقادیرشان در اولین دورهٔ تناوب معلوم باشند:

$$p_{i+m} + q_{i+m}\sqrt{d} = (p_i + q_i\sqrt{d})(p_{m-1} + q_{m-1}\sqrt{d})$$

برای یک برهان از این مطلب، مسألهٔ ۱۹.۱۰ را ببینید.

۳. تجزیهٔ اعداد بزرگ. روش تجزیهٔ لژاندر واقعاً یک تکنیک خیلی قدیمی است، که به نیمهٔ دوم سدهٔ هجدهم برمی‌گردد. به هر حال، قبل از اختراع رایانه‌های سریع، واقعاً یک الگوریتم عملی برای استفاده نبود، زیرا در حالت کلی، برای یک عدد بزرگ N ، تعداد زیادی محاسبه برای یافتن s_k هایی که مربع کامل هستند ضرورت دارد.

علاوه بر روش تجزیهٔ لژاندر (۲۲.۱۰)، تعداد دیگری الگوریتمهای تجزیهٔ بااهمیت، از جمله روش فرما، روش اویلر، و روش گاوس، وجود دارند که مفاهیم مشابه را به‌کار می‌برند (کتاب ه. ریزل^۱ را که در مراجع فهرست شده است ببینید). یک کاربرد به‌ویژه مؤثر از الگوریتم کسر مسلسل در روش شانک^۲ ظاهر می‌شود. این مطلب نیز در کتاب ریزل، در قسمتی که یک برنامهٔ پاسکال برای استفاده از الگوریتم ارائه شده است، بحث می‌شود. سرانجام، به ذکر یک الگوریتم تجزیهٔ منتسب به مورسین^۳ و بری لارت^۴ می‌پردازیم، این الگوریتم نیز روی کسره‌های مسلسل پایه‌گذاری شده است و خیلی کارآمد است. برخلاف روش لژاندر و روش شانک، که در آنها مقادیر متوالی s_k

محاسبه می‌شوند تا یک مربع یافت شود، این الگوریتم s_k های مختلف را ترکیب می‌کند تا یک مربع بسازد، لذا ممکن است وقت خیلی کمتری برای تولید یک تجزیه لازم باشد.

یک برنامه نسبتاً کوتاه کوئیک بیسیک^۱ که روش تجزیهٔ لژاندر را به کار می‌برد و از عملهای تقویت‌کننده استفاده می‌کند در مقاله «یک روش کسر مسلسل برای تجزیهٔ اعداد بزرگ» توسط رابرت. ا. کوری^۲ در مجلهٔ *Pi Mu Epsilon* (مجلد ۹، شماره ۱، سال ۱۹۸۹) ارائه شده است. این مقاله همچنین شامل جدولی از اعداد بزرگ، عملهای آنها، تعداد s_k های مربع که این برنامه تا یافتن تجزیهٔ سره بررسی می‌کند، و اندیسهای k که این تجزیه را تولید می‌کند، است. این برنامه بر روی هر رایانه شخصی سازگار با IBM قابل اجراست.

شرح مختصری از زندگینامه

بهاسکره، معروف به بهاسکره آچریه^۳ (بهاسکره دانا)، مشهورترین منجم و ریاضیدان دورهٔ پیش مدرن است. در ۱۱۱۴ در شهر بیجاپور از ایالت میسور^۴ هندوستان به دنیا آمد. مشهورترین کار بهاسکره، سیدهانته شیرومنی^۵، در ۱۱۵۰ نوشته شد. نخستین دو مجلد، که لیلوتی^۶ و بیجگنیه^۷ نامیده می‌شوند، کتابهای درسی در حساب و جبر هستند، و بقیه در ارتباط با ریاضیات نجوم است.* همان‌گونه که در آن دوران معمول بود تمام کار به صورت نظم نوشته شده است.

کتاب لیلوتی شامل حساب پایه‌یی و هندسه است، همچنین، گردایهٔ وسیعی از مسائل تفریحی را که به سبک تخیلی زیبایی نوشته شده است در بردارد. (داستانی، که معلوم نیست راست باشد، وجود دارد که بهاسکره دختری به نام لیلوتی داشته است که زود بپوه شد. بهاسکره به او ریاضیات آموخت تا از غم او بکاهد و لیلوتی را به خاطر او نوشت.) بخش آخر این کتاب به معادلات دیوفانتی خطی اختصاص دارد. احتمالاً تمام ریاضیات کتاب لیلوتی بر برهمگوبته، حدود پانصد سال جلوتر، معلوم بوده است.

کتاب بیجگنیه از نظر ریاضی خیلی پیشرفته است. بیشتر با معادلهٔ پل $1 = dy^2 - x^2$ و مسائل دیوفانتی وابسته مربوط می‌شود. این کتاب یک الگوریتم کارآمد برای حل معادلهٔ پل ارائه می‌دهد، که با روندی که برونکر پانصد سال بعد کشف کرد، ارتباط نزدیکی دارد. همانند برونکر،

1. QuickBasic 2. Robert A. Coury 3. Bhāskaraṅcārya 4. Mysore
5. seddhāntaṣiromeni 6. līlāvati 7. bijaganita

* بهاسکره شش اثر دارد: لیلوتی (در ریاضیات شامل ۱۳ فصل) بیجگنیه (در جبر شامل ۱۲ فصل)، و اشنا بهایشیه (شرحی که خود بهاسکره بر سیدهانته شیرومنی نوشته است)، کزنکو تو هله (ده بخش در حل مسائل نجومی)، و پوزنه، و سیدهانته شیرومنی که از دو جزء تشکیل شده است گنیتادیه‌یه (شامل نجوم ریاضی، ۲ فصل) و گولاده‌یه (در باب کره، ۱۳ فصل). از بیجگنیه دو ترجمهٔ فارسی موجود است، در یکی نام مترجم نامعلوم است و مترجم دوم آقای عطاءالله رشیدی ابن احمد نادر است.

بهاسکره نیز اثبات نکرد که روشش همواره جوابی به دست می‌دهد. یکی از مثالهای بیجگنیه $x^2 - 61y^2 = 1$ است. بهاسکره تنها در چند مرحله جواب $x = 226153980$ را به دست می‌آورد. در ۱۶۵۷ فرما دقیقاً با همین مسأله فرنیکل را به مبارزه طلید! بهاسکره در معادلهٔ پل، مطابق سنت ریاضی دیرین هندی کار می‌کرد. مثلاً برهمگوبته می‌دانست که چگونه جوابهای دیگر را می‌توان از جوابهای مفروض تولید کرد. آشکار است که بهاسکره دانشی از جبر داشت که اروپا تا سدهٔ هفدهم به آن نرسیده بود. بهاسکره در حدود ۱۱۸۵ در گذشت.

مراجع

Leonhard Euler, *Elements of Algebra*, translated by John Hewlett, Springer-Verlag, New York, 1984.

شاید این کتاب بیشتر از سایر کتابهای ریاضی جز اصول اقلیدس خوانده شده است، کتابی است که بیش از ۳۰ بار و به ۶ زبان به چاپ رسیده است. بیشتر کتابهای درسی جبر مقدماتی تولید مستقیم این کتاب هستند، زیرا اعتبار اوایلر موجب شد که نمادها، اصطلاحات و انتخاب مباحث او استانده شوند.

چند بخش اول کتاب مقدماتی هستند، و حاوی مطالبی می‌باشند که هنوز هم دروس جبر دبیرستانی را تشکیل می‌دهند. در ثلث آخر کتاب معادلات دیوفانتی مورد بحث قرار می‌گیرند. از جوابهای صحیح معادلات خطی شروع می‌شود و تا مطالعهٔ معادلهٔ پل، مجموعه‌های دو مربع، و مسائل مربوط، ادامه می‌یابد. سپس اوایلر معادلات $x^4 + y^4 = z^4$ و $x^3 + y^3 = z^3$ ، و نیز تعدادی مسأله از انواعی را که دیوفانتوس بررسی کرده و جوابهای گویا مورد نظرش بوده، به تفصیل بررسی می‌کند. مطالب کتاب همواره خیلی واضح هستند و هر تکنیک با مثالهای فراوان توصیف شده است.

جبر اوایلر با یک مکمل طولانی توسط لاگرانژ، که نظریهٔ کسرهای مسلسل را طرح ریزی می‌کند، با یک تحلیل نظری کامل از معادلهٔ پل، خاتمه می‌یابد. سپس، لاگرانژ یک روندی را برای یافتن تمام جوابهای صحیح معادلات دیوفانتی دومتغیرهٔ درجهٔ دوم ارائه می‌دهد. مطالعهٔ ملحقیات لاگرانژ، و در واقع، تمام کتاب، هنوز هم ارزش بسیار زیادی دارد.

Hans Riesel, *Prime Numbers and Computer Methods for Factorization*, Birkhäuser, Boston, 1987.

ریزل بعضی از الگوریتمهای نظری-عدد پایه‌ی را، با تکیه بر مفاهیمی که برای آزمون اول بودن و تجزیه لازم هستند، بیان می‌دارد. به‌ویژه قسمتهایی از نظریهٔ معادلهٔ پل را که برای فهمیدن روش تجزیهٔ لژاندر و تکنیکهای وابسته لازم است، به اختصار شرح می‌دهد. مطالعهٔ این کتاب آسان است و بینش خوبی در مورد مطالب محاسبه‌ی ارائه می‌دهد. گردایه‌ای از برنامه‌های رایانه‌ی، از جمله بسته‌بندی کاملی از دقت - چندگانه^۱ برای اعمال حسابی ابتدایی، یک بخش جالب توجه از کتاب است.

اعداد صحیح گاوسی و سایر توسیعیهای درجه

دوم

ابتدا به بررسی یک مسأله ساده می‌پردازیم: به ازای کدام عدد صحیح غیر صفر n معادله دیوفانتی $x^2 - y^2 = n$ جواب دارد، و چند جواب وجود دارد؟ برای رسیدن به پاسخ، چند جمله‌یی $x^2 - y^2$ را تجزیه می‌کنیم و معادله هم‌ارز $(x - y)(x + y) = n$ را به دست می‌آوریم.

اگر n فرد باشد، فرض می‌کنیم d یک مقسوم‌علیه (مثبت یا منفی) n باشد. قرار می‌دهیم $x + y = d$ و $x - y = n/d$. در این صورت روشن است که $x = (d + n/d)/2$ و $y = (d - n/d)/2$ اعداد صحیح هستند و $x^2 - y^2 = n$. علاوه بر این، تمام جفتهای (x, y) از اعداد صحیح که در معادله صدق می‌کنند به این طریق به دست می‌آیند. با این یادآوری که $\tau(k)$ تعداد مقسوم‌علیه‌های مثبت k است، می‌بینیم که تعداد $2\tau(|n|)$ انتخاب برای d ، و لذا $2\tau(|n|)$ جواب صحیح (مثبت، منفی، یا صفر) برای معادله $x^2 - y^2 = n$ وجود دارد.

مرحله کلیدی در تحلیل حل معادله دیوفانتی $x^2 - y^2 = n$ تجزیه $x^2 - y^2 = (x - y)(x + y)$ است. می‌خواهیم که همین منظور را در مورد معادله $x^2 + y^2 = n$ به‌کار ببریم. گرچه چندجمله‌یی $x^2 + y^2 = (x - yi)(x + yi)$ روی اعداد حقیقی تجزیه نمی‌شود، ولی تجزیه $x^2 + y^2 = (x - yi)(x + yi)$ را که در آن $i^2 = -1$ ، داریم. این مطلب به بررسی ویژگیهای نظری-عددی اعداد مختلط $a + bi$ ، که در آن a و b اعداد صحیح هستند، منجر می‌شود. بعداً در همین فصل خواهیم دید که کاربرد این چنین اعداد مختلط، که اعداد گاوسی خوانده می‌شوند، چگونه نظریه نمایشها به صورت مجموع دو مربع را کاملاً شفاف می‌سازد.

به نظر می‌رسد که اوایلر نخستین کسی باشد که این قبیل توسیعیهای اعداد صحیح معمولی را برای اثبات یک نتیجه نظری-عددی به‌کار برده است. در کوشش برای اثبات اینکه $z^3 = x^3 + y^3$ با شرط $xyz \neq 0$ جواب صحیح ندارد، اوایلر به بررسی تجزیه $z^3 - y^3 = (z - y)(z - y\omega)(z - y\omega^2)$ ، که $\omega = (-1 + \sqrt{-3})/2$ یک ریشه سوم 1 است، هدایت شده بود. بدون آنکه به صراحت بیان کند، اوایلر فرض کرد که اعداد به صورت $a + b\omega$ ، که a و b اعداد صحیح نیستند، از ویژگیهای تجزیه که بسیار شبیه ویژگیهای تجزیه اعداد صحیح معمولی است، برخوردارند. سپس اوایلر یک استدلال نزولی به‌کار می‌برد که حالت $n = 3$ از آخرین قضیه فرما را ثابت می‌کند.

کاربردهای مهم بعدی این قبیل توسیعیهای اعداد صحیح در یک سری مقاله در مورد تقابل دو مجذوری توسط گاوس است. این موضوع ساده که $x^2 - 1 = (x - 1)(x + 1)$ برای تحلیل مانده‌های درجه دوم مهم است، در مقابل، تجزیه $x^4 - 1 = (x - 1)(x + 1)(x - i)(x + i)$ برای بحث در مانده‌های درجه چهارم به‌کار می‌خورد. برای کاربرد مؤثر این تجزیه ابتدا لازم است که ویژگیهای پایه‌یی اعداد صحیح گاوسی تأسیس شود، و گاوس مبادرت به این کار کرد.

در طی سده نوزدهم، بررسی ویژگیهای «اعداد صحیح» از یک نوع کلیتر، در مطالعه تقابل بالاتر و نیز معادلات دیوفانتی، به‌ویژه آخرین قضیه فرما و صورتهای درجه دوم مهم شد. بعضی از مهمترین ریاضیدانان این دوره، از جمله دیریکله، کومر، آیزنشتاین، ژاکوبی، کرونکر، و ددکینت در این زمینه سهم هستند. یکی از عرصه‌های پایه‌یی نظریه جدید اعداد نظریه جبری اعداد است که آنها توسعه دادند.

قضیه‌هایی برای فصل ۱۱

اعداد صحیح گاوسی

(۱.۱۱) تعریف. یک عدد صحیح گاوسی عدد مختلطی است به صورت $a + bi$ ، که در آن a و b اعداد صحیح هستند و $i = \sqrt{-1}$.

آشکار است که هر عدد صحیح معمولی یک عدد صحیح گاوسی است و مجموع، تفاضل، و حاصلضرب اعداد صحیح گاوسی یک عدد صحیح گاوسی است. عموماً حروف کوچک یونانی را برای نشان دادن اعداد صحیح گاوسی به کار می‌بریم. در این فصل، اعداد صحیح معمولی اغلب اعداد صحیح گویا خوانده می‌شوند.

(۲.۱۱) تعریفها. (i) فرض کنیم α و β اعداد صحیح گاوسی باشند. گوئیم که عدد α عدد β را می‌شمارد اگر یک عدد صحیح گاوسی γ وجود داشته باشد به طوری که $\beta = \gamma\alpha$. در این صورت، می‌نویسیم $\alpha|\beta$.

(ii) عدد صحیح گاوسی ϵ یک یک نامیده می‌شود هر گاه $\epsilon|1$.

(iii) اگر ϵ یک یک باشد، آنگاه $\epsilon\alpha$ یک وابسته α خوانده می‌شود.

(iv) عدد صحیح گاوسی π یک عدد اول گاوسی است اگر π یک یک نباشد، و به ازای هر دو

عدد صحیح گاوسی α و β اگر $\pi = \alpha\beta$ ، آنگاه یا α یا β یک یک باشد.

(v) اگر $\alpha = x + yi$ ، که x و y اعداد صحیح گویا باشند، آنگاه $\bar{\alpha}$ ، مزدوج α ، عدد صحیح

گاوسی $x - yi$ است.

(vi) اگر $\alpha = x + yi$ ، آنگاه نرم α عبارت است از

$$N(\alpha) = \alpha\bar{\alpha} = (x + yi)(x - yi) = x^2 + y^2$$

ویژگی اصلی نرم که در زیر می‌آید مکرراً مورد استفاده قرار می‌گیرد.

(۳.۱۱) لم. فرض کنیم α و β اعداد صحیح گاوسی باشند. آنگاه $N(\alpha\beta) = N(\alpha)N(\beta)$.

برهان. فرض کنیم $\alpha = u + vi$ و $\beta = x + yi$ پس

$$\alpha\beta = (u + vi)(x + yi) = (ux - vy) + (uy + vx)i$$

در نتیجه

$$N(\alpha\beta) = (ux - vy)^2 + (uy + vx)^2 = (u^2 + v^2)(x^2 + y^2) = N(\alpha)N(\beta).$$

توضیح. اتحاد $(ux - vy)^2 + (uy + vx)^2 = (u^2 + v^2)(x^2 + y^2)$ برای همه

آشناست؛ قبلاً آن را در فصل ۸ دیده‌ایم، در آنجا نقش مهمی در بیان یک عدد صحیح به صورت

مجموع دو مربع ایفا کرد. به هر حال، در آن فصل به عنوان یک مطلب منفرد ظاهر شد. در اینجا، می‌بینیم که بیان‌کنندهٔ یک ویژگی اصلی نرم است.

چون $N(x + yi) = x^2 + y^2$ ، آشکار است که نرم یک عدد صحیح گاوسی یک عدد صحیح گویای نامنفی است و تنها عدد صحیح گاوسی با نرم \circ است. بیان ساده‌ای از یکه‌ها بر حسب نرمشان نیز وجود دارد.

(۴.۱۱) لم. عدد صحیح گاوسی α یک یکه است اگر و تنها اگر $N(\alpha) = 1$. اعداد صحیح گاوسی که یکه هستند عبارت‌اند از ± 1 و $\pm i$.

برهان. اگر $N(\alpha) = 1$ ، آنگاه $\alpha\bar{\alpha} = 1$ ؛ به ویژه، $|\alpha| = 1$ و لذا α یک یکه است. بعکس، اگر α یک باشد، آنگاه عدد صحیح گاوسی β وجود دارد به طوری که $\alpha\beta = 1$ ، و لذا

$$N(\alpha)N(\beta) = N(\alpha\beta) = N(1) = 1$$

چون نرمهای α و β اعداد صحیح نامنفی هستند، در نتیجه $N(\alpha) = 1$. فرض می‌کنیم $\alpha = x + yi$ ، آنگاه $N(\alpha) = x^2 + y^2$. (روشن است که $N(\alpha) = 1$ اگر و تنها اگر $y = \circ$ و $x = \pm 1$ ، یا $x = \circ$ و $y = \pm 1$ ، بنابراین تنها یکه‌های گاوسی عبارت‌اند از ± 1 و $\pm i$.)

لم بعد در بسط نظری همان نقش را ایفا می‌کند که الگوریتم تقسیم در فصل ۱ ایفا می‌کرد. به شباهت نزدیک بین چند لم بعد و قضیه‌های پایه‌ی در فصل ۱ توجه شود.

(۵.۱۱) لم (الگوریتم تقسیم). فرض می‌کنیم α و β اعداد صحیح گاوسی باشند و α ناصفر باشد. در این صورت اعداد صحیح گاوسی γ و ρ وجود دارند به طوری که $\beta = \gamma\alpha + \rho$ و $N(\rho) < N(\alpha)$.

برهان. فرض می‌کنیم $\beta/\alpha = x + yi$ ، که x و y اعداد حقیقی هستند، و فرض می‌کنیم u و v ، به ترتیب، نزدیکترین اعداد صحیح به x و y باشند. (این اعداد صحیح ممکن است یکتا نباشند.) تعریف می‌کنیم $u + vi = \gamma$ ، و قرار می‌دهیم $\rho = \beta - \gamma\alpha$ ؛ واضح است که $\rho = \beta - \gamma\alpha + \rho$. باقی می‌ماند که ثابت کنیم $N(\rho) < N(\alpha)$. چون $\beta = (x + yi)\alpha$ ، داریم $\rho = ((x - u) + (y - v)i)\alpha$. اما $|x - u| \leq 1/2$ و $|y - v| \leq 1/2$ ، و لذا $N(\rho) \leq 1/4 + 1/4 = 1/2 < N(\alpha)$ ، بنابراین، $N(\rho) < N(\alpha)$ ، و نتیجه حاصل می‌شود.

اکنون، مانند فصل ۱، به ساختن نظریه‌ای برای قضیهٔ بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک می‌پردازیم. تعریف مقتضی به قرار زیر است.

(۶.۱۱) تعریف. عدد صحیح گاوسی δ یک بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک α و β است اگر (i) $\delta|\alpha$ و $\delta|\beta$ ، و (ii) δ بر هر مقسوم‌علیه مشترک α و β بخشیدنی باشد.

در ادامه ثابت می‌کنیم که بزرگترین مقسوم‌علیه‌های مشترک با تعریف بالا وجود دارند و می‌توان آنها را به صورت ترکیب خطی از α و β بیان کرد.

(۷.۱۱) قضیه. اگر α و β اعداد صحیح گاوسی باشند که هر دو صفر نیستند، آنگاه α و β یک بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک مانند δ دارند، و می‌توان δ را به صورت $\delta = \lambda\alpha + \mu\beta$ نمایش داد، که در آن λ و μ اعداد صحیح گاوسی هستند.

برهان. فرض کنیم I مجموعهٔ تمام اعداد به صورت $\phi\alpha + \psi\beta$ باشد، که در آن ϕ و ψ اعداد صحیح گاوسی را طی می‌کنند. فرض می‌کنیم δ عنصری از I با کوچکترین نُرم مثبت باشد، و $\delta = \lambda\alpha + \mu\beta$. نشان می‌دهیم که δ بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک α و β است.

ابتدا ثابت می‌کنیم که $\delta|\alpha$. بنابر (۵.۱۱)، داریم $\alpha = \kappa\delta + \rho$ ، که در آن $N(\rho) < N(\delta)$.

سپس

$$\rho = \alpha - \kappa\delta = \alpha - \kappa(\lambda\alpha + \mu\beta) = (1 - \kappa\lambda)\alpha + (-\kappa\mu)\beta,$$

و لذا ρ یک ترکیب خطی از α و β است. داریم $N(\rho) < N(\delta)$ ، و این با تعریف δ تناقض دارد مگر اینکه باقیماندهٔ ρ برابر ۰ باشد. لذا نتیجه می‌شود که $\delta|\alpha$ ؛ به تشابه $\delta|\beta$. آشکار است که اگر $\gamma|\beta$ و $\gamma|\lambda\alpha + \mu\beta$ آنگاه $\gamma|\delta$. بنابراین، δ بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک α و β است.

توضیح. فرض می‌کنیم δ و δ' هر دو بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک α و β باشند. چون δ' یک مقسوم‌علیه α و نیز β است، از تعریف بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک نتیجه می‌شود که $\delta|\delta'$. با استدلالی مشابه، داریم $\delta'|\delta$. لذا $N(\delta) \leq N(\delta')$ و $N(\delta') \leq N(\delta)$ ، و لذا δ و δ' نُرم‌های برابر دارند. چون $\delta|\delta'$ ، پس $\delta' = \epsilon\delta$ ، که در آن ϵ یک یکه است، و بنابراین δ' یک وابستهٔ δ است. برعکس، اگر δ بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک α و β باشد و δ' یک وابستهٔ δ باشد، آنگاه δ' نیز بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک α و β است. علاوه بر این، اگر δ به صورت ترکیب خطی از α و β بیان شده باشد، δ' نیز به آسانی به صورت ترکیب خطی از α و β بیان می‌شود.

در لم زیر یک ویژگی آشنای اعداد اول معمولی به اعداد اول گاوسی توسعه داده می‌شود و اساساً از همان برهان استفاده می‌شود.

(۸.۱۱) لم. فرض می‌کنیم π یک عدد اول گاوسی باشد، اگر $\pi|\alpha\beta$ ، آنگاه $\pi|\alpha$ یا $\pi|\beta$.

برهان. اگر $\pi \nmid \alpha$ ، آنگاه ۱ یک بزرگترین مقسوم علیه مشترک π و α است. لذا اعداد صحیح گاوسی λ و μ وجود دارند به طوری که $\lambda\pi + \mu\alpha = 1$. از ضرب β در دو طرف این معادله داریم $\lambda\pi\beta + \mu\alpha\beta = \beta$. چون $\pi|\pi\beta$ و $\pi|\mu\alpha\beta$ ، در نتیجه $\pi|\beta$.

تجزیه یکتا برای اعداد صحیح گاوسی

ابتدا نشان می‌دهیم که می‌توان اعداد صحیح گاوسی را به حاصلضرب اعداد اول تجزیه کرد.

(۹.۱۱) قضیه. اگر α یک عدد صحیح گاوسی جز ۰ یا یک باشد، می‌توان α را به صورت حاصلضرب اعداد اول گاوسی بیان کرد.

برهان. ^۱ اثبات به استقرای قوی برنرم α است. چون α نه صفر است و نه یک پس $N(\alpha) \geq 2$. اگر $N(\alpha) = 2$ ، آنگاه α یک عدد اول گاوسی است و لذا حکم برقرار است (اگر $\alpha = \beta\gamma$ ، داریم $2 = N(\alpha) = N(\beta)N(\gamma)$. پس یا $N(\beta) = 1$ یا $N(\gamma) = 1$ ، و لذا بنابر لم ۴.۱۱، یا β یک یک است یا γ ، در نتیجه بنابر (iv. ۲.۱۱)، α یک عدد اول گاوسی است). حال فرض می‌کنیم که $n \geq 3$ و حکم برای تمام اعداد صحیح گاوسی α که نرمشان برابر $2, 3, \dots, 1000 - n$ است برقرار باشد، گوئیم که حکم برای عدد صحیح گاوسی α که $N(\alpha) = n$ نیز برقرار است. اگر α یک عدد اول گاوسی باشد، چیزی برای اثبات نداریم. در غیر این صورت، اعداد صحیح گاوسی β و γ که هیچ‌یک از آن دو یک نیست، وجود دارند به طوری که $\alpha = \beta\gamma$. چون $N(\alpha) = N(\beta)N(\gamma)$ و نه α یک است و نه β ، داریم $N(\beta) < n$ و $N(\gamma) < n$. لذا بنابر فرض استقرای، می‌توان β و γ را به صورت حاصلضرب اعداد اول گاوسی بیان کرد، و بنابراین α نیز حاصلضرب اعداد اول گاوسی است.

برهان کتاب:

اثبات به استقرای برنرم α است. فرض می‌کنیم که قضیه برای همه اعداد صحیح گاوسی که نرمشان کمتر از n است برقرار باشد؛ در این صورت نشان می‌دهیم که قضیه برای اعداد صحیح گاوسی از نرم n برقرار است. اگر α یک عدد اول گاوسی باشد، چیزی برای اثبات نداریم. در غیر

۱. اثبات ارائه شده در متن اصلی ناقص است، لذا مترجم به اصلاح آن پرداخت.

این صورت، اعداد صحیح گاوسی β و γ که هیچ‌یک از آن دو یک یکه نیست، وجود دارند به طوری که $\alpha = \beta\gamma$. اما چون $N(\alpha) = N(\beta)N(\gamma)$ و نه α و نه β یکه نیست، داریم $N(\beta) < n$ و $N(\gamma) < n$. لذا بنا بر فرض استقرا می‌توان β و γ را به صورت حاصلضرب اعداد اول گاوسی بیان کرد، و بنابراین α نیز حاصلضرب اعداد اول گاوسی است.

قضیه بعد نشان می‌دهد که یک قضیه اصلی، نظیر قضیه اصلی حساب، برای اعداد صحیح گاوسی نیز برقرار است.

(۱۰.۱۱) قضیه تجزیه یکتا. اگر $\alpha_1, \dots, \alpha_r$ و β_1, \dots, β_s اعداد اول گاوسی باشند و ϵ یک یکه باشد و $\alpha_1\alpha_2\cdots\alpha_r = \epsilon\beta_1\beta_2\cdots\beta_s$ ، آنگاه $r = s$ ، و می‌توان β_i ها را تجدید آرایش کرد به طوری که به ازای هر i ، β_i یک وابسته α_i باشد.

برهان. قرار می‌دهیم $\gamma = \alpha_1\alpha_2\cdots\alpha_r$. اگر γ یک عدد اول گاوسی باشد قضیه حاصل است، زیرا در این صورت $r = s = 1$ و $\alpha_1 = \epsilon\beta_1$. در حالت کلی قضیه را به استقرا روی r ثابت می‌کنیم. لذا، فرض می‌کنیم که قضیه تجزیه یکتا برای تمام اعداد صحیح گاوسی که حداقل یک تجزیه به صورت حاصلضرب $r - 1$ عامل اول (نه لزوماً یکتا) دارند برقرار باشد؛ نشان می‌دهیم که قضیه برای تمام اعداد صحیح گاوسی که نمایشی به صورت r عامل اول دارند برقرار است.

فرض می‌کنیم که $\alpha_1\alpha_2\cdots\alpha_r = \epsilon\beta_1\beta_2\cdots\beta_s$. چون α_r حاصلضرب β_i ها را می‌شمارد، لذا لااقل یکی از آنها را خواهد شمرد. با تجدید آرایش عاملها در صورت لزوم، می‌توانیم فرض کنیم که $\alpha_r | \beta_s$. چون β_s اول است، بایستی یک وابسته α_r باشد؛ لذا $\beta_s = \epsilon'\alpha_r$ ، که ϵ' یک یکه است. با حذف α_r از طرفین معادله

$$\alpha_1\alpha_2\cdots\alpha_r = \epsilon\epsilon'\beta_1\beta_2\cdots\beta_{s-1}\alpha_r$$

داریم

$$\alpha_1\cdots\alpha_{r-1} = \epsilon\epsilon'\beta_1\cdots\beta_{s-1}$$

لذا بنا بر فرض استقرا، داریم $s - 1 = r - 1$ ، و از آنجا $r = s$. از فرض استقرا همچنین نتیجه می‌شود که می‌توان اعداد $\beta_1, \dots, \beta_{r-1}$ را تجدید آرایش کرد به طوری که وابسته‌های $\alpha_1, \dots, \alpha_{r-1}$ بشوند، که این قضیه را ثابت می‌کند.

توضیح. قضیه تجزیه یکتا برای اعداد صحیح گاوسی را می‌توان به عبارتی بیان کرد که شباهت بیشتر به قضیه تجزیه یکتای معمولی پیدا کند. اگر $a + bi$ یک عدد صحیح گاوسی

غیرصفر باشد، موقتاً $a + bi$ را مثبت خوانیم اگر $a > 0$ و $b \leq 0$. به آسانی بررسی می‌شود که هر عدد صحیح گاوسی غیرصفر دارای یک وابسته مثبت یکتاست. در این صورت، هر عدد صحیح گاوسی غیرصفر (صرف نظر از ترتیب عاملها) یک نمایش یکتا به صورت $\epsilon \pi_1^{a_1} \pi_2^{a_2} \dots \pi_r^{a_r}$ دارد، که در آن ϵ یک یکه است، π_i ها اعداد اول گاوسی متمایزند، و a_i ها اعداد صحیح مثبت هستند.

اعداد اول گاوسی

ابتدا توجه می‌کنیم که اگر $N(\alpha)$ یک عدد اول گویا باشد، α یک عدد اول گاوسی است. زیرا فرض کنیم $\alpha = \beta\gamma$ ؛ پس $N(\alpha) = N(\beta)N(\gamma)$. بنابراین، اگر $N(\alpha)$ یک عدد اول گویا باشد، آنگاه یا $N(\beta) = 1$ یا $N(\gamma) = 1$ ، و لذا بنا بر (۴.۱۱)، یا β یک یکه است یا γ . از تعریف نتیجه می‌شود که α یک عدد اول گاوسی است.

سپس مشاهده می‌کنیم که هر عدد اول گاوسی عدد اول گویایی را می‌شمارد. برای دیدن این مطلب، گیریم π یک عدد اول گاوسی باشد، و فرض می‌کنیم $n = N(\pi)$ چون $N(\pi) = \pi\bar{\pi}$ ، داریم $\pi | n$. حال، n را به صورت حاصلضرب اعداد اول گویا بیان می‌کنیم، مثلاً $n = p_1 p_2 \dots p_k$ ، چون $\pi | n$ ، بنا بر (۸.۱۱)، یک i وجود دارد به طوری که $\pi | p_i$. لذا برای جستجوی اعداد اول گاوسی، کافی است که عاملهای اول گویا را بررسی کنیم.

در اعداد صحیح گاوسی، عدد اول گویای 2 دارای تجزیه $2 = (1-i)(1+i)$ است. چون $1-i$ دارای نرم 2 است، که اول است، در نتیجه $1-i$ و وابسته‌هایش یعنی $1+i$ ، $-1-i$ ، و $-1+i$ اعداد اول گاوسی هستند.

اعداد اول گویای p به صورت $4k+3$ نیز اعداد اول گاوسی هستند. زیرا فرض کنیم $p = \alpha\beta$ ؛ آنگاه $N(p) = p^2 = N(\alpha)N(\beta)$. اما p نمی‌تواند نرم یک عدد صحیح گاوسی باشد، زیرا هیچ عدد به صورت $4k+3$ مجموع دو مربع نیست. بنابراین، یا $N(\alpha)$ بایستی 1 باشد یا $N(\beta)$ ، و لذا یا α یک یکه است یا β . در نتیجه p یک عدد اول گاوسی است. از این رو، تنها اعداد اول گاوسی که p را می‌شمارند چهار وابسته p هستند.

باقی می‌ماند که اعداد اول به صورت $4k+1$ را بررسی کنیم. بنا بر (۸.۸)، هر عدد اول به این صورت را می‌توان به صورت مجموع دو مربع بیان کرد. اگر $p = u^2 + v^2$ ، آنگاه $p = (u+vi)(u-vi)$. چون نرمهای $u+vi$ و $u-vi$ اول هستند، پس هر کدام یک عدد اول گاوسی است. در این صورت $u+vi$ ، $u-vi$ ، و وابسته‌هایشان تنها اعداد اول گاوسی هستند که p را می‌شمارند.

بحث بالا را می‌توان به ترتیب زیر خلاصه کرد.

(۱۱.۱۱) قضیه. عدد صحیح گاوسی π یک عدد اول گاوسی است اگر و تنها اگر یکی از موارد زیر برقرار باشد:

- (i) π عدد $1 - i$ یا یکی از وابسته‌هایش باشد؛
- (ii) π عدد اول گویا به صورت $4k + 3$ یا یکی از وابسته‌هایش باشد؛
- (ii) $N(\pi) = p$ ، که در آن p عدد اول گویا به صورت $4k + 1$ است.

یک کاربرد: اعداد صحیح گاوسی و مجموع دو مربع

اعداد صحیح گاوسی را می‌توان برای ارائه برهانهای دیگری برای تمام قضیه‌های مربوط به نمایشها به صورت مجموع دو مربع که در فصل ۸ ثابت شدند، به کار برد.

به عنوان نخستین مثال، با برهان دیگری ثابت می‌کنیم که هر عدد اول به صورت $4k + 1$ مجموع دو مربع است. ابتدا نشان می‌دهیم که p یک عدد اول گاوسی نیست. چون -1 یک مانده درجه دوم p است، عدد صحیح گویای x وجود دارد به طوری که $x^2 \equiv -1 \pmod{p}$. از این رو $p \mid x^2 + 1$ و لذا $p \mid (x - i)(x + i)$. اگر p یک عدد اول گاوسی باشد، بنابر (۸.۱۱) یا بایستی $p \mid x - i$ یا $p \mid x + i$ اما روشن است که، هیچ‌کدام اتفاق نمی‌افتد.

چون p یک عدد اول گاوسی نیست، اعداد صحیح گاوسی α و β که هیچ‌کدام یکه نیستند وجود دارند به طوری که $p = \alpha\beta$. چون $N(p) = p^2 = N(\alpha)N(\beta)$ و هیچ‌کدام از $N(\alpha)$ و $N(\beta)$ برابر ۱ نیستند، لذا $N(\alpha) = N(\beta) = p$. بنابراین، اگر $\alpha = u + iv$ ، آنگاه $p = u^2 + v^2$ یعنی p مجموع دو مربع است.

می‌توان قضیه تجزیه یکتا را برای محاسبه $N(n)$ یعنی تعداد نمایشهای n به صورت مجموع دو مربع، نیز به کار برد. ($N(n)$ ، یعنی تعداد نمایشها را با $N(\alpha)$ ، یعنی نرم α ، اشتباه نکنید.)

(۱۲.۱۱) قضیه. فرض می‌کنیم $n = 2^a \prod p_j^{a_j} \prod q_j^{b_j}$ ، که در آن p_j ها اعداد اول به صورت $4k + 1$ هستند، q_j ها اعداد اول به صورت $4k + 3$ ، و هر b_j زوج است، در این صورت

$$N(n) = 4 \prod (a_j + 1)$$

(حاصلضربی که هیچ جمله‌ای ندارد برابر ۱ تلقی می‌شود.)

برهان. محاسبه تعداد جفتهای مرتب (u, v) از اعداد صحیح را به طوری که $u^2 + v^2 = n$ ، یعنی $(u + vi)(u - vi) = n$ ، لازم داریم. به ازای هر p_j ، فرض می‌کنیم c_j و d_j اعداد صحیحی

باشند به طوری که $p_j = c_j^2 + d_j^2$. لذا، در اعداد صحیح گاوسی، n دارای تجزیه زیر است

$$n = i^a (1 - i)^{2a} \prod (c_j + d_j i)^{a_j} (c_j - d_j i)^{a_j} \prod q_j^{b_j}$$

که در آن $1 - i$ ، $c_j \pm d_j i$ ، و q_j همگی اعداد اول گاوسی هستند.

هر عامل $u + vi$ از n به صورت

$$\epsilon (1 - i)^t \prod (c_j + d_j i)^{u_j} (c_j - d_j i)^{v_j} \prod q_j^{w_j} \quad (1)$$

است که در آن ϵ یک یکه است، $0 \leq t \leq 2a$ ، $0 \leq u_j, v_j \leq a_j$ ، $0 \leq w_j \leq b_j$ ، علاوه بر این، بنابر قضیه تجزیه یکتا، تمام عبارتهای متمایز به صورت (۱) به عاملهای متمایز n منجر می شوند. با مزدوج گیری، می بینیم که $u - vi$ دارای نمایش زیر است

$$\bar{\epsilon} (1 + i)^t \prod (c_j - d_j i)^{u_j} (c_j + d_j i)^{v_j} \prod q_j^{w_j} \quad (2)$$

در این صورت، شرط $(u + vi)(u - vi) = n$ ایجاب می کند که $n = 2^t \prod p_j^{u_j + v_j} \prod q_j^{2w_j}$ لذا $t = a_j$ ، $u_j + v_j = a_j$ ، $2w_j = b_j$ ، از آنجا نتیجه های زیر به دست می آید: t و w_j کاملاً به وسیله n معین می شوند، به ازای هر j دقیقاً $1 + a_j$ انتخاب ممکن برای u_j داریم، و هرگاه u_j انتخاب شده باشد، v_j مشخص می شود. سرانجام، چون به وضوح چهار انتخاب برای یکه ϵ در (۱) وجود دارند، در نتیجه $4 \prod (a_j + 1)$ انتخاب برای $u + vi$ وجود دارند. این برهان را کامل می کند.

تجزیه در اعداد صحیح گاوسی نگاه دیگری بر نمایشهای n به صورت مجموع دو مربع متباین دارد. برهانی از (۱۸.۸) بر پایه اعداد صحیح گاوسی ارائه می دهیم.

(۱۳.۱۱) قضیه. فرض کنیم $n = p_1^{a_1} \cdots p_r^{a_r}$ که در آن p_1, p_2, \dots, p_r اعداد اول متمایز به صورت $4k + 1$ هستند. در این صورت n و $2n$ هر کدام دقیقاً 2^{r+2} نمایش اولیه به صورت مجموع دو مربع دارند.

برهان. قضیه را برای n ثابت می کنیم؛ برهان برای $2n$ نیز مشابه همین است. به ازای هر j ، فرض می کنیم $p_j = (c_j + d_j i)(c_j - d_j i)$. برهان (۱۲.۱۱) نشان می دهد که نمایشهای n به صورت $u^2 + v^2$ با فرض $u + iv = \epsilon \prod (c_j + d_j i)^{u_j} (c_j - d_j i)^{v_j}$ که در آن ϵ یک یکه است و $u_j + v_j = a_j$ ، به دست می آیند. اگر $0 < u_j < a_j$ ، آنگاه $(c_j + d_j i)(c_j - d_j i)$

عدد $u + vi$ را می‌شمارد، لذا $p_j | u + vi$ با مزدوج‌گیری، داریم $p_j | 2u$ و $p_j | 2v$ و چون p_j فرد است، پس $p_j | u$ و $p_j | v$. لذا یک نمایش اولیه به دست نمی‌آوریم.

لذا، به‌ازای هر j ، بایستی یا $u_j = 0$ یا $u_j = a_j$ را انتخاب کنیم، تا یک نمایش اولیه از n به دست آید. زیرا، در غیر این صورت اگر ρ عدد اولی باشد که u و v را بشمارد؛ آنگاه $\rho | n$ ، و لذا یک j وجود دارد به طوری که $p = p_j$. بنابراین، $c_j + d_j i$ و $c_j - d_j i$ هر کدام عدد $u + vi$ را می‌شمارند، که ممکن نیست، زیرا اگر $u_j = 0$ ، آنگاه $c_j + d_j i$ عدد $u + vi$ را نمی‌شمارد، و اگر $u_j = a_j$ ، آنگاه $c_j - d_j i$ عدد $u + vi$ را نمی‌شمارد.

در نتیجه به‌ازای هر j ، دو انتخاب $u_j = 0$ یا $u_j = a_j$ را داریم، که در مجموع 2^n انتخاب ارائه می‌دهند. از طرفی، چون چهار انتخاب برای ϵ وجود دارند، در نتیجه تعداد کل نمایشهای اولیه 2^{n+2} است.

یک کاربرد از اعداد صحیح گاوسی در معادلات دیوفانتی

قبلاً اعداد صحیح گاوسی را برای بررسی معادله دیوفانتی $x^2 + y^2 = n$ به‌کار برده‌ایم. در این بخش، مثال دیگری ارائه می‌دهیم. ابزار اصلی، مشابه مطلب آشنای مربوط به اعداد صحیح است که در زیر می‌آید.

(۱۴.۱۱) قضیه. اگر α, β, γ اعداد صحیح گاوسی، $(\alpha, \beta) = 1$ ، و $\alpha\beta = \gamma^n$ ، آنگاه یکه ϵ و عدد صحیح گاوسی δ وجود دارند به طوری که $\alpha = \epsilon\delta^n$.

برهان. قضیه تجزیه یکتا را با آن صورتی به‌کار می‌بریم که می‌گوید: (صرف نظر از ترتیب جمله‌ها) به عدد صحیح گاوسی غیرصفر را می‌توان به طور یکتا به صورت ضرب یک یکه در حاصلضرب اعداد اول گاوسی «مثبت» بیان کرد. («توضیح» بعد از (۱۰.۱۱) را ببینید.) قرار می‌دهیم

$$\gamma = \epsilon_c \prod \pi_j^{c_j}, \quad \beta = \epsilon_b \prod \pi_j^{b_j}, \quad \alpha = \epsilon_a \prod \pi_j^{a_j}$$

چون $\alpha\beta = \gamma^n$ ، به‌ازای هر j داریم $a_j + b_j = nc_j$. همچنین، چون α و β نسبت به هم اول‌اند، هیچ عدد اول گاوسی نمی‌تواند هم در تجزیه α و هم در تجزیه β ظاهر شود؛ لذا به‌ازای هر j داریم $a_j = 0$ یا $a_j = nc_j$. در نتیجه، هر a_j مضربی از n است، لذا α برابر است با یک یکه در توان m عددی.

مثال. ویژگیهای اعداد صحیح گاوسی را برای یافتن تمام جوابهای معادله دیوفانتی $x^2 + 1 = y^3$ یا، هم‌ارز با آن، $y^3 = (x+i)(x-i)$ به‌کار می‌بریم. ابتدا ثابت می‌کنیم که اگر x و y یک جواب

باشد، آنگاه $x + j$ و $x - i$ نسبت به هم اول اند. اگر چنین نباشد، عدد اول گاوسی π وجود دارد که $x + i$ و $x - i$ را می‌شمارد؛ در این صورت $2|\pi|$ ، زیرا $(x + i) - (x - i)$ ، گوئیم x زوج است، زیرا اگر x فرد باشد، آنگاه $2 \equiv 3 \pmod{4}$ ، ولی هیچ مکعبی نمی‌تواند همنهشت با ۲ به پیمانهٔ ۴ باشد. پس x زوج است. چون x زوج است، داریم $\pi|x$ ؛ از طرفی، بنابه فرض $1 + x + i$ ، لذا $\pi|i$ ، که ممکن نیست.

بنابر (۱۴.۱۱)، می‌توان $x + i$ را به صورت $\epsilon\delta^3$ نوشت، که ϵ یک یک است. اما به آسانی دیده می‌شود که به‌ازای هر یک ϵ ، داریم $\epsilon^3 = \epsilon$ ، لذا $x + i = (\epsilon\delta)^3$. اگر

$$x + i = (u + vi)^3 = (u^3 - 3uv^2) + (3u^2v - v^3)i$$

$$\text{آنگاه } x = u^3 - 3uv^2 \text{ و } 1 = 3u^2v - v^3.$$

چون $1 = 3u^2v - v^3$ ، پس $v = \pm 1$. اگر $v = 1$ ، آنگاه $1 = 3u^2 - v^3$ و لذا $3u^2 = 2$ ، که ممکن نیست. اگر $v = -1$ ، آنگاه $1 = -3u^2 - v^3$ ، و از آنجا $u = 0$. از این رو $x = 0$ ، و لذا $1 = y$. در نتیجه تنها جواب صحیح معادلهٔ دیوفانتی $1 = y^3 + x^2$ عبارت است از $x = 0$ ، $y = 1$. (برای مثالهای بیشتر، مسائل ۱۱-۳۰ و ۱۱-۳۱ را ببینید.)

اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$

(۱۵.۱۱) تعریف. فرض کنیم $d \neq 1$ ، و فرض می‌کنیم d خالی از مربع باشد. در این صورت $Q(\sqrt{d})$ مجموعهٔ تمام اعداد به صورت $x + y\sqrt{d}$ است، که در آن x و y اعداد گویا هستند. عدد $x + y\sqrt{d}$ یک عدد صحیح از $Q(\sqrt{d})$ خوانده می‌شود اگر یا (i) $3 \pmod{4}$ یا $2 \pmod{4}$ و x و y اعداد صحیح معمولی باشند یا (ii) $d \equiv 1 \pmod{4}$ و x و y هر دو عدد صحیح باشند یا هر یک نصف یک عدد صحیح فرد باشد.

توضیحات. ۱. وقتی $d \equiv 1 \pmod{4}$ ، می‌توان تعریف یک عدد صحیح از $Q(\sqrt{d})$ را به طریق زیر با انگیزهٔ تلقی کرد: یک عدد مختلط α را یک عدد صحیح جبری خوانیم هرگاه α ریشه‌ای از یک چندجمله‌یی با ضرایب صحیح و ضریب پیشرو ۱ باشد. اگر $\alpha \in Q(\sqrt{d})$ ، اثبات اینکه α یک عدد صحیح جبری است اگر و تنها اگر به معنی تعریف قبل α یک عدد صحیح از $Q(\sqrt{d})$ باشد، مشکل نیست (مسائل ۱۱-۴۱ و ۱۱-۴۲ را ببینید).

۲. اگر $d \equiv 1 \pmod{4}$ ، اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ دقیقاً اعداد مختلط به صورت $x + y\omega$ هستند، که در آن x و y اعداد صحیح معمولی هستند و $\omega = (1 + \sqrt{d})/2$.

در آنچه در زیر می‌آید، لازم است بدانیم که اگر d مربع عدد صحیح نباشد، \sqrt{d} گنگ است. اثبات یک قضیهٔ کلیتر به آسانی صورت می‌گیرد.

(۱۶.۱۱) قضیه. فرض می‌کنیم $P(x)$ یک چندجمله‌ای با ضرایب صحیح و ضریب پیشرو ۱ باشد. اگر z عدد گویایی باشد به طوری که $P(z) = 0$ ، آنگاه z یک عدد صحیح است. به‌ویژه، اگر عدد صحیح d مربع کامل نباشد \sqrt{d} گنگ است.

برهان. گیریم $P(x) = x^k + a_{k-1}x^{k-1} + \dots + a_1x + a_0$ ، فرض می‌کنیم به‌ازای عدد گویای z ، $P(z) = 0$ می‌توانیم فرض کنیم که $z = s/t$ که در آن t مثبت و $(s, t) = 1$ نشان می‌دهیم که $t = 1$.

با گذاشتن s/t به جای z و ضرب در t^k داریم

$$a_{k-1}s^{k-1} + a_{k-2}s^{k-2}t^2 + \dots + a_1st^{k-1} + a_0t^k = -s^k$$

آشکار است که طرف چپ بر t بخشیدنی است، لذا $t | s^k$. چون $(s, t) = 1$ ، در نتیجه $t = 1$. سرانجام، برای اثبات اینکه \sqrt{d} گویا نیست مگر آنکه d یک مربع کامل باشد، توجه می‌کنیم که \sqrt{d} ریشهٔ معادلهٔ چندجمله‌ای $x^2 - d = 0$ است.

توضیح. اگر α عنصری از $Q(\sqrt{d})$ باشد، آنگاه اعداد گویای x و y که به‌طور یکتا تعیین می‌شوند وجود دارند و به طوری که $\alpha = x + y\sqrt{d}$. این مطلب یک نتیجهٔ بلافاصله از (۱۶.۱۱) است.

اعمال حسابی ابتدایی. به آسانی دیده می‌شود که اگر α و β در $Q(\sqrt{d})$ باشند، آنگاه $\alpha \pm \beta$ و $\alpha\beta$ نیز در $Q(\sqrt{d})$ هستند. همچنین، اگر $\beta \neq 0$ ، α و β در $Q(\sqrt{d})$ باشد، آنگاه α/β در $Q(\sqrt{d})$ است. برای اثبات این مطلب کافی است نشان دهیم که $1/\beta$ در $Q(\sqrt{d})$ است. فرض کنیم $\beta = s + t\sqrt{d}$ ، که در آن s و t اعداد گویا هستند. اگر $t = 0$ ، آنگاه β گویاست و نتیجه برقرار است. اگر $t \neq 0$ ، آنگاه $s - t\sqrt{d} \neq 0$ ، زیرا اگر $s - t\sqrt{d} = 0$ ، آنگاه $\sqrt{d} = s/t$ که با (۱۶.۱۱) تناقض دارد. بنابراین

$$\frac{1}{s + t\sqrt{d}} = \frac{s - t\sqrt{d}}{(s + t\sqrt{d})(s - t\sqrt{d})} = \frac{s}{s^2 - dt^2} + \frac{-t}{s^2 - dt^2}\sqrt{d},$$

و لذا $1/\beta$ در $Q(\sqrt{d})$ است.

قبلاً حالت $d = -1$ را به تفصیل بررسی کرده‌ایم؛ اعداد صحیح $Q(\sqrt{-1})$ همان اعداد صحیح گاوسی هستند. اکنون که اختصاراً اعمال حسابی پایه‌ی $Q(\sqrt{d})$ را شرح می‌دهیم. تعریفهای اصلی تقریباً نظیر تعریفهای متناظر برای اعداد صحیح گاوسی هستند.

(۱۷.۱۱) تعریفها. (i) فرض کنیم α, β اعداد صحیحی از $Q(\sqrt{d})$ باشند. گوئیم $\alpha|\beta$ اگر عدد صحیح γ از $Q(\sqrt{d})$ وجود داشته باشد به طوری که $\beta = \gamma\alpha$.

(ii) عدد صحیح ϵ از $Q(\sqrt{d})$ یک یکه خوانده می‌شود هرگاه $\epsilon|1$. اگر یکه ϵ وجود داشته باشد به طوری که $\beta = \epsilon\alpha$ ، آنگاه β یک وابستهٔ α نامیده می‌شود.

(iii) عدد صحیح π از $Q(\sqrt{d})$ اول است اگر π یکه نباشد، و به‌ازای هر عدد صحیح α و β از $Q(\sqrt{d})$ اگر $\pi = \alpha\beta$ ، آنگاه یا α یک یکه باشد یا β .

(iv) اگر x و y اعداد گویا باشند، آنگاه $x - y\sqrt{d}$ مزدوج $x + y\sqrt{d}$ ، و $x^2 - dy^2$ نرم $x + y\sqrt{d}$ است. نماد $\bar{\alpha}$ را برای مزدوج α ، و $N(x + y\sqrt{d})$ را برای نرم $x + y\sqrt{d}$ به‌کار می‌بریم.

توضیح. در فصل ۹ مزدوج α برای $d > 0$ تعریف و با α' نشان داده شد. $\bar{\alpha}$ را به‌کار بردیم تا تأکید کنیم که این تعمیمی از مفهوم مزدوج مختلط است.

در قضیهٔ بعد بعضی از نتایج مربوط به یکه‌ها، وابسته‌ها، مزدوجها، و نرم بیان می‌شوند. همهٔ برهانها ساده هستند.

(۱۸.۱۱) قضیه. (i) اگر ϵ و ϵ' یکه باشند، آنگاه $\epsilon\epsilon' = 1/\epsilon$ نیز یکه هستند.

(ii) اگر α و β عناصری از $Q(\sqrt{d})$ باشند، آنگاه $N(\alpha\beta) = N(\alpha)N(\beta)$.

(iii) اگر α عدد صحیحی از $Q(\sqrt{d})$ باشد، آنگاه α یک یکه است اگر و تنها اگر $N(\alpha) = \pm 1$.

(iv) اگر α و β در $Q(\sqrt{d})$ باشند، آنگاه $\overline{\alpha\beta} = \bar{\alpha}\bar{\beta}$.

(v) اگر $\alpha|\beta$ ، آنگاه $N(\alpha)|N(\beta)$.

(vi) اگر α عدد صحیحی از $Q(\sqrt{d})$ باشد و $N(\alpha) = \pm p$ ، که در آن p یک عدد اول گویاست، آنگاه α اول است.

تا این مرحله، نتایج حاصل ویژگیهای استاندهٔ اعداد صحیح گاوسی را به وقت نمایان می‌سازند. همچنین به‌آسانی می‌توان ثابت کرد که هر عدد صحیح از $Q(\sqrt{d})$ را که 0 یا یک یکه نیست می‌توان به صورت حاصلضرب اعداد اول بیان کرد. برهان تقریباً همین برهان (۹.۱۱) است، تنها

اختلاف عمده این است که چون نرمها در $Q(\sqrt{d})$ می‌توانند منفی شوند، قضیه را به استقرا روی قدرمطلق نرم اثبات می‌کنیم.

ولی، همان‌گونه که مثال زیر نشان می‌دهد، در حالت کلی تجزیهٔ یکتا برای اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ نداریم.

مثال. نشان می‌دهیم که تجزیهٔ یکتا برای اعداد صحیح $Q(\sqrt{-6})$ برقرار نیست. ابتدا توجه می‌کنیم که یکه‌ها فقط ± 1 هستند. زیرا بنابر (iii. ۱۸.۱۱)، $x + y\sqrt{-6}$ یک یکه است اگر و تنها اگر $x^2 + 6y^2 = 1$ ، و تنها جوابهای صحیح این معادله عبارت‌اند از $x = \pm 1$ ، $y = 0$. سپس مشاهده می‌کنیم که $(2 + \sqrt{-6})(2 - \sqrt{-6}) = 2 \times 5 = 10$ ؛ روشن است که $2 + \sqrt{-6}$ یک وابستهٔ ۲ یا ۵ است و نه $2 - \sqrt{-6}$. نشان می‌دهیم که ۲، ۵، و $2 \pm \sqrt{-6}$ همگی اول‌اند، و لذا ۱۰ دارای دو نمایش اساساً متفاوت به صورت حاصلضرب اعداد اول است. نه ۲ و نه ۵ نمی‌توانند نرم یک عدد صحیح از $Q(\sqrt{-6})$ باشند، زیرا

$$N(x + y\sqrt{-6}) = x^2 + 6y^2$$

و $x^2 + 6y^2$ نمی‌تواند مقادیر ۲ یا ۵ را اختیار کند. اکنون ثابت می‌کنیم که ۲ اول است. اگر $2 = \alpha\beta$ با نرم‌گیری داریم $4 = N(\alpha)N(\beta)$ ؛ لذا $4 | N(\alpha)$. چون $2 \neq N(\alpha)$ ، باید داشته باشیم $N(\alpha) = 1$ یا $N(\alpha) = 4$ ، و بنابراین α یک یکه است یا β . به همین روش اساساً می‌توان نشان داد که ۵ و $2 \pm \sqrt{-6}$ اول‌اند.

همچنین، اعداد صحیح $Q(\sqrt{-6})$ لزوماً بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک ندارند. مثلاً، فرض کنیم $\alpha = 10$ و $\beta = 5\sqrt{-6}$. اگر α و β دارای یک بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک مانند δ باشند، آنگاه $N(\delta)$ یک مقسوم‌علیه مشترک $N(\alpha)$ و $N(\beta)$ است، لذا $50 | N(\delta)$. از طرفی $2 + \sqrt{-6}$ یک مقسوم‌علیه مشترک α و β است، زیرا $(2 + \sqrt{-6})(2 + \sqrt{-6}) = 10$ و $(2 + \sqrt{-6})(3 + \sqrt{-6}) = 5\sqrt{-6}$. همچنین، آشکار است که ۵ نیز یک مقسوم‌علیه مشترک α و β است. از این رو $N(5)$ و $N(2 + \sqrt{-6})$ هر کدام $N(\delta)$ را می‌شمارند، و لذا $50 | N(\delta)$. در نتیجه $N(\delta) = 50$ ؛ اما این ممکن نیست، زیرا به آسانی بررسی می‌شود که معادلهٔ $x^2 + 6y^2 = 50$ جواب صحیح ندارد.

توضیح. تجزیهٔ یکتا برای اعداد صحیح $Q(-\sqrt{5})$ نیز برقرار نیست؛ مسألهٔ ۱۱-۴۸ را ببینید.

در چند حالت، با کاربرد اساساً همان برهان مربوط به اعداد صحیح گاوسی، می‌توان یک قضیهٔ تجزیهٔ یکتا برای اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ اثبات کرد.

(۱۹.۱۱) تعریف. $Q(\sqrt{d})$ اقلیدسی است اگر به‌ازای هر عدد صحیح α و β از $Q(\sqrt{d})$ با $\alpha \neq 0$ ، اعداد صحیح γ و ρ از $Q(\sqrt{d})$ وجود داشته باشند به طوری که $\beta = \gamma\alpha + \rho$ و $0 \leq N(\rho) < N(\alpha)$.

الگوریتم تقسیم معمولی به‌عنوان یک مبنا برای فصل ۱ به‌کار رفت، و از یک مشابه نزدیک (لم ۵.۱۱) درگسترش ویژگیهای تجزیهٔ اعداد صحیح گاوسی استفاده شد. اساساً همان الگوریتم تقسیم در تعریف بالا از «اقلیدسی» ساخته شد.

به شرطی که $Q(\sqrt{d})$ اقلیدسی باشد، می‌توان نتایج پایه‌ای اعداد صحیح گاوسی را دقیقاً به همان روش برای اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ بیان و اثبات کرد.

(۲۰.۱۱) تجزیهٔ یکتا برای $Q(\sqrt{d})$. فرض می‌کنیم $Q(\sqrt{d})$ اقلیدسی باشد. فرض می‌کنیم $\alpha_1 \alpha_2 \cdots \alpha_r = \epsilon \beta_1 \beta_2 \cdots \beta_s$ که در آن α_i و β_i اعداد اول $Q(\sqrt{d})$ هستند و ϵ یک یکه است. در این صورت $r = s$ و می‌توان β_i ها را تجدید آرایش کرد به طوری که به‌ازای هر i ، β_i یک وابستهٔ α_i باشد.

با توجه به (۲۰.۱۱)، طبیعی است سعی کنیم هر تعداد ممکن d که به‌ازای آنها $Q(\sqrt{d})$ اقلیدسی است به‌دست آوریم. متأسفانه، $Q(\sqrt{d})$ به‌ندرت اقلیدسی است. می‌توان برهان (۵.۱۱) را با اندک تغییری به‌کار برد و نشان داد که $Q(\sqrt{d})$ به‌ازای ± 2 و ± 3 برای d اقلیدسی است (مسئلهٔ ۵۶.۱۱ را ببینید). در واقع، اثبات اینکه تنها مقادیری از اعداد منفی و خالی از مربع d که به‌ازای آنها $Q(\sqrt{d})$ اقلیدسی است عبارت‌اند از $-1, -2, -3, -7, -11$ ، دشوار نیست. همچنین، معلوم شده است که تنها مقادیری از عدد مثبت خالی از مربع d که به‌ازای آنها $Q(\sqrt{d})$ اقلیدسی است عبارت‌اند از اعداد صحیح معمولی $1, 2, 3, 5, 6, 7, 11, 13, 17, 19, 21, 29, 33, 37, 41, 57, 73$.

توضیحات. ۱. تجزیهٔ یکتا برای اعداد صحیح $Q(\sqrt{-3})$ برقرار است (قضیهٔ ۲۰.۱۱ و مسئلهٔ ۵۶.۱۱ را ببینید)، ولی برای مجموعهٔ اعداد به‌صورت $x + y\sqrt{-3}$ ، که x و y اعداد صحیح معمولی هستند، برقرار نیست (مسئلهٔ ۴۷.۱۱ را ببینید).

۲. حتی اگر $Q(\sqrt{d})$ اقلیدسی نباشد امکان دارد که اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ دارای تجزیهٔ یکتا باشند؛ برای تفصیل بیشتر توضیحات فصل را ببینید.

اعداد اول $Q(\sqrt{d})$ و معادلات دیوفانتی

در ادامه به این مسأله می‌پردازیم که کدام اعداد اول p را می‌توان به‌صورت $p = x^2 + 2y^2$ که x و y اعداد صحیح هستند، نمایش داد. فرما پاسخ این سؤال را می‌دانست، اما روشن نیست که

برهانی داشته است. روشن است که، ۲ چنین نمایشی دارد، و لذا فرض می‌کنیم p فرد باشد. فرض کنیم $p = x^2 + 2y^2$. چون x فرد است، داریم $x^2 \equiv 1 \pmod{8}$. همچنین، چون $2 \pmod{8}$ یا 0 یا 4 ، در نتیجه $p \equiv 1 \pmod{8}$ یا $p \equiv 3 \pmod{8}$. لذا نمی‌توان اعداد اول $5 + 8k$ یا $7 + 8k$ را به صورت $x^2 + 2y^2$ نمایش داد. نشان خواهیم داد که اعداد اول $8k + 3$ یا $8k + 1$ را می‌توان به صورت $x^2 + 2y^2$ نمایش داد.

فرض کنیم p یک عدد اول (گویا) به صورت $8k + 1$ یا $8k + 3$ باشد. بنابر (۱۳.۵)، -2 یک ماندهٔ درجهٔ دوم p است، و لذا عدد صحیح x وجود دارد به طوری که $x^2 \equiv -2 \pmod{p}$ ، پس $p \mid (x - \sqrt{-2})(x + \sqrt{-2})$. چون $Q(\sqrt{-2})$ اقلیدسی است، نظیر لم (۸.۱۱) برقرار است. از این رو، اگر p در $Q(\sqrt{-2})$ اول باشد، خواهیم داشت $p \mid x - \sqrt{-2}$ یا $p \mid x + \sqrt{-2}$. اما روشن است که $p \mid (x \pm \sqrt{-2})$ ، لذا p اول نیست.

بنابراین اعداد صحیح α و β از $Q(\sqrt{-2})$ ، که هیچ‌کدام یک یکه نیستند، وجود دارند به طوری که $p = \alpha\beta$. با نرم‌گیری داریم $p^2 = N(\alpha)N(\beta)$ ، و لذا $N(\alpha) = p$. اگر $\alpha = x + y\sqrt{-2}$ ، آنگاه داریم $N(\alpha) = x^2 + 2y^2 = p$ ، و لذا p قابل نمایش به صورت $x^2 + 2y^2$ است. بنابراین قضیهٔ زیر را ثابت کرده‌ایم:

(۲۱.۱۱) قضیه. عدد اول p قابل نمایش به صورت $p = x^2 + 2y^2$ است اگر و تنها اگر $p = 2$ یا $p \equiv 1 \pmod{8}$ یا $p \equiv 3 \pmod{8}$.

همچنین، می‌توانیم تمام اعداد صحیحی را که نمایشی به صورت $x^2 + 2y^2$ دارند مشخص کنیم، تعداد نمایشها را به دست آوریم، و مانند آن. استدلالها اساساً با استدلالهای نظیر برای $x^2 + y^2$ در (۱۲.۱۱) و (۱۳.۱۱) ارائه شده‌اند یکی هستند.

(۲۲.۱۱) قضیه. عدد صحیح مثبت n قابل نمایش به صورت $x^2 + 2y^2$ است اگر و تنها اگر $n = 2^a \prod p_j^{a_j} \prod q_j^{b_j}$ ، که در آن هر p_j عدد اولی است به صورت $8k + 1$ یا $8k + 3$ ، هر q_j عدد اولی به صورت $5 + 8k$ یا $7 + 8k$ ، و هر b_j زوج است. اگر n قابل نمایش باشد، آنگاه دارای $2 \prod (a_j + 1)$ نمایش است.

یک استدلال اساساً واحد برای $x^2 + 3y^2$ کارساز است. می‌توان مفاهیم مشابه را برای نمایشها توسط $x^2 - dy^2$ به کار برد، که d یک عدد صحیح خالی از مربع است به طوری که اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ تجزیهٔ یکتا دارند. اگر تجزیهٔ یکتا نداشته باشیم، مسأله بسیار دشوارتر است.

می‌توان کاربردهای دیگری از حساب $Q(\sqrt{d})$ در معادلات دیوفانتی را در مسأله‌های ۵۷.۱۱ و ۵۸.۱۱ مشاهده کرد.

یکه‌های $Q(\sqrt{d})$

در این بخش، یکه‌های $Q(\sqrt{d})$ را که در آن d خالی از مربع است بررسی می‌کنیم. بررسی $d < 0$ آسان است، ولی وضعیت برای $d > 0$ پیچیده‌تر است.

فرض کنیم d منفی باشد. چون d خالی از مربع است، پس همنهشت با ۱، ۲، یا ۳ به پیمانه ۴ است. اگر $d \not\equiv 1 \pmod{4}$ ، آنگاه هر عدد صحیح α از $Q(\sqrt{d})$ به صورت $x + y\sqrt{d}$ است، که در آن x و y اعداد صحیح هستند. ملاحظه می‌کنید که $N(\alpha) = x^2 + |d|y^2$. اگر $d \leq -2$ ، آنگاه $x^2 + |d|y^2 \geq x^2 + 2y^2$. چون بجز $y = 0$ داریم $x^2 + 2y^2 \geq 2$ ، پس ± 1 تنها عناصر با نرم ۱ هستند. اگر $d = -1$ ، آنگاه یکه‌ها عبارت‌اند از ± 1 و $\pm i$.

حال فرض می‌کنیم $d \equiv 1 \pmod{4}$. همانند بند بالا، می‌توانیم نشان دهیم که تنها یکه‌های صورت $x + y\sqrt{d}$ که x و y اعداد صحیح‌اند اعداد ± 1 هستند. سپس یکه‌های صورت $\alpha = (x + y\sqrt{d})/2$ را که در آن x و y فرد هستند، جستجو می‌کنیم. با نرم‌گیری، می‌بینیم که α یک یکه است اگر و تنها اگر $x^2 + |d|y^2 = 4$. اگر $d \leq -7$ ، آنگاه $x^2 + |d|y^2 > 4$ مگر آنکه $y = 0$ ؛ به‌ویژه، y فرد نیست. سرانجام، فرض می‌کنیم $d = -3$ ؛ در این صورت جوابها فرد معادله دیوفانتی $x^2 + 3y^2 = 4$ را جستجو می‌کنیم. روشن است که $x = \pm 1$ ، $y = \pm 1$ جوابها هستند. می‌توانیم این حالت را در قضیه زیر خلاصه کنیم:

(۲۳.۱۱) قضیه. فرض کنیم $d < 0$ خالی از مربع باشد، یکه‌های $Q(\sqrt{d})$ برابرند با ± 1 مگر آنکه $d = -1$ یا $d = -3$. اگر $d = -1$ ، یکه‌ها ± 1 و $\pm i$ ، و اگر $d = -3$ ، یکه‌ها ± 1 ، $\pm(1 + \sqrt{-3})/2$ و $\pm(1 - \sqrt{-3})/2$ هستند.

دیدیم که اگر $d < 0$ ، $Q(\sqrt{d})$ تنها تعداد متناهی، معمولاً دو، یکه دارد. وقتی d مثبت باشد وضعیت کاملاً متفاوت است. بنابر (iii. ۱۸.۱۱)، اگر $x^2 - dy^2 = \pm 1$ ، آنگاه $x + y\sqrt{d}$ یک یکه از $Q(\sqrt{d})$ است. اما قضیه ۷.۱۰ نشان می‌دهد که معادله پل $x^2 - dy^2 = 1$ بی‌نهایت جواب صحیح دارد، و بنابراین $Q(\sqrt{d})$ دارای تعداد نامتناهی یکه است. قضیه بعد شرح کاملی از یکه‌ها در حالت $d > 1$ به‌دست می‌دهد.

(۲۴.۱۱) قضیه. اگر $d > 1$ ، یکه یکتای $\epsilon > 1$ از $Q(\sqrt{d})$ وجود دارد به طوری که هر یکه به صورت $\pm \epsilon^n$ است، که در آن n یک عدد صحیح، مثبت، منفی، یا صفر است. (یکه ϵ یکه اصلی $Q(\sqrt{d})$ خوانده می‌شود.)

برهان. ابتدا نشان می‌دهیم که اگر λ یک یکه بجز ± 1 باشد، یکی از مقادیر λ ، $1/\lambda$ ، $-\lambda$ ،

یا $1/\lambda - 1$ به صورت $u + v\sqrt{d}$ است، که در آن u و v مثبت‌اند. برحسب آنکه $N(\lambda) = 1$ یا $N(\lambda) = -1$ ، دو حالت برای بررسی وجود دارد.

قرار می‌دهیم $\lambda = a + b\sqrt{d}$ ؛ و ابتدا فرض می‌کنیم که $N(\lambda) = 1$. با تغییر علامت λ در صورت لزوم، می‌توانیم فرض کنیم که $a > 0$. اگر $b > 0$ ، آنگاه خود λ صورت مناسب را داراست. در غیر این صورت، $\bar{\lambda} = a - b\sqrt{d}$ ، و بنابراین $1/\lambda = \bar{\lambda}/\lambda\bar{\lambda} = \bar{\lambda} = a - b\sqrt{d}$ ، که در آن a و $-b$ مثبت‌اند.

حال، فرض می‌کنیم که $N(\lambda) = -1$. با تغییر علامت λ در صورت لزوم، می‌توانیم فرض کنیم که $b > 0$. اگر $a > 0$ ، کار تمام است. اگر نه، $1/\lambda = \bar{\lambda}/\lambda\bar{\lambda} = -\bar{\lambda} = -a + b\sqrt{d}$ ، و لذا $1/\lambda$ صورت مناسب است.

بنابراین کافی است یک‌های λ به صورت $u + v\sqrt{d}$ را، که u و v مثبت‌اند بررسی کنیم. آشکار است که این چنین یک بزرگتر از ۱ است، و تمام یک‌های بزرگتر از ۱ به این صورت هستند، زیرا $-\lambda$ ، $1/\lambda$ ، و $-1/\lambda$ نمی‌توانند به این صورت باشند. وجود یک‌های به این صورت از (۷.۱۰) نتیجه می‌شود.

به‌ازای هر عدد حقیقی x ، تنها تعداد متناهی عدد صحیح به صورت $u + v\sqrt{d}$ با u و v مثبت و $1 < u + \sqrt{d} \leq x$ از $Q(\sqrt{d})$ وجود دارند. بنابراین یک کوچکترین یک $\epsilon > 1$ وجود دارد. نشان می‌دهیم که ϵ یک اصل‌ی است.

کافی است نشان دهیم که هر یک $\lambda > 1$ توانی از ϵ است. آشکار است که λ بین دو توان متوالی ϵ واقع می‌شود. فرض کنیم $\epsilon^n < \lambda \leq \epsilon^{n+1}$ ؛ در این صورت λ/ϵ^n یک یک بزرگتر از ۱ است. اگر $\lambda/\epsilon^n \neq \epsilon^{n+1}$ ، آنگاه $\lambda/\epsilon^n < \epsilon$ ، و این مطلب با کوچکترین یک بزرگتر از ۱ بودن ϵ تناقض دارد. لذا $\lambda = \epsilon^{n+1}$ ، و قضیه ثابت می‌شود.

توضیحات. ۱. اگر $d \equiv 3$ یا $2 \pmod{4}$ ، آنگاه یک‌های $Q(\sqrt{d})$ دقیقاً از جوابهای معادله $x^2 - dy^2 = \pm 1$ حاصل می‌شوند، و لذا قضیه ۲۴.۱۱ نتیجهٔ بلافصل قضیه‌های فصل ۱۰ خواهد بود. به‌ویژه، یک اصل‌ی $Q(\sqrt{d})$ عدد $a + b\sqrt{d}$ است، که در آن (a, b) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = -1$ است، اگر حلپذیر باشد، و الاً کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 1$ است.

۲. وقتی $d \equiv 1 \pmod{4}$ ، وضعیت پیچیده‌تر است زیرا اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ به صورت $(x + y\sqrt{d})/2$ نیز می‌توانند باشند، که در آن x و y اعداد صحیح فرد هستند. در این حالت، چون $N((x + y\sqrt{d})/2) = (x^2 - dy^2)/4$ ، یک اصل‌ی $Q(\sqrt{d})$ عدد $(a + y\sqrt{d})/2$ است، که

در آن (a, y) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = -4$ است. اگر این معادله حلپذیر باشد، در غیر این صورت کوچکترین جواب مثبت $x^2 - dy^2 = 4$ است. (معادلهٔ $x^2 - dy^2 = 4$ همواره حلپذیر است: اگر (u, v) یک جواب $x^2 - dy^2 = 1$ باشد، آنگاه $(2u, 2v)$ یک جواب $x^2 - dy^2 = 4$ خواهد بود).

مثالها. (الف) فرض کنیم $d = 3$. معادلهٔ $x^2 - 3y^2 = -1$ حلپذیر نیست، زیرا همبهنشتی $x^2 \equiv -1 \pmod{3}$ جواب ندارد. بنابراین یکهٔ اصلی $Q(\sqrt{3})$ عدد $2 + \sqrt{3}$ است، زیرا $(2, 1)$ جواب اصلی $x^2 - 3y^2 = 1$ است.

(ب) اگر $d = 10$ ، آنگاه $d \equiv 2 \pmod{4}$ و $(3, 1)$ کوچکترین جواب مثبت $x^2 - 10y^2 = -1$ است. لذا $3 + \sqrt{10}$ یکهٔ اصلی $Q(\sqrt{10})$ است.

(ج) فرض کنیم $d = 5$. چون $d \equiv 1 \pmod{4}$ ، یکهٔ اصلی $Q(\sqrt{5})$ عدد $(a + b\sqrt{5})/2$ است، که در آن (a, b) کوچکترین جواب مثبت $x^2 - 5y^2 = -4$ است. اگر این معادله حلپذیر باشد، در غیر این صورت، کوچکترین جواب مثبت $x^2 - 5y^2 = 4$ است. آشکار است که $(1, 1)$ کوچکترین جواب مثبت $x^2 - 5y^2 = -4$ است، و لذا $(1 + \sqrt{5})/2$ یکهٔ اصلی $Q(\sqrt{5})$ است.

مسأله‌ها و راه‌حلهای

اعداد صحیح گاوسی و اعداد اول گاوسی

۱.۱۱ آیا 7 عدد $(4 + 5i)(8 - i)$ را می‌شمارد؟

حل. نه. یا با محاسبهٔ حاصلضرب $(4 + 5i)(8 - i)$ مستقیماً می‌توان دید که 7 آن را نمی‌شمارد، یا ملاحظه کنید که نرم $(4 + 5i)(8 - i)$ برابر 65×41 است، که بر نرم 7 بخشپذیر نیست.

۲.۱۱ به‌ازای کدام‌یک از اعداد صحیح گاوسی α ، مزدوج $\bar{\alpha}$ یک وابستهٔ α است؟

حل. اگر $\alpha = s + ti$ ، آنگاه $\bar{\alpha} = s - ti$ می‌خواهیم که $s - ti$ یکی از اعداد $s + ti$ ، $-s - ti$ ، $-t + si$ ، یا $t - si$ باشد. برای حالت اول، لازم است که $t = 0$ ؛ برای حالت دوم، $s = -t$ ؛ برای حالت سوم، $s = 0$ ؛ و برای حالت چهارم، $s = t$. لذا α به‌صورت $a(1 - i)$ ، ai ، یا $a(1 + i)$ است، که a یک عدد صحیح گویاست.

۳.۱۱ فرض کنید $\alpha = 3 + 4i$ و $\beta = 40 + 10i$. با به‌کار بردن روند بیان‌شده در برهان

(۵.۱۱)، اعداد صحیح گاوسی γ و ρ را بیابید به‌طوری‌که $\beta = \gamma\alpha + \rho$ و $N(\rho) < N(\alpha)$.

حل. نمادگذاری (۵.۱۱) را به‌کار می‌بریم. فرض کنیم $\beta/\alpha = x + yi$ با «گویا کردن» مخرج داریم $x = ۱۶۰/۲۵$ و $y = -۱۳۰/۲۵$. از این‌رو نزدیکترین عدد صحیح به x و y عبارت‌اند از $u = ۶$ و $v = -۵$ و لذا $\gamma = ۶ - ۵i$ را انتخاب می‌کنیم. بنابراین، $\rho = \beta - \gamma\alpha = ۲ + i$.

۴.۱۱ راست یا دروغ: اگر α و β اعداد صحیح گاوسی باشند و $N(\alpha)|N(\beta)$ ، آنگاه $\alpha|\beta$.

حل. در حالت کلی برقرار نیست. مثلاً اگر $\alpha = ۲ + i$ و $\beta = ۲ - i$ ، آنگاه هر یک از α و β دارای نرُم ۵ است، اما $\alpha \nmid \beta$. (می‌توان این مطلب را مستقیماً با تقسیم کردن بررسی کرد، یا توجه کرد که نرُم α و β اول است، و لذا α و β اول هستند، اما وابسته نیستند.)

۵.۱۱ فرض کنیم $a + bi$ یک عدد صحیح گاوسی باشد. ثابت کنید $۱ + i$ عدد $a + bi$ را می‌شمارد اگر و تنها اگر a و b هر دو مزدوج یا هر دو فرد باشند.

حل. با تقسیم $a + bi$ بر $۱ + i$ ، و «گویا کردن مخرج» به دست آوریم

$$\frac{a + bi}{1 + i} = \frac{a + bi}{1 + i} \frac{1 - i}{1 - i} = \frac{a + b}{2} + \frac{b - a}{2}i.$$

اما $a + b$ زوج است اگر و تنها اگر a و b دارای زوجیت یکسان باشند، همین مطلب در مورد $b - a$ نیز صادق است. لذا $(a + bi)/(1 + i)$ یک عدد صحیح گاوسی است اگر و تنها اگر a و b هر دو زوج یا هر دو فرد باشند.

برهان دیگر. به آسانی دیده می‌شود که $N(a + bi)$ زوج است اگر و تنها اگر a و b دارای زوجیت یکسان باشند. چون تنها اعداد اول گاوسی با نرُم زوج، $۱ + i$ و وابسته‌اش می‌باشند، مسأله ثابت می‌شود.

۶.۱۱ بررسی معادله دیوفانتی $x^2 - y^2 = n$ را که در ابتدای فصل ارائه شد با بحث در حالتی که n زوج است کامل کنید.

حل. جوابهای صحیح $x^2 - y^2 = n$ را که در آن n عدد صحیح زوج غیرصفری است به دست می‌آوریم. چون $x^2 - y^2 = (x - y)(x + y)$ و $x + y$ و $x - y$ همواره زوجیت یکسان دارند، لذا $(x - y)(x + y)$ تنها وقتی زوج است که $x + y$ و $x - y$ هر دو زوج باشند. لذا اگر $x^2 - y^2 = n$ ، آنگاه n بایستی مضرب ۴ باشد. اگر $n = 4m$ ، آنگاه هر یک از $x - y$ و $x + y$ دو برابر یک مقسوم‌علیه m است. اگر d یک مقسوم‌علیه (مثبت یا منفی) از m باشد، قرار می‌دهیم $x + y = ۲d$ و $x - y = ۲m/d$. در این صورت، دیده می‌شود که $x = d + m/d$

$x^2 - y^2 = n$ و $y = d - m/d$ اعداد صحیح هستند، علاوه بر این، تمام جفتهای (x, y) که در معادله صدق می کنند از این طریق به دست می آیند. تعداد $2\tau(|m|)$ انتخاب برای d وجود دارد، و لذا اگر n زوج باشد، معادله $x^2 - y^2 = n$ دارای $2\tau(|m|)$ جواب است.

۷.۱۱ راست یا دروغ: اگر $a + bi$ یک عدد اول گاوسی باشد، $a - bi$ نیز یک عدد اول گاوسی است. $b + ai$ چطور؟

حل. ادعا درست است. اگر $a - bi = (s + ti)(u + vi)$ که در آن نه $s + ti$ یک یک است و نه $u + vi$ ، آنگاه با مزدوج گیری داریم $a + bi = (s - ti)(u - vi)$ ، و نه $s - ti$ یک یک است و نه $u - vi$.

اگر $a + bi$ یک عدد اول گاوسی باشد، آنگاه $a - bi$ نیز هست. چون $b + ai = -i(a - bi)$ ، لذا $b + ai$ وابسته یک عدد اول گاوسی و لذا یک عدد اول گاوسی است.

۸.۱۱ کدام یک از اعداد زیر اعداد اول گاوسی هستند؟ $3 + 4i$ ، $3 - 4i$ ، $5i$ ، $11i$.

حل. بنابر (۱۱.۱۱)، اعداد اول گاوسی عبارتند از $1 + i$ و وابسته هایش، اعداد اول گویایی به صورت $4k + 3$ و وابسته هایشان، و اعداد به صورت $a + bi$ ، که در آن $a^2 + b^2$ عدد اولی به صورت $4k + 1$ است. روشن است که، $3 + 4i$ هیچ کدام از اینها نیست، زیرا نرم $3 + 4i$ برابر $5^2 = 25$ است، و 5 عدد اولی به صورت $4k + 1$ است. در واقع، به آسانی دیده می شود که $(2 + i)^2 = 3 + 4i$. به دلیل مشابه، $3 - 4i$ نیز عدد اول گاوسی نیست. $5i$ اول گاوسی نیست، زیرا به آسانی دیده می شود که 5 بر عدد اول $2 + i$ بخش پذیر است. سرانجام، $11i$ یک عدد اول گاوسی است، زیرا وابسته 11 است که عدد اول گویایی به صورت $4k + 3$ است.

۹.۱۱ ثابت کنید بی نهایت عدد اول گاوسی به صورت $a + bi$ ؛ $a \neq 0$ و $b \neq 0$ وجود دارد.

حل. فرض کنیم p عدد اول گویایی به صورت $4k + 1$ باشد، در این صورت p نمایشی به صورت مجموع دو مربع غیر صفر مانند $a^2 + b^2$ دارد. قرار می دهیم $\pi = a + bi$. روشن است که، 2 های متمایز π های متمایز به دست می دهند، و بنابر مسأله ۵-۲۳، بی نهایت عدد اول به صورت $4k + 1$ وجود دارد، بنابراین بی نهایت عدد اول گاوسی به این صورت مشخص وجود دارد.

۱۰.۱۱ فرض می کنیم نرم γ برابر q^2 باشد، که در آن q عدد اولی به صورت $4k + 3$ است. آیا γ یک عدد اول گاوسی است؟

حل. فرض کنیم $\gamma = \alpha\beta$. اگر $N(\gamma) = q^2$ که q یک عدد اول گویاست، آنگاه $N(\alpha)$ برابر ۱، q ، یا q^2 است. اما اگر q به صورت $4k+3$ باشد، $N(\alpha) = q$ برقرار نیست، زیرا هیچ عددی به این صورت مجموع دو مربع نیست. لذا $N(\alpha) = 1$ یا $N(\alpha) = q^2$ ، و بنابراین α یک یکه است یا β . لذا γ یک عدد اول گاوسی است.

۱۱.۱۱ $3+i$ و $6+7i$ را به صورت حاصلضرب اعداد اول گاوسی بیان کنید.

حل. چون نرم $3+i$ برابر ۱۰ است، لذا تنها مقسوم‌علیه‌های اول ممکن برای $3+i$ مقسوم‌علیه‌های اول ۲ و ۵، یعنی وابسته‌های $1+i$ و $2 \pm i$ هستند. $3+i$ را بر $1+i$ تقسیم می‌کنیم (این آسانترین راه گویا کردن مخرج است، یعنی صورت و مخرج را در $1-i$ ضرب کنیم)؛ لذا $3+i = (1+i)(2-i)$.

نرم $6+7i$ برابر $85 = 5 \times 17$ است. چون ۵ و ۱۷ اعداد اول به صورت $4k+1$ هستند، لذا تنها مقسوم‌علیه‌های اول گاوسی $6+7i$ عبارت‌اند از $2 \pm i$ ، $4 \pm i$ ، و وابسته‌هایشان. اگر $6+7i$ را بر $2+i$ تقسیم کنیم، می‌بینیم که خارج قسمت یک عدد صحیح گاوسی نیست. اگر بر $2-i$ تقسیم کنیم خارج قسمت $4+i$ را به دست می‌آوریم، که دارای نرم ۱۷ است و لذا اول است. بنابراین، $6+7i = (2-i)(4+i)$ تجزیه $6+7i$ به اعداد اول است.

۱۲.۱۱ $60 + 105i$ را به صورت حاصلضرب اعداد اول گاوسی بنویسید.

حل. چون $60 + 105i = 15(4 + 7i)$ ، کافی است ۱۵ و $4 + 7i$ را تجزیه کنیم. داریم $15 = 3(2+i)(2-i)$ ، و هر عامل اول است. چون $15 = 5 \times 3$ ، $N(4+7i) = 65 = 5 \times 13$ ، یا بر $2+i$ بخشپذیر است یا بر $2-i$. می‌بینیم که $4+7i = (2+i)(3+2i)$ ، و چون نرم هر عامل اول است، پس $4+7i$ اول است. لذا $60 + 105i = 3(2+i)^2(2-i)(3+2i)$ یکی از تجزیه‌های $60 + 105i$ به اعداد اول است.

۱۳.۱۱ یک تجزیه به اعداد اول از $239+i$ به دست آورید.

حل. چون $N(239+i)$ زوج است، پس $239+i$ بر $1+i$ بخشپذیر است. اگر عمل تقسیم را انجام دهیم خارج قسمت $119i + 120$ را به دست می‌آوریم. چون

$$N(120 + 119i) = 28861 = 13^4$$

لذا عاملهای اول با نرم ۱۳ را جستجو می‌کنیم. عاملهای ممکن عبارت‌اند از $2 \pm 3i$ (و وابسته‌هایشان). توجه می‌کنیم که $120 + 119i$ نمی‌تواند بر $3+2i$ و $3-2i$ هر دو بخشپذیر

باشد، زیرا در غیر این صورت، بر ۱۳ بخشپذیر خواهد شد، که این طور نیست. اگر بر $2i + 3$ تقسیم کنیم، داریم

$$120 + 119i = (3 + 2i)(46 + 9i) = (3 + 2i)^2(12 - 5i) = (3 + 2i)^3(2 - 3i)$$

لذا $120 + 119i = -i(3 + 2i)^4$ و از این رو $(3 + 2i)^4(1 - i) = 239 + i$ یک تجربه به اعداد اول از $239 + i$ است.

۱۴.۱۱ چه تعداد عدد صحیح گاوسی دارای نرم 1800 هستند؟ چه تعداد از اینها عدد صحیح گویا هستند؟

حل. نرم یک عدد صحیح گویای n برابر n^2 است، لذا نرم هیچ عدد صحیح گویا برابر 1800 نمی‌شود. تعیین تعداد اعداد صحیح گاوسی با نرم 1800 ، به تعیین تعداد جوابهای معادله دیوفانتی $u^2 + v^2 = 1800$ برمی‌گردد. اما $1800 = 2^3 \times 3^2 \times 5^2$ ، و لذا بنابر (۱۲.۱۱)، تعداد $12 = (1 + 2) \times 4$ عدد صحیح گاوسی با نرم 1800 وجود دارد.

۱۵.۱۱ تمام اعداد صحیح گاوسی با نرم 169 را به دست آورید.

حل. حل معادله $(u - vi)(u + vi) = 169$ را لازم داریم. چون $169 = 13^2$ و $169 = 3^2 + 13^2$ ، لذا دارای تجزیه به عوامل اول به صورت $169 = (2 + 3i)^2(2 - 3i)^2$ است. لذا $u + vi = \epsilon(2 + 3i)^k(2 - 3i)^{2-k}$ ، که ϵ یک یکه است و $0 \leq k \leq 2$ (برهان (۱۲.۱۱) را ببینید). اگر بگیریم $\epsilon = 1$ ، نتیجه می‌گیریم که $u + vi$ یکی از اعداد $5 - 12i$ ، 13 ، یا $12i + 5$ است؛ اگر سایر یکه‌ها را اختیار کنیم وابسته‌های اینها به دست می‌آیند. لذا اعداد صحیح گاوسی با نرم 169 عبارت‌اند از: $5 - 12i$ ، $12 - 5i$ ، $5 + 12i$ ، $12 + 5i$ ، $-5 - 12i$ ، $13i$ ، 13 ، -13 ، $-13i$ ، $-5 + 12i$ ، $-5 - 12i$ ، $12 - 5i$ ، و $12 + 5i$.

۱۶.۱۱ فهرستی از تمام اعداد اول گاوسی که نرمشان از 60 تجاوز نمی‌کند فراهم کنید. برای آنکه این فهرست کوتاه‌تر باشد، تنها یکی از π ، $-\pi$ ، $i\pi$ ، و $-i\pi$ را فهرست کنید.

حل. روشن است که، $i + 1$ یک چنین عدد اولی است. سپس تمام اعداد اول گویای p به صورت $4k + 3$ را که $p^2 \leq 60$ فهرست می‌کنیم؛ اینها 3 و 7 هستند. بعد به جستجوی تمام اعداد اول p به صورت $4k + 1$ با $p \leq 60$ می‌پردازیم و هر یک را به صورت مجموع دو مربع بیان می‌کنیم. در هر مرحله، دو عدد اول، به صورت جفتهای مزدوج، به دست می‌آوریم. اینها عبارت‌اند از $2 \pm i$ ، $2 \pm 2i$ ، $3 \pm i$ ، $4 \pm i$ ، $5 \pm 2i$ ، $5 \pm i$ ، $6 \pm i$ ، $5 \pm 4i$ ، و $7 \pm i$.

۱۷.۱۱ معادلهٔ $x + y + z = xyz = 1$ را در اعداد صحیح گاوسی حل کنید.

حل. چون $xyz = 1$ ، تمام متغیرها یکه‌اند و لذا بایستی از ± 1 ، $\pm i$ انتخاب شوند. همچنین، یا همهٔ آنها حقیقی هستند یا دقیقاً یکی حقیقی است. اگر همگی حقیقی باشند، آنگاه از $x + y + z = 1$ نتیجه می‌شود که دو تای آنها برابر ۱ و دیگری -1 است، و این با $xyz = 1$ تناقض دارد. لذا دقیقاً دو تا از x, y, z و z موهومی هستند، و چون $x + y + z = 1$ ، این دو بایستی i و $-i$ باشند؛ سپس $xyz = 1$ ایجاب می‌کند که سومین عدد ۱ باشد. بنابراین جوابها شش جایگشت $(1, i, -i)$ هستند.

۱۸.۱۱ یک بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک از $4 + 6i$ و $4 - 6i$ به دست آورید.

حل. کافی است که یک بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک از $2 + 3i$ و $2 - 3i$ پیدا کنیم. نرم هر یک از اینها ۱۳ است، که اول است، لذا $2 + 3i$ و $2 - 3i$ اول‌اند. واضح است که، آنها وابسته نیستند، و لذا ۲ یک بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک $4 + 6i$ و $4 - 6i$ است.

۱۹.۱۱ (الف) نشان دهید که $10 + 3i$ یک بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک $25 + 47i$ و $17 + 16i$ است. (ب) $25 + 47i$ و $17 + 16i$ را به صورت حاصلضرب اعداد اول گاوسی بیان کنید.

حل. (الف) (ب)، هر یک از $25 + 47i$ و $17 + 16i$ را بر $10 + 3i$ تقسیم می‌کنیم (یک راه مناسب برای انجام این کار گویا کردن مخرج با ضرب «بالا» و «پایین» در $10 - 3i$ است). خارج‌قسمتها به ترتیب عبارت‌اند از $1 + 5i$ و $2 + i$. عامل $1 + 5i$ را تجزیه می‌کنیم، توجه می‌کنیم که چون $1 - 5i$ فرد هستند $1 + 5i$ بر $1 + i$ بخشپذیر است. داریم $1 + 5i = (1 + i)(2 + 3i)$ ، و لذا $25 + 47i = (1 + i)(2 + 3i)(10 + 3i)$ ، چون نرم هر عامل اول است، پس یک تجزیه به اعداد اول از $25 + 47i$ به دست آورده‌ایم. همچنین، $17 + 16i = (2 + i)(10 + 3i)$ ، و چون نرم هر عامل اول است، یک تجزیه به اعداد اول از $17 + 16i$ یافته‌ایم. چون $2 + i$ یک وابسته از $1 + i$ یا $2 + 3i$ نیست، لذا $10 + 3i$ یک بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک $25 + 47i$ و $17 + 16i$ است.

۲۰.۱۱ عطف به تعریف (۶.۱۱) نشان دهید که γ یک بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک α و β است اگر و تنها اگر γ یک مقسوم‌علیه مشترک باشد، و به‌ازای هر مقسوم‌علیه λ ، $N(\lambda) \leq N(\gamma)$.

حل. اگر γ یک بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک α, β, λ یک مقسوم‌علیه مشترک باشد، آنگاه

λ/γ از این رو $N(\lambda)|N(\gamma)$ و لذا $N(\lambda)N(\gamma)$. بعکس، فرض کنیم که λ یک مقسوم علیه مشترک α و β با نُرُم ماکسیمم باشد، و فرض می‌کنیم δ یک بزرگترین مقسوم علیه مشترک α و β برطبق تعریف (۶.۱۱) باشد. لذا $\delta|\gamma$ ؛ فرض کنیم $\gamma = \mu\delta$. چون در میان مقسوم علیه‌های مشترک، نُرُم γ ماکسیمم است، در نتیجه $N(\mu) = 1$ و لذا μ یک یکه است. بنابراین γ یک بزرگترین مقسوم علیه مشترک α و β است («توضیح» بعد از (۷.۱۱) را ببینید).

توضیح. تعریف بزرگترین مقسوم علیه مشترک که در این فصل به کار می‌بریم یکی از ویژگیهای مقسوم علیه مشترک معمولی دو عدد صحیح گویاست ((۶.۱۱) را ببینید). تعریف جدید از نظر جبری طبیعی تر است و حتی در وضعیتهایی که هیچ مفهوم روشنی از اندازه وجود ندارد دارای معنی است.

۲۱.۱۱ اثبات یا رد کنید: اگر α و β دو عدد صحیح گاوسی باشند و δ یک بزرگترین مقسوم علیه مشترک α و β باشد، آنگاه $\bar{\delta}$ یک بزرگترین مقسوم علیه مشترک $\bar{\alpha}$ و $\bar{\beta}$ است.

حل. درست است. چون $\delta|\alpha$ ، لذا γ ای وجود دارد به طوری که $\alpha = \gamma\delta$ ، و از این رو، $\bar{\alpha} = \bar{\gamma}\bar{\delta}$. در نتیجه $\bar{\alpha}|\bar{\delta}$ ؛ با استدلالی مشابه، $\bar{\beta}|\bar{\delta}$ ، لذا $\bar{\delta}$ یک مقسوم علیه مشترک $\bar{\alpha}$ و $\bar{\beta}$ است. حال، فرض کنیم $\bar{\mu}$ یک مقسوم علیه مشترک $\bar{\alpha}$ و $\bar{\beta}$ باشد. به آسانی دیده می‌شود که μ یک مقسوم علیه مشترک α و β است، و لذا $\delta|\mu$ ، زیرا δ بزرگترین مقسوم علیه مشترک α و β است. اما در این صورت $\bar{\mu}|\bar{\delta}$ ، و بنابراین $\bar{\delta}$ یک بزرگترین مقسوم علیه مشترک $\bar{\alpha}$ و $\bar{\beta}$ است.

حل دیگر. بنابر برهان (۷.۱۱)، می‌دانیم که δ یک عنصر با کوچکترین نُرُم است که می‌تواند به صورت ترکیب خطی α و β نوشته شود. با مزدوج‌گیری، معلوم می‌شود که $\bar{\delta}$ یک عنصر با نُرُم مثبت کمین است که می‌تواند به صورت ترکیب خطی $\bar{\alpha}$ و $\bar{\beta}$ نمایش داده شود.

۲۲.۱۱ اگر اعداد صحیح گویای a و b به معنی معمول متباین باشند، نشان دهید که به صورت اعداد صحیح گاوسی نیز متباین‌اند.

حل. چون a و b نسبت به هم اول‌اند، اعداد صحیح (گویای) u و v وجود دارند به طوری که $au + bv = 1$. بنابراین اگر عدد صحیح گاوسی λ اعداد a و b را بشمارد، آنگاه λ عدد ۱ را می‌شمارد، و لذا λ یک یکه است. بنابراین تنها مقسوم علیه‌های مشترک گاوسی a و b یکه‌ها هستند، و لذا a و b به عنوان اعداد صحیح گاوسی نسبت به هم اول‌اند.

۲۳.۱۱ اگر $n = 2^2 \times 3^3 \times 5^5$ ، تعیین کنید چه تعداد عدد صحیح گاوسی عدد n را می‌شمارند.

حل. یک تجزیه به اعداد اول از n به صورت $\prod \pi_i^{\alpha_i} \epsilon$ را به دست می‌آوریم که در آن ϵ یک یکه است و اگر $j \neq i$ عدد π_i یک وابسته π_j نیست (این مطلب برای یک شمارش درست مهم است). در این حالت داریم $(1-2i)^2(1+2i)^5(1+i)^4(1+i)^3 = n$. بنابر تجزیه یکتا، هر مقسوم‌علیه n یک نمایش یکتا به صورت $\epsilon(1+i)^{a_1} 3^{b_1} (1+2i)^{c_1} (1-2i)^{d_1}$ دارد، که در آن ϵ یک یکه است و a, b, c, d اعداد صحیح نامنفی هستند به طوری که $a \leq 4$, $b \leq 3$, و $d \leq 5$. تعداد ۴ انتخاب برای ϵ ، ۵ انتخاب برای a ، و مانند آن وجود دارند. لذا تعداد کل مقسوم‌علیه‌ها عبارت است از $4 \times 5 \times 4 \times 6^2 = 2880$.

اگر α, β ، و μ اعداد صحیح گاوسی با $\mu \neq 0$ باشند، گوییم که $\alpha \equiv \beta \pmod{\mu}$ اگر $\mu | \alpha - \beta$. یک دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانه μ مجموعه‌ای مانند S از اعداد صحیح گاوسی است که به پیمانه μ با یکدیگر ناهمنهشت‌اند، به طوری که هر عدد صحیح گاوسی با یک عنصر S همنهشت به پیمانه μ است. شش مسأله بعد در مورد همنهشتی‌های به پیمانه یک عدد صحیح گاوسی هستند.

۲۴.۱۱ همنهشتی‌های خطی زیر را حل کنید: (الف) $2x \equiv 1 + 3i \pmod{11}$ ؛
(ب) $2x \equiv 1 + 3i \pmod{3 + 8i}$.

حل. (الف) مطابق معمول طرفین همنهشتی را در یک وارون (معمولی) ۲ به پیمانه ۱۱ ضرب می‌کنیم. مثلاً با ضرب در ۶ داریم $x \equiv 6 + 18i \pmod{11}$ ، و لذا، مثلاً $6 + 7i$ یک جواب است.

(ب) می‌خواهیم همنهشتی را در یک عدد صحیح گاوسی مانند α ضرب کنیم به طوری که $2\alpha \equiv 1 \pmod{3 + 8i}$. چون $(3 - 8i)(3 + 8i) = 73$ ، کافی است که α در $2\alpha \equiv 1 \pmod{73}$ صدق کند، و آشکار است که $\alpha = 37$ کارساز است. از این‌رو، $x \equiv 37 + 111i \pmod{3 + 8i}$ را به دست می‌آوریم. اما $(5+i)(3+8i) = 14(3+8i) - (37+111i)$ ، لذا یک پاسخ ساده‌تر $x \equiv -(5+i) \pmod{3 + 8i}$ است.

۲۵.۱۱ فرض کنید α و $\mu \neq 0$ اعداد صحیح گاوسی متباین باشند. ثابت کنید عدد صحیح گاوسی ξ وجود دارد به طوری که $\alpha\xi \equiv 1 \pmod{\mu}$.

حل. چون ۱ بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک α و μ است، (7.11) ایجاب می‌کند که اعداد صحیح گاوسی κ و λ وجود داشته باشند به طوری که $\kappa\alpha + \lambda\mu = 1$. اگر قرار دهیم $\xi = \kappa$ ، آنگاه $\alpha\xi \equiv 1 \pmod{\mu}$.

۲۶.۱۱ فرض کنید اعداد صحیح گاوسی μ و ν نسبت به هم اول باشند. اگر α و β اعداد صحیح گاوسی باشند، ثابت کنید دستگاه همنهشتیهای

$$x \equiv \alpha \pmod{\mu}, \quad x \equiv \beta \pmod{\nu}$$

حلپذیر است، و جواب آن به پیمانه $\mu\nu$ یکتاست. (راهنمایی: مسألهٔ ۲۵.۱۱ و برهان قضیهٔ باقیماندهٔ چینی را ببینید.)

حل. بنابر مسألهٔ قبل، اعداد صحیح گاوسی γ و δ وجود دارند به طوری که $\gamma\nu \equiv 1 \pmod{\mu}$ و $\delta\mu \equiv 1 \pmod{\nu}$. به آسانی دیده می‌شود که $x = \gamma\nu\alpha + \delta\mu\beta$ در هر دو همنهشتی صدق می‌کند. اگر y نیز در هر دو همنهشتی صدق کند، آنگاه $x - y$ بر μ و ν و لذا بر $\mu\nu$ بخشپذیر است (تجزیه به اعداد اول $x - y$ را ملاحظه کنید). بنابراین دقیقاً یک جواب به پیمانه $\mu\nu$ وجود دارد.

۲۷.۱۱ فرض می‌کنیم m یک عدد صحیح مثبت باشد. نشان دهید که هر دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانهٔ m دارای m^2 عنصر است.

حل. آشکار است که هر دو دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانهٔ m دارای یک تعداد عنصر هستند. لذا کافی است که یک دستگاه کامل مانده‌ها با m^2 عنصر به دست آوریم. فرض کنیم S مجموعهٔ تمام اعداد صحیح گاوسی به صورت $u + iv$ باشد که در آن $0 \leq u, v \leq m - 1$ ؛ روشن است که S دارای m^2 عنصر است. اگر $\alpha = s + ti$ یک عدد صحیح گاوسی باشد، فرض می‌کنیم که s, t به ترتیب، کوچکترین مانده‌های نامنفی s و t به پیمانهٔ m باشند. در این صورت $s + t \cdot i$ متعلق به S است و با α به پیمانه m همنهشت است. اگر $\alpha = u + vi$ و $\alpha' = u' + v'i$ عناصری از S باشند و $m \mid \alpha - \alpha'$ آنگاه m هر یک از $u - u'$ و $v - v'$ را می‌شمارد. اما چون $0 \leq u' \leq m - 1$ و $0 \leq v' \leq m - 1$ ، نتیجه می‌شود که $u = u'$ و $v = v'$ و لذا عناصر متمایز S به پیمانهٔ m ناهمنهشت‌اند.

۲۸.۱۱ فرض می‌کنیم π یک عدد اول گاوسی باشد به طوری که $N(\pi)$ عدد اولی مانند p به صورت $4k + 1$ باشد. ثابت کنید هر دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانهٔ π دارای p عنصر است (راهنمایی: مسأله‌های ۲۶.۱۱ و ۲۷.۱۱ را به کار برید.)

حل. به آسانی دیده می‌شود که π و $\bar{\pi}$ نسبت به هم اول‌اند، زیرا آنها وابسته نیستند و π هیچ مقسوم‌علیهٔ سره ندارد. فرض می‌کنیم A, B و P به ترتیب دستگاههای کامل مانده‌ها به پیمانهٔ $\pi, \bar{\pi}$ و p باشند. اگر A دارای k عنصر باشد، آنگاه β نیز k عنصر دارد. بنابر مسألهٔ ۲۶.۱۱،

هر جفت α, β ، که $\alpha \in A$ و $\beta \in B$ ، یک عنصر یکتا مانند γ از P را معین می‌کند به طوری که $\gamma \equiv \alpha \pmod{\pi}$ و $\gamma \equiv \beta \pmod{\bar{\pi}}$. علاوه بر این، هر عنصر P به همین روش تولید می‌شود. لذا P دارای k^2 عنصر است. از طرف دیگر، بنابر مسأله ۲۷.۱۱، P دارای p^2 عنصر است، و لذا $k = p$.

توضیح. اساساً به همین روش می‌توان نشان داد که هر دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانه π^n دارای p^n عنصر است. سپس با استفاده از قضیه باقیمانده چینی، ثابت کرد که اگر μ یک عدد صحیح گاوسی غیرصفر باشد، آنگاه هر دستگاه کامل مانده‌ها به پیمانه μ دارای $N(\mu)$ عنصر است.

۲۹.۱۱ (یک مشابه گاوسی قضیه فرما). فرض می‌کنیم π یک عدد اول گاوسی باشد، و فرض کنید α بر π بخشپذیر نباشد. نشان دهید $1 \equiv \alpha^{N(\pi)-1} \pmod{\pi}$. (راهنمایی: مسأله‌های ۲۷.۱۱ و ۲۸.۱۱ را به‌کار برید، یا از قضیه دو جمله‌ی استفاده کنید).

حل. اگر π برابر با $i + 1$ یا یکی از وابسته‌هایش باشد، بررسی مسأله آسان است. بنابراین می‌توانیم فرض کنیم که یا π یک عدد اول گویا به صورت $4k + 3$ است یا یک عامل اول از یک عدد اول گویا به صورت $4k + 1$. فرض می‌کنیم $\beta_0, \beta_1, \dots, \beta_n$ یک دستگاه کامل مانده‌ها با $\beta_0 = 0$ باشد. بنابر مسأله‌های ۲۷.۱۱ و ۲۸.۱۱، $n = N(\pi) - 1$. حال $\alpha\beta_1, \alpha\beta_2, \dots, \alpha\beta_n$ را در نظر می‌گیریم. به آسانی دیده می‌شود که هیچ دو تا از اینها همنهشت به پیمانه π نیستند. لذا، به ترتیبی، با $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$ به پیمانه π همنهشت‌اند. از ضرب آنها در هم داریم

$$(\alpha\beta_1)(\alpha\beta_2) \cdots (\alpha\beta_n) \equiv \beta_1\beta_2 \cdots \beta_n \pmod{\pi}.$$

اگر طرفین همنهشتی بالا را بر $\beta_1\beta_2 \cdots \beta_n$ تقسیم کنیم، خواهیم داشت $\alpha^n \equiv 1 \pmod{\pi}$ ، که همان قضیه مورد نظر است.

برهان دیگر: حکم هم‌ارز آن را ثابت می‌کنیم که به‌ازای هر عدد صحیح گاوسی α $\alpha^{N(\pi)} \equiv \alpha \pmod{\pi}$. برای $\alpha = 0$ قضیه روشن است. سپس نشان می‌دهیم که اگر مسأله برای α برقرار باشد، آنگاه برای β ، که $\beta = \alpha \pm 1$ یا $\beta = \alpha \pm i$ نیز برقرار است. استدلالها در هر چهار حالت خیلی شبیه یکدیگر هستند، لذا فرض می‌کنیم $\beta = \alpha + i$. با استفاده از قضیه دو جمله‌ی و با توجه به اینکه اگر p اول باشد و $1 \leq k \leq p - 1$ آنگاه ضریب دو جمله‌ی $\binom{p}{k}$ مضرب p است، داریم $(\alpha + i)^{N(\pi)} \equiv \alpha^{N(\pi)} + i^{N(\pi)} \equiv \alpha + i^{N(\pi)} \pmod{\pi}$. باقی می‌ماند نشان دهیم $i^{N(\pi)} \equiv i \pmod{\pi}$. اگر $N(\pi) = 2$ لازم است تحقیق کنیم که $i \equiv 1 \pmod{\pi}$ ، که بدیهی است. در سایر حالتها، $N(\pi)$ به صورت $4k + 1$ است، و $i^{4k+1} = i$.

توضیح. اثبات مشابه قضیهٔ ویلسن نیز دشوار نیست.

۳۰.۱۱ با استفاده از تجزیهٔ $(x + yi)(x - yi) = x^2 + y^2$ ثابت کنید هر سه‌تایی اولیه فیثاغورسی (x, y, z) با فرض زوج بودن y به صورت $x = a^2 - b^2$, $y = 2ab$, $z = a^2 + b^2$ است که اعداد صحیح a و b نسبت به هم اول‌اند.

حل. تجزیهٔ $z^2 = (x + yi)(x - yi)$ را در نظر می‌گیریم. نشان می‌دهیم که $x + yi$ و $x - yi$ نسبت به هم اول‌اند. هر عدد اول گاوسی π که این دو عدد را بشمارد مجموع و تفاضلشان و لذا $2x$ و $2y$ را می‌شمارد. چون هیچ عدد اول گویایی هم x و هم y را نمی‌شمارد، باید داشته باشیم $\pi | 2$ ، و لذا π یک وابستهٔ $i + 1$ است. از این رو $x^2 + y^2 = (1 + i)^2 | z^2$ ، یعنی $2i | z^2$. این ممکن نیست، زیرا z فرد است. پس $x + yi$ و $x - yi$ نسبت به هم اول‌اند.

لذا بنابر (۱۴.۱۱)، $x + yi = \epsilon \delta^2$ است، که ϵ یک یک‌پکه است. قرار می‌دهیم $\delta = a + bi$ ؛ پس $x + yi = \epsilon((a^2 - b^2) + 2abi)$. چون x فرد و y زوج است، بایستی داشته باشیم $x^2 - y^2 = \pm x$ و $2ab = \pm y$. توجه داریم که $(a, b) = 1$ ، زیرا اگر $d | a$ و $d | b$ ، آنگاه d اعداد $x + yi$ و $x - yi$ را می‌شمارد. اما $x + yi$ و $x - yi$ نسبت به هم اول‌اند، پس $d = 1$. اکنون با تعویض نقشهای a و b (در صورت لزوم) و انتخاب علامتهای مناسب برای a و b قضیه ثابت می‌شود.

۳۱.۱۱ برای تمام جوابهای معادلهٔ $x^2 + y^2 = z^3$ ، که در آن $(x, y) = 1$ و یکی از x و y زوج و دیگری فرد است. یک «فرمول» به دست دهید.

حل. می‌خواهیم که $z^3 = (x + yi)(x - yi)$ ، مانند مسألهٔ قبل، می‌توانیم نشان دهیم که $x + yi$ و $x - yi$ نسبت به هم اول‌اند. لذا بنابر (۱۴.۱۱)، یک یک‌پکه ϵ و یک عدد صحیح گاوسی δ وجود دارند به طوری که $x + yi = \epsilon \delta^3$. از آنجا که هر یک یک مکعب کامل است، در واقع، می‌توانیم فرض کنیم که $x + yi = \delta^3$. اگر $\delta = a + bi$ ، آنگاه داریم $x + yi = (a^3 - 3ab^2 + (3a^2b - b^3)i)$ ، $x = a^3 - 3ab^2$ و $y = 3a^2b - b^3$. چون $z^3 = (a + bi)^3(a - bi)^3$ ، داریم $z = a^2 + b^2$.

برای آنکه $(x, y) = 1$ ، اعداد a و b بایستی طوری انتخاب شوند که نسبت به هم اول باشند. همچنین، برای آنکه x و y زوجیت مخالف داشته باشند، بایستی a و b نیز از زوجیت مخالف انتخاب شوند. نشان می‌دهیم که با این انتخاب، x و y نسبت به هم اول‌اند. زیرا اگر عدد اول p اعداد x و y را بشمارد، آنگاه $p | 3ab^2 - 3ba^2$ ، یعنی $p | 3ab^2$ ؛ چون p فرد است، $p | a$ یا $p | b$ ، اما

اگر $p|a$ ، آنگاه چون $b^3 - 3a^2b = p|3a^2b - b^3$ ، داریم $p|b$ ، و این با انتخاب a و b تناقض دارد. به همین طریق، $p|b$ نیز به یک تناقض منجر می‌شود. لذا همه جوابهای معادله $z^3 = x^3 + y^3$ که در آن $(x, y) = 1$ و یکی از x و y زوج دیگری فرد است، با $x = a^3 - 3ab^2$ ، $y = 3a^2b - b^3$ ، $z = a^3 + b^3$ داده می‌شوند، که در آنها a و b اعداد صحیح متباین و یکی زوج دیگری فرد است.

اعمال حسابی $Q(\sqrt{d})$

۳۲.۱۱ اگر $\alpha|\beta$ و $|N(\alpha)| = |N(\beta)|$ ، ثابت کنید که β یک وابسته α است.

حل. اگر $\beta = 0$ مسأله روشن است. اگر $\beta \neq 0$ ، فرض می‌کنیم $\beta = \gamma\alpha$. چون $N(\beta) = N(\gamma)N(\alpha)$ و $|N(\alpha)| = |N(\beta)|$ ، نتیجه می‌شود که $|N(\gamma)| = 1$ ، و لذا γ یک یکه است.

۳۳.۱۱ اگر β یک وابسته α باشد، نشان دهید که α نیز یک وابسته β است.

حل. بنا به تعریف، β یک وابسته α است اگر و تنها اگر یک یکه ϵ یک یکه وجود داشته باشد به طوری که $\beta = \epsilon\alpha$. اما اگر ϵ یک یکه باشد و $\epsilon' = 1/\epsilon$ ، آنگاه $\epsilon\epsilon' = 1$ و لذا ϵ' یک یکه است. واضح است که، $\alpha = \epsilon'\beta$ ، و لذا α یک وابسته β است.

۳۴.۱۱ گیریم m یک عدد صحیح گویای خالی از مربع باشد، و فرض می‌کنیم α و β اعداد صحیح در $Q(\sqrt{m})$ با نرم برابر باشند. آیا همواره β یک وابسته α یا یک وابسته مزدوج α است؟

حل. نه، و می‌توانیم مثالهایی در اعداد صحیح گاوسی پیدا کنیم. چون $4^2 + 3^2 = 5^2 = 25$ ، لذا ۲۵ مساوی نرم ۵ و نیز نرم $3 + 4i$ است. روشن است که، $3 + 4i$ نه یک وابسته ۵ است و نه مزدوج یک وابسته ۵.

۳۵.۱۱ تعیین کنید که کدام یک از اعداد زیر در $Q(\sqrt{-5})$ اول هستند. (الف) $3 + 4\sqrt{-5}$ ؛ (ب) $7 - \sqrt{-5}$ ؛ (ج) ۱۹۹۷. (توجه کنید که ۱۹۹۷ یک عدد اول گویاست.)

حل. (الف) چون نرم $3 + 4\sqrt{-5}$ برابر ۸۳ و ۸۳ یک عدد اول گویاست، پس $3 + 4\sqrt{-5}$ اول است.

(ب) نرم $7 - \sqrt{-5}$ برابر ۵۴ است، و لذا تنها مقسوم‌علیه‌های غیرنمایان ممکن از $7 - \sqrt{-5}$ دارای نرم ۲، ۳، ۶، ۹، ۱۸، یا ۲۷ هستند. اگر در جستجوی مقسوم‌علیه غیرنمایان با کوچکترین نرم باشیم، لازم است که فقط ۲، ۳، و ۶ را به عنوان شقهای ممکن برای نرم بررسی کنیم. نرم

$a + b\sqrt{-5}$ برابر $a^2 + 5b^2$ است، که به وضوح هرگز ۲ و ۳ نمی شود. اعداد صحیح با نرم ۶ عبارتند از $\sqrt{-5} + 1$ ، $\sqrt{-5} - 1$ ، و منفیهای آنها. اگر $7 - \sqrt{-5}$ را بر $1 - \sqrt{-5}$ تقسیم کنیم (با گویا کردن مخرج)، می بینیم که خارج قسمت یک عدد صحیح از $Q(\sqrt{-5})$ است، و لذا $7 - \sqrt{-5}$ اول نیست.

(ج) چون $N(1997) = 1997^2$ ، تنها مقسوم علیه های غیرنمایان ۱۹۹۷ اعداد با نرم ۱۹۹۷ هستند. می توانیم با شمارش بررسی کنیم که هیچ عدد صحیح از $Q(\sqrt{-5})$ دارای نرم ۱۹۹۷ نیست، اما راه آسانتری وجود دارد. اگر $a^2 + 5b^2 = 1997$ ، آنگاه ۱۹۹۷ یک مانده درجه دوم از ۵ است. چون $-1 = (2/5) = (1997/5)$ ، اعداد صحیح a و b وجود ندارند به طوری که $a^2 + 5b^2 = 1997$ ، و لذا ۱۹۹۷ اول است.

۳۶.۱۱ آیا ۴۱ یک عدد اول در $Q(\sqrt{13})$ است؟

حل. اگر $41 = \alpha\beta$ ، آنگاه $N(\alpha)N(\beta) = 41^2 = N(41)$. بنابراین بایستی هر مقسوم علیه غیرنمایان ۴۱ دارای نرم ± 41 باشد، لذا یا جوابهای صحیح $\pm 41 = x^2 - 13y^2$ را جستجو می کنیم یا اعداد صحیح فرد x و y را به طوری که $\pm 41 = (x/2)^2 - 13(y/2)^2$. ابتدا معادله $\pm 41 = x^2 - 13y^2$ را در نظر می گیریم. اگر این معادله جواب داشته باشد، آنگاه ± 41 یک مانده درجه دوم از ۱۳ است، زیرا $x^2 \equiv \pm 41 \pmod{13}$. مطابق معمول نمادهای لژاندر را محاسبه می کنیم. در هر دو حالت -1 به دست می آید، و لذا معادله $\pm 41 = x^2 - 13y^2$ جواب صحیح ندارد. همین استدلال اساساً برای معادله $\pm 41 = (x/2)^2 - 13(y/2)^2$ نیز کارساز است. لذا ۴۱ در $Q(\sqrt{13})$ اول است.

۳۷.۱۱ $\sqrt{14}$ را به صورت حاصلضرب دو عدد اول در $Q(\sqrt{14})$ بنویسید.

حل. چون $\sqrt{14}$ دارای نرم $14 - 1$ است، لذا برای یافتن مقسوم علیه های سره $\sqrt{14}$ توجه خود را به اعداد با نرم ± 2 یا ± 7 معطوف می کنیم. توجه می کنیم که نرم $4 + \sqrt{14}$ برابر ۲ است و اینکه $\sqrt{14}/(4 + \sqrt{14}) = -7 + 2\sqrt{14}$. لذا تجزیه $\sqrt{14} = (4 + \sqrt{14})(-7 + 2\sqrt{14})$ را داریم. چون قدرمطلق نرم هر عامل اول است، لذا هر عامل اول است.

توضیح. تجزیه ای را که پیدا کرده ایم بی نهایت صورت غیراساسی تولید می کند، زیرا بی نهایت یک وجود دارد، و با ضرب یک عامل در ϵ و تقسیم دیگری بر ϵ تجزیه ای که به نظر متفاوت است به دست می آوریم.

۳۸.۱۱ $۳۳ + ۱۱\sqrt{-۷}$ را به صورت حاصلضرب اعداد اول در $Q(\sqrt{-۷})$ بیان کنید. (توجه کنید که $(-۷) \equiv (\text{mod } ۴)$).

حل. می‌نویسیم $۳۳ + ۱۱\sqrt{-۷} = ۱۱(۳ + \sqrt{-۷})$. چون $۱۱ = ۲^۲ + ۱^۲ \times ۷$. داریم اول است. اکنون $۳ + \sqrt{-۷}$ را تجزیه می‌کنیم. چون $(۳ + \sqrt{-۷})/۲$ عدد صحیحی در $Q(\sqrt{-۷})$ است، پس $(۳ + \sqrt{-۷})$ بر ۲ بخشپذیر است. همچنین، ۲ مساوی حاصلضرب $(۱ + \sqrt{-۷})/۲$ و $(۱ - \sqrt{-۷})/۲$ است، که هر دو اول‌اند، زیرا نرم هر کدام اول است. باقی می‌ماند که $(۳ + \sqrt{-۷})/۲$ را بررسی کنیم. چون $N((۳ + \sqrt{-۷})/۲) = ۴$ ، هر مقسوم‌علیه سره $(۳ + \sqrt{-۷})/۲$ دارای نرم ۲ است. از این رو، با جستجویی که محدود است، به آسانی دیده می‌شود که $(۳ + \sqrt{-۷})/۲$ حاصلضرب $(۱ - \sqrt{-۷})/۲$ و $(-۱ + \sqrt{-۷})/۲$ است.

۳۹.۱۱ اول بودن ۹۷ را در $Q\sqrt{۱۱۹}$ بررسی کنید.

حل. نرم ۹۷ برابر $۹۷^۲$ است. لذا اگر $\alpha\beta = ۹۷^۲$ آنگاه $N(\alpha)N(\beta) = ۹۷^۲$. با اثبات اینکه به ازای هر عدد صحیح γ از $Q(\sqrt{۱۱۹})$ تساوی $N(\gamma) = \pm ۹۷$ برقرار نیست، نشان می‌دهیم که نرم یکی از عاملها ± ۱ است (یعنی، یکی از عاملهای یک بکه است). فرض کنیم $\gamma = u + v\sqrt{۱۱۹}$ ، که در آن u و v اعداد صحیح گویا هستند. در این صورت $N(\gamma) = \pm ۹۷$ اگر و تنها اگر $u^2 - ۱۱۹v^2 = \pm ۹۷$ باشد. با توجه به $۱۱۹ = ۷ \times ۱۷$ دو حالت پیش می‌آید که هر دو را رد می‌کنیم. اگر $u^2 - ۱۱۹v^2 = ۹۷$ آنگاه $u^2 \equiv ۹۷ \pmod{۷}$ ، یعنی $u^2 \equiv -۱ \pmod{۷}$ ، که ممکن نیست، زیرا -۱ یک ماندهٔ درجهٔ دوم ۷ نیست. اگر $u^2 - ۱۱۹v^2 = -۹۷$ آنگاه $u^2 \equiv -۹۷ \pmod{۱۷}$ ، یعنی $u^2 \equiv ۵ \pmod{۱۷}$. این نیز ممکن نیست، زیرا $(۵/۱۷)(۱۷/۵) = (۲/۵) = -۱$.

۴۰.۱۱ اگر $۵|d$ ، ثابت کنید ۲ در $Q(\sqrt{d})$ اول است.

حل. ابتدا حالت $d \not\equiv ۱ \pmod{۴}$ را در نظر می‌گیریم. اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ به صورت $a + b\sqrt{d}$ هستند که a و b اعداد صحیح‌اند. چون $N(۲) = ۴$ ، هر مقسوم‌علیه سرهٔ ۲ دارای نرم ± ۲ است. اگر $a^2 - db^2 = \pm ۲$ و $۵|d$ آنگاه $a^2 \equiv \pm ۲ \pmod{۵}$ ، که غیرممکن است. اگر $d \equiv ۱ \pmod{۴}$ ، اعداد صحیح به صورت $(a + b\sqrt{d})/۲$ با a و b فرد نیز وجود دارند. اگر یک چنین عدد صحیح دارای نرم ± ۲ باشد، آنگاه $a^2 - db^2 = \pm ۸$. اگر $۵|d$ آنگاه داریم $a^2 \equiv \pm ۳ \pmod{۵}$ ، که ممکن نیست.

۴۱.۱۱ فرض می‌کنیم d, u, v اعداد صحیح باشند. (الف) ثابت کنید $u + v\sqrt{d}$ یک ریشهٔ معادلهٔ $x^2 + bx + c = 0$ است، که در آن b و c اعداد صحیح‌اند. (ب) اگر $d \equiv 1 \pmod{4}$ و u و v فرد باشند. نشان دهید که $(u + v\sqrt{d})/2$ یک ریشهٔ معادله‌ای به صورت $x^2 + bx + c = 0$ است، که در آن b و c اعداد صحیح هستند.

حل. (الف) چندجمله‌یی

$$P(x) = (x - (u + v\sqrt{d}))(x - (u - v\sqrt{d})) = x^2 - 2ux + u^2 - dv^2$$

به صورت مورد نظر است، و روشن است که، $P(u + v\sqrt{d}) = 0$. (ب) فرض می‌کنیم

$$P(x) = (x - (u + v\sqrt{d})/2)(x - (u - v\sqrt{d})/2) = x^2 - ux + (u^2 - dv^2)/4$$

چون u و v فرد هستند و $d \equiv 1 \pmod{4}$ ، $u^2 - dv^2$ مضربی است از ۴، و لذا $P(x)$ دارای ضرایب صحیح است.

۴۲.۱۱ گیریم $d \neq 1$ یک عدد صحیح خالی از مربع باشد، و فرض می‌کنیم r و $s \neq 0$ اعداد گویا باشند. اگر $\alpha = r + s\sqrt{d}$ یک ریشهٔ معادلهٔ چندجمله‌یی $x^2 + bx + c = 0$ باشد، که b و c اعداد صحیح هستند، نشان دهید که اگر $d \equiv 3 \pmod{4}$ یا $d \equiv 2 \pmod{4}$ ، آنگاه r و s اعداد صحیح هستند. اگر $d \equiv 1 \pmod{4}$ ، ثابت کنید که یا r و s هر دو صحیح‌اند، یا $2r$ و $2s$ هر دو عدد صحیح فردند.

حل. اگر $r + s\sqrt{d}$ یک ریشهٔ معادلهٔ $x^2 + bx + c = 0$ باشد، آنگاه $r - s\sqrt{d}$ نیز یک ریشهٔ این معادله است، و چون $s \neq 0$ ، این دو ریشه متمایزند. مجموع دو ریشه یعنی $2r - b$ و حاصلضربشان $r^2 - ds^2 - c$ مساوی c است. با جایگزینی، داریم $4ds^2 = b^2 - 4c$. فرض کنیم $2s = m/n$ ، که در آن m و n دو عدد صحیح متباین‌اند؛ لذا $dm^2 = n^2(b^2 - 4c)$. چون m و n نسبت به هم اول‌اند، در نتیجه $n^2 | dm^2$. چون d خالی از مربع است، داریم $n^2 = 1$ و لذا $2s$ یک عدد صحیح است.

اگر $2s = v$ ، آنگاه $b^2 - dv^2 = 4c$ ، و لذا $b^2 - dv^2 \equiv 0 \pmod{4}$. اگر $d \equiv 3 \pmod{4}$ یا $d \equiv 2 \pmod{4}$ ، به آسانی دیده می‌شود که b و v زوج‌اند، و لذا r و s اعداد صحیح‌اند. اگر $d \equiv 1 \pmod{4}$ و b و v هر دو زوج نباشند، هر دو بایستی فرد باشند، لذا $2r$ و $2s$ هر دو فردند.

۴۳.۱۱ اگر d منفی باشد، نشان دهید که همهٔ یکه‌های $Q(\sqrt{d})$ توانهایی از یکی از یکه‌ها هستند.

حل. یکه‌ها در (۲۳.۱۱) تشریح شده‌اند. توجه کنید که آنها توانهایی از ۱- هستند، مگر آنکه $d = -۱$ یا $d = -۳$. اگر $d = -۱$ ، یکه‌ها توانهایی از i (همچنین از $-i$) هستند. اگر $d = -۳$ ، $d = -۳$ به آسانی دیده می‌شود که یکه‌ها توانهایی از $(1 + \sqrt{-3})/2$ (همچنین از $(1 - \sqrt{-3})/2$) هستند.

۴۴.۱۱ آیا در $Q(\sqrt{2})$ یکه‌ای بین ۱ و ۱۰ وجود دارد؟ اگر چنین است، آنها را بیابید. اگر چنین نیست، توضیح دهید که چرا هیچ عددی وجود ندارد.

حل. به آسانی می‌توان تحقیق کرد که $1 + \sqrt{2}$ یک یکه است. $1 + \sqrt{2}$ یکه اصلی، زیرا بنابر برهان (۲۴.۱۱)، هر یکه بزرگتر از ۱ به صورت $a + b\sqrt{2}$ است، که a و b مثبت‌اند. اما اگر δ یا $1 + \sqrt{2} < \delta < ۱$ به آن صورت باشد، آنگاه $\delta = ۲$ ، لذا δ یک یکه نیست. رابطه $1 < (1 + \sqrt{2})^n < ۱۰$ تنها به‌ازای $n = ۱$ و $n = ۲$ برقرار است. لذا یکه‌های بین ۱ و ۱۰ عبارت‌اند از $1 + \sqrt{2}$ و $۳ + ۲\sqrt{2}$.

۴۵.۱۱ اگر π_1 و π_2 اعداد اول در $Q(\sqrt{d})$ باشند و $\pi_1 | \pi_2$ ، ثابت کنید که π_1 و π_2 وابسته‌اند.

حل. فرض کنیم $\pi_2 = \alpha\pi_1$. چون π_1 اول است، یکی از α و π_1 یک یکه است. چون π_1 اول است، نمی‌تواند یکه باشد. لذا α یک یکه است، و بنابراین π_1 و π_2 وابسته‌اند.

۴۶.۱۱ اگر m و n اعداد صحیح گویای متمایز خالی از مربع باشند، نشان دهید که $Q(\sqrt{m}) \neq Q(\sqrt{n})$.

حل. بدون آنکه به کلیت استدلال خللی وارد آید، می‌توانیم فرض کنیم که $n \neq ۱$ با نشان دادن اینکه \sqrt{n} عنصری از $Q(\sqrt{m})$ نیست ثابت می‌کنیم که دو هیئت متمایزند. بعکس، فرض کنیم \sqrt{n} عنصری از $Q(\sqrt{m})$ باشد، لذا اعداد گویای s و t وجود دارند به طوری که $\sqrt{n} = s + t\sqrt{m}$ ، و چون \sqrt{n} گویا نیست، $t \neq ۰$.

اگر $\sqrt{n} = s + t\sqrt{m}$ ، آنگاه $\sqrt{n} - t\sqrt{m} = s$. پس از مربع کردن و ساده کردن، داریم $\sqrt{mn} = (n + t^2m - s^2)/2t$ ؛ لذا \sqrt{mn} یک عدد گویاست. با نشان دادن اینکه mn یک مربع کامل نیست. ثابت می‌شود که mn عدد گویا نیست. اگر عدد اولی مانند p وجود داشته باشد که یکی از m یا n را بشمارد و دیگری را نشمارد، آنگاه چون m و n خالی از مربع هستند، mn یکی مربع کامل نیست. اگر تمام اعداد اولی که یا m یا n را می‌شمارند دیگری را نیز بشمارند، آنگاه $m = -n$ ، زیرا m و n متمایزند، و مجدداً mn یک مربع کامل نیست.

۴۷.۱۱ (الف) فرض می‌کنیم $\alpha = (7 + \sqrt{3})/2$ و $\beta = 1 + 2\sqrt{-3}$. تحقیق کنید که $13 = \alpha\bar{\alpha} = \beta\bar{\beta}$. چرا این مطلب ویژگی تجزیه یکتا در $Q(\sqrt{-3})$ را نقض نمی‌کند؟

(ب) فرض می‌کنیم W مجموعه اعدادی به صورت $x + y\sqrt{-3}$ باشد، که در آن x و y اعداد صحیح‌اند. نشان دهید که تجزیه یکتا در W برقرار نیست. (ولی، تجزیه یکتا در $Q(\sqrt{-3})$ برقرار است. (۱۱.۲۰) و مسأله ۵۶.۱۱ را ببینید.)

حل. (الف) چون نرم‌های عاملهای مفروض اول‌اند، پس عاملها اول‌اند. اما یک محاسبه کوتاه نشان می‌دهد که $\alpha/\beta = (1 - \sqrt{-3})/2$. چون $(1 - \sqrt{-3})/2$ یک یکه است، این بدان معنی است که α و β وابسته‌اند. با مزدوج‌گیری می‌بینیم که $\bar{\alpha}$ و $\bar{\beta}$ نیز وابسته‌اند. لذا دو تجزیه مفروض اساساً یکی هستند.

(ب) داریم $(1 + \sqrt{-3})(1 - \sqrt{-3}) = 2 \times 2$. چون 2 و $1 \pm \sqrt{-3}$ دارای نرم ۴ هستند، بایستی هر مقسوم‌علیه غیرنمایان آنها دارای نرم ۲ باشد. اما معادله $x^2 + 3y^2 = 2$ جواب صحیح ندارد، و لذا W هیچ عنصری با نرم ۲ ندارد. در نتیجه 2 و $1 \pm \sqrt{-3}$ در W اول‌اند. اما $1 + \sqrt{-3}$ یک وابسته ۲ در W نیست زیرا $(1 + \sqrt{-3})/2$ عنصری از W نیست، و لذا تجزیه یکتا در W برقرار نیست.

۴۸.۱۱ نشان دهید که $Q(\sqrt{-5})$ ویژگی تجزیه یکتا را ندارد.

حل. داریم $(1 + \sqrt{-5})(1 - \sqrt{-5}) = 2 \times 3 = 6$. نشان می‌دهیم که ۲، ۳ و $1 \pm \sqrt{-5}$ اول‌اند، و چون به‌وضوح هیچ دو تا از اینها وابسته نیستند، ثابت می‌شود که تجزیه یکتا را نداریم. چون ۲، ۳، و $1 \pm \sqrt{-5}$ به‌ترتیب، دارای نرم ۴، ۹، و ۶ هستند، لذا برای اینکه نشان دهیم مقسوم‌علیه غیرنمایان ندارند، کافی است نشان دهیم که اعداد صحیح با نرم ۲ یا ۳ وجود ندارند. این بدیهی است.

۴۹.۱۱ آیا اعداد صحیح $Q(\sqrt{-14})$ به‌طور یکتا به‌صورت حاصلضرب اعداد اول تجزیه می‌شوند؟ اگر چنین است، ثابت کنید؛ اگر نیست، توضیح دهید که چرا نیست.

حل. داریم $(1 + \sqrt{-14})(1 - \sqrt{-14}) = 3 \times 5 = 15$. نشان می‌دهیم که تمام این عاملها اول‌اند. چون به‌وضوح $1 + \sqrt{-14}$ وابسته ۳ یا ۵ نیست، این نشان می‌دهد که اعداد صحیح $Q(\sqrt{-14})$ ویژگی تجزیه یکتا را ندارند.

چون $N(3) = 9$ ، لذا برای نشان دادن اینکه ۳ اول است، کافی است نشان دهیم که هیچ عدد صحیح با نرم ۳ در $Q(\sqrt{-14})$ وجود ندارد. این بدیهی است، زیرا نرم $a + b\sqrt{-14}$

برابر $a^2 + 14b^2 = 3$ است، و $a^2 + 14b^2 = 3$ جواب صحیح ندارد. استدلال تقریباً یکسان نشان می‌دهد که ۵ اول است. به تشابه، اگر $\alpha\beta = 1 \pm \sqrt{-14}$ ، که α و β هیچ‌کدام یکه نیستند، آنگاه نرّمهای α و β عبارت‌اند از ۳ یا ۵، که ممکن نیست.

۵۰.۱۱ نشان دهید که $Q(\sqrt{15})$ ویژگی تجزیه یکتا را دارا نیست.

حل. ملاحظه می‌کنید که عدد $(\sqrt{15} - 1)(\sqrt{15} + 1)$ را می‌شمارد ولی ۲ نه $\sqrt{15} + 1$ را می‌شمارد و نه $\sqrt{15} - 1$. این با تجزیه یکتا ناسازگار است هرگاه نشان دهیم که ۲ در $Q(\sqrt{15})$ اول است.

هر مقسوم‌علیه غیرنمایان ۲ بایستی دارای نرّم ± 2 باشد. اما $u^2 - 15v^2 = \pm 2$ برقرار نیست، زیرا از آنجا $u^2 \equiv \pm 2 \pmod{5}$ به دست می‌آید، که ممکن نیست. لذا ۲ اول است، و مسأله ثابت می‌شود.

۵۱.۱۱ $3 \times 31 \times 41$ را به صورت حاصلضرب اعداد اول $Q(\sqrt{-2})$ بیان کنید. نشان دهید که عاملها به‌طور مسلم اول هستند.

حل. می‌توانیم نظریه (۲۲.۱۱) را به‌کار ببریم، اما به‌جای آن، مستقیماً عمل می‌کنیم. ملاحظه می‌کنید که نرّمهای ۳، ۳۱، و ۴۱ عبارت‌اند از 3^2 ، 31^2 ، و 41^2 ، و لذا هر مقسوم‌علیه سره دارای نرّمهای ۳، ۳۱، و ۴۱ است. به‌آسانی دیده می‌شود که $(1 + \sqrt{-2})(1 - \sqrt{-2}) = 3$ ، هیچ عددی دارای نرّم ۳۱ نیست، و اینکه $(3 - 4\sqrt{-2})(3 + 4\sqrt{-2}) = 41$. چون عددی با نرّم ۳۱ وجود ندارد، پس ۳۱ اول است، و چون $1 + \sqrt{-2}$ و $3 \pm \sqrt{-2}$ همگی نرّم اول دارند، پس اول‌اند. لذا تجزیه اعداد اول زیر را داریم

$$3 \times 31 \times 41 = 31(1 + \sqrt{-2})(1 - \sqrt{-2})(3 + 4\sqrt{-2})(3 - 4\sqrt{-2})$$

۵۲.۱۱ تمام نمایشهای $n = 2 \times 11 \times 17 \times 25$ به صورت $x^2 + 2y^2$ را به‌دست آورید.

حل. چون ۱۱ و ۱۷ اعداد اول به صورت $8k + 1$ یا $8k + 3$ هستند، و ۵ به صورت $8k + 5$ و با توان زوج است، از (۲۲.۱۱) نتیجه می‌شود که n دارای نمایشهایی به صورت $x^2 + 2y^2$ است. در واقع، n دارای $8 = (1 + 1)(1 + 1) \cdot 2$ چنین نمایشی است. در هر نمایش، بایستی ۵ اعداد x و y را بشمارد، زیرا ۵ در $Q(\sqrt{-2})$ اول است، و لذا اگر $x^2 + 2y^2 = 5$ ، آنگاه ۵ عدد $x + y\sqrt{-2}$ یا $x - y\sqrt{-2}$ و لذا هر دو را می‌شمارد. بنابراین کافی است که $2 \times 11 \times 17$

را نمایش دهیم. اگر $17 \times 11 \times 2$ را به صورت حاصلضرب اعداد اول $Q(\sqrt{-2})$ تجزیه کنیم داریم

$$2 \times 11 \times 17 = -(\sqrt{-2})^2(3 + \sqrt{-2})(3 - \sqrt{-2})(3 + 2\sqrt{-2})(3 - 2\sqrt{-2})$$

می‌خواهیم که این عبارت را به صورت $\alpha\bar{\alpha}$ بیان کنیم. برای انجام این کار اساساً دو روش وجود دارد: α را به یکی از دو صورت زیر حساب می‌کنیم $\alpha = \sqrt{-2}(3 + \sqrt{-2})(3 + 2\sqrt{-2})$ یا $\alpha = \sqrt{-2}(3 + \sqrt{-2})(3 - 2\sqrt{-2})$ اولی نمایش $18^2 + 2 \times 5^2$ را ارائه می‌دهد، و دومی نمایش $13^2 + 2 \times 6^2$ را. اگر در ۵ ضرب کنیم نمایشهای $90^2 + 2 \times 25^2$ و $n = 30^2 + 2 \times 65^2$ را به دست می‌آوریم. با تغییر علامت هر کدام دارای چهار صورت نمایان است.

۵۳.۱۱ فرض می‌کنیم d خالی از مربع است و $Q(\sqrt{d})$ ویژگی تجزیه یکتا را داراست. گیریم p یک عدد اول (گویای) فرد باشد به طوری که d یک مانده درجه دوم p است. ثابت کنید p در $Q(\sqrt{d})$ اول نیست. (راهنمایی: به بحث پیش از (۲۱.۱۱) مراجعه کنید.)

حل. چون d یک مانده درجه دوم p است، یک عدد صحیح x وجود دارد به طوری که $x^2 \equiv d \pmod{p}$; لذا $p \mid (x + \sqrt{d})(x - \sqrt{d})$. اگر p در $Q(\sqrt{d})$ اول باشد، آنگاه نتیجه خواهد شد که $p \mid x + \sqrt{d}$ یا $p \mid x - \sqrt{d}$ زیرا فرض کرده‌ایم که اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ تجزیه یکتا دارند. اما بدیهی است که p اعداد $x \pm \sqrt{d}$ را نمی‌شمارد.

۵۴.۱۱ ثابت کنید که اعداد صحیح x و y وجود دارند به طوری که $97 = x^2 - 3y^2$. (راهنمایی: از مسأله ۵۳.۱۱ استفاده و توجه کنید که $Q(\sqrt{3})$ ویژگی تجزیه یکتا را داراست.)

حل. با یک محاسبه ساده نماد لزاندر، داریم $(3/97) = 1$ ، و لذا ۳ یک مانده درجه دوم ۹۷ است. از این رو، بنابر مسأله قبل، ۹۷ یک عدد اول در $Q(\sqrt{3})$ نیست؛ فرض کنیم $97 = \alpha\beta$ که α و β هیچ‌کدام یکه نیستند. سپس، چون $N(97) = 97^2$ ، $N(\alpha) = \pm 97$ ، $N(\beta) = \pm 97$ اگر $\alpha = x + y\sqrt{3}$ ، آنگاه $x^2 - 3y^2 = \pm 97$ ، اما با یک محاسبه ساده به پیمانه ۳ معلوم می‌شود که $x^2 - 3y^2 = -97$ ممکن نیست. در نتیجه $x^2 - 3y^2 = 97$.

۵۵.۱۱ فرض می‌کنیم p عدد اول فردی است که عدد خالی از مربع d را نمی‌شمارد. اگر α یک عدد صحیح در $Q(\sqrt{d})$ باشد، نشان دهید که $\alpha^p \equiv (\text{mod } p)$ هرگاه d یک مانده درجه دوم p باشد، و $\alpha^p \equiv \bar{\alpha} \pmod{p}$ اگر d یک نامانده p باشد. (راهنمایی: $(x + y\sqrt{d})^p$ را بسط دهید. در اینجا $\alpha \equiv \beta \pmod{p}$ به این معنی است که $p \mid \alpha - \beta$.)

حل. فرض می‌کنیم $\alpha = x + y\sqrt{d}$. حالتی را که x و y اعداد صحیح هستند بررسی می‌کنیم؛ در حالتی که x و y هر کدام نصف یک عدد صحیح فرد هستند استدلال مشابه، همین است. بنابر قضیهٔ دوجمله‌یی داریم

$$(x+y\sqrt{d})^p = x^p + \binom{p}{1} x^{p-1}y\sqrt{d} + \dots + \binom{p}{p-1} xy^{p-1}(\sqrt{d})^{p-1} + y^p(\sqrt{d})^p$$

با کاربرد قضیهٔ فرما و اینکه به‌ازای هر k جز 0 و p ، $\binom{p}{k} \equiv 0 \pmod{p}$ ، پیدا می‌کنیم $(x+y\sqrt{d})^p \equiv x+yd^{(p-1)/2}\sqrt{d} \pmod{p}$. اکنون مسألهٔ یک نتیجهٔ مستقیم ملاک اولی‌راست.

۵۶.۱۱ < فرض می‌کنیم d مساوی ± 2 یا ± 3 باشد. اگر α و β اعداد صحیحی در $Q(\sqrt{d})$ باشند که $\alpha \neq 0$ ، ثابت کنید که اعداد صحیح γ و ρ در $Q(\sqrt{d})$ وجود دارند به‌طوری‌که $\beta = \gamma\alpha + \rho$ و $|N(\rho)| < |N(\alpha)|$. (راهنمایی: ۵.۱۱ را ببینید.)

حل. این راه‌حل استدلال به‌کاررفته در (۵.۱۱) را به‌دقت نشان می‌دهد. β را بر α تقسیم می‌کنیم تا $\beta/\alpha = x + y\sqrt{d}$ را که در آن x و y اعداد گویا هستند به‌دست آوریم. فرض می‌کنیم u و v ، به‌ترتیب، نزدیکترین اعداد صحیح به x و y باشند، قرار می‌دهیم $\gamma = u + vi$ و $\rho = \beta - \gamma\alpha$. باقی می‌ماند ثابت کنیم $N(\rho) < N(\alpha)$.

چون $\beta = (x + y\sqrt{d})\alpha$ داریم $\rho = ((x-u) + (y-v)\sqrt{d})\alpha$ اما $|x-u| \leq 1/2$ و $|y-v| \leq 1/2$ لذا $|N(\rho)| \leq |N(\alpha)| \sqrt{1/4 + d/4}$. بنابراین، اگر $d = \pm 2$ ، داریم $|N(\rho)| \leq \frac{3}{4}|N(\alpha)|$ ، و برهان کامل می‌شود. برای $d = 3$ ، با توجه به شرایط $|x-u| \leq 1/2$ و $|y-v| \leq 1/2$ ، سعی می‌کنیم که قدرمطلق $(x-u)^2 - 3(y-v)^2$ را ماکسیمیم سازیم. آشکار است که اگر $|y-v| = 1/2$ و $x-u = 0$ به این ماکسیمیم می‌رسیم. از این رو، $|N(\rho)| \leq \frac{3}{4}|N(\alpha)|$ ، و مجدداً برهان کامل می‌شود.

حالت $d = -3$ به استدلال بیشتری نیاز دارد، زیرا $N((1 + \sqrt{-3})/2) = 1$ اگر $|x-u| < 1/2$ یا $|y-v| < 1/2$ ، آنگاه $N((x-u) + (y-v)\sqrt{-3}) < 1$ و لذا $|N(\rho)| < |N(\alpha)|$. اگر اختلاف هر یک از x و y با یک عدد صحیح $1/2$ باشد، آنگاه $(x+y\sqrt{-3})/2$ یک عدد صحیح در $Q(\sqrt{-3})$ است، لذا قرار می‌دهیم $\gamma = (x+y\sqrt{-3})/2$ و $\rho = 0$.

۵۷.۱۱ < تمام جوابهای صحیح معادلهٔ دیوفانتی $x^2 + 2 = y^3$ را بیابید. (راهنمایی: مثال بعد از (۱۴.۱۱) را ببینید. می‌توانید فرض کنید که $Q(\sqrt{-2})$ تجزیهٔ یکتا دارد.)

حل. فرض می‌کنیم $x^2 + 2 = y^3$ ، و $x^2 + 2$ را به صورت $(x + \sqrt{-2})(x - \sqrt{-2})$ تجزیه می‌کنیم. هر مقسوم‌علیه مشترک غیرنمایان $x + \sqrt{-2}$ و $x - \sqrt{-2}$ عدد $2\sqrt{-2}$ را می‌شمارد. اما x فرد است، زیرا اگر زوج باشد، آنگاه $x^2 + 2 \equiv 2 \pmod{4}$ ، و لذا $x^2 + 4$ نمی‌تواند یک مکعب کامل باشد. بنابراین نرم هر یک از $x \pm \sqrt{-2}$ فرد است. چون نرم هر مقسوم‌علیه غیرنمایان $2\sqrt{-2}$ زوج است، در نتیجه $x + \sqrt{-2}$ و $x - \sqrt{-2}$ نسبت به هم اول‌اند.

چون $Q(\sqrt{-2})$ تجزیهٔ یکتا دارد، یک برهان شبیه به برهان (۴.۱۱) نشان می‌دهد که می‌توان $x + \sqrt{-2}$ را به صورت $\epsilon\gamma^3$ بیان کرد، که ϵ یک یکه است. اما تنها یکه‌ها عبارت‌اند از ± 1 ، که هر دو مکعب کامل‌اند، و لذا می‌توانیم $x + \sqrt{-2} = \gamma^3$ را اختیار کنیم. اگر $\gamma = a + b\sqrt{-2}$ ، آنگاه با مکعب کردن $a + b\sqrt{-2}$ و برابر قرار دادن آن با $x + \sqrt{-2}$ ، داریم $x + \sqrt{-2} = a^3 - 6ab^2 + (3a^2b - 2b^3)\sqrt{-2}$ ، پس $b = \pm 1$ ، اگر $b = 1$ ، آنگاه $3a^2b - 2b^3 = 1$ ، و اگر $b = -1$ ، آنگاه معادلهٔ $3a^2b - 2b^3 = 1$ جواب ندارد. از این رو به‌ازای $b = 1$ و $a = \pm 1$ ، داریم $x = a^3 - 6ab^2 = \pm 5$. بنابراین، تنها جوابهای صحیح $x^2 + 2 = y^3$ عبارت‌اند از $x = \pm 5$ ، $y = 3$.

۵۸.۱۱ < جوابهای صحیح معادلهٔ $x^2 + 11 = y^3$ را به‌دست آورید. بدون اثبات، فرض کنید که $Q(\sqrt{-11})$ دارای تجزیهٔ یکتاست.

حل. ابتدا توجه می‌کنیم که اگر $x^2 + 11 = y^3$ ، آنگاه x زوج است. زیرا اگر x فرد باشد، آنگاه $x^2 + 11 \equiv 4 \pmod{8}$ ، و لذا $x^2 + 11$ نمی‌تواند یک مکعب کامل باشد. همچنین، x بر ۱۱ بخشیدنی نیست، زیرا اگر $11|x$ ، آنگاه $11|y$ و لذا $11|y^3 - x^2$ بر (۲) بخشیدنی است، و این با $11 = y^3 - x^2$ تناقض دارد.

اگر معادله را در $Q(\sqrt{-11})$ تجزیه کنیم داریم $(x + \sqrt{-11})(x - \sqrt{-11}) = y^3$. اگر α یک عامل اول مشترک $x + \sqrt{-11}$ و $x - \sqrt{-11}$ باشد، آنگاه $\alpha | 2\sqrt{-11}$ ، و چون روشن است که ۲ و $\sqrt{-11}$ اول‌اند، α مساوی ± 2 یا $\pm\sqrt{-11}$ است. اما $\alpha = \pm 2$ برقرار نیست، زیرا x زوج است و ۲ عدد $\sqrt{-11}$ را نمی‌شمارد. اگر $\alpha = \pm\sqrt{-11}$ ، آنگاه $\alpha | x$ و لذا $11|x$ ، که ممکن نیست. بنابراین $x + \sqrt{-11}$ و $x - \sqrt{-11}$ نسبت به هم اول‌اند. در نتیجه $x + \sqrt{-11}$ و $x - \sqrt{-11}$ هر دو مکعب کامل‌اند. قرار می‌دهیم $x + \sqrt{-11} = \lambda^3$ ، چون $-11 \equiv 1 \pmod{4}$ ، یا (i) $\lambda = a + b\sqrt{-11}$ ، که a و b اعداد صحیح‌اند، یا (ii) $\lambda = (c + d\sqrt{-11})/2$ ، که c و d اعداد صحیح فرد هستند.

در حالت (i)، $x = a^3 - 33ab^2$ و $1 = 3a^2b - 11b^3$ را به‌دست می‌آوریم. اگر

$3a^2b - 11b^3 = 1$ ، آنگاه $b = 1$ یا $b = -1$. برای $b = 1$ داریم $a = \pm 2$ ؛ و $b = -1$ مقدار صحیحی برای a ارائه نمی‌دهد. با جایگزینی در $x = a^3 - 33ab^2$ ، جواب $x = \pm 58$ را به دست می‌آوریم؛ لذا $y = 15$.

در حالت (ii)، داریم $x = (c^3 - 33cd^2)/8$ و $(3a^2b - 11b^3)/8 = 1$. معادله $3c^2d - 11d^3 = 8$ را در نظر می‌گیریم. آشکار است که $8|d$ ، و چون d فرد است، پس $d = \pm 1$. $d = 1$ جوابی به دست نمی‌دهد، و اگر $d = -1$ ، آنگاه $c = \pm 1$. بنابراین جواب $x = \pm 4$ ، $y = 3$ را به دست می‌آوریم.

تمرینهایی برای فصل ۱۱

۱. فرض کنید $N(\gamma) = 729 = 27^2$. آیا γ یک عدد اول گاوسی است؟
۲. اثبات یا رد کنید: اگر a و b غیر صفر و $a + bi$ یک عدد اول گاوسی باشد، آنگاه $N(a + bi)$ یک عدد اول گویاست.
۳. 39° را به صورت حاصلضرب اعداد اول گاوسی بیان کنید.
۴. $6^\circ + 18^\circ i$ را به صورت حاصلضرب اعداد اول گاوسی بنویسید.
۵. $19 + 17i$ را به حاصلضرب اعداد اول تجزیه کنید.
۶. $7 + 24i$ را به صورت حاصلضرب یک یکه و اعداد اول گاوسی $a + bi$ با $a > 0$ و $b \geq 0$ بیان کنید.
۷. بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک $18 + i$ و $6 - 17i$ را به دست آورید.
۸. ملاحظه می‌کنید که 41 نرم یک عدد اول گاوسی است. عدد صحیح بعدی که نرم یک عدد اول گاوسی باشد کدام است؟
۹. چه تعداد اعداد صحیح گاوسی دارای نرم 1300 هستند؟ چندتای اینها مضرب 5 هستند؟
۱۰. تعداد اعداد صحیح کوچکتر از 200 مانند n را بیابید به طوری که n نرم حداقل 12 عدد صحیح گاوسی باشد.
۱۱. فرض می‌کنیم α ، β ، و γ اعداد اول گاوسی با نرم فرد باشند. آیا اصلاً رابطه $\alpha + \beta = \gamma$ برقرار است؟ توضیح دهید.
۱۲. چه تعداد عدد گاوسی متفاوت عدد 10^6 را می‌شمارند؟
۱۳. همه اعداد صحیح گاوسی با نرم 578 را پیدا کنید.
۱۴. اگر α و β اعداد صحیح گاوسی باشند، ثابت کنید که δ یک بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک α و β است اگر و تنها اگر δ بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک α و $\alpha - \beta$ باشد.

۱۵. فرض می‌کنیم α ، β ، و γ اعداد صحیح گاوسی باشند به طوری که $\alpha|\gamma$ و $\beta|\gamma$. اگر α و β نسبت به هم اول باشند، نشان دهید که $\alpha\beta|\gamma$. (راهنمایی: (۱۰.۱) را ببینید، یا تجزیه یکتا را به‌کار برید.)

۱۶. فرض می‌کنیم α و β اعداد صحیح گاوسی باشند که نریشن نسبت به هم اول اند. ثابت کنید α و β نسبت به هم اول اند. آیا عکس این مطلب برقرار است؟ توضیح دهید.

۱۷. (ii. ۱۸.۱۱) را اثبات کنید: اگر α و β عناصر $Q(\sqrt{d})$ باشند، آنگاه $N(\alpha\beta) = N(\alpha)N(\beta)$.

۱۸. (iii. ۱۸.۱۱) را ثابت کنید: اگر α یک عدد صحیح در $Q(\sqrt{d})$ باشد، آنگاه α یک یکه است اگر و تنها اگر $N(\alpha) = \pm 1$.

۱۹. ثابت کنید که $2 + \sqrt{-6}$ در $Q(\sqrt{-6})$ اول است.

۲۰. نشان دهید که $1 + \sqrt{3}$ و $1 - \sqrt{3}$ در $Q(\sqrt{3})$ وابسته هستند.

۲۱. تعیین کنید که کدام یک از اعداد زیر در $Q(\sqrt{-13})$ اول اند: $1 + 2\sqrt{-13}$ ؛ $3 + \sqrt{-13}$ ؛ 4 .

۲۲. (الف) آیا $\alpha = 11$ در $Q(\sqrt{-3})$ اول است؟ اگر چنین است، ثابت کنید. اگر چنین نیست، α را به صورت حاصلضرب اعداد اول بیان کنید. (ب) به همین سؤال اگر $\alpha = 23$ پاسخ دهید. (توجه کنید که $-3 \equiv 1 \pmod{4}$).

۲۳. نشان دهید که $5 + \sqrt{15}$ در $Q(\sqrt{15})$ اول است.

۲۴. ثابت کنید به ازای هر عدد خالی از مربع d ، بی‌نهایت عدد صحیح در $Q(\sqrt{d})$ وجود دارند که در $Q(\sqrt{d})$ اول اند.

۲۵. با بررسی تجزیه 20 ، نشان دهید که $Q(\sqrt{-19})$ ویژگی تجزیه یکتا ندارد.

۲۶. تمام نمایشهای $121 \times 49 \times 8$ به صورت $a^2 + 2b^2$ را، که a و b اعداد صحیح هستند، پیدا کنید.

۲۷. یکه اصلی ϵ در $Q(\sqrt{101})$ را بیابید، و ثابت کنید ϵ یکه اصلی است.

۲۸. همه یکه‌های $Q(\sqrt{3})$ را که بین 100 و 1000 قرار دارند پیدا کنید.

ملاحظات برای فصل ۱۱

۱. در 1801 گاوس می‌دانست که اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ به ازای d مساوی -1 ، -2 ، -3 ، -7 ، -11 ، -19 ، -43 ، -67 ، و -163 تجزیه یکتا دارند. (آنچه او در واقع اثبات کرد یک حکم هم‌ارز درباره صورت‌های درجه دوم بود.) گاوس همچنین حدس زد که اینها تنها d های خالی از مربع منفی با این ویژگی هستند. این حدسیه بیش از 150 سال به صورت حل نشده باقی ماند.

در ۱۹۳۴، ه. هایلبرون^۱ و ا. ه. لین فوت^۲ نشان دادند که حداکثر یک d خالی از مربع منفی دیگر وجود دارد که به‌ازای آن اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ تجزیه یکتا دارند. سرانجام، در ۱۹۶۶، ه. م. استارک^۳ ثابت کرد که فهرست گاوس واقعاً کامل است. کمابیش هم‌زمان، آ. بیکر نیز برهانی یافته بود. هر دو برهان فوق‌العاده دشوار هستند.

برای d مثبت، این سؤال که چه وقت تجزیه یکتا داریم ابدأ پاسخ داده نشده است. تعداد ۳۷ عدد خالی از مربع مثبت d کمتر از ۱۰۰ وجود دارند که به‌ازای آنها اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ تجزیه یکتا دارند، و فقط به‌ازای ۱۷ تای اینها $Q(\sqrt{d})$ اقلیدسی است. بعکس مورد منفی d ، به نظر می‌رسد که تجزیه یکتا وقتی d مثبت است کاملاً مشترک است. ولی، حتی ثابت نشده است که بی‌نهایت عدد خالی از مربع مثبت d وجود دارد به‌طوری‌که اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ تجزیه یکتا داشته باشند.

۲. یک صورت درجه دوم دوجمله‌ای یک چندجمله‌یی $ax^2 + bxy + cy^2$ است، که در آن a ، b ، و c اعداد صحیح اختیار می‌شوند. یکی از مسائل اساسی نظریه صورتهای درجه دوم، که به زبان بهاسکره و فرما برمی‌گردد، تعیین اعداد صحیحی است که قابل نمایش به‌صورت $ax^2 + bxy + cy^2$ هستند. برای صورتهای $x^2 + y^2$ و $x^2 + 2y^2$ جواب این سؤال را یافته‌ایم ((۲۱.۱۱) را ببینید). با کامل کردن مربع، می‌توان دید که

$$4a(ax^2 + bxy + cy^2) = (2ax + by - y\sqrt{d})(2ax + by + y\sqrt{d})$$

که در آن $d = b^2 - 4ac$. لذا سؤال مربوط به قابلیت نمایش توسط صورتهای درجه دوم ارتباط نزدیکی با تجزیه در $Q(\sqrt{d})$ دارد.

به‌ویژه، صورت $x^2 - dy^2$ را در نظر می‌گیریم. (در قضیه ۲۱.۱۱ حالت $d = -2$ مطرح می‌شود.) با یافتن اعداد اول p که می‌توانند نمایش داده شوند و سپس استفاده اینکه نرم حاصلضرب برابر حاصلضرب نرم‌هاست، مسأله اعداد صحیحی را که قابل نمایش هستند حل کردیم. یافتن p های نمایش‌پذیر یک کاربرد ساده از تقابل درجه دوم است. این روند وقتی که اعداد صحیح $Q(\sqrt{d})$ تجزیه یکتا دارند کارساز است. (وقتی d مثبت است، بررسی نمایش‌پذیری $-p$ نیز لازم است.) ولی وضعیت همیشه به این آسانی نیست. مثلاً می‌توان ۲۱ را به‌صورت $x^2 + 5y^2$ نمایش داد، اما هیچ‌کدام از عملهای اولش را نمی‌توان. این پدیده ارتباط نزدیکی با این حقیقت دارد که تجزیه یکتا برای اعداد صحیح $Q(\sqrt{-5})$ برقرار نیست.

شرح مختصری از زندگینامه‌ها

اِرِنست ادوارد کومر^۱ در ۱۸۱۰ در آلمان متولد شد و دکترایش را از دانشگاه هاله^۲ اخذ نمود. به مدت ۱۰ سال در یک دبیرستان تدریس کرد. لئوپولد کرونکر، که خود ریاضیدان مشهوری شد یکی از شاگردان کومر بود. در ۱۸۵۵ به استادی ریاضیات دانشگاه برلین و دانشکده جنگ برلین منصوب شد. تا ۳۲ سالگی، کارهای کومر بیشتر به انتگرالهای معین، معادلات دیفرانسیل، و سریها، به‌طور چشمگیرتر توابع ابرهندسی، مربوط می‌شد.

کومر نخستین مساهمت مهم خود در نظریه اعداد را با کاوش در قوانین تقابل بالاتر شروع کرد. با پیگیری کارهای گاوس و ژاکوبی، کومر به مطالعه حساب «اعداد صحیح» در میدان $Q(\alpha)$ که از الحاق یک ریشه غیرنمایان $x^n = 1$ به گویاها به دست آمده بود کشیده شد. او ثابت کرد که تجزیه یکتا به‌ازای $n = 23$ برقرار نیست و «اعداد ایده‌آل» را برای برقراری تجزیه یکتا موفق شد وارد کند. سرانجام، این اعداد ایده‌آل را برای احیای یک قانون تقابل عام به‌کار برد. کومر همچنین ارتباط حساب $Q(\sqrt{d})$ را با نظریه صورتهای درجه دوم خاطر نشان ساخت. صورتهای درجه دوم در کارهای مربوط به نظریه اعداد لاگرانژ، لژاندر، و گاوس اساسی بود. از این رو کومر پایه‌گذار نظریه اعداد جبری است. کومر به خاطر کارهایش در آخرین قضیه فرما نیز معروف است. در اینجا نیز، تجزیه در $Q(\sqrt{\alpha})$ را به‌کار برد و سرانجام آخرین قضیه فرما را برای تمام نماهای کمتر از 10^6 ثابت کرد. او یکی از نخستین ریاضیدانانی بود که نشان داد چگونه مفاهیم جبری «مجرد» را می‌توان برای حل مسائل خاص به‌کار برد. کومر در ۱۸۹۳ در برلین درگذشت.

مراجع

G. H. Hardy and E. M. Wright, *An Introduction to the Theory of Numbers* (Fourth Edition). (See Chapter 7.)

Ivan Niven, Herbert S. Zuckerman, and Hugh L. Montgomery, *An Introduction to the Theory of Numbers* (Fifth Edition), John Wiley & Sons, New York, 1991.

از ابتدای چاپ کتاب نیون و تسوکرمین در ۱۹۶۰، این کتاب به‌عنوان یک کتاب درسی در نظریه مقدماتی اعداد معروف بوده است. مطالب چاپ اخیر در یک سطح بالاتر و نظری‌تری نسبت به سایر کتابهای درسی متداول ارائه شده است. به هر حال، بعد از کسب یک زمینه پایه‌یی در نظریه اعداد، یک کتاب عالی برای مطالعه است و یک بحث نسبتاً کاملی از مطالب این فصل را داراست.

جدول ۱. اعداد اول کوچکتر از ۱۰۰۰ و g کوچکترین ریشه اولیه آنها

p	g	p	g	p	g	p	g
2	1	191	19	439	15	709	2
3	2	193	5	443	2	719	11
5	2	197	2	449	3	727	5
7	3	199	3	457	13	733	6
11	2	211	2	461	2	739	3
13	2	223	3	463	3	743	5
17	3	227	2	467	2	751	3
19	2	229	6	479	13	757	2
23	5	233	3	487	3	761	6
29	2	239	7	491	2	769	11
31	3	241	7	499	7	773	2
37	2	251	6	503	5	787	2
41	6	257	3	509	2	797	2
43	3	263	5	521	3	809	3
47	5	269	2	523	2	811	3
53	2	271	6	541	2	821	2
59	2	277	5	547	2	823	3
61	2	281	3	557	2	827	2
67	2	283	3	563	2	829	2
71	7	293	2	569	3	839	11
73	5	307	5	571	3	853	2
79	3	311	17	577	5	857	3
83	2	313	10	587	2	859	2
89	3	317	2	593	3	863	5
97	5	331	3	599	7	877	2
101	2	337	10	601	7	881	3
103	5	347	2	607	3	883	2
107	2	349	2	613	2	887	5
109	6	353	3	617	3	907	2
113	3	359	7	619	2	911	17
127	3	367	6	631	3	919	7
131	2	373	2	641	3	929	3
137	3	379	2	643	11	937	5
139	2	383	5	647	5	941	2
149	2	389	2	653	2	947	2
151	6	397	5	659	2	953	3
157	5	401	3	661	2	967	5
163	2	409	21	673	5	971	6
167	5	419	2	677	2	977	3
173	2	421	2	683	5	983	5
179	2	431	7	691	3	991	6
181	2	433	5	701	2	997	7

جدول ۲. بسط کسر مسلسل \sqrt{d} به ازای $d < 100$

d	\sqrt{d}	d	\sqrt{d}
2	$(1, \overline{2})$	53	$(\overline{7, 3, 1, 1, 3, 14})$
3	$(1, \overline{1, 2})$	54	$(\overline{7, 2, 1, 6, 1, 2, 14})$
5	$(\overline{2, 4})$	55	$(\overline{7, 2, 2, 2, 14})$
6	$(\overline{2, 2, 4})$	56	$(\overline{7, 2, 14})$
7	$(2, \overline{1, 1, 1, 4})$	57	$(\overline{7, 1, 1, 4, 1, 1, 14})$
8	$(2, \overline{1, 4})$	58	$(\overline{7, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 14})$
10	$(\overline{3, 6})$	59	$(\overline{7, 1, 2, 7, 2, 1, 14})$
11	$(\overline{3, 3, 6})$	60	$(\overline{7, 1, 2, 1, 14})$
12	$(\overline{3, 2, 6})$	61	$(\overline{7, 1, 4, 3, 1, 2, 2, 1, 3, 4, 1, 14})$
13	$(\overline{3, 1, 1, 1, 1, 6})$	62	$(\overline{7, 1, 6, 1, 14})$
14	$(\overline{3, 1, 2, 1, 6})$	63	$(\overline{7, 1, 14})$
15	$(\overline{3, 1, 6})$	65	$(\overline{8, 16})$
17	$(\overline{4, 8})$	66	$(\overline{8, 8, 16})$
18	$(\overline{4, 4, 8})$	67	$(\overline{8, 5, 2, 1, 1, 7, 1, 1, 2, 5, 16})$
19	$(\overline{4, 2, 1, 3, 1, 2, 8})$	68	$(\overline{8, 4, 16})$
20	$(\overline{4, 2, 8})$	69	$(\overline{8, 3, 3, 1, 4, 1, 3, 3, 16})$
21	$(\overline{4, 1, 1, 2, 1, 1, 8})$	70	$(\overline{8, 2, 1, 2, 1, 2, 16})$
22	$(\overline{4, 1, 2, 4, 2, 1, 8})$	71	$(\overline{8, 2, 2, 1, 7, 1, 2, 2, 16})$
23	$(\overline{4, 1, 3, 1, 8})$	72	$(\overline{8, 2, 16})$
24	$(\overline{4, 1, 8})$	73	$(\overline{8, 1, 1, 5, 5, 1, 1, 16})$
26	$(\overline{5, 10})$	74	$(\overline{8, 1, 1, 1, 1, 16})$
27	$(\overline{5, 5, 10})$	75	$(\overline{8, 1, 1, 1, 16})$
28	$(\overline{5, 3, 2, 3, 10})$	76	$(\overline{8, 1, 2, 1, 1, 5, 4, 5, 1, 1, 2, 1, 16})$
29	$(\overline{5, 2, 1, 1, 2, 10})$	77	$(\overline{8, 1, 3, 2, 3, 1, 16})$
30	$(\overline{5, 2, 10})$	78	$(\overline{8, 1, 4, 1, 16})$
31	$(\overline{5, 1, 1, 3, 5, 3, 1, 1, 10})$	79	$(\overline{8, 1, 7, 1, 16})$
32	$(\overline{5, 1, 1, 1, 10})$	80	$(\overline{8, 1, 16})$
33	$(\overline{5, 1, 2, 1, 10})$	82	$(\overline{9, 18})$
34	$(\overline{5, 1, 4, 1, 10})$	83	$(\overline{9, 9, 18})$
35	$(\overline{5, 1, 10})$	84	$(\overline{9, 6, 18})$
37	$(\overline{6, 12})$	85	$(\overline{9, 4, 1, 1, 4, 18})$
38	$(\overline{6, 6, 12})$	86	$(\overline{9, 3, 1, 1, 1, 8, 1, 1, 1, 3, 18})$
39	$(\overline{6, 4, 12})$	87	$(\overline{9, 3, 18})$
40	$(\overline{6, 3, 12})$	88	$(\overline{9, 2, 1, 1, 1, 2, 18})$
41	$(\overline{6, 2, 2, 12})$	89	$(\overline{9, 2, 3, 3, 2, 18})$
42	$(\overline{6, 2, 12})$	90	$(\overline{9, 2, 18})$
43	$(\overline{6, 1, 1, 3, 1, 5, 1, 3, 1, 1, 12})$	91	$(\overline{9, 1, 1, 5, 1, 5, 1, 1, 18})$
44	$(\overline{6, 1, 1, 1, 2, 1, 1, 1, 1, 12})$	92	$(\overline{9, 1, 1, 2, 4, 2, 1, 1, 18})$
45	$(\overline{6, 1, 2, 2, 2, 1, 12})$	93	$(\overline{9, 1, 1, 1, 4, 6, 4, 1, 1, 1, 18})$
46	$(\overline{6, 1, 3, 1, 1, 2, 6, 2, 1, 1, 3, 1, 12})$	94	$(\overline{9, 1, 2, 3, 1, 1, 5, 1, 8, 1, 5, 1, 1, 3, 2, 1, 18})$
47	$(\overline{6, 1, 5, 1, 12})$	95	$(\overline{9, 1, 2, 1, 18})$
48	$(\overline{6, 1, 12})$	96	$(\overline{9, 1, 3, 1, 18})$
50	$(\overline{7, 14})$	97	$(\overline{9, 1, 5, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 5, 1, 18})$
51	$(\overline{7, 7, 14})$	98	$(\overline{9, 1, 8, 1, 18})$
52	$(\overline{7, 4, 1, 2, 1, 4, 14})$	99	$(\overline{9, 1, 18})$

چهره‌های مهم در تاریخ نظریه اعداد
(برحسب حروف الفبا)

۱۸۶۵-۱۹۶۳	آدامار، ژاک
ح ۲۳۰ ق.م	اراتستن
۲۸۷-۲۱۲ ق.م	ارشمیدس
ح ۴۷۵-۵۵۰	آریه‌طه
۲۸۵-۳۲۳ ق.م	اقلیدس
ح ۱۰۹۰	الکرجی
۱۷۰۷-۱۷۸۳	اویلر، لئونهارت
۱۸۲۳-۱۸۵۲	آیزنشتاین، فردینانت
۱۵۸۷-۱۶۳۸	باشه، کلود
۱۶۲۰-۱۶۸۴	براونکر، ویلیام
ح ۶۲۵	برهمگوپته
۱۵۲۶-۱۵۷۲	بومبلی، رافائل
ح ۱۱۸۵-۱۱۱۴	بهاسکره
۱۶۱۰-۱۶۸۵	پل، جان
۱۸۶۳-۱۹۲۲	توتنه، آکسل
۱۸۲۱-۱۸۹۴	چیبیشف، پافوتی

۱۲۰۲-۱۲۶۱ >	چئین، کیوشائو
۱۸۰۵-۱۸۵۹	دیریکله، پترلوژون
۲۵۰ >	دیوفانتوس
۱۸۰۴-۱۸۵۱	یاکوبی، کارل گوستاف
۲۵۰ >	سون-تسو (تزی)
۱۶۰۱-۱۶۶۵	فرما، پیردو
۱۶۰۲-۱۶۷۵ >	فرنیکل، (دوبسی)، برنار
۱۱۷۵-۱۲۵۰ >	فیوناتچی
۵۸۵-۵۰۱ ق. م.	فیثاغورس
۱۸۱۰-۱۸۹۳	کومر، ارنست
۱۷۷۷-۱۸۵۵	گاوس، کارل فریدریش
۱۶۹۰-۱۷۶۴	گولدمباخ، کریستیان
۱۷۵۲-۱۸۳۳	لژاندر، آدرین ماری
۱۸۴۲-۱۸۹۱	لوکا، ادوار
۱۷۳۶-۱۸۱۳	لاگرانژ، ژوزف لویی
۱۷۹۵-۱۸۷۰	لامه، گابریل
۱۵۸۸-۱۶۴۸	میرسن، مارن
۱۷۳۴-۱۷۹۳	وئرینگ، ادوارد
۱۶۱۰-۱۷۰۳	والیس، جان
۱۷۴۱-۱۷۹۳	ویلسون، جان
۱۸۹۱-۱۹۸۳	وینوگراف، ایوان ماتوهویچ
۱۸۶۶-۱۹۶۲	واله پوسن، شارل دولای
۱۸۷۷-۱۹۴۷	هاردی، گادفری هرلد
۱۸۶۲-۱۹۴۳	هیلبرت، داویت

چهره‌های مهم در تاریخ نظریه اعداد
(به ترتیب زمان)

۵۰۱-۵۸۵ ق. م	فیثاغورس
۲۸۵-۳۲۳ ق. م	اقلیدس
۲۱۲-۲۸۷ ق. م	ارشمیدس
۲۳۰ ق. م	اراتستن
۲۵۰ ب. م	دیوفانتوس
۲۵۰	سون-تسو
۴۷۵-۵۵۰	آریه‌طه
۶۲۵	برهمگپته
۱۰۹۰	الکرچی
۱۱۱۴-۱۱۸۵	بهاسکره
۱۱۷۵-۱۲۵۰	فیوناتچی
۱۲۰۲-۱۲۶۱	چین، کیوشائو
۱۵۲۶-۱۵۷۲	بومبلی، رافائل
۱۵۸۷-۱۶۳۸	باشه، کلود
۱۵۸۸-۱۶۴۸	میرین، مارن
۱۶۰۱-۱۶۶۵	فرما، پیردو

۱۶۰۲-۱۶۷۵	فرنیکل دوبسی، برنار
۱۶۱۰-۱۶۸۵	پل، جان
۱۶۱۰-۱۷۰۳	والیس، جان
۱۶۲۰-۱۶۸۴	براونکر، ویلیام
۱۶۹۰-۱۷۶۴	گلدباخ، کریستیان
۱۷۰۷-۱۷۸۳	اویلر، لئونهارت
۱۷۳۴-۱۷۹۳	وئرینگ، ادوارد
۱۷۳۶-۱۸۱۳	لاگرانژ، ژوزف لویی
۱۷۴۱-۱۷۹۳	ویلسون، جان
۱۷۵۲-۱۸۳۳	لژاندر، آدرین ماری
۱۷۷۷-۱۸۵۵	گوس، کارل فریدریش
۱۷۹۵-۱۸۷۰	لامه، گابریل
۱۸۰۴-۱۸۵۱	ژاکوبی، کارل گوستاو
۱۸۰۵-۱۸۵۹	دیریکله، پترلوژون
۱۸۱۰-۱۸۹۳	کومر، ارنست
۱۸۲۱-۱۸۹۴	چبیشف، پافنوتی
۱۸۲۳-۱۸۵۲	آیزنشتاین، فردینانت
۱۸۴۲-۱۸۹۱	لوکا، ادوار
۱۸۶۲-۱۹۴۳	هیلبرت، داوید
۱۸۶۳-۱۹۲۲	توته، آکسل
۱۸۶۵-۱۹۶۳	آدامار، ژاک
۱۸۶۶-۱۹۶۲	واله پوسن، شارل دولا
۱۸۷۷-۱۹۴۷	হারدی، گادفری هرله
۱۸۹۱-۱۹۸۳	وینوگرادوف، ایوان ماتویویچ

فهرست نمادها

Π	حاصلضرب
Σ	مجموعیابی
$a b$	a عدد b را می‌شمارد
$a \nmid b$	a عدد b را نمی‌شمارد
(a, b)	بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک a, b
$[a, b]$	کوچکترین مضرب مشترک a, b
$\tau(n)$	تعداد مقسوم‌علیه‌های مثبت n
$\sigma(n)$	مجموع مقسوم‌علیه‌های مثبت n
$[x]$	جزء صحیح x
$a \equiv b \pmod{m}$	a هم‌نهشت با b به پیمانه m
$a \not\equiv b \pmod{m}$	a ناهم‌نهشت با b به پیمانه m
$\phi(n)$	تابع ϕ - اوایلر
(a/p)	نماد لژاندر
(a/m)	نماد ژاکوبی
$\text{ord } a$	مرتبه a
$\text{ind } a$	اندیس a
M_n	n امین عدد مرین
F_n	n امین عدد فرما

$\pi(x)$	تعداد اعداد اولِ نابیشتر از x
$N(n)$	تعداد نمایشهای n به صورت مجموع دو مربع
$\langle a_0, a_1, a_2, \dots, a_n \rangle$	کسر مسلسل متناهی
$c_k = p_k/q_k$	همگرای k ام
$\langle a_0, a_1, a_2, \dots \rangle$	کسر مسلسل نامتناهی
$\langle c_0, c_1, \dots, c_n, \overline{a_0, a_1, \dots, a_k} \rangle$	کسر مسلسل دوره‌یی
$\alpha = (r + \sqrt{d})/s$	گنگ درجهٔ دوم
$\alpha' = (r - \sqrt{d})/s$	مزدوج α
$a + bi; a - bi$	عدد صحیح گاوسی؛ مزدوج
ϵ	یکه
π	عدد اول گاوسی
$N(a + bi)$	نرم $a + bi$
$Q(\sqrt{d})$	توسیع درجهٔ دوم

مراجع

- W.W. Adams and L.J. Goldstein, *Introduction to Number Theory*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, New Jersey, 1976.
- Tom M. Apostol, *Introduction to Analytic Number Theory*, Springer-Verlag, New York, 1976.
- David M. Bressoud, *Factorization and Primality Testing*, Springer-Verlag, New York, 1989.
- Harold Davenport, *The Higher Arithmetic* (Sixth Edition), Cambridge University Press, Cambridge, England, 1992.
- Harold M. Edwards, *Fermat's Last Theorem, A Genetic Introduction to Algebraic Number Theory*, Springer-Verlag, New York, 1977.
- Leonhard Euler, *Elements of Algebra*, translated by John Hewlett, Springer-Verlag, New York, 1984.
- Carl Friedrich Gauss, *Disquisitiones Arithmeticae*, translated by Arthur A. Clarke, Yale University Press, New Haven, Connecticut, 1966.
- Peter Giblin, *Primes and Programming*, Cambridge University Press, Cambridge, England, 1993.
- Emil Grosswald, *Topics from the Theory of Numbers* (Second Edition), Birkhäuser, Boston, 1982.
- G.H. Hardy and E.M. Wright, *An Introduction to the Theory of Numbers* (Fourth Edition), The Clarendon Press, Oxford, England, 1971.
- Thomas L. Heath, *The Thirteen Books of Euclid's Elements, Volume II*, Cambridge University Press, Cambridge, England, 1926.
- Thomas L. Heath, *Diophantus of Alexandria*, Dover, New York, 1964.
- K. Ireland and M.I. Rosen, *A Classical Introduction to Modern Number Theory*, Springer-Verlag, New York, 1982.
- Victor Klee and Stan Wagon, *Old and New Unsolved Problems in Plane Geometry and Number Theory*, Mathematical Association of America, Washington, 1991.

- Donald E. Knuth, *The Art of Computer Programming, Volume 2* (Second Edition), Addison-Wesley, Reading, Massachusetts, 1981.
- Neal Koblitz, *A Course in Number Theory and Cryptography*, Springer-Verlag, New York, 1987.
- William J. LeVeque, *Fundamentals of Number Theory*, Addison-Wesley, Reading, Massachusetts, 1977.
- L.J. Mordell, *Diophantine Equations*, Academic Press, New York, 1969.
- Trygve Nagell, *Introduction to Number Theory*, Chelsea, New York, 1981 (originally published in 1951).
- W. Narkiewicz, *Classical Problems in Number Theory*, Polish Scientific Publishers, Warsaw, 1986.
- Ivan Niven, Herbert S. Zuckerman, and Hugh L. Montgomery, *An Introduction to the Theory of Numbers* (Fifth Edition), John Wiley & Sons, New York, 1991.
- Carl D. Olds, *Continued Fractions*, Random House, New York, 1963.
- Oystein Ore, *Number Theory and Its History*, McGraw-Hill, New York, 1948.
- Hans Rademacher, *Lectures on Elementary Number Theory*, Blaisdell, New York, 1964.
- Paulo Ribenboim, *13 Lectures on Fermat's Last Theorem*, Springer-Verlag, New York, 1979.
- Paulo Ribenboim, *The Book of Prime Number Records* (Second Edition), Springer-Verlag, New York, 1989.
- Hans Riesel, *Prime Numbers and Computer Methods for Factorization*, Birkhäuser, Boston, 1987.
- Kenneth H. Rosen, *Elementary Number Theory and its Applications* (Third Edition), Addison-Wesley, Reading, Massachusetts, 1992.
- W. Scharlau and H. Opolka, *From Fermat to Minkowski, Lectures on the Theory of Numbers and Its Historical Development*, Springer-Verlag, New York, 1985.
- Jacques Sesiano, *Books IV to VII of Diophantus' Arithmetica*, Springer-Verlag, New York, 1982.
- Daniel Shanks, *Solved and Unsolved Problems in Number Theory* (Third Edition), Chelsea, New York, 1985.
- J.V. Uspensky and M.A. Heaslet, *Elementary Number Theory*, McGraw-Hill, New York, 1939.
- I.M. Vinogradov, *Elements of Number Theory*, Dover, New York, 1954.

- Eric T. Bell, *Men of Mathematics*, Simon & Schuster, New York, 1965.
- Carl B. Boyer and Uta C. Merzbach, *A History of Mathematics* (Second Edition), John Wiley & Sons, New York, 1989.
- Claude Brezinski, *History of Continued Fractions and Padé Approximants*, Springer-Verlag, New York, 1991.
- David M. Burton, *The History of Mathematics* (Second Edition), Wm. C. Brown, Dubuque, Iowa, 1991.
- Leonard Eugene Dickson, *History of the Theory of Numbers* (3 volumes), Chelsea, New York, 1952 (originally published in 1919).
- George G. Joseph, *The Crest of the Peacock: Non-European Roots of Mathematics*, Penguin Books, New York, 1991.
- Morris Kline, *Mathematical Thought from Ancient to Modern Times*, Oxford University Press, New York, 1972.
- Ulrich Libbrecht, *Chinese Mathematics in the Thirteenth Century*, The MIT Press, Cambridge, Massachusetts, 1973.
- James R. Newman, *The World of Mathematics* (4 volumes), Simon & Schuster, New York, 1956.
- André Weil, *Number Theory: An approach through history from Hammurapi to Legendre*, Birkhäuser, Boston, 1984.

مقاله‌های مجلات

- Robert A. Coury, "A Continued Fraction Approach for Factoring Large Numbers," *Pi Mu Epsilon Journal*, Vol. 9, No. 1 (1989), 9–12.
- David A. Cox, "Introduction to Fermat's Last Theorem," *American Mathematical Monthly*, Vol. 101, No. 1 (1994), 3–14.
- Jacques Dutka, "On the Gregorian Revision of the Julian Calendar," *Mathematical Intelligencer*, Vol. 10, No. 1 (1988), 56–64.
- M. Ram Murty, "Artin's Conjecture for Primitive Roots," *Mathematical Intelligencer*, Vol. 10, No. 4 (1988), 59–67.
- Carl Pomerance, "The Search for Prime Numbers," *Scientific American*, Vol. 247 (1982), 136–147.
- V. Frederick Rickey, "Mathematics of the Gregorian Calendar," *Mathematical Intelligencer*, Vol. 7, No. 1 (1985), 53–56.
- David E. Rowe, "Gauss, Dirichlet, and the Law of Biquadratic Reciprocity," *Mathematical Intelligencer*, Vol. 10, No. 2 (1988), 13–25.
- A. Seidenberg, "The Ritual Origin of Geometry," *Archive for the History of the Exact Sciences*, Vol. 1 (1963), 488–527.

- Stan Wagon, "Perfect Numbers," *Mathematical Intelligencer*, Vol. 7, No. 2 (1985), 66–68.
- Stan Wagon, "Primality Testing," *Mathematical Intelligencer*, Vol. 8, No. 3 (1986), 58–61.
- Stan Wagon, "The Euclidean Algorithm Strikes Again," *American Mathematical Monthly*, Vol. 97, No. 2 (1990), 125–129.

نمایه

- آخرین قضیه فرما ۳۰۸
آریهطه ۵۷
آریتیکا (علم حساب) (دیوفانتوس) ۳۶۷
آزمون اول بودن لوکا ۲۲۶
آزمونهای بخش پذیری ۶۳
آیزنشتاین، فردینانت ۲۱۹
اتحاد برهمگویه ۴۳۵
اصل موضوع برتران ۲۷۸
اعداد تام ۲۷۱
اقلیدس ۵۷
الخوارزمی ۱۵
الگوریتم اقلیدسی ۲۲
الگوریتم اقلیدسی منبسط ۲۴
الگوریتم بمعم دوتایی ۵۵
الگوریتم تقسیم ۱۴، ۴۹۰
الگوریتم تقسیم برای چندجمله‌یها ۱۴۷
اویلر، لئونهارت ۱۴۲
باشه، کلود ۱۴
باقیمانده ۱۵
برونکر، ویلیام ۴۲۸
بزرگترین مقسوم علیه مشترک ۱۵، ۴۹۱
بمع ۱۵
پهاسکره ۴۸۴
پیمانته ۶۰
پیمانته m ۶۰
تابع کارمایکل ۲۶۱
تابع ϕ اویلر ۱۰۸
تجزیه اعداد بزرگ ۴۷۳
تحقیقات حسابی (گاوس) ۱۰۱
ترکیب خطی ۱۵
تعداد مقسوم علیه‌های مثبت ۲۰
تعداد نمایشها ۳۱۳، ۳۲۲
تقابل، مربعی ۱۹۰-۱۸۷
تقریبهای
به π ۳۸۷
بهترین گویا ۳۸۷-۳۸۶

۲۲۹-۲۳۰ $x^k \equiv a \pmod{m}$	گويا ۳۸۵-۳۸۸
چیشف، بافنتوی ۳۰۱	تقریبهای گويا ۳۸۵
چین چوشائو ۱۰۰	به π ۳۸۷، ۳۸۹
حدسیه گولداخ ۲۸۰	بهترین ۳۸۶
خارج قسمت ۱۵	تقریبها ۳۸۸، ۶۹
جزئی ۳۷۱	توابع
خارج قسمتهای جزئی ۳۷۱	$N(n)$ ۳۱۳
دستگاه کامل ماندهها ۶۱	$[x]$ ۲۲
دستگاه مخفف ماندهها ۱۰۸-۱۰۹	$\phi(m)$ ۱۰۸
دیریکله، پیتراگوستاو لوژون ۳۰۱	$\pi(x)$ ۲۷۶
دیوفانتوس ۳۶۷	$\sigma(n)$ ۲۰
روز هفته ۶۹	$\tau(n)$ ۲۰
روش تجزیه لژاندر ۴۴۳	توابع ضربی ۲۱
روش نزول نامتناهی ۳۰۸	جبر (اولیر) ۴۸۵
ریشه اولیه ۲۲۴	جواب
ریشه همهنشتمیهای چندجمله‌یی ۱۴۵-۱۴۴	$ax + by = c$ ۲۶، ۲۵
ریمان، گوتراک برنهارت ۳۰۲	$ax \equiv b \pmod{m}$ ۶۴، ۶۶-۶۵
سه‌تایی فیثاغورسی ۳۰۶	$ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p}$ ۱۷۷
اولیه ۳۰۶	$f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ ۱۴۶-۱۴۴
صورت درجه دوم دومجهولی ۵۲۹	$x^2 - dy^2 = -1$ ۴۳۷، ۴۳۸
عدد اول ۱۸	$x^2 - dy^2 = 1$ ۴۳۱-۴۳۰، ۴۳۵-۴۳۴
$Q(\sqrt{d})$ ۵۰۰	اصلی ۴۳۰
گاوسی ۴۸۹	مثبت ۲۶، ۴۳۰
عدد اول فرما ۲۷۴	جواب اصلی ۴۳۰
عدد اول گاوسی ۴۸۹	جوابهای، تعداد
عدد اول مرسن ۲۷۳	$ax + by = c$ ۲۶-۲۵
عدد صحیح	$ax \equiv b \pmod{m}$ ۶۵-۶۴
$Q(\sqrt{d})$ ۴۹۸	$f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ ۱۴۶-۱۴۵
جبری ۴۹۸	$f(x) \equiv 0 \pmod{p^k}$ ۱۵۲-۱۵۰
گاوسی ۴۸۸-۴۸۹	$x^2 \equiv a \pmod{2^k}$ ۱۵۶-۱۵۵
گويا ۴۸۹	$x^2 \equiv a \pmod{m}$ ۱۸۰-۱۷۹
عدد صحیح گاوسی ۴۸۸-۴۸۹	$x^2 \equiv a \pmod{p^k}$ ۱۵۶-۱۵۴

کوچکترین نمای عام ۲۲۵، ۲۶۰	عدد فرما ۲۷۴
کومر، ارنست ادوارد ۵۳۰	عدد کارمایکل ۱۲۴
گاوس، کارل فردریش ۱۰۰	عدد گنگ درجهٔ دوم ساده‌شده ۳۸۳
گروه ۹۹	عدد مرسن ۲۷۳
اندیس یک عدد صحیح ۲۲۸	عدد مرکب ۱۸
ضربی ۲۶۶	عناصر (اقلیدس) ۵۷
گنگ درجهٔ دوم ۳۷۹	عوامل اول ۱۹
ساده‌شده ۳۸۳-۳۸۴	غریبال اراتستن ۲۷۱-۲۷۰
مزدوج ۳۸۲	فرما، پیردو ۱۴۲
لاگرانژ، ژوزف لویی ۴۲۵	فونیکل دوپسی ۱۰۳
لیپر آباکی (فیوناتچی) ۱۰۱	فیوناتچی (لئوناردو پیسای) ۱۰۱
لژاندر، آدرین ماری ۲۶۷	قانون تقابل مربعی ۱۹۰-۱۸۳
لم گاوس ۱۸۳	قضیهٔ اصلی حساب ۱۹، ۵۶
مانده	قضیهٔ اعداد اول ۲۷۶
به پیمانۀ m ۶۱-۶۰	قضیهٔ اویلر ۱۰۹
توانی ۲۳۱-۲۲۹	قضیهٔ باقیماندهٔ چینی ۶۹-۶۸
درجهٔ دوم ۱۸۳-۱۷۹	قضیهٔ تجزیهٔ یکتا ۲۰-۱۹، ۴۹۳، ۵۰۳-۵۰۲
کوچکترین نامنفی به پیمانۀ m ۶۱	قضیهٔ دیریکله ۲۷۹-۲۷۸
ماندهٔ توانی ۲۲۹	قضیهٔ فرما ۱۰۶
ماندهٔ درجهٔ دوم ۱۹۰-۱۷۹	قضیهٔ لاگرانژ ۱۴۸
مثلث فیثاغورسی ۳۰۶	قضیهٔ ویلسون ۱۰۶-۱۰۵
مجموع مربعات	کرچی ۳۰۵
چهار مربع، تعداد نمایشها ۳۲۲-۳۲۱	کسر مسلسل
دو مربع ۳۱۲	دوره‌یی ۳۸۰-۳۷۹
تعداد نمایشها ۳۱۴	دوره‌یی محض ۳۷۹
نسبت به هم اول ۳۱۵-۳۱۴	ساده ۳۷۱
مجموعه‌های چهار مربع ۳۱۹-۳۱۸	متناهی ۳۷۲-۳۷۰
مجموعه‌های سه مربع ۳۲۲	نامتناهی ۳۷۷-۳۷۵
مجموع مقسوم‌علیه‌های مثبت ۲۱-۲۰	همگرای ۳۷۵-۳۷۳
مرتبهٔ یک عدد صحیح ۲۲۲	کوچکترین باقیماندهٔ مطلق
مرسن، مارن ۹	الگوریتم ۵۴
مزدوج	کوچکترین مضرب مشترک ۱۷

- نماد لزاندر ۱۸۱
 نمایش اولیه ۳۱۵
 نمایشی به صورت مجموع دو مربع ۳۱۱
 اولیه ۳۱۵
 مثبت ۳۱۵
 وابسته ۴۸۹، ۵۰۰
 وارون به پیمانه m ۶۶
 همگراهای میانی ۴۱۵-۴۱۴
 همگرای ۳۷۳
 میانی ۴۱۴
 همنهشت با ۶۰
 همنهشتی
 $ax = b \pmod{m}$ ۶۴-۶۶
 $ax^2 + bx + c \equiv o \pmod{p}$ ۱۷۷
 $f(x) \equiv O \pmod{m}$ ۱۴۴-۱۴۶
 $f(x) \equiv o \pmod{p^k}$ ۱۵۰-۱۵۳
 $x^2 \equiv a \pmod{m}$ ۱۷۹-۱۸۰
 $x^2 \equiv a \pmod{p}$ ۱۰۴-۱۰۶
 $x^2 \equiv a \pmod{p^k}$ ۱۵۴-۱۵۶
 $x^k \equiv a \pmod{m}$ ۲۲۹-۲۳۱
 همنهشتیهای چندجمله‌ای ۱۴۴
 جواب ۱۴۴، ۱۴۵، ۱۵۱-۱۵۰
 ریشه ۱۴۵
 همنهشتیهای خطی ۶۴
 همنهشتیهای درجه دوم ۱۷۷
 هیأت درجه دوم اقلیدسی ۵۰۲
 یاکوبی، کارل گوستاف ۳۶۷
 یکه
 $Q(\sqrt{d})$ ۴۹۹-۵۰۲
 گاوسی ۴۸۹-۴۸۹
- اعداد صحیح گاوسی ۴۸۸-۴۹۴
 اعداد صحیحی از $Q(\sqrt{d})$ ۵۰۰-۵۰۱
 عدد گنگ درجه دوم ۳۸۲-۳۸۴
 مسأله ورینگ ۳۲۳
 مضرب ۱۴
 معادله پل ۴۲۷
 $dy^2 - x^2 = -1$ ۴۳۷
 $dy^2 - x^2 = 1$ ۴۲۸
 $dy^2 - x^2 = N$ ۴۳۹
 کوچکترین جواب مثبت ۴۳۰
 معادله دیوفانتی ۳۰۴
 $ax + by = c$ ۲۵
 $dy^2 + x^2 = 1$ ۴۲۷
 $z^2 = x^2 + y^2$ ۳۰۶
 $dy^2 - x^2 = -1$ ۴۳۷
 $dy^2 - x^2 = N$ ۴۳۹
 $z^2 = x^2 + y^2$ ۳۰۹
 مقسوم‌علیه‌ها ۱۴
 تعداد مثبت ۲۰
 سره ۱۸
 مجموع مثبت ۲۰
 ملاک اوایلر ۱۰۶، ۱۸۱
 نامانده درجه دوم ۱۸۰
 نرم
 در $Q(\sqrt{d})$ ۴۹۹
 گاوسی ۴۸۹
 نزول نامتناهی، روش ۳۰۸
 نسبت به هم اول ۱۷-۱۶
 دوه‌دو ۱۷-۱۶
 نماد زاکوبی ۲۱۲