

ف.ج. هیگینز



نخستین درس در جبر مجرد

ترجمه

محمد رضا رجب زاده مقدم



نخستین درس در جبر مجرد

تألیف: ف. ج. هیگینز

ترجمه: محمد رضا رجب زاده مقدم



A FIRST COURSE IN ABSTRACT ALGEBRA

P. J. Higgins, Van Nostrand Reinhold

Company Limited, 1975.

نخستین درس در جبر مجرد

تألیف: ف. ج. هیگینز

ترجمه محمدرضا رجبزاده مقدم

ویراستاران: شادروان حمید کاظمی، همایون معین

مرکز نشر دانشگاهی، تهران

چاپ اول ۱۳۶۲

چاپ دوم ۱۳۷۶

تعداد ۳۰۰۰

چاپ و صحافی: معراج

حق چاپ برای مرکز نشر دانشگاهی محفوظ است

فهرست‌نویسی پیش از انتشار کتابخانه ملی جمهوری اسلامی ایران

Higgins, Philip J.

هیگینز، فیلیپ، ۱۹۲۶ -

نخستین درس در جبر مجرد / تألیف ف. ج. هیگینز؛ ترجمه محمدرضا رجبزاده

مقدم؛ ویراستاران حمید کاظمی، همایون معین. - تهران: مرکز نشر دانشگاهی، ۱۳۷۶.

هشت، [۲۰۹] ص. - (مرکز نشر دانشگاهی؛ ۵۸ ریاضی و آمار و کامپیوتر؛ ۶)

ISBN 964-01-0058-7

فهرست‌نویسی براساس اطلاعات فیبا (فهرست‌نویسی پیش از انتشار).

A first course in abstract algebra

عنوان اصلی:

این کتاب در سال ۱۳۶۲ توسط ستاد انقلاب فرهنگی، مرکز نشر دانشگاهی منتشر

گردیده است.

واژه‌نامه.

کتابنامه: ص. [۲۰۹].

چاپ ۲؟

۱. جبر مجرد. الف. رجبزاده مقدم، محمدرضا، ۱۳۲۴ - مترجم. ب.

مرکز نشر دانشگاهی. ج. عنوان.

۵۱۲/۰۲

QA ۱۶۲ / ۵۹ ن ۳

۱۳۷۶

۶۸۶۹-۷۶م

کتابخانه ملی ایران

فهرست مطالب

هفت	مقدمه مترجم
۵۵	پیشگفتار مؤلف
۱	۱. جبر مجرد چیست؟
۱۳	۲. نظریهٔ مجموعه‌ها
۳۷	۳. اعداد صحیح
۴۷	۴. گروه‌ها
۶۹	۵. تجزیه در Z
۸۳	۶. ساختن گروه‌های جدید به کمک گروه‌های مفروض
۹۹	۷. هم‌نهشتی‌های خطی در Z
۱۱۵	۸. حلقه‌ها و میدانها
۱۳۵	۹. حلقه‌های Z_n و میدان Q
۱۴۹	۱۰. حلقهٔ چند جمله‌ایها
۱۷۳	۱۱. چند جمله‌ایها روی C, R, Q و Z
۱۸۹	واژه‌نامهٔ فارسی به انگلیسی
۱۹۷	واژه‌نامهٔ انگلیسی به فارسی
۲۰۵	فهرست راهنما
۲۰۹	منابع

بسم الله الرحمن الرحيم

مقدمه مترجم

این کتاب که متن اصلی آن چندسالگی است در دانشکده‌های ریاضی دانشگاه لندن به دانشجویان دوره کارشناسی (دوره لیسانس) ریاضی تدریس می‌شود، کتابی است جامع که تقریباً تمام مطالب مورد نیاز برای مطالعه نخستین درس جبر را دربردارد، و بسیاری از صاحب نظران آن را برای تدریس در این زمینه مناسب تشخیص داده و توصیه کرده‌اند. نظر به اهمیت موضوع و همچنین نیاز به متون فارسی، در سال ۱۳۵۷ بر آن شدم تا آن را به فارسی برگردانم و اکنون خوشحالم که متن ترجمه پس از ویرایش چاپ شده و در اختیار علاقه‌مندان قرار می‌گیرد.

هنگام ترجمه سعی شده است از میان واژه‌های موجود بهترین آنها انتخاب شود. هر جا (برای اولین بار) به نام دانشمندی برخورد شده املائی لاتین آن درپاورقی آمده است. لازم به تذکر است که در اصل کتاب، هر جا که به منبعی اشاره شده، مشخصات کامل آن در متن کتاب آمده است. لیکن در ترجمه بهتر آن دیدیم که همه این منابع را در آخر کتاب تحت عنوان «منابع» و به ترتیب حروف الفبای نام نویسندگان بیاوریم و در متن کتاب هر یک از منابع فقط بایک شماره مشخص شده است. ضمناً اشتباهاتی در متن اصلی کتاب وجود داشته که در ترجمه اصلاح شده است.

در اینجا لازم می‌دانم از تمام کسانی که به نحوی در چاپ این کتاب سهمی داشته‌اند تشکر و قدردانی نمایم. بخصوص از آقایان دکتر نصرالله پورجوادی مدیر مرکز نشر دانشگاهی و دکتر علی اکبر جعفریان مسئول گروه ریاضی آن مرکز، بخاطر تسهیلاتی که فراهم آورده‌اند کمال تشکر را دارم. یاد مرحوم حمید کاظمی را که چند فصلی از این کتاب را ویرایش نموده است گرامی می‌دارم. زحمات آقای همایون معین را جهت ویراستاری بقیه کتاب ارج می‌نهم. کارکنان واحد تولید مرکز نشر دانشگاهی و حروفچینان چاپخانه مجتمع ادبیات و علوم انسانی که کار حروفچینی را با دقت انجام داده‌اند، قدردانی می‌کنم. بالاخره کار آقای احمد

برادران، مربی گروه ریاضی دانشگاه مشهد، را که فهرست راهنما و واژه‌های کتاب را به کمک کامپیوتر مرتب نموده است فراموش نمی‌کنم.

درخاتمه، از خوانندگان و علاقه‌مندان تقاضا دارد چنانچه به لغزشهایی در ترجمه برخوردند، منتی بر اینجانب نهند و مرا آگاه کنند تا بتوان در جاهای بعدی، کتابی که حاوی نقایص کمتری باشد در اختیار علاقه‌مندان قرار داد. قبلا از ابراز این مساعدت نهایت سپاسگزاری را دارم.

والسلام - محمد رضا رجبزاده مقدم

خرداد ماه ۱۳۶۲

گروه ریاضی - دانشگاه مشهد

پیشگفتار مؤلف

به دنبال اولین برخورد دانشجو با هر مفهوم جدید ریاضی و با حداقل فاصله بایستی کار بردهایی از آن مطالعه شود تا علت معرفی آن را بیان کند. نیل به این هدف در مورد گروهها، حلقهها و میدانها که موضوع اصلی این کتاب را تشکیل می دهند، مشکلاتی دارد. از یک طرف برای یک درس مقدماتی طرح کار بردهای واقعاً مهم در مسائلی مانند حل معادلات به وسیله رادیکالها یارده بندی سطوح، خیلی مشکل می نمایند. از طرف دیگر، کار بردهایی که در مراحل مقدماتی قابل درک اند، عمدتاً مربوط به مسائلی هستند که باروشهای دیگر به همان سادگی قابل حل اند. و از اینرو به عنوان تعلیل جبر مجرد متقاعد کننده نیستند. در نتیجه این موضوع اغلب به انفراد و به عنوان یک نظام مجرد تعلیم داده می شود و دانشجو باید به آن اعتماد کند.

در این کتاب، که بر اساس دروسی که در طی سالهای متمادی به دانشجویان سال اول کینگز کالج لندن ارائه شده، قرار دارد، سعی کرده ام بحث دقیقی از مقدمات جبر مجرد را با مطالعه مباحث مختلفی ترکیب کنم که در آنها، کاربرد جبر مجرد اگرچه اساسی نیست ولی طبیعی و روشنتر است. نظریه مقدماتی اعداد و تجزیه چند جمله ایها دو مبحث اصلی از این نوع هستند و همراه نظریه مجرد گسترش داده می شوند، تا به نتایجی برسیم از قبیل قضیه اوپلر^۱، قضایای یکتایی تجزیه برای اعداد صحیح و چند جمله ایها، محک آیزنشتاین^۲ و نظریه کسره های جزئی. امیدوارم این ترتیب ارائه مطالب، به خواننده کمک کند که سودمندی و همچنین زیبایی ایده های مجرد را درک کند.

متن اصلی این کتاب به استثنای فصل آخر، که در آن قضیه اساسی جبر بدون اثبات به کار رفته، خود کفاست. معذالك مثالهای تشریحی ای که از مطالب گوناگون ریاضی آورده شده،

1. Euler

2. Eisenstein

حاوی برخی از مفاهیمی هستند که در متن تعریف نشده اند. به عنوان مثال، هیچ کوششی در جهت تعریف دقیق اعداد حقیقی و مختلط انجام نگرفته، اما آنها را در مثالها آزادانه به کار برده ایم، زیرا که برای بسیاری از خوانندگان آشنا ترین چیزی هستند که می توان در مورد آنها ایده های جدید را به کار گرفت. این به هیچ وجه تأثیری در دقت درس، که مبتنی بر مفاهیم شهودی نظریه مجموعه ها و مفروضات صریح درباره اعداد صحیح است، نمی گذارد.

من مدیون بسیاری از دانشجویانم هستم که، ضمن سعی خود در فهم جبر مجرد یاری نموده اند تا درس شکل حاضر خود را بگیرد. همچنین از بحثهایی که با همکارانم در کینگز کالج در مورد برتری نسبی روشهای متعدد ارائه مطلب کرده ام، بسیار سود برده ام. مایلم قدردانی توأم با سپاس خود را از تمام کسانی که مرا در تهیه کتاب یاری داده اند ابراز کنم، و به خصوص از خانم د. وودز^۱ به خاطر تایپ سریع و خوبش از نسخه خطی.

فیلیپ ج. هیگینز^۲

کینگز کالج - دانشگاه لندن

آوریل ۱۹۷۴

فصل ۱

جبر مجرد چیست؟

جبر عبارت است از بررسی اعمال و قوانین حاکم بر این اعمال. در فصل ۲ معنی کلمه «عمل» روشن خواهد شد ولی چند مثال آشنا، نوع اعمالی را که در نظر داریم، نشان خواهند داد. موضوع مهمی که در این مثالها بایستی به آن توجه کرد آن است که اعمال مختلف از قوانین مختلفی پیروی می کنند و منجر به پیدایش انواع گوناگونی از جبر می شوند. معهدا شباهتهایی وجود دارد که امکان بررسی مشترکی را به ذهن القاء می کنند.

مثال ۱.۱. جبر استانده. اغلب افراد نخست با این جبر مواجه می شوند. در سنین نوجوانی به افراد می آموزند که در جبر حروف نماینده اعداد هستند و معادلات برای توصیف روابط بین آنها به کار می روند. برخی از معادلات به ازاء تمام مقادیر ممکن حروفی که در آنها به کار رفته، برقرارند (اینها معمولاً اتحاد نامیده می شوند). برخی دیگر فقط به ازاء بعضی از مقادیر ممکن حروف برقرار می باشند، و مسئله تعیین کلیه این مقادیر، به «حل معادلات» مشهور است.

جمع، تفریق، ضرب و تقسیم، اعمال جبر استانده هستند. جمع و ضرب بر روی جفتی از اعداد عمل می کنند و حاصل جمع، $y + x$ ، و حاصل ضرب، $x \times y$ ، آنها را تولید می نمایند (که معمولاً ضرب را به صورت xy می نویسیم). تفریق رابطه نزدیکی با جمع دارد و با علامت منها نشان داده می شود. معمولاً این علامت به دو طریق مختلف به کار می رود: (۱) به عنوان یک عمل دوتایی، که بر روی جفتی از اعداد x و y عمل می کند و اختلاف آنها را می دهد، $x - y$ ، یا (۲) به عنوان یک عمل یکتایی، که بر روی یک عدد x عمل می کند و منفی آن، $-x$ ، را می دهد. این دو عمل با روابط $(-y) + x = x - y$ و $x - x = 0$ به هم مربوط اند، از اینرو یکی می تواند بر حسب دیگری بیان شود. ما عمل یکتایی را اساس

کار قرار خواهد داد و $x - y$ را فقط به عنوان مخفف $(-y) + x$ به کار می‌بریم. به همین ترتیب بهتر آن است که راجع به تقسیم (که با ضرب مرتبط است، به همان طریقی که تفریق با جمع ارتباط دارد) بر حسب يك عمل یکتایی (که عکس نامیده می‌شود) فکر کنیم نه يك عمل دوتایی. این عمل یکتایی از عدد غیر صفر x ، معکوسش x^{-1} را نتیجه می‌دهد و خارج قسمت $y \div x$ را می‌توان به صورت xy^{-1} نوشت. عملاً، علامت تقسیم تقریباً هرگز توسط ریاضیدانان به کار نمی‌رود، و علامت xy^{-1} (یا در بعضی موارد x/y) به $y \div x$ ترجیح داده می‌شود.

علاوه بر عملی که در فوق مورد بحث قرار گرفت، قوانین جبر استاندارد متضمن اعداد ویژه ۰ و ۱ هستند. این قوانین عبارت‌اند از:

$$(ج ۱) \quad \text{به ازاء هر } x, y, z, \quad (x+y)+z = x+(y+z)$$

$$(ج ۲) \quad \text{به ازاء هر } x, \quad x+0 = 0+x = x$$

$$(ج ۳) \quad \text{به ازاء هر } x, \quad x+(-x) = (-x)+x = 0$$

$$(ج ۴) \quad \text{به ازاء هر } x, y, \quad x+y = y+x$$

$$(ض ۱) \quad \text{به ازاء هر } x, y, z, \quad (xy)z = x(yz)$$

$$(ض ۲) \quad \text{به ازاء هر } x, \quad x1 = 1x = x$$

$$(ض ۳) \quad \text{به ازاء هر } x \neq 0, \quad xx^{-1} = x^{-1}x = 1$$

$$(ض ۴) \quad \text{به ازاء هر } x, y, \quad xy = yx$$

$$(جض ۱) \quad \text{به ازاء هر } x, y, z, \quad (x+y)z = xz+yz \quad \text{و} \quad x(y+z) = xy+xz$$

$$(جض ۲) \quad 1 \neq 0$$

اگر به جای حروف مثلاً اعداد گویا، حقیقی یا مختلط گذاشته شود این قوانین برقرار خواهند بود. اینها، شاید به طور ناخودآگاه، در اعمال با معادلات و دستورات جبر مقدماتی به کار روند، و برای این منظور تقریباً کافی هستند به این معنی که می‌توان اغلب قوانین معتبر جبر مقدماتی را به طور منطقی از آنها نتیجه گرفت. در فصل ۸ مجدداً به این مجموعه ویژه قوانین مراجعه خواهیم کرد.

مثال ۴.۱. جبر چند جمله‌ایها. مجموعه تمام چند جمله‌ایهای با يك متغیر X و ضرایب، مثلاً، حقیقی را در نظر بگیرید، یعنی عباراتی به صورت $a_0 + a_1X + a_2X^2 + \dots + a_nX^n$ که در آن a_i ها اعدادی حقیقی‌اند. دو چند جمله‌ای را می‌توان بر طبق قوانین معمولی با هم جمع و یا در هم ضرب کرد که نتیجه حاصل در هر حالت يك چند جمله‌ای است. هر چند جمله‌ای دارای يك قرینه است (علائم تمام ضرایب را تغییر دهید)، و دو چند جمله‌ای ویژه ۰ و ۱ وجود دارند (یعنی آنهایی که در مورد آنها به ازاء $i > 0$ ، $a_i = 0$ و $a_0 = 1$). کلیه قوانین جبر استاندارد بجز (ض ۳) در مورد چند جمله‌ایها برقرارند. ولی (ض ۳) برقرار

نیست زیرا همه چند جمله‌ای‌های غیر صفر، چند جمله‌ای معکوس ندارند. آن دسته‌ای که معکوس دارند با درجه صفرند (آنهایی که برایشان $a_0 \neq 0$ و $a_i = 0$ ، به ازاء $i > 0$). قانون (ض ۳) برای این چند جمله‌ای‌های معکوس پذیر برقرار است؛ ولی اگر بخواهیم که این قانون به ازاء تمام چند جمله‌ای‌های غیر صفر برقرار باشد آنگاه بایستی جبر چند جمله‌ایها را به جبر توابع گویا (خارج قسمت چند جمله‌ایها) تعمیم دهیم. این جبرها در فصل ۱۰ مورد بررسی قرار خواهند گرفت.

مثال ۳۰۱. جبر ماتریسی. برای سادگی توجه خود را به ماتریسهای 2×2

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$$

با عناصر حقیقی معطوف می‌کنیم. مجموع و حاصلضرب دو ماتریس از این نوع را می‌توان طبق قواعد زیر به دست آورد:

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} a' & b' \\ c' & d' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a+a' & b+b' \\ c+c' & d+d' \end{pmatrix},$$

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a' & b' \\ c' & d' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} aa'+bc' & ab'+bd' \\ ca'+dc' & cb'+dd' \end{pmatrix}$$

این اعمال به طور دلخواه انتخاب نشده‌اند بلکه از روش استعمال ماتریسها جهت نمایش تبدیلات خطی، به دست آمده‌اند. این ادعا که این اعمال «طبیعی» اند، یا به هر حال، از نظر ریاضی جالب‌اند. با توجه به اینکه از اکثر قوانین جبر استاندارد پیروی می‌کنند، تأیید می‌شود. ماتریسهای ویژه

$$1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \text{و} \quad 0 = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

موجودند که اگر آنها را به عنوان ۱ و ۰ و حروف را به عنوان ماتریس تعبیر کنیم، کلیه قوانین استاندارد بجز (ض ۳) و (ض ۴) برقرارند. مانند چند جمله‌ایها، همه ماتریسهای غیر صفر دارای معکوس نیستند. در حقیقت

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$$

دارای معکوس است اگر و فقط اگر $\Delta = ad - bc \neq 0$ ، و در آن صورت معکوس آن

$$\begin{pmatrix} d/\Delta & -b/\Delta \\ -c/\Delta & a/\Delta \end{pmatrix}$$

است. این ماتریسهای معکوس پذیر (یا غیر مفرد) در (ض ۳) صلق می‌کنند، ولی برخلاف

چند جمله‌ایها در اینجا امکان ندارد که جبر ماتریسها را توسعه دهیم تا اینکه تمام ماتریسهای غیر صفر در (ض ۳) صدق نمایند. چرا نه؟ به رابطه

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = 0$$

توجه کنید. این امر که ماتریسها در (ض ۴) صدق نمی‌کنند با جستجوی يك مثال نقض ساده، با آسانی تحقیق می‌شود. برقراری (ض ۱) مستقیماً به وسیله محاسبه می‌تواند ثابت گردد، اما هنگامی که در زمینه تبدیلات خطی ثابت می‌شود کمتر اسرار آمیز جلوه می‌کند.

چون ممکن است تصور شود که هر جبری، راجع به اعمالی مانند جمع و ضرب است که در برخی یا تمام قوانین استانده صدق می‌کنند، به دو مثال از انواع کاملاً متفاوت جبر می‌پردازیم:

مثال ۴۰۱. جبر برداری. يك بردار حقیقی n بعدی عبارت است از سطری شامل n عدد حقیقی، $u = (u_1, u_2, \dots, u_n)$. اگر $v = (v_1, v_2, \dots, v_n)$ ، آنگاه جمع بردارها به صورت $u + v = (u_1 + v_1, u_2 + v_2, \dots, u_n + v_n)$ تعریف می‌شود. این جمع همراه با بردار صفر $0 = (0, 0, \dots, 0)$ ، در قوانین (ج ۱) - (ج ۴) صدق می‌کند. به جای ضرب دو بردار، عمل طبیعی‌ای که باید در نظر بگیریم ضرب بردارها توسط اسکالرها (یعنی اعداد حقیقی) است. اگر λ يك عدد حقیقی باشد، آنگاه بردار λu چنین تعریف می‌شود:

$$\lambda u = (\lambda u_1, \lambda u_2, \dots, \lambda u_n)$$

$$\lambda(u + v) = \lambda u + \lambda v,$$

$$(\lambda_1 + \lambda_2)u = \lambda_1 u + \lambda_2 u,$$

$$(\lambda_1 \lambda_2)u = \lambda_1 (\lambda_2 u),$$

$$1 u = u,$$

که همه آنها وقتی که u و v بردارهای حقیقی n بعدی و λ ، λ_1 ، λ_2 اعداد حقیقی باشند، برقرارند. در آخرین معادله، منظور از 1 ، عدد حقیقی 1 است. همچنین عمل مفید دیگری به نام ضرب اسکالر وجود دارد که روی جفتی از بردارهای u و v عمل نموده و حاصل آن عدد اسکالر $u \cdot v$ است. این ضرب اسکالر به صورت $u \cdot v = u_1 v_1 + u_2 v_2 + \dots + u_n v_n$ تعریف می‌شود و برای توصیف زاویه بین دو بردار به کار می‌رود.

چنانچه در جستجوی ضربهایی از نوع سه مثال اول باشیم، یعنی اعمالی روی جفتی از بردارها که حاصل نیز يك بردار باشد، به مثالهای متعدد جالبی دست می‌یابیم. در مورد بردارهای دو بعدی می‌توانیم uv را به صورت زیر تعریف کنیم:

$$uv = (u_1 v_1 - u_2 v_2, u_1 v_2 + u_2 v_1).$$

(با اقتباس از ضرب معمولی $(u_1 + i u_2)$ در $(v_1 + i v_2)$ ، که $i^2 = -1$ و درمی‌یابیم)

که کلیه قوانین جبر استانده برقرارند، در صورتی که $(0, 0) \neq u$ آنگاه معکوس آن در مورد بردارهای سه بعدی ضرب برداری مشهور زیر وجود دارد که به صورت

$$u \times v = (u_2v_3 - u_3v_2, u_3v_1 - u_1v_3, u_1v_2 - u_2v_1)$$

تعریف می شود. این ضرب به هیچ وجه در قوانین (ض ۱) - (ض ۴) صدق نمی کند ولی به ازاء تمام بردارهای سه بعدی u, v, w دارای خواص

$$(u \times v) \times w + (v \times w) \times u + (w \times u) \times v = 0 \quad \text{و} \quad u \times v = -v \times u$$

است؛ این ضرب دارای عضو «۱» و معکوس نیست. مثالهای جالب دیگری در فضاهای چهار بعدی (چهارگانهای هاملتون^۱ که در (ض ۱)، (ض ۲) و (ض ۳) صدق می کنند) و هشت بعدی (هشتگانهای کیلی^۲ که در (ض ۲) و (ض ۳) صدق می کنند) موجود است.

مثال ۵.۱. جبر مجموعه ها. فرض کنید S یک مجموعه مشخص باشد و تمام زیرمجموعه های آن را به انضمام مجموعه تهی \emptyset و خود S در نظر بگیرید. اگر A و B دوزیرمجموعه S باشند آنگاه $A \cup B$ و $A \cap B$ نیز زیرمجموعه های S هستند، همین طور A' ، متمم A در S ، زیرمجموعه S است. (چنانچه با این مفاهیم آشنایی ندارید برای تعریف آنها به اول فصل ۲ رجوع کنید.) سه عمل $\cup, \cap, '$ ، و زیرمجموعه های ویژه \emptyset و S در قوانین زیر، که به ازاء تمام زیرمجموعه های A, B, C از S برقرارند، صادق می باشند.

$$A \cup B = B \cup A, \quad A \cap B = B \cap A,$$

$$(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C), \quad (A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C),$$

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C), \quad A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C),$$

$$A \cap (A \cup B) = A, \quad A \cup (A \cap B) = A,$$

$$A \cup \emptyset = A, \quad A \cap S = A,$$

$$A \cup S = S, \quad A \cap \emptyset = \emptyset,$$

$$A \cup A' = S, \quad A \cap A' = \emptyset,$$

$$(A')' = A,$$

$$(A \cup B)' = A' \cap B', \quad (A \cap B)' = A' \cup B'.$$

اینها معروف اند به قوانین جبر بول، که به افتخار جورج بول^۳، که روشهای جبری را در مطالعه منطق و بررسی قیاسها^۴ معرفی کرد، نامگذاری شده است. علائمی که بول به کار برده، متفاوت ولی

۱. W. R. Hamilton, ۱۸۰۵-۱۸۶۵، جبردان، منجم و فیزیکدان بزرگ ایرلندی.

۲. A. Cayley, ۱۸۲۱-۱۸۹۵، جبردان، هندسدهان و آنالیزدان انگلیسی.

۳. G. Boole, ۱۸۱۵-۱۸۶۴، ریاضیدان انگلیسی و از علمای منطق.

۴. قیاس، در اصطلاح منطق، استنتاجی است با دو مقدمه، و قضایای آن حملی هستند.

معادل با آنچه در فوق آمده، هستند. اونه با مجموعه‌ها بلکه با درستی گزاره‌ها سرو کار داشت. ارتباط بین مجموعه‌ها و منطق به صورت زیر برومی‌کند. فرض کنید $P(x)$ ، $Q(x)$ و غیره، نمایشگر گزاره‌هایی با یک متغیر x باشند، که مقادیر x روی مجموعه S تغییر می‌کنند. یعنی، هنگامی که x عضو معینی از S را اختیار کند، هر گزاره یا درست و یا نادرست است. اگر مجموعه تمام x هایی از S را که به ازاء آنها $P(x)$ درست است با $\Gamma(P)$ نشان دهیم، آنگاه داریم:

$$\Gamma(P \cap Q) = \Gamma(P) \cap \Gamma(Q), \Gamma(P \cup Q) = \Gamma(P) \cup \Gamma(Q)$$

$\Gamma(P) = \Gamma(P)$ (چنین نیست که $\Gamma(P)$). بنا بر این روابط منطقی «یا»، «و» و «چنین نیست که» با اعمال \cap و \cup روی مجموعه‌ها ارتباط نزدیک دارند. در حقیقت قوانین جبر بول که در فوق آمده اساساً همان قوانین منطق است، و دلیل خوبی برای این مدعا است که جبر بول اساسی تراز جبر استانده می‌باشد. جبر بول کاربردهای فراوانی از جمله در طرح مدارهای قطع و وصل برای کامپیوتر دارد. کسانی که به روایت مقدماتی این کاربرد علاقمندند باید فصل آخر کتاب هیزل پر فکت [۵] را بخوانند. مقاله اصلی بول هم هنوز جالب و قابل فهم است که می‌توان به کتاب ایشان مراجعه نمود [۲].

از همه این مثالها چنین به نظر می‌رسد که حیطه وسیع و متنوعی از اعمال هست که مستعد بررسی جبری‌اند و این اعمال از قوانینی پیروی می‌کنند که این قوانین هم تنوع قابل ملاحظه‌ای دارند. معهداً ظاهر انواع خاصی از قوانین مرتباً ظاهر می‌گردند، مثلاً: قوانین جابجایی

$$A \cap B = B \cap A, A \cup B = B \cup A, xy = yx, x + y = y + x$$

قوانین شرکت پذیری $(x + y) + z = x + (y + z)$ ، $(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$ و غیره، و قوانین توزیع پذیری $x(y + z) = xy + xz$ ، $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ ، و $(a - b) - c = a - (b + c)$ ، مثلاً، قانون شرکت پذیری در تفریق، و همین‌طور قانون توزیعی جمع نسبت به ضرب، $a + (bc) = (a + b)(a + c)$ ، در جبر استانده برقرار نیستند.

اکنون به یکی از وسیعترین ایده‌های ریاضی جدید بنام «تجرید» می‌پردازیم. دو طرز تفکر متفاوت درباره اعمال و قوانین آنها وجود دارد: (آ) قوانین را می‌توانیم به عنوان گزاره‌های درست راجع به اعمال ویژه‌ای روی اشیاء بخصوص در نظر بگیریم، یا (ب) قوانین را می‌توانیم به عنوان قواعد یک بازی در نظر بگیریم بدون توجه به ماهیت اشیایی که روی آنها عمل انجام می‌گیرد. و در این مورد، هدف، دست یافتن به قوانین جدید به کمک قوانین مفروض باروشهای کاملاً منطقی است. به عنوان مثال، چنانچه منظور ما به طور مشخص مطالعه جبر اعداد حقیقی یا جبر ماتریسهای حقیقی 2×2 باشد، روش (آ) را تعقیب می‌کنیم. از طرف دیگر، چنانچه صرفاً مطالعه نتایج منطقی قوانین جبر استانده مورد نظر باشد، روش (ب) را دنبال می‌کنیم. اینکه در حقیقت این دو روش باهم متفاوت‌اند بسادگی می‌تواند با عبارت «معادله $x^2 = 2$ دارای جواب است» توصیف شود. این عبارت در جبر اعداد حقیقی

درست، ولی در جبر اعداد گویا نادرست است. چون قوانین جبر استاندارد در جبر اعداد گویا معتبرند نتیجه می شود که وجود جواب برای $x^2 = 2$ نتیجه ای منطقی از این قوانین نیست؛ بنا بر این گزاره های درستی درباره اعداد حقیقی موجودند که در جبر استاندارد قضیه نیستند.

جبر مجرد عبارت است از مطالعه اعمال و قوانین به وسیله روش (د) و مثال خوبی است از روش اصل موضوعی، که مشخصه بارز ریاضیات قرن بیستم می باشد. در روش اصل موضوعی عبارات معینی را (که به نامهای متعددی مانند اصول متعارفی، فرضیات یا اصول موضوعه مشهورند)، در مورد اشیاء نامشخص فرض می کنیم و نتایج منطقی آنها را مورد بررسی قرار می دهیم. در حالت مورد نظر ما، اشیاء نامشخص عبارت اند از اعمال و چیزهایی که عمل روی آنها انجام می گیرد، و اصول موضوعه قوانینی هستند که مورد مطالعه ما می باشند. این روش مزایای عدیده نسبت به روش مطالعه اعمال مشخص دارد که بهره برداری از آن مزایا در یک سطح مقدماتی، هدف کتاب حاضر است.

اولین مزیت جبر مجرد عمومیت آن است، یعنی هر عبارتی که بتواند از یک مجموعه قوانین مفروض نتیجه شود در هر مبحث جبری دیگری که این قوانین در آن صادق اند، نیز برقرار خواهد بود. این امر باعث اختصار زیادی در برهان می شود به طوری که در بسیاری از زمینه ها، برای اثبات قضایای مشابه یک برهان به کار می رود. مزیت دیگری که عمومیت را تقویت می کند انعطاف پذیری است. شخص آزاد است که یک مجموعه از قوانین را انتخاب و تحت ملاحظه خاص در آورد و قوانینی را که نامناسب به نظر می رسند، به کنار زند. به عنوان مثال، هر نتیجه از قوانین استاندارد که بتواند بدون به کارگیری (ض ۳) یا (ض ۴) به دست آید نه فقط در مورد اعداد حقیقی، گویا و مختلط برقرار خواهد بود بلکه برای اعداد صحیح، چند - جمله ایها و ماتریسها نیز معتبر است. این به ما می گوید که مجموعه قوانین استاندارد با حذف (ض ۳) و (ض ۴)، فی نفسه ارزش مطالعه دارد. همچنین می توان هر یک از اعمال را به طور جدا گانه مورد مطالعه قرار داد، گرچه اینها در برخی زمینه ها به صورت دسته جمعی ظاهر می شوند. سومین و مهمترین مزیت، وضوح است. پسندیده «دیده نشدن جنگل به علت دیدن درختها» بخصوص در ریاضیات، حتی در بین متخصصان، خیلی معمول است. تاریخ ریاضیات بدفعات شاهد این بوده است که یک قضیه مشکل و مبهم در بخش خاصی از این علم، بعدها به صورت حالت ویژه ای از یک اصل کلی با سادگی اعجاب آور و کارسرد فراوان ظاهر شده است. نکته این است که یک فرد با انباشته ای از دانسته ها درباره موضوعات مخصوص ریاضی رشد می کند و هنگامی که با مسئله ای مواجه می گردد، تمایل دارد که اولین مطلب ریاضی را که به فکرش خطور می کند و در مورد مسئله به نظرش می رسد، به کار گیرد. در صورتی که غالباً فقط هنگامی که بدون در نظر گرفتن برخی از این حقایق ریاضی (یا به سبب ضرورت در زمینه ای جدید یا به سبب کار منضبط فکری) اقدام به اثبات کند، به استدلال ساده تری که بر اصول اساسی تری متکی است دسترسی پیدا می کند. روش اصل موضوعی، به وسیله حذف فرضیات زائد، و مبتنا بر قراردادن حداقل اطلاعات، به ایضاح ارتباطهای منطقی بین مطالب

ریاضی در حدی کمک می کند که با سایر روشها ممکن نیست.

برای خوانندگانی که در مورد ارزش پرداختن به جبر مجرد نیاز به متقاعد شدن دارند یا تصور می نمایند که جبر مجرد ممکن است بغایت مشکل باشد، بایستی تذکر داده شود که این روش را احتمالاً در طول سالها به طور ضمنی مورد استفاده قرار داده اند. آیا آنها هنگامی که در جبر مقدماتی مشغول محاسبه دستورات و معادلات بوده اند، در هر مرحله به یاد داشته اند که علامت، در نقش (مثلاً) اعداد حقیقی اند و این امر را در اندیشه راجع به انجام مرحله بعدی به کار می گرفته اند؟ یا اینکه محاسبات به طور مکانیکی و بدون توجه به معنی حروف و فقط با به کارگیری دستورات معینی که به صورت طبیعت ثانویه شخص درآمده بوده، انجام می شده است؟ این امر که بعضی از آنها قواعد غلط را به کار می برده اند صرفاً گواه آن است که در واقع، در جبر مجرد کار می کرده اند.

برای پایان بخشیدن به این فصل مقدماتی چند مثال ساده در مورد استنتاجات منطقی از قوانین جبری خواهیم آورد. قصد بر این است که این مثالها، ویژگی و کیفیت موضوع رانشان دهند؛ و بنابراین مثالها با تفصیل کامل نوشته شده اند و در هر مرحله تصریح شده است که چه قانون یا قوانینی مورد استفاده قرار گرفته است. بتدریج که در کتاب پیش می رویم، به جای این نوع براهین تفصیلی، براهین مختصرتر و سهل القرائت ترمی آوریم که در آن فقط مراحل اصلی استدلال ارائه شده و برخی جزئیات جهت تفکر باقی گذاشته شده اند. به خواننده اکیداً توصیه می شود که سعی کند کلیه جزئیات را انجام دهد تا زمانی که از قدرت استدلال درست خویش مطمئن گردد و در یاد که چه جزئیاتی می توانند بدون ایجاد ابهام حذف شوند. حال به عنوان اصول، قوانین «جبر استانده» را به صورتی که در مثال ۱۰۱ فرموله شده اند، اخذ می کنیم و به کمک آنها گزاره های زیر را نتیجه می گیریم:

(الف) اگر $a + b = a$ آنگاه $b = 0$ ؛

(ب) اگر $a + b = 0$ آنگاه $b = -a$ و $a = -b$ ؛

(پ) به ازاء هر a ، $-(-a) = a$ ؛

(ت) به ازاء هر a ، $a \cdot 0 = 0$ ؛

(ث) به ازاء هر a و b ، $a(-b) = -(ab)$ ؛

(ج) $(-1) \cdot (-1) = 1$.

البته به مجرد اینکه یکی از این عبارات را از قوانین استانده نتیجه گرفتیم می توانیم آن را برای به دست آوردن بقیه، مورد استفاده قرار دهیم، اما بایستی از براهین دوری اجتناب کنیم و مثلاً نگوییم که از (الف) نتیجه می شود (ب)، از (ب) نتیجه می شود (پ) و سرانجام از (پ) نتیجه می شود (الف).

برهان (الف). فرض کنید $a + b = a$. در این صورت بنا به (ج) داریم:

$$(-a) + (a + b) = -a + a = 0$$

$$\begin{aligned} (-a) + (a+b) &= ((-a) + a) + b && \text{ولی: بنا به (ج ۱)} \\ &= 0 + b && \text{، بنا به (ج ۳)} \\ &= b && \text{، بنا به (ج ۲)} \end{aligned}$$

در نتیجه $b = 0$.

پرهان (ب). فرض کنید $a+b=0$. در این صورت

$$\begin{aligned} -a &= (-a) + 0 && \text{، بنا به (ج ۲)} \\ &= (-a) + (a+b) && \text{، بنا به فرض،} \\ &= ((-a) + a) + b && \text{، بنا به (ج ۱)} \\ &= 0 + b && \text{، بنا به (ج ۳)} \\ &= b && \text{، بنا به (ج ۲)} \end{aligned}$$

استدلال مشابهی (آن را بنویسید) نتیجه می‌دهد که $-b = a$.

پرهان (پ). فرض کنید $b = -a$. در این صورت بنا به (ج ۳)، داریم $a+b=0$. در نتیجه با استفاده از (ب)، $a = -b = -(-a)$.

پرهان (ت). قانون توزیع پذیری (ج ض ۱) را جهت ارتباط خواص جمعی و ضربی ۰ به کار می‌بریم. قرار می‌دهیم $b = a \cdot 0$. داریم:

$$\begin{aligned} b + b &= a \cdot 0 + a \cdot 0 \\ &= a \cdot (0 + 0) && \text{، بنا به (ج ض ۱)} \\ &= a \cdot 0 && \text{، بنا به (ج ۲)} \\ &= b. \end{aligned}$$

از (الف) نتیجه می‌شود که $b = 0$.

پرهان (ث). این قسمت شباهت زیادی با حالت قبل دارد. داریم:

$$\begin{aligned} a \cdot (-b) + a \cdot b &= a \cdot ((-b) + b) && \text{، بنا به (ج ض ۱)} \\ &= a \cdot 0 && \text{، بنا به (ج ۳)} \\ &= 0 && \text{، بنا به (ت)} \end{aligned}$$

از اینرو با استفاده از (ب)، $a \cdot (-b) = -(a \cdot b)$.

پرهان (ج) اگر در قسمت (ث)، $a = -1$ و $b = 1$ قرار دهیم، آنگاه داریم:

$$\begin{aligned} (-1) \cdot (-1) &= -((-1) \cdot 1) \\ &= -(-1) && \text{بنا به (ض ۲)} \\ &= 1 && \text{بنا به (پ)} \end{aligned}$$

ملاحظه کنید که در این براهین قوانین (ج ۴)، (ض ۳)، (ض ۴) یا (ج ض ۲) را به کار نبرده ایم.

تمرینها

۱. از قوانین جبر استانده گزاره های زیر را نتیجه بگیرید:

(الف) به ازااء هر a, b, c ، $(ab)c = (cb)a$ ؛

(ب) اگر $a + c = b + c$ ، آنگاه $a = b$ ؛

(پ) $a^2 - b^2 = (a - b)(a + b)$ ، (که در آن a^2 یعنی $a \cdot a$) ؛

(ت) اگر $ab = 0$ ، آنگاه $a = 0$ یا $b = 0$.

۲. اعمال دوتایی \vee و \wedge که به ازااء هر a و b در قوانین $a \vee (a \wedge b) = a$ و

$a \wedge (a \vee b) = a$ صدق می کنند ، مفروض اند . ثابت کنید که به ازااء هر x ،

$$x \vee x = x \wedge x = x$$

۳. عمل $*$ بادستور $a * b = a + b + ab$ روی اعداد حقیقی تعریف شده است ، ثابت

کنید این عمل دارای خواص جابجایی ($a * b = b * a$) و شرکت پذیری

$$(a * b) * c = a * (b * c)$$

است. آیا عددی حقیقی مانند وجود دارد به قسمی که به ازااء هر a ، $a * e = e * a = a$ ؟

اگر $a * b = a * c$ ، آیا الزاماً $b = c$ درست است؟

۴. با استفاده از قوانین جبر بول نتیجه بگیرید که به ازااء هر A, B, C ،

$$(A \cap B') \cup (A \cap (B \cup C)) = A.$$

(نبایستی A, B و C را مجموعه فرض کرد. اینها هر شیی می توانند باشند و ما

در مورد آنها فقط می دانیم که اعمال \cup ، \cap و $'$ وجود دارند ، به طوری که این اشیاء

و اعمال در قوانین مثال ۵.۱ صدق می نمایند. ولی برای یافتن براهان ، می توانید

در آغاز کار آنها را مجموعه فرض کنید.)

۵. به کمک قوانین جبر بول نشان دهید که اگر $A \cup B = A$ ، آنگاه $A \cap B = B$.

۶. فرض کنید که اشیاء A, B, C ، ... نسبت به اعمال \cup ، \cap و $'$ ، در قوانین جبر بول

صدق کنند. قرار دهید $A + B = (A \cup B) \cap (A' \cup B')$ و 0 را به جای \emptyset در نظر

بگیرید. ثابت کنید قوانین (ج ۲)، (ج ۳) و (ج ۴) از جبر استانده برقرارند و $A -$ رامعین کنید. مجموع $A + B$ را (الف) در مورد مجموعه‌ها و (ب) در مورد گزاره‌ها (که در آن \cup ، \cap و $'$ ، بترتیب به معنی «یا»، «و» و «چنین نیست که» می‌باشند.) تعبیر کنید.

۷. (مشکلتر). در ادامه تمرین ۶، ثابت کنید که قانون (ج ۱) برقرار است. همچنین با فرض AB به جای $A \cap B$ و A به جای S ، نشان دهید قوانین (ض ۱)، (ض ۲)، (ض ۳) و (ض ۴) برقرارند.

۸. (مشکلتر). کدام یک از عبارات زیر نتیجه منطقی قوانین «جبر استانده» هستند؟

(الف) اگر $x^2 = y^2$ ، آنگاه $x = y$ یا $x = -y$.

(ب) اگر $x^2 + y^2 = 0$ ، آنگاه $x = y = 0$.

(پ) اگر $x^2 + y^2 = a$ ، آنگاه b ای وجود دارد به قسمی که $a = b^2$.

(راهنمایی: برای نشان دادن اینکه یک گزاره نتیجه‌ای از مجموعه مفروضی از قوانین نیست، باید مثالی از دستگای ارائه دهید که در آن این قوانین برقرار است، اما گزاره مذکور در مورد آن نادرست است.)

نظریهٔ مجموعه‌ها

در اثبات قضایای دستگاههای جبری به دو ابزار ریاضی، علاوه بر منطق محض، نیاز داریم. اولاً خواص مقدماتی اعداد صحیح را لازم داریم؛ مثلاً وقتی علائم x^2 و x^n را به کار می‌بریم، فرض ضمنی ما این است که خواننده با اعداد صحیح ۲ و n آشناست؛ همچنین در تقریر قانون $x^m x^n = x^{m+n}$ ، پیش فرض ما آن است که شما جمع اعداد صحیح را می‌دانید. واضح است که بدون فرض چنین دانشی نمی‌توانیم، حتی در جبر مجرد، به جای چشمگیری برسیم. ثانیاً، و به دلایل کمتر بدیهی، محتاج نظریهٔ مقدماتی مجموعه‌ها هستیم. زبان نظریهٔ مجموعه‌ها در اکثر شاخه‌های ریاضیات به عنوان وسیله‌ای برای تدقیق نحوهٔ بیان گزاره‌ها و تعریف روشن و غیر مبهم مفاهیم بنیادی به کار می‌رود. مناسبت آن برای این منظور، بعدها در این کتاب آشکار خواهد شد. بعلاوه، گاهی مفهوم مجموعه در صورت قضا یا ظاهر می‌شود؛ به عنوان مثال می‌توان ثابت کرد که اگر یک مجموعهٔ متناهی از اشیاء در تمام قوانین جبر استانده صدق کند آنگاه تعداد اشیاء آن بایستی توانی از یک عدد اول باشد. این خاصیتی از مجموعهٔ اشیاء است، نه از خود اشیاء بتنهایی؛ و به همین دلیل است که نمی‌تواند فقط به کمک منطق از قوانین جبر استانده نتیجه‌گردد.

آن قسمت از خواص اعداد صحیح را که برای بسط جبر احتیاج داریم، در فصل ۳ خواهیم گفت. در فصل حاضر به قسمتهای مورد لزوم از نظریهٔ مجموعه‌ها می‌پردازیم. این دو مبحث را می‌توان به روش اصول موضوعی بررسی کرد، ولی این روش باعث دشواریهایی می‌شود که در یک درس مقدماتی مقتضی نیست. به جای این کار، ما برخی از مطالب مشهور در مورد مجموعه‌ها و اعداد را دانسته فرض می‌کنیم و سپس، با مجهز شدن به این اطلاعات بنیادی، با یک منطق دقیق اقدام به کار خواهیم کرد.

به خاطر دانشجویانی که نظریهٔ مجموعه‌ها را قبلاً آموزش ندیده‌اند، ما از مطالب

مقدماتی شروع کرده و تمام تعاریف را می آوریم. این عمل فصل حاضر را طولانی می کند و خوب است به خواننده توصیه کنیم که در وهله اول آن را نسبتاً سریع مطالعه کند، اما در جذب مفاهیم بنیادی تابع، عمل و رابطه هم ارزی دقت کافی به عمل آورد. چنانچه این مفاهیم روشن هستند دانشجویان می توانند بدون مطالعه این فصل ادامه دهند، و در مواقع لزوم و برای توضیح بیشتر به فصل ۲ مراجعه کنند.

دسته ای از اشیاء مجموعه است هرگاه کاملاً به عنوان یک موجود بررسی شود. مثلاً یک تیم فوتبال مجموعه ای از بازیکنان و یک کتابخانه مجموعه ای از کتب است. اشیائی که یک مجموعه را تشکیل می دهند اعضا یا عناصر آن نامیده می شوند. علامت $x \in S$ ، بدین معنی است که شیء x عضوی از مجموعه S می باشد. همچنین گوییم x متعلق به S است. دو مجموعه را مساوی گوییم (یعنی به عنوان یک مجموعه می شناسیم) اگر و فقط اگر دارای اعضای یکسانی باشند. بنا بر این وقتی می گوییم که یک کتابخانه مجموعه ای است از کتب، منظور آن است که از کیفیت ترتیب قرار گرفتن کتب در قفسه ها صرف نظر شده است. در آینده خواهیم دید که چنین کیفیات اضافی ای را که ممکن است یک مجموعه دارا باشد، چگونه در نظر خواهیم گرفت، اما در آغاز بایستی مجموعه های مجرد را که فقط به کمک اعضایشان معین می شوند بررسی کنیم.

مجموعه های خاص به دو طریق می توانند مشخص شوند. می توان اعضای آنها را فهرست کرد، که در این صورت اعضا را در داخل دو ابرو می نویسیم؛ به عنوان مثال $\{0, 1, 2, \dots\}$ مجموعه سه عضوی $0, 1$ و 2 را نشان می دهد. همچنین می توان اعضای مجموعه را به وسیله یک خاصیت مشخصه P که در آنها مشترک است و هیچ چیز دیگری این خاصیت را ندارد، توصیف کرد. علامت مناسب برای این حالت $\{x; P(x)\}$ می باشد که خواننده می شود «مجموعه اشیا یی مانند x که به ازاء آنها گزاره $P(x)$ درست است».

مثال ۱۰۲. بعضی مجموعه ها کراراً در ریاضیات ظاهر می شوند و به همین دلیل، علائم ویژه ای برای آنها وضع شده است. به عنوان مثال، ما همواره N را برای نمایش مجموعه اعداد طبیعی به کار می بریم. اعضای این مجموعه اعداد $0, 1, 2, \dots$ هستند که در شمارش به کار می روند. مجموعه تمام اعداد صحیح $0, \pm 1, \pm 2, \dots$ با Z نشان داده می شوند (Z از کلمه آلمانی «Zahl» به معنی «عدد» گرفته شده است). مجموعه های دیگری که غالباً در مثالها مطرح خواهند بود عبارت اند از:

- Q ، مجموعه تمام اعداد گویا (خارج قسمتهای اعداد صحیح)؛
- R ، مجموعه تمام اعداد حقیقی؛
- C ، مجموعه تمام اعداد مختلط.

مجموعه S مفروض است. می توانیم زیر مجموعه هایی از S را تشکیل دهیم، بدین ترتیب که برخی (یا تمام، یا هیچ کدام) از اعضای S را انتخاب کرده و آنها را اعضای یک مجموعه جدید قرار دهیم. بنا بر این مجموعه T یک زیر مجموعه S نامیده می شود هرگاه هر عضو T عضوی از S باشد. بخصوص، خود S یک زیر مجموعه از S است. در اینجا مفید

است که مجموعه تهی را به عنوان يك مجموعه بدون عضو، تعریف کنیم. چون دو مجموعه تهی دقیقاً دارای اعضای مساوی‌اند، تمام مجموعه‌های تهی برابرند، از اینرو می‌توانیم بگوئیم مجموعه تهی (نه مجموعه‌ای تهی) و علامت استاندارد \emptyset را برای آن به کار ببریم. این مجموعه عجیب زیر مجموعه هر مجموعه‌ای است. علامت $T \subset S$ یا $S \supset T$ را برای نشان دادن اینکه T زیر مجموعه S است (خواننده می‌شود « T مشمول S است» یا « S شامل T است») به کار می‌بریم. توجه داشته باشید که اگر $S \subset T$ و $T \subset S$ آنگاه $S = T$. معمولاً، اگر منظور مشخص نمودن يك زیر مجموعه ویژه از S باشد، این کار را با بیان خاصیتی که اعضای آن زیر مجموعه را از سایر اعضای S متمایز می‌کند، انجام می‌دهیم. مثلاً در مجموعه همه افراد بشر می‌توان زیر مجموعه افراد يك پا را تشکیل داد. زیر مجموعه‌ای را که به این صورت وصف شده باشد، با علامت $\{x; x \in S, p(x)\}$ نشان می‌دهیم، که در آن $p(x)$ حکمی راجع به x است. همچنین به طور ساده‌تر می‌نویسیم $\{x \in S; p(x)\}$ و می‌خوانیم «مجموعه تمام x هایی در S به قسمی که گزاره $p(x)$ درست است». البته، اگر $p(x)$ به‌ازاء هر $x \in S$ نادرست باشد، آنگاه $\{x \in S; p(x)\} = \emptyset$.

مثال ۲.۴. تمام مجموعه‌هایی که در مثال ۱.۲ توصیف شده‌اند زیر مجموعه‌هایی از مجموعه اعداد مختلط C هستند. در واقع، این مجموعه‌ها تشکیل زنجیره‌ای از زیر مجموعه‌ها را می‌دهند، به قسمی که هر کدام زیر مجموعه‌ای از مجموعه بعدی است:

$$N \subset Z \subset Q \subset R \subset C.$$

مثال ۳.۴. مجموعه $\{x \in R; x^2 - 2x + 1 = 0\}$ فقط دارای دو عضو $1 + \frac{1}{\sqrt{2}}$ و $1 - \frac{1}{\sqrt{2}}$ است، در صورتی که مجموعه‌های $\{x \in Q; x^2 = 3\}$ و $\{x \in R; x^2 - x + 1 = 0\}$ هر دو تهی هستند.

اگر A و B دو زیر مجموعه از S باشند، اتحادشان $A \cup B$ زیر مجموعه $\{x; x \in A \text{ یا } x \in B\}$ است. باید به این نکته مهم توجه کنید که در اینجا، به‌طور کلی در ریاضیات، «یا» همواره به معنی «شمول» به کار می‌رود یعنی $A \cup B$ شامل تمام عناصری از S است که یا به A یا به B یا به هر دو متعلق باشند. بنابراین A و B هر دو زیر مجموعه‌هایی از $A \cup B$ هستند و در حقیقت $A \cup B$ کوچکترین زیر مجموعه S است که شامل A و B به عنوان زیر-مجموعه می‌باشد، به مفهوم اینکه اگر C زیر مجموعه‌ای از S باشد و $C \supset A$ و $C \supset B$ ، آنگاه $C \supset A \cup B$. به همین نحو، مقطع A و B زیر مجموعه $A \cap B = \{x; x \in A \text{ و } x \in B\}$ است. این زیر مجموعه‌ای از A و B است که بزرگترین مجموعه‌ای است که زیر مجموعه هر دو است. البته، اگر A و B دارای اعضای مشترکی نباشند، آنگاه $A \cap B = \emptyset$ ، و این به تنهایی توجیهی است کافی برای معرفی مجموعه تهی، چون در غیر این صورت مقطع همیشه تعریف نخواهد شد و در نتیجه قوانین نظریه مجموعه‌ها پیچیده‌تر می‌شود. اتحاد و مقطع چند زیر مجموعه A_1, A_2, \dots, A_n از S به همین نحو تعریف می‌شوند و علائم

$$\bigcup_{i=1}^n A_i = A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n$$

$$\bigcap_{i=1}^n A_i = A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_n$$

و

را، برای این منظور، به کار می‌بریم. برای دسته‌های دلخواهی از زیر مجموعه‌ها (احتمالاً تعدادی نامتناهی از آنها) می‌توان اندیسه‌های تحتانی‌ای به کاربرد که اعداد صحیح نبوده بلکه از یک مجموعه I (که مجموعه اندیس گذار نامیده می‌شود) باشند. در آن صورت علامت

$$\bigcup_{i \in I} A_i$$

را برای اتحاد مجموعه‌های A_i و علامت

$$\bigcap_{i \in I} A_i$$

را برای مقطع آنها به کار می‌بریم. اگر $A \subset S$ ، مکمل A در S به صورت $\{x \in S; x \notin A\}$ تعریف می‌شود که در آن \bar{A} به معنی «متعلق نیست به» است. این مکمل به صورت $S \setminus A$ ، یا A' اگر S مفروض و مشخص باشد، نشان داده می‌شود. قوانین حاکم بر اتحاد، مقطع و مکمل را قبلاً در مثال ۵.۱ آورده‌ایم. خواننده باید خوب بفهمد که مبنای منطقی قوانینی مانند $A \cup \emptyset = A$ ، $A \cap \emptyset = \emptyset$ و $A \cap S = A$ چیست.

مشاهده کرده‌ایم که مقطع، اتحاد و مکمل زیر مجموعه‌های یک مجموعه نسبت نزدیکی با رابطهای منطقی «و»، «یا» و «چنین نیست که» دارند. اکنون به معرفی نمادهای منطقی بیشتری می‌پردازیم و رابطه آنها را با نظریه مجموعه‌ها بیان می‌کنیم: نمادهای \forall و \exists علامتهایی هستند به معنی «به ازاء هر» و «وجود دارد» که به طریق زیر به کار می‌روند. اگر $p(x)$ گزاره‌ای مشتمل بر (یا حکمی راجع به) شیئی متغیر x باشد، آنگاه $(\forall x)p(x)$ به معنی « $p(x)$ به ازاء تمام x ها درست است» و $(\exists x)p(x)$ به معنی «حداقل یک شیئی x وجود دارد که به ازاء آن $p(x)$ درست است» هستند. عبارت «به ازاء هر x بدون قید و شرط هیچ معنی روشنی ندارد، بلکه نیاز به توصیف نوع x ای که مورد بررسی قرار می‌گیرد، داریم. این نارسایی را با مشخص کردن مجموعه‌ای مانند S ، بنام حوزه مقادیر x ، و محدود نمودن تغییر x به اعضای S ، برطرف می‌کنیم. گاهی S یکبار و برای همیشه معین می‌شود (و مجموعه سخن نامیده می‌شود). در این حالت معنی $(\forall x \in S)p(x)$ و $(\exists x \in S)p(x)$ روشن است. اگر گاهی حوزه مقادیر x دستخوش تغییراتی شد، بایستی صریحاً آن را متذکر شویم، مثلاً می‌نویسیم $(\forall x \in S)p(x)$ و $(\exists x \in S)p(x)$ که بترتیب به معنای « $p(x)$ به ازاء تمام اعضای x از S درست است» و « $p(x)$ برای حداقل یک x از S برقرار است» می‌باشند. توجه کنید که مفهوم $(\forall x \in S)p(x)$ با مفهوم $S = \{x \in S; p(x)\}$ یکی است. همچنین $(\exists x \in S)p(x)$ به همان معنی $\{x \in S; p(x)\} \neq \emptyset$ می‌باشد. اگر \neg را برای «چنین نیست که» به کار ببریم، یعنی اگر $\neg p(x)$ به معنی « $p(x)$ نادرست است» باشد، آنگاه گزاره

$$\neg(\exists x \in S)p(x)$$

به معنی « x ای در S وجود ندارد که به ازاء آن $p(x)$ درست باشد» خواهد بود. این بدین معنی است که « $p(x)$ به ازاء هر x از S نادرست است»، یا به زبان علائم:

$$(\forall x \in S)\neg p(x).$$

به همین ترتیب، گزاره

$$\neg(\forall x \in S)p(x)$$

معادل گزاره

$$(\exists x \in S)\neg p(x)$$

است. بنابراین می‌توان نماد نفی را از یک سور عبور داد به شرط اینکه \forall را به \exists تغییر دهیم و بالعکس. مثالهای دیگری از کاربرد سورها را در روابط

$$\bigcup_{i \in I} A_i = \{x \in S ; (\exists i \in I)(x \in A_i)\},$$

$$\bigcap_{i \in I} A_i = \{x \in S ; (\forall i \in I)(x \in A_i)\}$$

می‌یابیم. اگر این روابط به زبان غیرسوری ترجمه شوند، معرف - به ترتیب - اتحاد و مقطع دسته‌ای از زیرمجموعه‌های S خواهند بود.

نماد \Rightarrow یعنی «نتیجه می‌دهد» و از لحاظ دستوری به عنوان یک فعل به کار می‌رود. اگر p و q دو گزاره باشند، آنگاه $p \Rightarrow q$ (p نتیجه می‌دهد q) نیز یک گزاره است به معنی: «اگر p درست باشد آنگاه q هم درست است». و این از جنبه منطقی با «یا p نادرست یا q درست است» معادل بوده و از این رو $p \Rightarrow q$ به معنی $(q \vee \neg p)$ می‌باشد. بیشترین استفاده استلزام منطقی در بین گزاره‌هایی است بایک متغیر و معنایش در این مورد طبیعی تر و جالب تر است. به عنوان مثال، مربع هر عدد زوج یک عدد زوج است و این عبارت می‌تواند به صورت $(x^2 \text{ زوج است} \Rightarrow x \text{ زوج است})$ ($\forall x \in \mathbb{Z}$) نوشته شود. به طور کلی، اگر $p(x)$ و $q(x)$ احکامی را جاع به x باشند، گزاره $(\forall x)(p(x) \Rightarrow q(x))$ یعنی $q(x)$ درست است به ازاء هر مقدار از x که $p(x)$ را برقرار سازد. این عبارت نیز می‌تواند به زبان نظر به مجموعه‌ها به صورت $\{x ; p(x)\} \subset \{x ; q(x)\}$ نوشته شود، که بیانگر ارتباط بین استلزام منطقی و مفهوم زیر-مجموعه است. نماد \Leftarrow به معنی «نتیجه می‌شود به وسیله»، و نماد \Leftrightarrow به معنی «نتیجه می‌دهد و نتیجه می‌شود به وسیله» می‌باشد. اگر $p(x)$ و $q(x)$ دو گزاره باشند به قسمی که $(\forall x)(p(x) \Leftrightarrow q(x))$ درست باشد، آنگاه آنها را احکامی معادل راجع به x نامیم. در این حالت دو مجموعه $\{x ; p(x)\}$ و $\{x ; q(x)\}$ مساوی‌اند.

اکنون به اولین ایده مهم در نظریه مجموعه‌ها یعنی تابع می‌پردازیم. این ایده اساساً قدیمی است و از بررسی وابستگی یک کمیت فیزیکی به کمیت دیگر، ناشی شده است. معنی کلمه «تابع» از توابع حقیقی بایک متغیر حقیقی (که خواننده حتماً آنها را در حساب

دیفرانسیل و انتگرال مقدماتی به کار برده است) پس از گذشت سالها به توابع با مقدار مختلط، توابع چندمتغیره و توابع با مقدار برداری (مثلاً بردار موضعی يك ذره به عنوان تابعی از زمان) و غیره گسترش پیدا کرده است. معمولاً يك تابع خاص به وسیلهٔ دستوری داده می شود که به کمک آن می توان مقادیرش را محاسبه کرد، ولی با توسعهٔ حساب دیفرانسیل و انتگرال لازم شد که از تابع دلخواه و نامشخصی صحبت شود. به همین دلیل بایستی محکی برای تصمیم گیری در مورد اینکه چه چیز تابع است و چه چیز تابع نیست، وجود می داشت. مهمترین خاصیت مشترك توابع مختلف فوق الذکر آن است که مقدار يك تابع به وسیلهٔ مقدار يك یا چند متغیر به طور یکنوا معین می شود. امروزه این خاصیت به عنوان خاصیت مناسب برای به کار بردن در تعریف مفهوم «تابع» پذیرفته شده است. زبان نظریهٔ مجموعه ها بررسی انواع متغیرهای مختلف و مقادیر مختلفی را که ممکن است يك تابع اختیار کند، ساده می کند. فقط لازم است دو مجموعه مشخص گردد، اولاً مجموعه ای که تمام مقادیر ممکن متغیر را به عنوان اعضاء در برداشته باشد، ثانیاً مجموعه ای که تمام مقادیر تابع را اختیار می کند. تعریف نهایی به قرار زیر است:

تعریف. فرض کنید X و Y دو مجموعه باشند. يك تابع از X به Y به کمک قاعده ای داده می شود که به ازاء هر عضو X عضو متناظری از Y را مشخص و معین می کند. مجموعهٔ X حوزهٔ تعریف و مجموعهٔ Y حوزهٔ مقادیر تابع نامیده می شوند.

اگر f نمایش تابعی از X به Y باشد و $x \in X$ ، آنگاه علامت $f(x)$ را برای نمایش اثر تابع f بر x می نویسیم. پس $f(x)$ عضوی از Y است. این عضو، مقدار f در x نامیده می شود. توجه داشته باشید که شرایط تعریف يك تابع عبارت است از: (الف) f می تواند بر هر عضوی از X عمل نماید و (ب) به ازاء هر $x \in X$ ، مقدار $f(x) \in Y$ به طور یکنوا معین می شود.

مثال ۴.۴. تابع f از \mathbf{R} به \mathbf{R} را می توانیم با دستور $f(x) = x^2$ تعریف کنیم. این «تابع مجذور» است. ولی اگر سعی کنیم تابع «جذر» g از \mathbf{R} به \mathbf{R} را با دستور: $g(x) = \sqrt{x}$ يك عدد حقیقی است که مجذورش x می باشد» تعریف نماییم، آنگاه به دو علت g تابع نخواهد بود. اولاً، اگر x منفی باشد آنگاه هیچ عدد حقیقی وجود ندارد که مجذورش x گردد، لذا دستور نمی تواند برای این x عمل کند. ثانیاً اگر x مثبت باشد آنگاه دو عدد حقیقی وجود دارد که مجذورش x است. بنابراین $g(x)$ به طور یکنوا معین نمی شود. معیناً می توانیم يك تابع جذر به دست آوریم به شرطی که اولاً مقادیر x را با $x \geq 0$ محدود کنیم و سپس دستوری ارائه کنیم که به ازاء هر x فقط یکی از ریشه های x را اختیار کند. ساده ترین دستور، برگزیدن جذر مثبت (یا 0) است. جذر مثبت x به وسیلهٔ \sqrt{x} نشان داده می شود و لذا تابعی مانند $\sqrt{\quad}$ از X به \mathbf{R} داریم، که در آن $X = \{x \in \mathbf{R} ; x \geq 0\}$. دستور مشابهی را می توان برای تعریف تابعی از X به X به کار برد.

مثال ۵.۲. تابع f از \mathbf{Z} به \mathbf{Z} را می توانیم با دستور

$$f(n) = \begin{cases} -1 & \text{اگر } n \text{ فرد باشد} \\ 1 & \text{اگر } n \text{ زوج باشد} \end{cases}$$

تعریف کنیم. تعیین يك تسابع با روش تشخیص حالات گوناگون، يك تدبیر عمومی است. افراطی‌ترین شکل این روش فهرست کردن مقادیر تابع به‌ازاء تمام مقادیر متغیر است. مثلاً اگر $X = \{1, 2, 3\}$ ، آنگاه می‌توانیم تابعی مانند F از X به X را بدستور

$$\begin{cases} F(1) = 3, \\ F(2) = 2, \\ F(3) = 2, \end{cases}$$

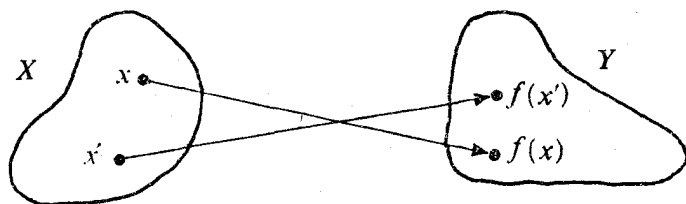
تعریف کنیم.

دودستور که توابع از X به Y را تعریف می‌کنند ممکن است اثر یکسانی بر روی هر عضو X داشته باشند. در این حالت طبعاً مایلیم که آنها را «يك تابع» بدانیم. اگر f و g توابعی از X به Y باشند آنگاه f و g را باهم مساوی گوئیم اگر و فقط اگر به‌ازاء هر $x \in X$ ، $f(x) = g(x)$ در این حالت می‌نویسیم $f = g$.

مثال ۶.۲. توابع g و h از Z به Z که بدستورهای $g(n) = (-1)^n$ ؛ $h(n) = \cos n\pi$ تعریف شده‌اند، باهم و با تابع f تعریف شده در مثال ۵.۲ فوق‌الذکر مساوی هستند.

مثال ۷.۲. اگر $X = \{1, 2, \dots, m\}$ و $Y = \{1, 2, \dots, n\}$ ، آنگاه تعداد توابع متمایز از X به Y برابر است با n^m ، زیرا هر تابع f به وسیله m مقدار $f(1)$ ، $f(2)$ ، ...، $f(m)$ معین می‌شود و هر کدام از اینها را می‌توان به‌طور دلخواه از n عضو Y انتخاب کرد.

تابع f از X به Y را می‌توان به‌عنوان «نگارنده» هر عضو x از X به‌عضو متناظر $f(x)$ از Y تصور کرد و آن را يك «نگاشت» از X بتوی Y دانست.



به‌همین دلیل واژه «نگاشت» غالباً به‌جای «تابع» و دقیقاً به‌همان معنی به‌کار می‌رود و معنی نماد $f: X \rightarrow Y$ این است که f نگاشتی است از X به Y . پیکانی از نوع دیگر \rightarrow ، برای نشان دادن اثر يك نگاشت یا تابع بر روی هر يك از عناصر X به‌کار می‌رود. مثلاً نماد $f: x \rightarrow y$ یعنی « f عضو x را به y می‌نگارد»، یعنی $f(x) = y$. این پیکان برای مشخص-

کردن توابع مناسب است؛ به عنوان مثال، تابع $f: \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$ که با رابطه $f(x) = x^2 + x$ تعریف شده است را می‌توان به صورت $(\mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}) \ni x \mapsto x^2 + x$ بیان کرد. همچنین مقدار تابع $f(x)$ در x نقش x تحت نگاشت f نامیده می‌شود.

اگر دو نگاشت $f: X \rightarrow Y$ و $g: Y \rightarrow Z$ مفروض باشند، آنگاه می‌توانیم آنها را ترکیب کرده و به طریق طبیعی نگاشتی از X به Z به دست آوریم. با عنصری مانند x از X شروع کرده اول آن را به نقشش $f(x)$ تحت f ، می‌نگاریم، سپس نقش این عضو از Y ، $g(f(x))$ را تحت g به دست می‌آوریم. نگاشت تعریف شده بدین طریق را ترکیب f و g می‌نامیم و با $g \circ f$ نشان می‌دهیم. این نگاشت با دستور، به ازاء هر $x \in X$ ، $(g \circ f)(x) = g(f(x))$ بیان می‌شود. احتمالاً خواننده قبلاً با ترکیب توابع تحت نام «تابع تابع» آشنایی پیدا کرده است. ترکیب توابع همان جایگزینی یک تابع در تابع دیگری است. تابع مرکب $g \circ f$ فقط وقتی وجود دارد که حوزه تعریف g همان حوزه مقادیر f باشد.

مثال ۸.۲. تابع $(\mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}) \ni x \mapsto \sin^2 x$ ترکیب $g \circ f$ از توابع $f: x \mapsto \sin x$ و $g: y \mapsto y^2$ (هر دو تابع از \mathbf{R} به \mathbf{R} هستند) می‌باشد. توجه کنید که در این حالت خاص، توابع می‌توانند وارونه ترکیب شوند و تابع $f \circ g: \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$ را نتیجه دهند. این تابع x را به $\sin(x^2)$ می‌نگارد و مساوی با تابع $g \circ f$ نیست.

قضیه ۲. ترکیب توابع شرکت پذیر است. به عبارت دقیق‌تر، اگر $f: A \rightarrow B$ ، $g: B \rightarrow C$ و $h: C \rightarrow D$ سه تابع باشند، آنگاه دو تابع $h \circ (g \circ f)$ و $(h \circ g) \circ f$ از A به D مساوی هستند.

برهان. اگر k_1 و k_2 به ترتیب نمایش توابع $h \circ (g \circ f)$ و $(h \circ g) \circ f$ باشند، آنگاه از تعریف ترکیب توابع نتیجه می‌شود که به ازاء هر $a \in A$ ،

$$k_1(a) = h((g \circ f)(a)) = h(g(f(a)))$$

به همین نحو

$$k_2(a) = (h \circ g)(f(a)) = h(g(f(a))).$$

بنابراین به ازاء هر $a \in A$ ، $k_1(a) = k_2(a)$ ، یعنی $k_1 = k_2$.

برای هر مجموعه A تابع ویژه‌ای از A به A موجود است که تابع همانی روی A نامیده می‌شود. این تابع هر عنصر A را به خودش تبدیل می‌کند و با i_A نمایش داده می‌شود. یعنی به ازاء هر $a \in A$ ، $i_A(a) = a$. واضح است که تابع همانی نسبت به ترکیب توابع نقش خاصی را ایفا می‌نماید؛ اگر $f: X \rightarrow Y$ آنگاه $f \circ i_X = f$ و $i_Y \circ f = f$. توابع همانی رفتاری نسبتاً شبیه ۱ در جبر مقدماتی دارند، اما به صورت «یکطرفی» (قانون (ض ۲) در مثال ۱.۱ را ببینید). این امر ما را به تعریف توابع معکوس، به طریق زیر، راهنمایی می‌کند. فرض کنید $f: X \rightarrow Y$ و $g: Y \rightarrow X$ دو تابع باشند، آنگاه هر دو تابع مرکب

$g \circ f : X \rightarrow X$ و $f \circ g : Y \rightarrow Y$ موجودند. اگر $g \circ f = i_X$ و $f \circ g = i_Y$ ، گوئیم که توابع f و g معکوس یکدیگرند. به عبارت دیگر، f و g توابع معکوس هستند اگر به ازاء هر $x \in X$ و هر $y \in Y$ داشته باشیم: $f(g(y)) = y$ و $g(f(x)) = x$. همه توابع دارای معکوس نیستند و به زودی محک ساده‌ای برای اینکه يك تابع دارای معکوس باشد، به دست خواهیم داد. مثالهای توابع معکوس را تا آن وقت به تعویق می‌اندازیم. اگر تابع $f : X \rightarrow Y$ دارای این خاصیت باشد که هیچ دو عنصر متمایز X تحت f دارای يك نقش نباشند، آنگاه f يك به يك نامیده می‌شود و گوئیم که f مجموعه X را در Y می‌نشانند. بنابراین f يك به يك است اگر و فقط اگر گزاره

$$f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$$

درست باشد. (در اینجا سورهای $\forall x_1 \in X$ و $\forall x_2 \in X$ را که در گزاره فوق مستتر است، حذف کرده‌ایم. فقط هنگامی که خطر سوء تفاهم باشد، این چنین سورها را به گزاره‌های شرطی اضافه خواهیم کرد.)

مثال ۹.۲. تابع $x \mapsto x^2 (R \rightarrow R)$ يك به يك نیست، زیرا $2 \mapsto 4$ و $-2 \mapsto 4$. تابع $x \mapsto x^3 (R \rightarrow R)$ يك به يك است، زیرا اگر x_1, x_2 حقیقی باشند، داریم: $x_1^3 = x_2^3 \Rightarrow x_1 = x_2$. ولی تابع $x \mapsto x^3 (C \rightarrow C)$ يك به يك نیست، زیرا عدد 1 در C دارای سه ریشه سوم مختلف است.

مثال ۱۰.۲. اگر A زیر مجموعه‌ای از مجموعه B باشد، آنگاه تابع $A \rightarrow B$ ، که به ازاء هر $a \in A$ ، به وسیله $a \mapsto a$ تعریف شده است، يك به يك است. این تابع، نگاشت شمول A در B نامیده می‌شود. (توجه: این تابع، با تابع همانی i_A فرق دارد چون حوزه مقادیر تابع همانی، A است در صورتی که حوزه مقادیر تابع شمول، B است.)
تابع $f : X \rightarrow Y$ بروی نامیده می‌شود اگر هر عضو Y نقش لااقل يك عضو از X باشد، یعنی اگر $(\forall y \in Y)(\exists x \in X)(f(x) = y)$. نگاشتی که يك به يك و بروی باشد يك نگاشت دوسویی^۲ یا يك تناظر يك به يك نامیده می‌شود.

برای ارائه مثالها، مناسب است که نمادهای استاندارد فاصله‌های محور حقیقی را معرفی کنیم. اگر $a, b \in R$ و $a \leq b$ آنگاه $[a, b]$ نمایش فاصله بسته $\{x \in R ; a \leq x \leq b\}$ می‌باشد که حاوی نقاط انتهایی a و b است. اگر نقاط انتهایی را حذف کنیم فاصله باز $\{x \in R ; a < x < b\}$ را به دست می‌آوریم که به وسیله (a, b) نشان داده می‌شود. همچنین نمادهای زیر را به کار می‌بریم:

$$[a, b) \text{ به جای } \{x \in R ; a \leq x < b\}$$

۱. مؤلف اصطلاح «injection» را به کار برده است که عده‌ای آن را «در نهاد» ترجمه کرده‌اند. البته دو اصطلاح «يك به يك» و «در نهاد» مترادف‌اند. —
۲. لغت «bijection» به «هم نهاد» هم ترجمه شده است. —

$$\begin{aligned} & [a, \infty) \text{ به جای } \{x \in \mathbf{R}; x \geq a\}, \\ & (-\infty, b) \text{ به جای } \{x \in \mathbf{R}; x < b\} \end{aligned}$$

قراردادهای مشابهی را برای $(a, b]$ ، (a, ∞) ، $(-\infty, b]$ به کار می‌بریم.

مثال ۱۱.۴. نگاشت $x \mapsto x^2$ از \mathbf{R} به $[0, \infty)$ ، بروی است اما یک به یک نیست. نگاشت $x \mapsto x^2$ از $[0, \infty)$ به \mathbf{R} یک به یک است ولی بروی نیست. نگاشت $x \mapsto x^2$ از \mathbf{R} به $[0, \infty)$ یک نگاشت دوسویی است. همچنین نگاشت $x \mapsto x^3$ از \mathbf{R} به \mathbf{R} دوسویی است.

مثال ۱۲.۴. چنانچه سطوح را به عنوان مجموعه‌هایی از نقاط در نظر بگیریم آنگاه نقشه‌های جغرافیایی، به همان مفهوم ذکر شده در این کتاب، «نگاشت» هستند. به عنوان مثال، اگر X نمایش سطح زمین باشد (با فرض کروی بودن آن)، با حذف دو قطب آن، و اگر Y نمایش استوانه‌ای باشد که منحنی هادی آن، خط استوا و مجاور آن در امتداد محور قطبی باشد، آنگاه تصویر مرکاتور^۱ (یعنی تصویر از مرکز زمین) تابعی مانند $f: X \rightarrow Y$ را نتیجه می‌دهد که در واقع دوسویی است.

قضیه ۲ ب. فرض کنید $f: X \rightarrow Y$ و $g: Y \rightarrow Z$ دوتابع باشند، در این صورت

(الف) اگر f و g هر دو یک به یک باشند آنگاه $g \circ f: X \rightarrow Z$ یک به یک است؛

(ب) اگر f و g هر دو بروی باشند آنگاه $g \circ f$ هم بروی است؛

(پ) اگر f و g هر دو دوسویی باشند آنگاه $g \circ f$ نیز دوسویی است.

برهان. (الف) فرض کنید $x_1, x_2 \in X$ و $x_1 \neq x_2$. اگر f یک به یک باشد آنگاه $f(x_1) \neq f(x_2)$. چنانچه g نیز یک به یک باشد، از اینجا نتیجه می‌شود که $g(f(x_1)) \neq g(f(x_2))$. بنابراین اگر $x_1 \neq x_2$ آنگاه $(g \circ f)(x_1) \neq (g \circ f)(x_2)$ ؛ یعنی اینکه $g \circ f$ یک به یک است.

(ب) فرض کنید $z \in Z$. اگر g بروی باشد آنگاه عضوی مانند $y \in Y$ وجود دارد که $z = g(y)$. اگر f نیز بروی باشد، عنصر x را می‌توان، به‌ازاء یک عنصر $x \in X$ ، به صورت $y = f(x)$ نوشت. بنابراین به‌ازاء $x \in X$ داریم: $z = g(y) = g(f(x)) = (g \circ f)(x)$. چون این برای هر عنصر $z \in Z$ درست است، در نتیجه $g \circ f$ بروی می‌باشد.

(پ) این قسمت بلافاصله از (الف) و (ب) نتیجه می‌شود.

قضیه ۲ پ. تابع $f: X \rightarrow Y$ دارای معکوس $g: Y \rightarrow X$ است اگر و فقط اگر f دوسویی باشد. این تابع معکوس g ، با فرض وجود، یکتاست و خود نیز دوسویی است.

برهان. اولاً فرض کنید که f دارای معکوسی مانند g باشد. در این صورت به ازاء هر $x \in X$ ، $g(f(x)) = x$ و به ازاء هر $y \in Y$ ، $f(g(y)) = y$. اگر $x_1, x_2 \in X$ و نتیجه می‌شود که

$$x_1 = g(f(x_1)) = g(f(x_2)) = x_2$$

بنابراین f یک به یک است. همچنین اگر $y \in Y$ ، آنگاه $y = f(g(y))$ که نقش عنصر $g(y) \in X$ تحت f است، لهذا f بروی است. این نشان می‌دهد که f یک تابع دوسویی است. همچنین، استدلال مشابهی نشان می‌دهد که g دوسویی است، زیرا g دارای معکوس (یعنی f) می‌باشد. یکتایی g بسادگی نتیجه می‌شود؛ زیرا فرض کنید g_1 و g_2 دو تابع معکوس f باشند. در این صورت به ازاء هر $y \in Y$ ، $f(g_1(y)) = f(g_2(y)) = y$. چون f یک به یک است، از اینجا نتیجه می‌شود که به ازاء هر $y \in Y$ ، $g_1(y) = g_2(y)$ ، یعنی $g_1 = g_2$.

حال فرض کنید که f دوسویی باشد. در این صورت به ازاء هر $y \in Y$ ، حداقل یک $x \in X$ به قسمی وجود دارد که $f(x) = y$ (زیرا f بروی است). ولی برای y مفروض، نمی‌تواند بیش از یک $x \in X$ موجود باشد به طوری که $f(x) = y$ (زیرا f یک به یک است). از این رو می‌توان $g(y)$ را همان عنصر یکتای $x \in X$ گرفت که $f(x) = y$ و بدین طریق یک تابع $g: Y \rightarrow X$ به دست آورد. واضح است که g معکوس f است زیرا (الف) بر طبق روش ساختن g ، به ازاء هر $y \in Y$ ، داریم: $f(g(y)) = f(x) = y$ و (ب) اگر $x \in X$ و چنانچه y را برابر $f(x)$ بگیریم، آنگاه، بنا به ساختمان g ، $g(y)$ برابر است با x ، یعنی $g(f(x)) = x$.

مثال ۱۳.۲. (الف) تابع $([0, \infty) \rightarrow [0, \infty))$ $x \mapsto x^2$ دوسویی است و معکوس

آن تابع $([0, \infty) \rightarrow [0, \infty))$ $y \mapsto \sqrt{y}$ می‌باشد.

(ب) تابع $(\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R})$ $x \mapsto 2x^3 - 1$ دوسویی است، زیرا ترکیب سه تابع دوسویی

$x^3 \mapsto x^3$ ، $y \mapsto 2y$ و $z \mapsto z - 1$ است. معکوسش تابع $(\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R})$ $t \mapsto \sqrt[3]{(t+1)/2}$ می‌باشد.

مثال ۱۴.۲. سری نمایی

$$\sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!}$$

به ازاء هر عدد حقیقی x متقارب است و حاصل جمع آن، که به وسیله e^x نشان داده می‌شود، برابر یک عدد حقیقی است که با معلوم بودن x ، به طور یکتا معین می‌شود. بنابراین تابعی مانند $(\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R})$ $x \mapsto e^x$ داریم که به تابع نمایی موسوم است. از آنالیز مقدماتی به مطالب زیر در مورد تابع نمایی آشنایی داریم:

(الف) تابعی است اکیداً صعودی؛ (ب) مقادیرش همواره مثبت اند؛ (پ) پیوسته است؛ و

$$(ت) \quad \lim_{x \rightarrow +\infty} e^x = +\infty, \quad \lim_{x \rightarrow -\infty} e^x = 0$$

از (الف) نتیجه می شود که تابع نمایی هیچگاه يك مقدار را دوبار اختیار نمی کند، یعنی $(\mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}) \quad e^x \mapsto x$ يك به يك است. با استفاده از (ب)، واضح است که این تابع، بروی نیست. معیناً اگر تابع تحدیدی آن را $(\mathbf{R} \rightarrow (0, \infty)) \quad e^x \mapsto x$ در نظر بگیریم، بروی بودن این تابع تحدیدی از (پ) و (ت) نتیجه می شود. استدلال بدین طریق است که بنا به (ت)، e^x مقادیر مثبت به دلخواه کوچک و به دلخواه بزرگ را اختیار می کند و چون پیوسته هم هست، تمام مقادیر فی مابین، و بالنتیجه تمام مقادیر مثبت را اختیار خواهد کرد. (به صفحات ۱۰۵ تا ۱۰۷ کتاب [۳] مراجعه شود). بنابراین يك تابع دوسویی $e^x \mapsto x$ از \mathbf{R} به $(0, \infty)$ داریم که دارای يك تابع معکوس یکتا از $(0, \infty)$ به \mathbf{R} است. این تابع معکوس تابع لگاریتمی نامیده می شود و با $\log y \mapsto y$ نشان داده می شود. این تابع به ازاء هر $y > 0$ ، بدین صورت تعریف می شود: $\log y$ عدد حقیقی یکتای x است که $e^x = y$. چون تابع لگاریتمی معکوس تابع نمایی است، بنابراین در شرایط $e^{\log y} = y$ به ازاء هر $y > 0$ و $\log(e^x) = x$ به ازاء هر $x \in \mathbf{R}$ ، صدق می کند.

مثال اخیر نشان می دهد که توابع دوسویی و معکوسشان در آنالیز مهم هستند. اهمیت آنها در نظریه مجموعه ها از پدیده شمارش ناشی شده است. اینکه يك مجموعه از اشیاء را دقیقاً بشماریم و بعد با اطمینان بفهمیم که n عضو دارد، معنی اش این است که می توان يك تناظر يك به يك (دوسویی) از آن مجموعه به مجموعه اعداد $\{1, 2, \dots, n\}$ برقرار کرد. مجموعه X را مشابه مجموعه Y گوییم اگر يك تابع دوسویی از X به Y وجود داشته باشد و در این حالت می نویسیم $X \simeq Y$. بنا به قضیه ۲ پ، اگر $X \simeq Y$ ، آنگاه $Y \simeq X$. همچنین از قضیه ۲ ب نتیجه می شود که اگر $X \simeq Y$ و $Y \simeq Z$ آنگاه $X \simeq Z$. مجموعه X متناهی است اگر $n \in \mathbf{N}$ وجود داشته باشد، به قسمی که X مشابه مجموعه $\{1, 2, \dots, n\}$ باشد. این عدد n عدد اصلی یا مرتبه X نامیده می شود و با $|X|$ نشان داده می شود. این عدد به وسیله X به طور یکتا معین می گردد، زیرا به ازاء n های مختلف، هیچ دو مجموعه $\{1, 2, \dots, n\}$ مشابه هم نیستند. (این حکم اخیر را در فصل ۳ ثابت خواهیم کرد.) مجموعه ای که متناهی نیست نامتناهی نامیده می شود. مثلاً، خود \mathbf{N} نامتناهی است. مجموعه ای که مشابه با \mathbf{N} یا زیر مجموعه ای از \mathbf{N} باشد شمارش پذیر نامیده می شود.

مثال ۰۹۵۰۲. تمام مجموعه های متناهی شمارش پذیر هستند. مجموعه تمام اعداد صحیح شمارش پذیر است. برای اثبات این امر کافی است به تابع $f: \mathbf{Z} \rightarrow \mathbf{N}$ توجه کنیم که با دستور زیر تعریف می شود:

$$\begin{cases} f(x) = 2x & \text{اگر } x \geq 0 \\ f(x) = -2x - 1 & \text{اگر } x < 0 \end{cases}$$

این تابع اعداد صحیح را به ترتیب $1, 0, -1, 1, -2, 2, -3, 3, \dots$ می‌شمارد. حقیقت شگفتی که می‌تواند به چند طریق اثبات شود آن است که مجموعه تمام اعداد گویا نیز شمارش پذیر است. یک راه اثبات این است: هر عدد گویای غیر صفر x به طور یکتا به صورت $x = (-1)^p/q$ قابل بیان است، که در آن p و q اعداد صحیح مثبتی هستند با بزرگترین مقسوم علیه مشترک ۱، و p مساوی ۱ یا ۲ است. اگر x را به $2^3 3^2 5^9$ و 0 را به 0 پنگاریم، یک تابع یک به یک $N \rightarrow Q$ به دست می‌آوریم که تشابه Q را با زیرمجموعه‌ای از N نتیجه می‌دهد. با کوشش بیشتر می‌توان یک تابع دوسویی از Q به N پیدا کرد.

مجموعه اعداد حقیقی R شمارش پذیر نیست. بنا بر این، این درست نیست که تمام مجموعه‌های نامتناهی مشابه‌اند، و همین حقیقت است که شخص را به مطالعه اعداد اصلی نامتناهی هدایت می‌کند، موضوعی که خارج از بحث کتاب حاضر است (به عنوان مثال، صفحات ۹۰ تا ۹۸ کتاب هالموس [۴] را ملاحظه کنید). به نظر می‌رسد تعریف تابع که در فوق آمده است امکان تعریف توابع چند متغیره را مقدور نسازد. لیکن روش ساده زیر ما را قادر به بحث در توابع چند متغیره می‌نماید. دو مجموعه A و B مفروض‌اند حاصلضربشان $A \times B$ را برابر مجموعه تمام جفتهای مرتب (a, b) که $a \in A$ و $b \in B$ ، تعریف می‌کنیم. در اینجا جفت مرتب معنی خاصتری از یک مجموعه دو عنصری دارد. ترتیب نوشتن عناصر در مجموعه (a, b) اهمیتی ندارد؛ یعنی $(a, b) = (b, a)$. لیکن برای جفتهای مرتب $(a, b) \neq (b, a)$ ، مگر اینکه $a = b$ ؛ در واقع $(a, b) = (c, d)$ اگر و فقط اگر $a = c$ و $b = d$. بنا بر این اگر $|A| = m$ و $|B| = n$ ، آنگاه برای هر کدام از m عنصر ممکن $a \in A$ ، n جفت مختلف (a, b) وجود دارد در نتیجه $|A \times B| = mn$. حاصلضرب سه مجموعه $A \times B \times C$ مساوی مجموعه تمام سه تاییهای مرتب (a, b, c) می‌باشد، که در آن $a \in A$ ، $b \in B$ ، $c \in C$ و هیچ اشکالی در یکی دانستن این حاصلضرب با $(A \times B) \times C$ یا $A \times (B \times C)$ وجود ندارد، زیرا این حاصلضربهای مختلف به وسیله نگاشتهای بدیهی‌ای که عناصر (a, b, c) ، $(a, b), c$ و $(a, b), (c)$ را متناظر قرار می‌دهند، مشابه هستند. همین حکم برای هر حاصلضرب تعداد متناهی از مجموعه‌ها، $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$ ، برقرار است. اکنون برای مجموعه‌های دلخواه X ، Y و Z تابع $f: X \times Y \rightarrow Z$ را در نظر می‌گیریم. تابع f به هر عنصر $(x, y) \in X \times Y$ ، عنصری از Z را نسبت می‌دهد که با $f(x, y)$ نشان داده می‌شود. مقدار f به وسیله $x \in X$ و $y \in Y$ به طور یکتا معین می‌شود. این همان تابع دو متغیره مورد نظر ماست، و باید توجه شود که ممکن است دو متغیر آن، از نوع کاملاً متفاوتی باشند، بدین معنی که از مجموعه‌های مختلف X و Y انتخاب شوند.

مثال ۱۶۰۲. مجموعه $R \times R$ (که به صورت R^2 نیز نوشته می‌شود) متشکل است از تمام

1. Halmos

* باعث تأسف است که نماد (a, b) برای فاصله‌های باز در R نیز به کار رفته‌است، ولی همواره متن نشان خواهد داد که کدام یک مورد نظر است.

جفت‌های مرتب (x, y) از اعداد حقیقی. این مجموعه به عنوان صفحه دکارتی یا صفحه حقیقی شناخته شده است و موضوع هندسه مختصاتی یا هندسه تحلیلی مسطحه است. عناصر (x, y) نقاط، و اعداد x و y مختصات نقطه (x, y) نامیده می‌شوند. (روشهای دیگر هندسی تری برای تعریف صفحه وجود دارد، اما در آن تعاریف باید بعداً ثابت شود که صفحه را می‌توان، به طریقی که گفتیم، مختصاتی کرد.) يك تابع $f: \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ که مثلاً به وسیله $x^2 + y^2 \rightarrow (x, y)$ تعریف شود، به مفهوم معمول کلمه، تابعی با مقدار حقیقی از دو متغیر حقیقی است، و از نظر گاه هندسی می‌تواند به عنوان نگاشتی از صفحه حقیقی به محور حقیقی تصور شود. از طرف دیگر تابعی مانند $g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \times \mathbb{R}$ که به وسیله $(\cos t, \sin t) \rightarrow t$ تعریف می‌شود، به منحنی پارامتری موسوم است؛ این تابع خاص، محور حقیقی را بتوی صفحه می‌نگارد و در واقع تمام نقاط خط را به نقاط يك دایره می‌برد. توابع از صفحه به صفحه مانند $(x, y) \rightarrow (x \cos y, x \sin y)$ نیز همواره در آنالیز ظاهر می‌شوند. امروزه همه اینها حالات خاصی از همان تعریف تابع هستند.

تابع $f: A \times A \rightarrow A$ يك عمل دوتایی روی A نامیده می‌شود. این تابع می‌تواند به هر دو عنصر $a_1, a_2 \in A$ اثر نموده و عنصر سومی مانند $f(a_1, a_2)$ را به دست دهد. با همین روش می‌توانیم اعمال سه‌تایی $A \rightarrow A \times A \times A = A^3$ و به طور کلی اعمال n تایی $A \rightarrow A^n$ را تعریف کنیم. در حالت خاص، عمل یک‌تایی روی A به معنی تابعی است از A به A . قسمت عمده‌ای از جبر صرف مطالعه اعمال بر روی مجموعه‌ها می‌شود و این کتاب عمدتاً به بررسی اعمال یک‌تایی و دوتایی‌ای که بیشتر از بقیه به کار می‌آیند، اختصاص داده شده است. اعمال سه‌تایی و بالاتر، از جنبه علمی دارای اهمیت بیشتری هستند و دیگر ذکری از آنها نخواهد رفت. اعمال دوتایی غالباً دارای علائم ویژه‌ای مانند $+$ ، \times ، \circ هستند که در بین متغیرها قسراً می‌گیرند. برای اعمال یک‌تایی نمادهای مختلف زیادی به کار می‌رود.

مثال ۱۷.۴. جمع روی \mathbb{R} عملی دوتایی است که با $x + y \rightarrow (x, y)$ ارائه می‌شود. همین دستور، عملی دوتایی روی \mathbb{Z} تعریف می‌کند، چون مجموع دو عدد صحیح يك عدد صحیح است. به همین ترتیب $x - \rightarrow x$ عملی است یک‌تایی روی \mathbb{R} یا \mathbb{Z} ، ولی نه روی \mathbb{N} . توجه کنید که معکوس‌گیری $x^{-1} \rightarrow x$ عملی روی \mathbb{R} نیست زیرا در $x = 0$ نمی‌تواند به کار رود. لیکن $x^{-1} \rightarrow x$ روی $(0, \infty)$ يك عمل یک‌تایی است.

مثال ۱۸.۲. هنگام مشخص نمودن يك عمل، مهم است که مطمئن باشیم حوزه تعریفش معین است و همچنین خودش به عنوان يك تابع، بدرستی تعریف شده است. با آوردن مثالی، یکی از اشتباهات بسیار رایج در این مورد را بیان می‌کنیم. هر عدد گویای q را می‌توان به صورت a/b نوشت، که در آن $a, b \in \mathbb{Z}$ و $b \neq 0$. بنا بر این ظاهر می‌توان عمل دوتایی $*$ را با دستور زیر روی \mathbb{Q} تعریف کرد:

$$\frac{a \cdot c}{b * d} = \frac{a+c}{bd}$$

ولی عدد گویای q صورت و مخرجش، یعنی a و b ، را به طور یکتا معین نمی‌کند، از اینرو دلیلی وجود ندارد که انتظار داشته باشیم $(a+c)/bd$ به کمک اعداد گویای a/b و c/d به طور یکتا معین می‌شود. در واقع، حاصل به طور یکتا معین نمی‌شود، زیرا بنا به تعریف داریم:

$$\frac{1}{2} * \frac{1}{3} = \frac{2}{6} = \frac{1}{3}$$

ولی:

$$\frac{2}{4} * \frac{1}{3} = \frac{3}{12} \neq \frac{1}{3}$$

گرچه:

$$\frac{1}{2} = \frac{2}{4}$$

از طرف دیگر دستور

$$\frac{a \cdot c}{b * d} = \frac{ac}{bd}$$

یک عمل دوتایی روی Q تعریف می‌کند (ضرب اعداد گویا) زیرا اگر

$$\frac{c}{d} = \frac{c'}{d'} \text{ و } \frac{a}{b} = \frac{a'}{b'}$$

می‌توان نتیجه گرفت که:

$$\frac{ac}{bd} = \frac{a'c'}{b'd'}$$

در فصول آینده به این نکته برخورد خواهیم گشت ولی به خواننده توصیه می‌شود دربارهٔ اختلاف این دو دستور خوب فکر کند و تمرین ۱۶ را انجام دهد.

بررسی مقدماتی نظریهٔ مجموعه‌ها را با نگاهی کوتاه به تناظرها و رابطه‌ها به پایان می‌رسانیم. در آینده به طور قابل توجهی از رابطه‌های هم ارزی و، به مقیاس کمتری، از رابطه‌های ترتیبی استفاده خواهیم کرد.

نخستین یک تناظر از مجموعهٔ X به Y به وسیلهٔ قاعدهٔ کلیتر از قاعدهٔ تابع داده می‌شود. این قاعده مشخص می‌کند که عناصر معینی از X «متناظر» با عناصر معینی از Y هستند و فقط لازم است که قاعده، به ازاء هر جفت $(x, y) \in X \times Y$ ، تعیین کند که آیا x

با γ متناظر هست یا خیر. اگر γ نمایش چنین تناظری باشد، $x \gamma y$ را به معنی اینکه x متناظر با y است، می نویسیم. در این نماد γ به عنوان يك فعل استفاده می شود و $x \gamma y$ يك گزاره است. مثالهایی از علائمی که بدین طریق برای تناظرها به کار گرفته می شوند عبارتند از: $=, >, \leq, \neq, \in, \subset, \supset, \perp$. يك تابع از X به Y حالت خاصی از يك تناظر γ از X به Y است که در شرایط زیر صدق کند:

(الف) به ازاء هر $x \in X$ حداقل يك $y \in Y$ به قسمی وجود دارد که $x \gamma y$ ، و

(ب) به ازاء هر $x \in X$ و هر $y_1, y_2 \in Y$ ، اگر $x \gamma y_1$ و $x \gamma y_2$ آنگاه $y_1 = y_2$.

مثال ۱۹.۴. فرض کنید X مجموعه تمام نقاط صفحه و Y مجموعه تمام خطوط آن باشد. در این صورت قرار داشتن نقاط بر خطوط، يك تناظر γ از X به Y است که به وسیله $x \gamma y \iff$ نقطه x بر خط y قرار دارد. تعریف می شود. البته مشابهاً گزاره «نقطه x بر خط y قرار ندارد» يك تناظر تعریف می کند، همچنانکه هر عبارت در مورد x و y که معنی دار بوده و به ازاء هر جفت ممکن (x, y) یا درست یا نادرست باشد، يك تناظر تعریف می کند. دو تناظر γ, γ' از X به Y مساوی در نظر گرفته می شوند اگر $x \gamma y \iff x \gamma' y$. برای هر مجموعه X ، يك تناظر از X به خودش يك رابطه روی X نامیده می شود. مثلاً، اگر X مجموعه افراد بشر باشد، آنگاه مفهوم «عمو» يك رابطه ρ روی X تعریف می کند؛ بدین صورت: $a \rho b \iff a$ عموی b است، که در آن $a, b \in X$. به همین ترتیب تمام مفاهیم «برادر»، «پدر»، «جد»، «دوست»، «دشمن» را بطههایی روی X تعریف می کنند. برای مثالهای ریاضی خیلی مجبور نیستیم نگران باشیم: \geq روی \mathbb{R} ؛ $=$ روی هر مجموعه؛ \subset روی مجموعه زیر مجموعههای يك مجموعه مفروض؛ تقسیم پذیری روی \mathbb{Z} اگر $m \rho n$ اگر n مضرب صحیحی از m باشد را بطه می باشند. همچنین هر معادله $f(x, y) = 0$ يك رابطه روی \mathbb{R} تعریف می کند که اگر f تابعی از \mathbb{R} به \mathbb{R} باشد؛ ρ در این مورد به صورت $x \rho y \iff f(x, y) = 0$ می باشد.

در ریاضیات به وفور با انواع مختلفی از رابطهها با خواص ویژه مواجه می شویم. انواع زیر مورد توجه خاص اند:

(الف) رابطه ρ روی X انعکاسی است اگر به ازاء هر $x \in X$ ، $x \rho x$ ؛

(ب) رابطه ρ روی X متقارن است اگر به ازاء هر $x, y \in X$ ، $x \rho y \implies y \rho x$ ؛

(پ) رابطه ρ روی X پادمتقارن است اگر به ازاء هر $x, y \in X$ ،

$$(x \rho y \text{ و } y \rho x) \implies x = y$$

(ت) رابطه ρ روی X متعددی است اگر به ازاء هر $x, y, z \in X$ ،

$$(x \rho y \text{ و } y \rho z) \implies x \rho z$$

مثال ۲۰.۴. در مجموعه تمام افراد بشر رابطه «برادری» متقارن نیست؛ ولی رابطه «همخونی»

مقارن است؛ رابطه «والد» متعدی نیست ولی رابطه «جد» متعدی است. رابطه \geq روی R انعکاسی، پاد مقارن و متعدی است. رابطه \neq روی R مقارن است (ولی متعدی نیست). رابطه $=$ روی R انعکاسی، مقارن، پادمقارن و متعدی است.

کاربردهای اصلی رابطه‌ها در ریاضیات برای مقایسه و رده‌بندی است. برای مقایسه یا مرتب نمودن عناصر يك مجموعه X نیاز به معرفی رابطه‌ای مانند ρ روی X است، که در آن $x\rho y$ بدین معنی باشد که x از جهتی مقدم یا مسلط بر y است. چنین رابطه‌هایی غالباً متعدی و پادمقارن خواهند بود و برای سهولت معمولاً آنها را طوری تعریف می‌کنند که انعکاسی هم باشند. رابطه‌ای که دارای این سه خاصیت باشد رابطه‌ی ترتیبی نامیده می‌شود، و مثالهای معروف این نوع رابطه عبارت‌اند از: \geq روی R ؛ \leq روی R ؛ \subset روی مجموعه‌ی زیر مجموعه‌های يك مجموعه ثابت؛ تقسیم‌پذیری بر روی مجموعه اعداد صحیح مثبت (اما تقسیم‌پذیری روی Z به دلیل اینکه ۱ و -۱ برهم قابل قسمت‌اند، رابطه‌ی ترتیبی نیست). رابطه \geq روی R رابطه‌ی ترتیبی جالبی است زیرا به کمک آن هر دو عدد حقیقی می‌توانند با هم مقایسه شوند؛ همیشه یا $x \geq y$ یا $x < y$. چنین رابطه‌ای (یعنی يك رابطه‌ی ترتیبی ρ روی X به قسمی که $(\forall x, y \in X)(x\rho y$ یا $y\rho x)$) رابطه‌ی ترتیبی کلی یا رابطه‌ی ترتیبی خطی نامیده می‌شود زیرا نظم کاملی از عناصر X را به دست می‌دهد. رابطه‌های \subset روی مجموعه‌ی زیر مجموعه‌های يك مجموعه و تقسیم‌پذیری روی مجموعه اعداد صحیح مثبت روابط ترتیبی خطی نیستند.

برای اهداف رده‌بندی نوع نسبتاً متفاوتی از رابطه مورد نیاز است. رده‌بندی عناصر مجموعه X ، تقسیم آن به زیر مجموعه‌های جدا از هم است، یعنی تشکیل افرازی از X . به عبارت دقیقتر يك افرازی از X مجموعه‌ای از زیر مجموعه‌های X_i از X است، که i در يك مجموعه اندیس‌گذار I تغییر می‌کند، به قسمی که

$$\bigcup_{i \in I} X_i = X \quad (\text{الف})$$

$$X_i \cap X_j = \emptyset \quad \text{اگر } i \neq j \quad (\text{ب})$$

مجموعه‌های X_i رده‌های افرازی نامیده می‌شوند. رابطه ρ روی X مفروض است، می‌خواهیم عناصر X را طوری رده‌بندی کنیم که دو عنصر در يك رده قرار گیرند اگر و فقط اگر به وسیله ρ به هم مرتبط شوند. این امر گاهی امکان‌پذیر است و گاهی هم نیست. به عنوان مثال، اگر X مجموعه افراد بشر باشد و $x\rho y$ بدین معنی باشد که x و y تعداد مساوی مو بر روی سرشان دارند، آنگاه رده‌بندی امکان‌پذیر است. از طرف دیگر، اگر $x\rho y$ بدین معنی باشد که x ، y را می‌شناسد آنگاه چنین رده‌بندی‌ای امکان‌پذیر نیست. اینها مثالهای روشنی هستند، اما اگر ρ يك رابطه ریاضی و، از جمله، رابطه‌ای بر روی Z باشد که در آن $x\rho y$ یعنی $y - x$ بر عدد ν قابل قسمت است، ممکن است خیلی روشن نباشد که آیا يك رده‌بندی امکان‌پذیر است یا نه. بنابراین نیاز به محکی برای تصمیم‌گیری در این مورد داریم که آیا يك رابطه مفروض برای رده‌بندی مناسب است یا خیر، و این به کمک تعریف و قضیه‌ی زیر ارائه می‌شود.

تعریف. رابطه ρ روی مجموعه X يك رابطه هم‌ارزی است اگر انعکاسی، متقارن و متعدی باشد.

قضیه ۳. ت. (الف) يك افزاز $X = \bigcup_{i \in I} X_i$ از مجموعه X مفروض است، رابطه σ روی X که به وسیله $x\sigma y \iff x \in X_i, y \in X_i$ در يك X_i از افزاز قرار دارند» تعریف شده، يك رابطه هم‌ارزی است.

(ب) اگر ρ يك رابطه هم‌ارزی روی X باشد آنگاه افزای مانند $X = \bigcup_{i \in I} X_i$ از X به‌قسمی وجود دارد که عناصر x و y از X در يك X_i قرار می‌گیرند اگر و فقط اگر $x\rho y$.

پرهان. (الف) از تعریف افزاز به‌روشنی پیداست که رابطه σ که به این طریق تعریف شده است يك رابطه هم‌ارزی است.

(ب) فرض کنید ρ يك رابطه هم‌ارزی روی X باشد. برای هر $x \in X$ ، قرار می‌دهیم:

$$\langle x \rangle = \{y \in X; y\rho x\}$$

در آن صورت $x \in \langle x \rangle$ (زیرا $x\rho x$ برقرار است) و $\langle x \rangle$ را ρ هم‌ارزی شامل x می‌نامیم. نشان می‌دهیم که

$$(A) \quad \text{اگر } x\rho y \text{ آنگاه } \langle x \rangle = \langle y \rangle, \text{ و}$$

$$(B) \quad \text{اگر } x\rho y \neg \text{ آنگاه } \langle x \rangle \cap \langle y \rangle = \emptyset.$$

اولاً، اگر $x\rho y$ و t عضو دلخواهی از $\langle x \rangle$ باشد، آنگاه بنا به تعریف $t\rho x$ درست است و چون ρ متعدی است داریم $t\rho y$ ، یعنی $t \in \langle y \rangle$. بنا بر این نشان داده‌ایم که اگر $x\rho y$ آنگاه $\langle x \rangle \subset \langle y \rangle$. اما ρ متقارن است لهذا اگر $x\rho y$ آنگاه $y\rho x$ ، که همان استدلال نتیجه می‌دهد $\langle y \rangle \subset \langle x \rangle$ و این قسمت (A) را ثابت می‌کند. از طرف دیگر، اگر $\langle x \rangle$ و $\langle y \rangle$ دارای عنصری مشترك باشند، یعنی $u\rho x$ و $u\rho y$ ، آنگاه بنا به خاصیت تقارن، $x\rho u$ و از اینجانبنا به خاصیت متعدی داریم $x\rho y$ ، که در نتیجه قسمت (B) اثبات می‌شود. عبارات (A) و (B) با هم نتیجه می‌دهند که رده‌های هم‌ارزی مختلف، جدا از هم هستند و دو عنصر x و y در يك رده قرار دارند اگر و فقط اگر $x\rho y$. اتحاد تمام رده‌های $\langle x \rangle$ مساوی X است (چون $x \in \langle x \rangle$). بنا بر این دسته تمام مجموعه‌های متمایز به‌صورت $\langle x \rangle$ يك افزاز از X را با خواص مذکور تشکیل می‌دهد.

مثال ۲۱.۳. رابطه \sim روی \mathbb{R}^2 که به وسیله $(x, y) \sim (x', y') \iff y - y' = 2(x - x')$ تعریف شده است يك رابطه هم‌ارزی است. رده‌های هم‌ارزی خطوط موازی $y = 2x + c$ هستند، به‌ازاه اعداد حقیقی مختلف c .

مثال ۲۲.۳. فرض کنید A مجموعه \mathbb{R}^2 با حذف مبدأ $(0, 0)$ باشد. رابطه \sim که

روی A به وسیله

$$(x, y) \sim (x', y') \iff (\exists \lambda \in \mathbf{R})(\lambda x = x' \text{ و } \lambda y = y')$$

تعریف شده است يك رابطه هم‌ارزی است. يك رده هم‌ارزی نمونه‌ای، شامل تمام نقاط (به استثنای مبدأ) خطی است که از مبدأ می‌گذرد.

مثال ۲۳.۲. فرض کنید $f: X \rightarrow Y$ تابع دلخواهی باشد. آنگاه رابطه \sim که روی X به وسیله

$$x_1 \sim x_2 \iff f(x_1) = f(x_2)$$

تعریف شده است يك رابطه هم‌ارزی است ورده‌های هم‌ارزی آن بافت‌های f نامیده می‌شوند. يك بافت نمونه‌ای، مجموعه تمام $x \in X$ هایی است که به‌ازاء آنها $f(x)$ يك مقدار ثابت را اختیار می‌کند.

مثال اخیر از جهتی نمونه است. هر رابطه هم‌ارزی را می‌توان به همین طریق با تابعی ارتباط داد. رابطه هم‌ارزی ρ روی X مفروض است، مجموعه جدید X/ρ را تشکیل می‌دهیم که اعضایش رده‌های هم‌ارزی ρ می‌باشند. بنابراین X/ρ مجموعه‌ای از زیر-مجموعه‌های X است و نباید با خود X اشتباه شود. اگر $x \in X$ ، آنگاه رده هم‌ارزی $\langle x \rangle$ که شامل x است، عضوی است از X/ρ ، و می‌توانیم نگاشتی مانند f از X به X/ρ ، به‌ازاء هر $x \in X$ ، با قاعده $x \mapsto \langle x \rangle$ تعریف کنیم. آنگاه

$$f(x_1) = f(x_2) \iff \langle x_1 \rangle = \langle x_2 \rangle \iff x_1 \rho x_2.$$

از اینرو بافت‌های این نگاشت رده‌های هم‌ارزی ρ هستند. مجموعه X/ρ مجموعه خارج قسمت X به وسیله رابطه هم‌ارزی ρ نامیده می‌شود، و نگاشت $x \mapsto \langle x \rangle$ نگاشت متعارفی یا نگاشت خارج قسمت از X به X/ρ نامیده می‌شود. ساختن مجموعه‌های خارج قسمت روش بسیار مهمی برای ارائه مفاهیم جدید ریاضی از روی مفاهیم قبلی است، و بعداً کاربردش را در چندین زمینه خواهیم دید.

مثال ۲۴.۲. در مثال ۲۱.۲ مجموعه خارج قسمت \sim/\mathbf{R}^2 مجموعه تمام خطوط با شیب ۲ در صفحه \mathbf{R}^2 است، و نگاشت خارج قسمت هر نقطه را به خطی که از آن نقطه با شیب ۲ می‌گذرد، می‌نگارد. در مثال ۲۲.۲ مجموعه خارج قسمت \sim/A مجموعه تمام خطوط صفحه \mathbf{R}^2 است که از مبدأ می‌گذرند و مبدأ در آن‌ها محذوف است. برای هر شیب ممکن، یعنی به‌ازاء هر عدد حقیقی؛ عنصری در \sim/A وجود دارد و يك خط هم برای شیب بینهایت موجود است. بنابراین \sim/A مشابه است با \mathbf{R} با اضافه عنصر اضافی ∞ . \sim/A خط تصویری حقیقی نامیده می‌شود و دارای اهمیت اساسی در مطالعه هندسه تصویری است. در این هندسه نقاط يك خط به وسیله جفت (x, y) ، که هر دو با هم صفر نیستند، از اعداد حقیقی نمایش داده می‌شوند، ولی در آن، (x, y) و $(\lambda x, \lambda y)$ همواره نمایش يك نقطه‌اند.

قضیه ۳ ث. فرض کنید ρ یک رابطه هم‌ارزی روی مجموعه A و $q: A \rightarrow A/\rho$ نگاشت خارج قسمت باشد. اگر $f: A \rightarrow B$ تابع مفروضی باشد. آنگاه دو شرط زیر معادل‌اند (یعنی، هر کدام دیگری را نتیجه می‌دهد):

(الف) تابعی مانند $g: A/\rho \rightarrow B$ به‌قسمی وجود دارد که $g \circ q = f$;

(ب) به‌ازاء هر $x, y \in A$ ، $x \rho y \Rightarrow f(x) = f(y)$.

برهان. (الف) \Leftrightarrow (ب): بنا به تعریف q ، اگر $x \rho y$ آنگاه $q(x) = q(y)$ رده هم‌ارزی شامل x و y . اگر تابعی مانند $g: A/\rho \rightarrow B$ وجود داشته باشد که $f = g \circ q$ ، آنگاه نتیجه می‌شود که $f(x) = g(q(x)) = g(q(y)) = f(y)$.

(ب) \Leftrightarrow (الف): فرض کنید شرط (ب) برقرار باشد. در این صورت اثر f روی هر رده هم‌ارزی ثابت است، یعنی مقدار آن به‌ازاء تمام اعضای هر رده هم‌ارزی مفروض، ثابت می‌باشد. از اینرو، برای هر رده هم‌ارزی $X \in A/\rho$ می‌توانیم قرار دهیم: $g(X) = f(x)$ که در آن x عضو دلخواهی از X است. این $g(X)$ ، به‌علت ثابت بودن f روی X ، به‌طور یکتا به‌وسیله X معین می‌شود. بدین ترتیب، تابعی مانند $g: A/\rho \rightarrow B$ تعریف کرده‌ایم. چون به‌ازاء هر $x \in A$ ، $g(\langle x \rangle) = f(x)$ داریم $g \circ q = f$.

خاصیت نگاشت خارج قسمت که در قضیه فوق اثبات شده است اولین مثال از خاصیت «جامع» می‌باشد. از این قضیه نتیجه می‌شود که $q: A \rightarrow A/\rho$ در بین توابع f با حوزه تعریف A به‌قسمی که $x \rho y \Rightarrow f(x) = f(y)$ ، جامع است. این بدین معنی است که (آ) $x \rho y \Rightarrow q(x) = q(y)$ و (ب) هر تابع f که در $x \rho y \Rightarrow f(x) = f(y)$ صدق کند، می‌تواند از ترکیب q با تابع دیگری به‌دست آید. بعداً مثالهای دیگری از خواص جامع می‌آوریم.

تهرینها

۱. ثابت کنید که اگر A و B زیرمجموعه‌های یک مجموعه S باشند، آنگاه

$$A \supset B \Leftrightarrow A \cap B = B \Leftrightarrow A \cup B = A.$$

۲. درستی قوانین توزیعی

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C) \text{ و } A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$$

و قوانین دمورگان $(A \cup B)' = A' \cap B'$ و $(A \cap B)' = A' \cup B'$ را برای زیر-مجموعه‌های A ، B و C از مجموعه S ، تحقیق کنید.

۳. کدامیک از دستورهای زیر-تابعی بین دو مجموعه داده شده، تعریف می‌کند؟ از

آنهايي که تابع هستند کداميك يك به يك، بروی و یادوسوی می باشند؟ توابع معکوس کلیه توابع دوسویی را پیدا کنید.

$f(x) = 1 - x^2 (\mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R})$ (الف)

$f(x) = 1 - x^2 ([-1, 1] \rightarrow [0, 1])$ (ب)

$f(x) = \frac{(1-x)}{(1+x)} ((-1, \infty) \rightarrow (-1, \infty))$ (پ)

$f(x) = x^n (\mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R})$ ، n عددی است صحیح و مثبت (ت)

$f(x) = \begin{cases} x+1 & \text{اگر } x \text{ زوج باشد} \\ x-1 & \text{اگر } x \text{ فرد باشد} \end{cases} (\mathbf{Z} \rightarrow \mathbf{Z})$ (ث)

$f(x) = \begin{cases} x^2 & \text{اگر } x \text{ گویا باشد} \\ x & \text{اگر } x \text{ اصم باشد} \end{cases} (\mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R})$ (ج)

$f(x) = \tan x ([0, \pi] \rightarrow \mathbf{R})$ (چ)

$f(x) = \tan x ((-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}) \rightarrow \mathbf{R})$ (ح)

۴. اگر A و B دو مجموعه متناهی باشند به قسمی که $|A| = m$ ، $|B| = n$ ، چند تابع مختلف يك به يك از A به B وجود دارد؟

(مشکلتر) ثابت کنید که تعداد توابع بروی از A به B برابر است با

$$\sum_{i=0}^n (-1)^i \binom{n}{i} (n-i)^m.$$

(در اینجا $\binom{n}{i}$ طبق معمول ضرب دو جمله‌ای نیوتن^۱ $\frac{n!}{i!(n-i)!}$ می باشد. تعداد توابع بروی ارتباط نزدیکی با اعداد استرلینگ^۲ دارد؛ (صفحه ۹۱ کتاب ریوردان^۳ [۶] را ببینید).

۵. ثابت کنید که اگر $f: A \rightarrow B$ تابعی يك به يك باشد آنگاه به ازاء هر تابع $h: A \rightarrow C$ تابعی مانند $g: B \rightarrow C$ به قسمی وجود دارد که $g \circ f = h$. تحقیق کنید تابع $f: \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}^2$ که به وسیله $f(t) = ((t+1)^2, (2t+1)^2)$ تعریف شده است، يك به يك است، و تابعی مانند $g: \mathbf{R}^2 \rightarrow \mathbf{R}$ طوری پیدا کنید که $g \circ f$ تابع همانی روی \mathbf{R} باشد.

۶. فرض کنید $f: A \rightarrow B$ و $h: A \rightarrow C$ توابع مفروضی باشند. ثابت کنید که تابعی مانند $g: B \rightarrow C$ به قسمی وجود دارد که $g \circ f = h$ اگر و فقط اگر h روی بافتهای f ثابت باشد (یعنی، $(f(a_1) = f(a_2)) \Rightarrow h(a_1) = h(a_2)$).

۷. فرض کنید $f: \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$ تابعی باشد که به ازاء هر $x \in \mathbf{R}$ ، در $f(-x) = f(x)$ صدق کند. ثابت کنید که تابع یکتایی مانند $g: [0, \infty) \rightarrow \mathbf{R}$ به قسمی وجود دارد که به ازاء هر $x \in \mathbf{R}$ ، $f(x) = g(x^2)$.

۸. فرض کنید $f: \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}^2$ تابعی باشد که به وسیله $f(x) = (\cos x, \sin x)$ تعریف شده است. بافتهای f چه هستند؟ ثابت کنید که اگر $g: \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$ تابعی دوره‌ای با دوره 2π باشد (یعنی به ازاء هر $x \in \mathbf{R}$ ، $g(x + 2\pi) = g(x)$) آنگاه می‌تواند به صورت $g(x) = h(\cos x, \sin x)$ نوشته شود، که در آن h تابعی است دو متغیره از \mathbf{R}^2 به \mathbf{R} ، که باید به‌طور مناسبی اختیار شود.

۹. فرض کنید $f: A \rightarrow X$ و $g: A \rightarrow Y$ توابع مفروضی باشند و h تابعی از A به $X \times Y$ باشد که به وسیله $h(a) = (f(a), g(a))$ تعریف شده است. ثابت کنید که h دوسویی است اگر و فقط اگر:

(الف) f و g هر دو بروی باشند، و

(ب) هر بافت f با هر بافت g دقیقاً يك عضو مشترك داشته باشد.

۱۰. کدامیک از رابطه‌های ρ در زیر، هم ارزی هستند؛ کدامیک را بطلان ترتیبی هستند؟ هنگامی که ρ يك رابطه هم ارزی است، رده‌های هم ارزی آن را مشخص کنید.

(الف) در \mathbf{Z} ؛ $x\rho y$ یعنی « x عاد می‌کند y را و y عاد می‌کند x را»؛

(ب) در \mathbf{R} ؛ $x\rho y$ یعنی « $x - y$ گویاست»؛

(پ) در \mathbf{R} ؛ $x\rho y$ یعنی « $xy \geq 0$ »؛

(ت) در $\mathbf{Z} \times \mathbf{Z}$ ؛ $(a, b)\rho(c, d)$ یعنی « $ad = bc$ »؛

(ث) در $\mathbf{Z} \times \mathbf{Z}'$ ، که در آن \mathbf{Z}' مجموعه اعداد صحیح غیر صفر است؛ ρ مانند حالت (ت)؛

(ج) در \mathbf{R} ؛ $x\rho y$ یعنی « $(\forall n \in \mathbf{Z})(n < x \iff n < y)$ »؛

(چ) در \mathbf{R}^2 ؛ $\rho(x', y')$ یعنی

« $(\exists \lambda \in \mathbf{R})(\lambda > 0 \text{ و } x' = \lambda x, y' = \lambda y)$ »؛

(ح) در \mathbf{R}^2 ؛ $\rho(x', y')$ یعنی

« $(\exists \lambda \in \mathbf{R})(\lambda \geq 1 \text{ و } x' = \lambda x, y' = \lambda y)$ ».

۱۱. چند رابطه هم ارزی مختلف روی مجموعه‌ای با چهار عنصر وجود دارد؟

۱۲. پارادکس زیر را تحلیل کنید.

گزاره . هر رابطه متقارن و متعدی ρ ، انعکاسی است .

پرهان . فرض کنید apb . در این صورت با استفاده از تقارن داریم bpa . اما به

کمک تعدی $apa \Rightarrow (apb \text{ و } bpa)$. از اینرو به ازاء هر a ، apa .

مثال نقضی: در \mathbb{R} ، فرض کنید $x\rho y$ به معنی $xy > 0$ باشد .

۱۳ . رابطه ρ روی مجموعه A را مستدیر می‌نامیم اگر

$$(\forall x, y, z \in A)(x\rho y \text{ و } y\rho z \Rightarrow z\rho x)$$

ثابت کنید که هر رابطه مستدیر انعکاسی، یک رابطه هم‌ارزی است.

۱۴ . فرض کنید $A = A_1 \times A_2$ و ρ_1, ρ_2 دو رابطه هم‌ارزی - به ترتیب - روی A_1, A_2 باشند . فرض کنید ρ رابطه‌ای روی A باشد که به وسیله

$$(a_1, a_2)\rho(b_1, b_2) \Leftrightarrow a_1\rho_1 b_1 \text{ و } a_2\rho_2 b_2$$

تعریف شده است . ثابت کنید که ρ یک رابطه هم‌ارزی است و رده‌های هم‌ارزی آن را تعیین کنید . ثابت کنید که A/ρ مشابه $(A/\rho_1) \times (A/\rho_2)$ است .

۱۵ . فرض کنید ρ رابطه‌ای انعکاسی و متعدی روی A باشد . فرض کنید $x\sigma y$ به معنی « $x\rho y$ و $y\rho x$ » باشد . ثابت کنید که σ یک رابطه هم‌ارزی است .

فرض کنید $B = A/\sigma$ و رابطه $\bar{\rho}$ را روی B باقاعده:

$$X\rho Y \Leftrightarrow (\forall x \in X)(\forall y \in Y)(x\rho y)$$

تعریف کنید، که در آن X, Y رده‌های هم‌ارزی σ هستند . ثابت کنید که $\bar{\rho}$ یک رابطه ترتیبی روی B است .

[مثال: (الف) در \mathbb{R} ، $x\rho y$ یعنی « $\sin x \leq \sin y$ » ؛

(ب) در \mathbb{Z} ، $x\rho y$ یعنی « x عادی کند y را» . در هر یک از این مثالها σ ، B و $\bar{\rho}$ را تعیین کنید .]

۱۶ . کدامیک از دستورهای زیر یک عمل دوتایی* ، روی \mathbb{Q} تعریف می‌کنند؟ در هر حالت

$$n, m, m', n' \text{ اعداد صحیح اند و } n \neq 0 \text{ و } n' \neq 0 .$$

$$\text{؛ } \frac{m}{n} * \frac{m'}{n'} = \frac{mn' + m'n}{nn'} \quad (\text{الف})$$

$$\text{؛ } \frac{m}{n} * \frac{m'}{n'} = \frac{mn' - m'n}{mn' + m'n} \quad (\text{ب})$$

$$\text{؛ } \frac{m}{n} * \frac{m'}{n'} = \frac{m^2 n' + m' n^2}{(nn')^2} \quad (\text{پ})$$

اعداد صحیح

مجموعه اعداد صحیح \mathbf{Z} را می توان به طرق زیادی مشخص کرد. روشی که ما اختیار کرده ایم، مبتنی است بر اعمال $+$ ، $-$ ، \cdot ، مقادیر ثابت 0 ، 1 و رابطه \leq . این روش فقط ناظر است به رابطه های جبری موجود بین اعداد صحیح. روش مذکور هیچ چیز راجع به ماهیت خود اعداد صحیح به ما نمی گوید و در واقع این موضوع ماهیات جنبه فلسفی اش بیشتر از جنبه ریاضی آن است.

مفروضات اساسی ما در مورد \mathbf{Z} عبارت انداز:

(۱) اعمال دوتایی $+$ ، \cdot ، عمل یکتایی $-$ روی \mathbf{Z} و ثابتهای 0 ، $1 \in \mathbf{Z}$ در کلیه قوانین جبر استانده بجز (ض ۳) صدق می کنند. (مثال ۱.۱ از فصل ۱ را ببینید). اعداد صحیح در (ض ۳) صدق نمی کنند در عوض قانون حذف در مورد آنها صادق است:

(ض ۳') اگر $xy = xz$ و $x \neq 0$ ، آنگاه $y = z$.

(۲) رابطه \leq روی \mathbf{Z} يك رابطه ترتیبی خطی است (از فصل ۲ به خاطر داریم که این نوع رابطه، رابطه ای است انعکاسی، متعددی و یاد متقارن به قسمی که به ازاء هر عدد صحیح x ، y داریم: $x \leq y$ یا $x \geq y$). این رابطه به وسیله قوانین زیر با اعمال روی \mathbf{Z} ارتباط پیدا می کند:

(۵۱) در \mathbf{Z} ، اگر $x \leq y$ آنگاه به ازاء هر $z \in \mathbf{Z}$ ، $x + z \leq y + z$ ؛

(۵۲) در \mathbf{Z} ، اگر $x \leq y$ و $z \geq 0$ ، آنگاه $xz \leq yz$.

(توجه کنید که $a \geq b$ یعنی $a \leq b$. همچنین $a < b$ ، یا $b > a$ یعنی $a \leq b$ و $a \neq b$. عدد صحیح a مثبت نامیده می شود اگر $a > 0$ و منفی خوانده می شود اگر $a < 0$.)

(۳) اصل خوش ترتیبی: هر مجموعه غیر تهی از اعداد صحیح و مثبت دارای کوچکترین عضو است. (کوچکترین عضو يك مجموعه S از اعداد صحیح، عدد صحیحی است مانند $m \in S$ به قسمی که به ازاء هر $s \in S$ داشته باشیم $s \leq m$.)

خواننده در صورت تمایل می تواند گزاره های (۱)، (۲) و (۳) را به عنوان اصول موضوعه برای Z در نظر بگیرد؛ این مفروضات Z را تاحدی که به ساختمان جبری آن مربوط می شود کاملاً مشخص می کنند. روشی دیگر ولی طولانی، این است که از اصول موضوعه پتانوا برای مجموعه اعداد طبیعی N آغاز کرده Z را به کمک آن بسازیم (به عنوان مثال صفحات ۴۶ تا ۵۳ کتاب هالموس [۴] را برای این منظور ببینید). قسمتهای (۱)، (۲) و (۳) را بدون بحث زیادتری می پذیریم و به کمک آنها خواص دیگری از Z را نتیجه می گیریم. نتایج ساده زیر فقط به کمک دو قسمت (۱) و (۲) به دست می آیند، که در آنها a ، b و c اعداد صحیح دلخواه اند و سورهای عمومی مطابق قرارداد اتخاذ شده در فصل ۲ حذف شده اند.

(الف) $ab = 0 \Rightarrow a = 0$ یا $b = 0$

(ب) $a < b \Leftrightarrow \neg(b \leq a)$

(پ) $a < b \Leftrightarrow a + c < b + c$

(ت) $a < b \Leftrightarrow b - a > 0$

(ث) $a < b$ و $c > 0 \Rightarrow ac < bc$

(ج) $a^2 \geq 0$

(چ) $0 > -1$

اولین قسمت از نتایج فوق صورت دیگری از قانون حذف (ض ۳) است. برای اثبات آن فقط کافی است فرض کنیم $ab = 0$ و $a \neq 0$ و سپس نتیجه بگیریم که $b = 0$. این مستقیماً از (ض ۳) نتیجه می شود، زیرا داریم: $ab = 0 = a \cdot 0$. (فصل ۱ را برای اثبات $a \cdot 0 = 0$ ببینید. در اثبات، قسمت (ض ۳) به کار نمی رود.) برای اثبات (ب)، دقت کنید که اگر $a < b$ ، آنگاه حتماً $a \leq b$ و اگر $b \leq a$ نیز درست باشد آنگاه بنا به خاصیت یاد متقارن بودن \leq خواهیم داشت $a = b$. اما $a \neq b$ ؛ بنابراین فرض $b \leq a$ بایستی نادرست باشد، و نتیجه می شود: $a < b \Rightarrow \neg(b \leq a)$. بعکس، فرض کنید $\neg(b \leq a)$. در این صورت داریم $a \leq b$ زیرا \leq رابطه ترتیبی خطی است. همچنین $b \neq a$ (زیرا اگر $b = a$ ، آنگاه $b \leq a$ برقرار است). بنابراین $a < b$ و ثابت کرده ایم: $\neg(b \leq a) \Rightarrow a < b$. نیمه اول اثبات (ب) مثال خوبی از مورد استعمال برهان خلف است: برای اثبات اینکه P عبارت Q را نتیجه می دهد، کافی است فرض کنیم P درست و Q نادرست است و از این فرض به يك تناقض یا گزاره نادرست برسیم.

برای اثبات قسمت (پ) کافی است نشان دهیم که

$$\neg(a+c < b+c) \Rightarrow \neg(a < b).$$

(خواننده باید خودرا متقاعد کند که عبارات $P \Rightarrow Q$ و $\neg Q \Rightarrow \neg P$ دارای يك مفهوم هستند.) با استفاده از (ب) کافی است ثابت کنیم، $a+c \geq b+c \Rightarrow a \geq b$ ، و این مطلب بسادگی از (۵۱) نتیجه می شود، زیرا

$$a+c \geq b+c \Rightarrow (a+c) + (-c) \geq (b+c) + (-c).$$

اثبات قسمتهای (ت) و (ث) را به عنوان تمرین به عهده دانشجویان می گذاریم و (ج) را ثابت می کنیم. از آنجا که ترتیب خطی است به ازاء هر عدد مفروض a داریم: $a \geq 0$ یا $a \leq 0$. اگر $a \geq 0$ ، آنگاه بنا به (۵۲)، $a \cdot a \geq 0$. از طرف دیگر، اگر $a \leq 0$ آنگاه بنا به (۵۱)، $a \cdot (-a) = -a \leq 0$ بنا بر این $0 = a + (-a) \leq 0 + (-a) = -a$ و داریم: $0 \leq (-a)(-a) = a \cdot a$. ولی $(-a)(-a) = a \cdot a$ (برای اثبات این مطلب به آخر فصل ۱ مراجعه شود). از اینرو در هر دو حالت $a^2 = a \cdot a \geq 0$ و چون $1^2 = 1 \neq 0$ و $1 \neq 0$ بلافاصله نتیجه می شود که $1 > 0$.

عبارات مشابه زیادی در مورد اعداد صحیح موجود است که دانشجویان با آنها آشنایی دارند و نتایج ساده ای از (۱) و (۲) هستند. ما کلیه این عبارات را دانسته فرض می کنیم زیرا اثبات آنها تکراری و کسل کننده است و از طرف دیگر اغلب آنها ساده اند و احتمال اشتباه در آنها خیلی کم است. ولی يك اشتباه عمومی وجود دارد که لازم به تذکر خاص است. این درست نیست که به ازاء هر $a, b, c \in \mathbb{Z}$ ، از $a \leq b$ نتیجه می شود $ac \leq bc$. این نتیجه بنا به (۵۲)، برای $c \geq 0$ برقرار است ولی ضرب در اعداد منفی در واقع ترتیب را عوض می کند. خواننده به عنوان يك تمرین الزامی (با استفاده از (۱) و (۲)) بایستی ثابت کند که

$$a \leq b \text{ و } c \leq 0 \Rightarrow ac \geq bc$$

$$a < b \text{ و } c < 0 \Rightarrow ac > bc$$

و

و این روابط را خوب به خاطر بسپارد.

نتایجی که از فرض (۳) به دست می آیند خیلی عمیق تر است و آنها را با تفصیل بیشتری مورد بحث قرار خواهیم داد. خواهیم دید که اصل خوش ترتیبی رابطه نزدیکی با اصل استقرای دارد که یکی از قوی ترین روشهای استدلال برای ریاضیدانان است.

اولا دو عبارت را که شبیه اصل خوش ترتیبی بوده و بسادگی از آن نتیجه می شوند تذکر می دهیم. زیر مجموعه S از \mathbb{Z} را از بالا کراندار گوئیم اگر: $(\exists b \in \mathbb{Z})(\forall s \in S)(s \leq b)$ ، و از پایین کراندار گوئیم اگر: $(\exists b' \in \mathbb{Z})(\forall s \in S)(s \geq b')$. عدد b که در اولین دستور صدق می کند يك کرانه بالایی S ، و به همین ترتیب b' يك کرانه پایینی S نامیده می شود. اکنون می توان بیان کرد که

(الف) هر زیر مجموعه غیر تهی S از \mathbb{Z} که از پایین کراندار باشد دارای کوچکترین عضو است؛

(ب) هر زیر مجموعه غیر تهی S از Z که از بالا کراندار باشد دارای بزرگترین عضو است.

برهان (الف): عدد ثابت و مناسب n را طوری به تمام اعضای S اضافه می کنیم که همه آنها مثبت شوند؛ این امکان پذیر است زیرا S از پایین کراندار است. با استفاده از (۳)، مجموعه به دست آمده دارای کوچکترین عضو m است و $m - n$ کوچکترین عضو S خواهد بود. برهان (ب): در این قسمت ترتیب را معکوس می کنیم، به عنوان مثال، فرض کنید: $S' = \{-s; s \in S\}$. در این صورت S' از پایین کراندار و دارای کوچکترین عضو m است. عدد $m - n$ بزرگترین عضو S خواهد بود. جزئیات را خودتان به عنوان تمرین انجام دهید.

عبارات (الف) و (ب) نیایستی با عبارات مشابهی که احتمالاً دانشجویان در مورد اعداد حقیقی با آنها مواجه شده اند، اشتباه کرد. اگر مجموعه اعداد صحیح Z با R تعویض شود آنگاه عبارات (الف) و (ب) نادرست خواهند بود؛ مثلاً، مجموعه اعداد حقیقی مثبت دارای کوچکترین عضو نیست (گرچه دارای بزرگترین کرانه پایینی باشد)، و حال آنکه مجموعه اعداد صحیح مثبت دارای کوچکترین عضو است و می توانیم ثابت کنیم که

(ج) عدد ۱ کوچکترین عدد صحیح مثبت است.

این گزاره مسلماً نمی تواند فقط از (۱) و (۲) نتیجه شود زیرا دستگاههای دیگری از اعداد موجودند (مانند Q و R) که در (۱) و (۲) صدق می کنند ولی عدد ۱ در آنها کوچکترین عدد مثبت نیست. برای اثبات (ج)، فرض کنید m کوچکترین عدد صحیح مثبتی باشد که بنا به (۳) موجود است. آنگاه $1 \leq m$ ، زیرا عدد ۱ صحیح و مثبت است. بنابراین کافی است فرض کنیم $m < 1$ و به تناقضی برسیم. اکنون اگر $m < 1$ آنگاه داریم $1 \cdot m < m$ (چون $m > 0$)، یعنی $m^2 < m$. همچنین $m^2 > 0$ زیرا $m > 0$. بنابراین m^2 یک عدد صحیح مثبت کوچکتر از m می شود، که با تعریف m تناقض دارد.

قضیه ۴.۳. (اصل استقراء). فرض کنید $P(n)$ گزاره ای مشتمل بر متغیر صحیح n باشد و فرض کنید $P(1)$ درست باشد و به ازاء هر عدد صحیح $n \geq 1$ ، $P(n) \Rightarrow P(n+1)$. آنگاه $P(n)$ برای تمام اعداد صحیح و مثبت n درست است.

برهان. به روش برهان خلف استدلال می کنیم. فرض کنید حکم نادرست باشد. آنگاه S ، مجموعه تمام اعداد صحیح و مثبت n که به ازاء آنها گزاره $P(n)$ نادرست است، غیر تهی بوده و از اینرو دارای کوچکترین عضو m است. واضح است که $m \neq 1$ زیرا $P(1)$ درست است. بنابراین $m > 1$ ، چون ۱ کوچکترین عدد صحیح و مثبت است. در نتیجه $m - 1$ ، مثبت و کوچکتر از m خواهد بود. از تعریف m نتیجه می شود که $P(m-1)$ بایستی درست باشد. همچنین چون $m - 1 \geq 1$ ، داریم $P(m-1) \Rightarrow P(m)$. بنابراین $P(m)$ درست

است و ما به يك تناقض رسیده‌ایم. در نتیجه حکم برقرار است.

البته شکل‌های زیاد دیگری از اصل استقراء ریاضی وجود دارد. به‌عنوان مثال: اگر $P(0)$ درست باشد و به‌ازاء هر $n \geq 0$ ، $P(n) \Rightarrow P(n+1)$ ، آنگاه به‌ازاء هر $n \geq 0$ ، $P(n)$ درست است. نکته اصلی در روش استقراء آن است که بایستی يك نقطه شروع وجود داشته باشد، یعنی، به‌ازاء عددی مانند a ، $P(a)$ درست باشد. همچنین درزنجیره استنتاجات $\dots \Rightarrow P(a+2) \Rightarrow P(a+1) \Rightarrow P(a)$ نباید شکافی موجود باشد، یعنی بایستی به‌ازاء هر $n \geq a$ ، استنتاج $P(n) \Rightarrow P(n+1)$ درست باشد. با این مفروضات می‌توان ثابت کرد که به‌ازاء هر $n \geq a$ ، $P(n)$ درست است، و برهان آن مشابه برهان فوق است.

در عمل مهم است که نوشتن براین استقرایی، به‌منظور اجتناب از استدلال‌های ناصحیح، بادقت همراه باشد. روش عمل چنین است: (الف) $P(1)$ را ثابت کنید؛ (ب) فرض کنید به‌ازاء يك $n \geq 1$ ، $P(n)$ برقرار باشد (این فرض، فرض استقراء نامیده می‌شود)؛ (پ) $P(n+1)$ را از فرض استقراء نتیجه بگیرید؛ (ت) به‌استناد اصل استقراء نتیجه بگیرید که به‌ازاء هر عدد صحیح $r \geq 1$ ، $P(r)$ درست است. گاهی مناسب‌تر است که فرض استقرایی قوی‌تری را جایگزین (ب) کنیم، یعنی فرض کنیم به‌ازاء هر عدد صحیح مثبت $r < n$ ، $P(r)$ درست است، و سپس $P(n)$ را نتیجه بگیریم. مستند این روش قضیه زیر است:

قضیه ۳.ب. (صورت دوم اصل استقراء). فرض کنید $P(n)$ مانند $P(n)$ در قضیه ۳.آ و $Q(n)$ گزاره «به‌ازاء هر عدد صحیح $1 \leq r < n$ ، $P(r)$ درست است» باشد. همچنین فرض کنید $P(1)$ درست باشد و به‌ازاء هر $n \geq 1$ ، $Q(n) \Rightarrow P(n)$. در این صورت به‌ازاء هر عدد صحیح مثبت n ، $P(n)$ برقرار است.

برهان. S و m را همان‌طور که در اثبات قضیه ۳.آ آمد، اختیار کنید. در آن صورت $m \neq 1$ و به‌ازاء تمام اعداد $1 \leq r \leq m$ ، $P(r)$ درست است. بنا بر این $Q(m)$ درست بوده و در نتیجه $P(m)$ درست است، که مانند قبل يك تناقض است.

مثال ۱۰۳. تساوی
$$\sum_{i=1}^n i^2 = \frac{1}{6}n(n+1)(2n+1)$$

را برای تمام اعداد صحیح مثبت n ثابت می‌کنیم. اولاً، گزاره، به‌ازاء $n=1$ ، درست است، زیرا سمت چپ آن

$$\sum_{i=1}^1 i^2 = 1^2 = 1$$

است و سمت راست آن

$$\frac{1}{6} \cdot 1 \cdot 2 \cdot 3 = 1.$$

به‌عنوان فرض استقراء، فرض کنید که گزاره، به‌ازاء $n=r$ ، درست باشد، یعنی

$$\sum_{i=1}^r i^2 = \frac{1}{6} r(r+1)(2r+1)$$

در این صورت

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^{r+1} i^2 &= \frac{1}{6} r(r+1)(2r+1) + (r+1)^2 \\ &= \frac{1}{6} (r+1)[r(2r+1) + 6(r+1)] \\ &= \frac{1}{6} (r+1)(2r^2 + 7r + 6) \\ &= \frac{1}{6} (r+1)(r+2)(2r+3) \end{aligned}$$

و این همان مقدار

$$\frac{1}{6} n(n+1)(2n+1)$$

است به ازاء $n = r + 1$. بنابراین گزاره به ازاء $n = r + 1$ درست است. استدلال به ازاء $n \geq 1$ معتبر است، از اینرو، بنا به اصل استقراء، تساوی مزبور به ازاء هر $n \geq 1$ درست می باشد.

مثال ۳.۳. نشان می دهیم که هر عدد صحیح $n \geq 2$ را می توان به صورت حاصلضربی (یکی یا بیشتر) از اعداد اول نوشت. (عدد اول را بدین ترتیب تعریف می کنیم که عدد صحیحی است بزرگتر یا مساوی ۲، که نتوان آنرا به صورت حاصلضربی از دو عدد صحیح مثبت کوچکتر از خودش بیان کرد) این گزاره برای $n = 2$ درست می باشد زیرا ۲ خودش يك عدد اول است. روش قضیه ۳ ب را به کار می بریم. به عنوان فرض استقراء، فرض کنید هر عدد r ، $2 \leq r < n$ حاصلضربی از اعداد اول است و سپس n را بررسی کنید. یا n يك عدد اول است و یا حاصلضربی است به صورت $n = n_1 n_2$ که در آن، $2 \leq n_1 < n$ و $2 \leq n_2 < n$. در حالت اخیر، با استفاده از فرض استقراء هر کدام از n_1 و n_2 حاصلضربی از اعداد اول هستند و در نتیجه $n = n_1 n_2$ نیز حاصلضربی از اعداد اول خواهد بود و بدین ترتیب حکم، بنا به اصل استقراء، برقرار است.

مثال ۳.۳. همان طور که در فصل ۲ قول دادیم، در اینجا نشان می دهیم که اگر m و n اعدادی صحیح و مثبت باشند، دو مجموعه $M = \{1, 2, \dots, m\}$ و $N = \{1, 2, \dots, n\}$ فقط وقتی متشابه اند که $m = n$. فرض کنید نگاهت دوسویی $f: M \rightarrow N$ موجود باشد؛ با به کار بردن عمل استقراء روی m ، نشان می دهیم که $m = n$. واضح است که اگر $m = 1$

آنگاه $n = 1$. فرض می کنیم $m > 1$ و $f(m) = r$. در این صورت $r \in \mathbb{N}$ و نگاشت $g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ که به صورت زیر تعریف می شود، یک نگاشت دوسویی است (زیرا g با معکوس خودش برابر است):

$$\begin{cases} g(r) = n \\ g(n) = r \\ g(x) = x \end{cases} \quad , \quad \text{به ازاء همه } x \text{ های دیگر متعلق به } \mathbb{N}$$

بنابراین $h = g \circ f$ یک نگاشت دوسویی از M به N خواهد بود. حال داریم: $h(m) = g(f(m)) = g(r) = n$ از اینرو تحدید h نگاشتی دوسویی از $\{1, 2, \dots, m-1\}$ به $\{1, 2, \dots, n-1\}$ را به دست می دهد. بنا به فرض استقراء داریم: $m-1 = n-1$ که از آنجا $m = n$. بنا بر این، حکم بنا به استقراء برقرار است.

روش استقراء نه فقط برای اثبات گزاره ها مفید است بلکه برای بیان تعریف تراجمی نیز مورد استفاده قرار می گیرد. یک مثال نوعی در این زمینه به ازاء اعداد صحیح مثبت دلخواه n ، تعریف n_1 است. این تابع به صورت تابعی مانند f با قواعد استقرایی روی مجموعه اعداد صحیح مثبت تعریف می شود:

$$f(1) = 1 ; f(n+1) = (n+1)f(n) , n \geq 1 .$$

تعریف متداول آن به صورت $n_1 = 1 \cdot 2 \cdot 3 \dots n$ خلاصه مناسبی برای این تعریف استقرایی است. (دانشجویان بایستی توجه داشته باشند که هر جا نقاط «...»، یا عباراتی نظیر «و به همین نحو»، «و غیره» به کار می رود، احتمالاً یک روش استقرایی در آنجا مستراست که ممکن است توجه آن بسادگی امکان پذیر باشد یا نباشد.) اعتبار تعریف استقرایی n_1 در این حقیقت نهفته است که یک تابع فقط یک تابع وجود دارد که روی اعداد صحیح مثبت تعریف شده و در شرایط مذکور صدق می کند. این را می توان به کمک اصل خوش ترتیبی و با استدلالی بسیار مشابه قضیه ۳ ثابت کرد. معذرا، طرح و اثبات قضیه ای که در برگیرنده همه حالات تعاریف استقرایی باشد، قدری مشکل تراست و ما هم متعرض آن نخواهیم شد. به علاقه مندان توصیه می شود که در این مورد به نظریه توابع تراجمی مثلا به صفحه ۴۳ کتاب هالموس [۴] مراجعه کنند.

مثال جالبی از یک برهان استقرایی که به جای استفاده از قضیه ۳ یا ۳ب، مستقیماً به وسیله اصل خوش ترتیبی به بهترین وجهی انجام می گیرد، اثبات مطلب اساسی زیر در مورد فرآیند تقسیم در \mathbb{Z} است.

قضیه ۴پ. (خاصیت اقلیدسی \mathbb{Z}). فرض کنید $a, b \in \mathbb{Z}$ و $b > 0$. در این صورت اعداد $r, q \in \mathbb{Z}$ به قسمی وجود دارند که $a = bq + r$ و $0 \leq r < b$. علاوه بر r و q ی صادق در این روابط، یکنوا هستند.

پوهان. فرض کنید a و b دو عدد صحیح ثابت مفروض باشند و $T = \{a - bq; q \in \mathbb{Z}\}$. واضح است که $T \neq \emptyset$. نشان می‌دهیم که T حداقل شامل يك عضو $t \geq 0$ می‌باشد. زیرا اگر $a \geq 0$ ، آنگاه $t = a = a - b \cdot 0$. چنین عضوی است. از طرف دیگر، اگر $a < 0$ ، آنگاه چون $b \geq 1$ ، داریم $ba \leq a$ ؛ بنابراین $t = a - ba$ عضو مثبتی از T است. در نتیجه مجموعه $S = \{t \in T; t \geq 0\}$ يك مجموعه غیر تهی از اعداد صحیح مثبت است و از اینرو دارای کوچکترین عضو است. فرض کنید r کوچکترین عضو S باشد، در این صورت عددی مانند q وجود دارد به قسمی که $r = a - bq$ و $r \geq 0$. کافی است نشان دهیم $r < b$. اگر چنین نباشد، داریم $r \geq b$ و بنابراین $r - b \geq 0$. اما $r - b = a - bq - b = a - b(q + 1)$ متعلق به T ، و از اینرو، عضو S است. بعلاوه چون $0 < r - b < r$ ، بنابراین عضوی از S پیدا کرده‌ایم که کوچکتر از r است. این تناقض نشان می‌دهد $r < b$. و بالاخره برای اثبات یکتایی q و r فرض کنید داریم: $a = bq' + r'$ و $0 \leq r' < b$. نشان می‌دهیم که $q = q'$ و $r = r'$. حال اگر $q \neq q'$ ، آنگاه یا $q' > q$ و یا $q' < q$ می‌توانیم به دلیل تقارن، فرض کنیم که $q' > q$. چون $a = bq + r = bq' + r'$ ، داریم: $r' - r = b(q - q') \geq b$ زیرا $q - q' \geq 1$ و $b \geq 0$. از اینجا نتیجه می‌شود: $r' \geq b + r \geq b$ ، که متناقض با مفروضات ماست؛ از اینرو بایستی داشته باشیم $q = q'$ و در نتیجه $r = r'$.

در قضیه ۳، عدد r به باقیمانده تقسیم a بر b یا باقیمانده a به پیمانه b مشهور است. در صورتی که a و b مفروض باشند، عدد r به طور یکتا معین می‌شود و یکی از مقادیر $0, 1, 2, \dots, b - 1$ را اختیار می‌کند. حال اگر n عدد صحیح مثبت و ثابتی باشد و تقسیمات اعداد را بر آن در نظر بگیریم، در آن صورت هر عدد دلخواه a دارای n باقیمانده ممکن $0, 1, 2, \dots, n - 1$ به پیمانه n است. اعدادی که دارای يك باقیمانده مفروض r به پیمانه n باشند تشکیل زیرمجموعه‌ای از \mathbb{Z} را می‌دهند که رده باقیمانده به پیمانه n نامیده می‌شود. دقیقاً تعداد n رده (واضح است که همه غیر تهی هستند) موجود است و اینها يك افراز \mathbb{Z} را تشکیل می‌دهند. اینها در واقع بافتهای تابعی هستند که به هر عدد، باقیمانده آن را به پیمانه n نسبت می‌دهد. (مثال ۲۳.۲ را ببینید)

از آنجا که رده‌های باقیمانده به پیمانه n تشکیل افرازی از \mathbb{Z} را می‌دهند، عبارت‌اند از رده‌های هم‌ارزی يك رابطه هم‌ارزی مناسب روی \mathbb{Z} (قضیه ۲). اکنون این رابطه هم‌ارزی را به زیاترین شکلش بیان می‌کنیم.

تعریف. گوئیم عدد صحیح t عدد صحیح s را عاد می‌کند اگر عدد صحیحی مانند u به قسمی وجود داشته باشد که $s = ut$. (در حالت خاص توجه کنید که هر عدد صحیح، 0 را عاد می‌کند اما هیچ عدد صحیح دیگری غیر از خودش را عاد نمی‌کند).

بیان اینکه t عدد صحیح s را عاد می‌کند مانند آن است که بگوئیم باقیمانده s به پیمانه t صفر است. علامتی که برای بیان « t عدد صحیح s را عاد می‌کند» به کار می‌رود

عبارت است از $t|s$. علامت $t+s$ یعنی « t عدد صحیح s را عا د نمی کند».

حال برای عدد صحیح مثبت و ثابت n ، رابطه ای مانند \equiv را روی \mathbf{Z} تعریف می کنیم که همبستگی به پیمانۀ n نامیده می شود. به ازاء اعداد صحیح x ، y می نویسیم:

$$x \equiv y (n \text{ به پیمانۀ } n)$$

ومی خوانیم « x همبستگی y به پیمانۀ n است»، اگر n عدد صحیح $y - x$ را عا د کند.

قضیه ۳. همبستگی به پیمانۀ n يك رابطه هم ارزی است و n رده باقیمانده به پیمانۀ n ، رده های هم ارزی آن هستند.

برهان. کافی است نشان دهیم (به پیمانۀ n) $x \equiv y$ اگر و فقط اگر x و y باقیمانده مساوی به پیمانۀ n داشته باشند. فرض کنید x و y هر دو دارای باقیمانده r باشند. در این صورت q' و q متعلق به \mathbf{Z} ، موجودند به قسمی که: $x = nq + r$ و $y = nq' + r$. در نتیجه $(x - y) = n(q - q')$ و از اینرو (به پیمانۀ n) $x \equiv y$. بعکس، اگر (به پیمانۀ n) $x \equiv y$ ، آنگاه $t \in \mathbf{Z}$ به قسمی موجود است که $x = y + nt$. اگر r باقیمانده y به پیمانۀ n باشد، آنگاه به ازاء q ای متعلق به \mathbf{Z} ، $y = nq + r$ و بنا بر این $x = n(q + t) + r$. ملاحظه می شود که r باقیمانده x به پیمانۀ n نیز هست، زیرا $0 \leq r < n$ (بنا به قسمت یکتایی قضیه ۳).

از نظریه همبستگی در این کتاب زیاد استفاده خواهد شد. فعلا فقط به علائم و اینکه همبستگی به پیمانۀ n يك رابطه هم ارزی است، نیاز داریم. مجموعه خارج قسمت \mathbf{Z} متناظر با این رابطه هم ارزی به وسیله \mathbf{Z}_n نشان داده می شود. اعضای این مجموعه، رده های باقیمانده به پیمانۀ n هستند و بنا بر این يك مجموعه متناهی، با دقت n عضو می باشد. معمولا رده هم ارزی شامل x را به وسیله $\langle x \rangle$ نشان می دهیم و چنانچه پیمانۀ n معلوم نشده باشد، به صورت $\langle x \rangle$ می نویسیم.

قمرینها

۱. بدون استفاده از خاصیت اقلیدسی \mathbf{Z} ، مستقیماً ثابت کنید که همبستگی به پیمانۀ n ، يك رابطه هم ارزی است.

۲. ثابت کنید که به ازاء هر عدد صحیح x ، یا $x \geq 0$ یا $-x \geq 0$.

۳. برای اعداد صحیح x تعریف کنید:

$$|x| = \begin{cases} x, & x \geq 0 \\ -x, & x < 0 \end{cases}$$

ثابت کنید:

(الف) به ازاء هر $x \in \mathbf{Z}$ ، $|x| \geq 0$ ؛

(ب) به ازاء هر $x, y \in \mathbf{Z}$ ، $|xy| = |x| |y|$ ؛

(پ) به ازاء هر $x, y \in \mathbf{Z}$ ، $|x+y| \leq |x| + |y|$.

۴. به روش استقراء نشان دهید که عبارات زیر برای تمام اعداد صحیح و مثبت n برقرار هستند:

(الف) $\sum_{i=1}^n (-1)^i i^2 = \frac{1}{3} (-1)^n n(n+1)$ ؛

(ب) $\sum_{i=1}^n i(i+1) = \frac{1}{3} i(i+1)(i+2)$ ؛

(پ) $n^2 \leq 2^n$ ؛

(ت) تعداد زیر مجموعه های مختلف (همراه با زیر مجموعه تهی) يك مجموعه n عضوی برابر 2^n است؛

(ث) $\sum_{i=1}^n i_1 < (n+1)_1$ ؛

(توجه کنید که i_1 ، $(-1)^n$ ، 2^n و حتی $\sum_{i=1}^n$ به صورت استقرایی تعریف می شوند.)

۵. فرض کنید n يك عدد صحیح و مثبت باشد. نشان دهید که به ازاء هر عدد صحیح $a \in \mathbf{Z}$ ، عدد صحیحی مانند m به قسمی وجود دارد که $mn > a$. (این مطلب می تواند بسادگی از خاصیت اقلیدسی \mathbf{Z} به دست آید ولی در واقع اساسیتر و بهتر است که مستقیماً به کمک مفروضات (۱) ، (۲) و (۳) ثابت گردد.)

۶. ثابت کنید که اگر $n|m$ آنگاه تابعی مانند $f: \mathbf{Z}_m \rightarrow \mathbf{Z}_n$ به قسمی وجود دارد که به ازاء هر عدد صحیح x ،

$$f(\langle x \rangle_m) = \langle x \rangle_n$$

فصل ۴

گروهها

اکنون آماده‌ایم تا مطالعهٔ جبر مجرد را شروع کنیم. خواننده توجه کرده است که قوانین جمع (ج ۱) — (ج ۴) در قوانین «جبر استانه» (مثال ۱۰۱) شباهت زیادی به قوانین ضرب (ض ۱) — (ض ۴) دارند. برای رسیدن از یکی به دیگری فقط لازم است $+$ را با \times ، 0 را با 1 و $-x$ را با x^{-1} تعویض کنیم. این امر ملقی این فکر است که شاید بررسی قوانین (ج ۱) — (ج ۴)، به تنهایی، مفید باشد. در واقع قانون جابجایی (ج ۴) برای خیلی از اهداف، بدرد نمی‌خورد (به عنوان مثال، هیچک از (ج ۴) و (ض ۴) در براهین نمونه‌ای آخر فصل ۱ به کار نیامده‌اند). لذا، خوب است این قانون را عجلتاً کنار بگذاریم و تا آنجا که ممکن است، بدون آن پیش رویم. سه قانون باقیماندهٔ (ج ۱) — (ج ۳)، در ۱۵۰ سال گذشته، اهمیت دائم‌التزایدی در ریاضیات یافته‌اند. دستگاههایی که از این قوانین پیروی می‌کنند «گروه» نامیده می‌شوند و آنها نه فقط در زمینهٔ جبر استانه بلکه تقریباً در هر گوشه‌ای از ریاضیات ظاهر می‌شوند. به مجرد اینکه تعریف رسمی گروه را ارائه کردیم، مثالهای متنوعی خواهیم آورد.

یک گروه متشکل است از یک مجموعهٔ G ، یک عمل دوتایی \circ روی G ، یک عمل یکتایی^* روی G و عنصر خاصی مانند $e \in G$ ، که در قوانین زیر صدق می‌کنند:

$$(1) \text{ گ} \quad \text{به ازاء هر } x, y, z \in G \quad (x \circ y) \circ z = x \circ (y \circ z) ;$$

$$(2) \text{ گ} \quad \text{به ازاء هر } x \in G \quad e \circ x = x \circ e = x ;$$

$$(3) \text{ گ} \quad \text{به ازاء هر } x \in G \quad x \circ x^* = x^* \circ x = e ;$$

عنصر e ، به دلیل خاصیت (گ ۲)، عنصر خنثای G نامیده می‌شود. عنصر x^* ، به دلیل خاصیت (گ ۳)، معکوس x نسبت به عمل \circ ، نامیده می‌شود. اگر گروهی در قانون دیگر

(۴۵) به ازاء هر $x, y \in G$ ، $x \circ y = y \circ x$ ،

صدق کند آنگاه G یک گروه جابجایی ، یا گروه آبلی (به افتخار آبل^۱ ، ریاضیدان نروژی که یکی از بنیانگذاران نظریه گروههاست) نامیده می شود.

در این تعریف علائم \circ ، $*$ ، e ، را برای آن به کار برده ایم که جمع و ضرب معمولی ، به ذهن خواننده ، متبادر نشود. البته هر علامت دیگری را به جای آنها می توان به کار برد . در حالت خاص ، هنگامی که مناسب باشد ، می توان نماد جمعی یا ضربی به کار برد. در نماد جمعی ، $+$ به جای عمل دوتایی \circ ، $-x$ به جای x^* و 0 را به جای e به کار می بریم. در این صورت قوانین گروه به قوانین (۱ج) - (۳ج) در مثال ۱.۱ تبدیل می شوند. در این نماد، مختصر-کردن $(-y) + x$ به $x - y$ معمول است و در این صورت «-» به عملی دوتایی تبدیل می گردد. گروهی که با این نماد نوشته شود گروه جمعی و عنصر خنثای آن عنصر صفر نامیده می شود. در نماد ضربی ، \times یا \circ را به جای \circ و 1 را به جای e به کار می بریم. عنصر خنثی، با توجه به سیاق متن ، به وسیله 1 ، e ، I و غیره نشان داده می شود. این نماد غالباً با حذف علامت دوتایی ساده می شود و yx را برای «ضرب» x در y می نویسیم. گروهی که بدین طریق نوشته شود، گروه ضربی نامیده می شود و عنصر خنثای آن معمولاً عنصر همانی نامیده می شود.

یک گروه G متناهی یا نامتناهی نامیده می شود، اگر مجموعه G دارای تعداد متناهی یا نامتناهی عضو باشد. اگر گروه G متناهی باشد تعداد عناصرش مرتبه گروه نامیده می شود. گویند گروه دارای مرتبه نامتناهی است اگر نامتناهی باشد.

مثال ۱.۴. مجموعه Z با اعمال $+$ ، $-$ و عنصر خنثای 0 یک گروه است. به همین ترتیب Q ، R و C (نسبت به مفاهیم معمولی $+$ ، $-$ ، 0) گروههای جمعی می باشند.

مثال ۲.۴. مجموعه اعداد صحیح زوج یک گروه جمعی است. همچنین مجموعه تمام اعداد گویا به صورت $\frac{n}{p}$ ، که $n \in Z$ ، یک گروه جمعی است. در این مثالها همواره بایستی تحقیق کرد که جمع و تفریق روی مجموعه های مفروض در واقع تعریف کننده عمل هستند (به عنوان مثال ، مجموع دو عدد زوج یک عدد زوج است) و 0 به مجموعه های مفروض، متعلق است.

مثال ۳.۴. مجموعه تمام عناصر غیر صفر Q (به ترتیب R ، C) به وسیله Q^* (به ترتیب R^* ، C^*) نشان داده می شود. چون حاصلضربها و معکوسهای عناصر غیر صفر، غیر صفرند ، واضح است که Q^* ، R^* و C^* گروههای ضربی هستند. همچنین Q^+ و R^+ ، (به ترتیب) مجموعه های اعداد گویا و حقیقی مثبت ، تشکیل گروه ضربی می دهند.

مثال ۴.۴. همه گروههای فوقالذکر نامتناهی اند، اما برخی گروههای متناهی ضربی که از اعداد مختلط ساخته شده اند، نیز موجود است. فرض کنید P_n نمایش مجموعه تمام ریشههای n ام عدد ۱ در C باشد. چون $x^n = y^n = 1 \Rightarrow (xy)^n = 1$ و $x^n = 1 \Rightarrow (x^{-1})^n = 1$ ، می بینیم که ضرب و معکوس گیری اعمالی روی P_n هستند. همچنین $1 \in P_n$ و قوانین گروه در P_n برقرارند، از اینرو P_n یک گروه ضربی است. چون تعداد ریشههای n ام در C دقیقاً n تاست، بنابراین P_n گروهی از مرتبه n است. به عنوان مثال، $P_1 = \{1\}$ ، $P_2 = \{1, -1\}$ و $P_4 = \{1, -1, i, -i\}$ گروههای ضربی هستند.

مثال ۵.۴. مجموعه T متشکل از کلیه اعداد مختلط z با قدر مطلق ۱ گروهی ضربی است. (توجه کنید که اگر $|z| = |w| = 1$ آنگاه $|zw| = |z| |w| = 1$ ، از اینرو $z, w \in T \Rightarrow zw \in T$ و به همین ترتیب $z \in T \Rightarrow z^{-1} \in T$). این گروه بنا به تعبیر هندسی آن در صفحه آرگان گروه دایره ای نامیده می شود. همه گروههایی که تا کنون بحث شده اند آبلی هستند.

مثال ۶.۴. این مثال ما هیچ ارتباطی با اعداد ندارد و جامعیت تعریف مجرد گروهها را بخوبی نشان می دهد. با مجموعه کاملاً دلخواه A شروع می کنیم و $\mathcal{S}(A)$ ، یعنی مجموعه همه نگاشتهای دوسویی از A به A را مورد بررسی قرار می دهیم. این نگاشتهای دوسویی، جایگشتهای A نامیده می شوند، زیرا در حالتی که مجموعه A متناهی باشد و اعضایش مرتب به ترتیب خاصی باشند، هر عضو $\mathcal{S}(A)$ ، در واقع این را نشان می دهد که چگونه می توان بدون کم یا زیاد کردن اعضای A ، ترتیب آنها را عوض کرد و آنها را «جایجا» نمود. حال (بنا به قضیه ۲ پ) ترکیب توابع، عملی دوتایی روی $\mathcal{S}(A)$ تعریف می کند. این عمل شرکت پذیر است (قضیه ۲ آ) و تابع همانی i_1 عضو خنثای آن می باشد. بعلاوه، هر نگاشت دوسویی $f: A \rightarrow A$ (بنا به قضیه ۲ پ) دارای معکوس $f^{-1}: A \rightarrow A$ می باشد که خود نیز نگاشتهای دوسویی است و در شرط $f \circ f^{-1} = f^{-1} \circ f = i_1$ صدق می کند. بنا بر این $\mathcal{S}(A)$ نسبت به این اعمال یک گروه است، که گروه متناهد $\mathcal{S}(A)$ نامیده می شود، اگر مجموعه ای متناهی با n عنصر باشد، مثلاً $A = \{1, 2, \dots, n\}$ ، آنگاه گروه متناهد $\mathcal{S}(A)$ با A روی A با \mathcal{S}_n نشان داده می شود، که گروهی متناهی و از مرتبه $n!$ است (تعداد جایگشتهای متفاوت $\{1, 2, \dots, n\}$). گروه \mathcal{S}_n آبلی نیست مگر به ازاء $n = 1, 2$.

مثال ۷.۴. اگر در مثال اخیر مجموعه A را صفحه حقیقی R^2 بگیریم آنگاه بعضی انواع خاص جایگشتها از نظر هندسی قابل توجه اند. به عنوان مثال، حرکتهای صلب (یا تبدیلات اقلیدسی^۲) توابع دوسویی $R^2 \rightarrow R^2$ هستند که فواصل را حفظ می کنند، یعنی به ازاء هر دو نقطه P و Q فاصله $\rho(P)$ تا $\rho(Q)$ برابر فاصله PQ می باشد. مجموعه تمام حرکتهای صلب نسبت به ترکیب و معکوس گیری توابع یک گروه (غیر آبلی) است، و گروه اقلیدسی

دو بعدی نامیده می‌شود.

مثال ۸.۰۴. حرکت‌های صلب R^2 که مبدأ را ثابت نگه می‌دارند تبدیلات متعامد نامیده می‌شوند. اینها شامل تمام دورانهای حول مبدأ و کلیه انعکاسها^۱ نسبت به خطوطی که از مبدأ می‌گذرند، می‌باشند و نسبت به اعمال ترکیب و معکوس‌گیری توابع تشکیل یک گروه می‌دهند. این گروه را به وسیله O_p نشان داده و گروه متعامد می‌نامند. دورانها به تنهایی نیز تشکیل یک گروه، O_p^+ ، می‌دهند (گروه متعامد خاص)؛ ولی انعکاسها به تنهایی تشکیل گروه نمی‌دهند، زیرا ترکیب دو انعکاس یک انعکاس نیست بلکه یک دوران است. گروه متعامد خاص O_p^+ آبلی است ولی گروه متعامد O_p آبلی نیست.

مثال ۹.۰۴. شکل هندسی دلخواهی را در صفحه در نظر بگیرید، مثلاً دسته‌ای از نقاط و خطوط. آنگاه یک حرکت صلب در صفحه یک تقارن این شکل نامیده می‌شود اگر شکل را به خودش تبدیل کند. ضرورتی ندارد که ضمن این حرکت، نقاط و خطوط ثابت بمانند، بلکه تقارن می‌تواند نقاط را باهم و خطوط را باهم جابجا کند. تقارنهای هر شکل (نسبت به ترکیب توابع) تشکیل یک گروه می‌دهند. همچنین ممکن است با انتخاب تقارنهایی از شکل که به گروه متعامد یا گروه متعامد خاص متعلق‌اند، گروههای دیگری تشکیل داد. به عنوان مثال، مربعی به مرکز مبدأ دارای ۸ تقارن است که ۴ تای آنها دوران و ۴ تای دیگر انعکاس هستند.^۲ این تقارنها تشکیل گروهی غیر آبلی می‌دهند. ۴ تقارن دورانی نیز تشکیل یک گروه می‌دهند، اما این گروه اخیر آبلی است.

مثال ۱۰.۰۴. مجموعه تمام ماتریسهای حقیقی $n \times n$ نسبت به $+$ ، $-$ ، یک گروه است؛ عنصر صفر این گروه، ماتریسی است که همه درایه‌هایش صفر باشند. ضرب ماتریسها عملی دوتایی و شرکت‌پذیر است، و ماتریس همانی I_n (که درایه‌های قطری آن ۱ و سایر درایه‌های آن صفرند) عنصر خنثای ضرب است، اما این عمل تشکیل گروه نمی‌دهد زیرا اغلب ماتریسها دارای معکوس نیستند. ولی اگر توجه خود را به مجموعه ماتریسهای معکوس‌پذیر (غیر منفرد) $n \times n$ معطوف نماییم، گروهی ضربی به نام گروه خطی عمومی، $GL_n(\mathbb{R})$ ، به دست می‌آوریم. این گروه آبلی نیست مگر به اراء $n=1$. توجه کنید که مجموعه ماتریسهای معکوس‌پذیر یک گروه جمعی نیست، زیرا مجموع دو ماتریس معکوس‌پذیر الزاماً معکوس‌پذیر نیست. مثالهای فوق نشان می‌دهند که گروهها در زمینه‌های مختلف ریاضیات بوفور مطرح می‌شوند. کلیه قضایایی که در مورد گروهها ثابت می‌کنیم در این مثالها، و مثالهای متعدد دیگر، کاربرد خواهند داشت. شگفت‌آور آن است که از این فرضیات معمولی و پیش‌پا افتاده، اینهمه نتایج گرانقدر حاصل می‌شود. در اثبات قضایا در مورد گروههای دلخواه معمولاً نماد

۱. در اینجا، منظور از انعکاس (reflection)، تقارن محوری است؛ یعنی عمل یافتن قرینه

یک شکل نسبت به یک محور. م

۲. البته لازم نیست مرکز مربع در مبدأ مختصات باشد؛ هر مربعی دارای ۸ تقارن است. م.

ضریب گروه را به کار برده و عنصر خنثی را با e نشان می دهیم. قضایای متناظر برای گروههای جمعی را می توان با يك جایگزینی ساده علامتی، به دست آورد (و ثابت کرد)؛ معنی قضایا به نماد خاص به کار رفته بستگی ندارد.

قضیه ۴آ. فرض کنید G يك گروه باشد. در این صورت

(الف) عنصر خنثی یکتاست؛

(ب) به ازاء هر $x \in G$ ، عنصر یکنای $y \in G$ به قسمی وجود دارد که $xy = yx = e$ ؛

(پ) به ازاء هر $x, y \in G$ ، $(x = y^{-1} \text{ و } y = x^{-1}) \Rightarrow xy = e$ ؛

(ت) به ازاء هر $x, y \in G$ ، $(xy)^{-1} = y^{-1}x^{-1}$ ؛

(ث) به ازاء هر $x \in G$ ، $(x^{-1})^{-1} = x$ ؛

(ج) (قوانین حذف) به ازاء هر $x, y \in G$ ، a, x ،

$$ax = ay \Rightarrow x = y$$

و

$$xa = ya \Rightarrow x = y$$

(ج) اگر $x_1, x_2, \dots, x_n \in G$ آنگاه حاصلضرب x_1, x_2, \dots, x_n مستقل از موقعیت

پراکنزهاست؛

(ح) اگر $x_1, x_2, \dots, x_n \in G$ و G آبدلی باشد آنگاه حاصلضرب x_1, x_2, \dots, x_n

مستقل از ترتیب عاملها و همچنین نحوه پراکنزگذاری می باشد.

پرهان. (الف) اگر e و e' دو عنصر خنثی باشند، آنگاه $e = ee' = e'$.

(ب) اگر y و y' دو عنصر با خاصیت مفروض باشند آنگاه

$$y = ye = y(xy') = (yx)y' = ey' = y'$$

اما به ازاء هر x ، عنصر x^{-1} دارای خاصیت $xx^{-1} = x^{-1}x = e$ می باشد، بنابراین دقیقاً يك عنصر «معکوس» وجود دارد.

(پ) فرض کنید $xy = e$ ، در این صورت $x^{-1}e = x^{-1}(xy) = x^{-1}$ ولی

$$x^{-1}(xy) = (x^{-1}x)y = ey = y$$

$$x = xe = x(yy^{-1}) = (xy)y^{-1} = ey^{-1} = y^{-1}$$

(ت) $(xy)(y^{-1}x^{-1}) = ((xy)y^{-1})x^{-1} = (x(yy^{-1}))x^{-1}$

$$= (xe)x^{-1} = xx^{-1} = e$$

ولی این رابطه، بنا به (پ)، نتیجه می دهد که هر يك از عناصر xy و $y^{-1}x^{-1}$ عکس یکدیگرند. و بخصوص $(y^{-1}x^{-1}) = (xy)^{-1}$.

(ث) بنا به (گ-۳)، داریم $xx^{-1} = e$. ولی این رابطه، به کمک (پ) نتیجه می دهد.

$$\text{که } x = (x^{-1})^{-1} .$$

(ج) اگر $ax = ay$ آنگاه $a^{-1}(ax) = a^{-1}(ay)$ بنا بر این $(a^{-1}a)x = (a^{-1}a)y$ ، یعنی $x = y$ ، به همین ترتیب $xa = ya \Rightarrow x = y$.

(ج) این قسمت به کمک استقراء روی n ثابت می شود. حالت $n = 1, 2$ واضح است. حالت $n = 3$ ، همان قانون شرکت پذیری (گک ۱) می باشد. قسمتی از استدلال مربوط به حالت $n = 4$ در (ت) آمده است؛ اثبات شامل کاربردهای متعددی از قانون شرکت پذیری است. اکنون استدلال را برای حالت کلی n می آوریم. فرض کنید P حاصلضرب پراانتزدار دلخواهی از x_1, x_2, \dots, x_n ، با همین ترتیب، باشد. آنگاه $P = Q_1 S_1$ ، که Q_1, S_1 حاصلضربهایی با طول کمتر از n هستند و این دو عامل به طور یکتا به وسیله پراانتزگذاری معین شده اند. اگر S_1 دارای طول ۲ یا بیشتر باشد، آنگاه خود حاصلضربی به صورت $S_1 = R_2 S_2$ است ، از اینسو $P = Q_1 (R_2 S_2) = (Q_1 R_2) S_2 = Q_2 S_2$ ، که در آن $Q_2 = Q_1 R_2$. واضح است که S_2 کوتاه تر از S_1 است. اگر S_2 دارای طول ۲ یا بیشتر باشد می توان این روش را تکرار کرد تا طول عامل دوم برابر ۱ گردد. (استدلال استقرائی پنهان شده دیگری در اینجا موجود است.) بنا بر این داریم $P = Q x_n$ ، که Q حاصلضرب پراانتزدار x_1, x_2, \dots, x_{n-1} می باشد. به همین ترتیب اگر P' هر حاصلضرب پراانتزدار دیگری از x_1, x_2, \dots, x_n باشد، آنگاه $P' = Q' x_n$ ، که Q' حاصلضربی از x_1, x_2, \dots, x_{n-1} است. بنا به فرض استقراء $Q = Q'$ و بنا بر این $P = Q x_n = Q' x_n = P'$ اکنون بنا به استقراء ، نتیجه برای همه n هابرقرار است.

(ح) استدلال این حالت، مشابه حالت فوق است و در آن از قانون جابجایی برای مرتب نمودن مجدد حاصلضرب، بدون تغییر در مقدارش ، استفاده می شود. بنا به (ج) ، نیازی به گذاردن هیچ پراانتزی نداریم و این، نمادگذاری را ساده می کند. روشنترین روش اثبات آن است که نشان دهیم هر حاصلضربی از x_1, x_2, \dots, x_n برابر با حاصلضرب ویژه $x_n \dots x_2 x_1$ می باشد. این را می توان به صورت زیر انجام داد. نخست x_1 را با تعویضهای مکرر با عناصر ماقبلش به سمت جلو حرکت دهید ، هر تعویض ، بنا به قانون جابجایی، مجاز است. سپس می توان به همین نحو، به ترتیب با x_2, x_3, \dots, x_n عمل نمود، و هر کدام را به مکان مناسب منتقل نمود. به طور خلاصه، می توان استقراء را روی n به کار گرفت. حکم به ازا $n = 1, 2$ واضح است. اگر همانند فوق x_1 را به جلو حرکت دهیم، آنگاه برای مرتب نمودن x_2, x_3, \dots, x_n به ترتیب صحیح ، می توان از فرض استقراء استفاده کرد و بدین ترتیب حکم را ثابت نمود.

بایستی به برخی از پیامدهای فوری این نتایج مقدماتی توجه شود. اولاً، بنا به (ج) ، همواره می توانیم هنگام نوشتن حاصلضربها در يك گروه ، چنانچه مایل باشیم، پراانتزها را حذف کنیم؛ نماد $x_n \dots x_2 x_1$ (یا در يك گروه جمعی $x_n + \dots + x_2 + x_1$) خالی از ابهام است. به همین ترتیب بنا به (ح) ، به شرط اینکه گروه آبدلی باشد؛ نیازی به مشخص

نمودن ترتیب عاملها در يك حاصلضرب نداریم. بنا براین اگر معلوم باشد که گسروه آبدلی است، نماد

$$\left(\sum_{i=1}^n x_i, \text{ یا در يك گروه جمعی} \right) \prod_{i=1}^n x_i$$

مجاز است والا خیر.

ثانیاً، قسمتهای (الف) و (ب) قضیه نشان می دهند که وقتی بخواهیم ادعا کنیم که چیزی تشکیل يك گروه می دهد فقط نیاز داریم که مجموعه و عمل دوتایی روی آن را مشخص کنیم. اگر G يك گروه باشد، عنصر خنثی و معکوس هر عنصر زمانی که عمل دوتایی شناخته شده باشد، به طور یکتا معین می شوند. این امر، تعریف دیگر «گروه» را، که عموماً به کار گرفته می شود، تبیین می کند: يك گروه مجموعه ای مانند G است که يك عمل دوتایی \circ روی آن تعریف شده است به قسمی که (الف) \circ شرکت پذیر است، (ب) عنصری مانند $e \in G$ وجود دارد که به ازاء هر $x \in G$ در $e \circ x = x \circ e = x$ صدق می کند و (پ) به ازاء هر $x \in G$ عنصری مانند $y \in G$ به قسمی وجود دارد که $x \circ y = y \circ x = e$. من بعد، ما تعابیری از قبیل « G نسبت به $+$ يك گروه است» و « $(G, +)$ يك گروه است» را به کار خواهیم برد و دیدیم که این تعابیر خالی از ابهام اند.

ثالثاً، قسمت (ت) قضیه با استقراء ساده ای نتیجه می دهد که برای هر حاصلضرب $x_1 x_2 \dots x_n$ (که می توان آن را بدون پرانتز نوشت)

$$(x_1 x_2 \dots x_n)^{-1} = x_n^{-1} x_{n-1}^{-1} \dots x_1^{-1}.$$

اگر G يك گروه (ضربیی) باشد می توانیم توانهای يك عنصر $x \in G$ را به صورت زیر به استقراء تعریف کنیم: $x^0 = e$; $x^1 = x$; و به ازاء $n \geq 1$ ، $x^{n+1} = x^n x$. همچنین می توانیم توانهای منفی x را با قاعده $x^{-n} = (x^n)^{-1}$ ، به ازاء $n \geq 1$ ، تعریف کنیم. (دقت کنید که به ازاء $n = 1$ دو معنی ممکن x^{-1} توافق دارند.)

قضیه ۴ب. فرض کنید G گروهی دلخواه باشد. در این صورت

(الف) به ازاء هر $x \in G$ ، $m, n \in \mathbb{Z}$ ، $x^m x^n = x^{m+n}$ ؛

(ب) به ازاء هر $x \in G$ ، $m, n \in \mathbb{Z}$ ، $(x^m)^n = x^{mn}$ ؛

(پ) اگر G آبدلی باشد، آنگاه به ازاء هر $x, y \in G$ ، $(xy)^n = x^n y^n$ ، $n \in \mathbb{Z}$.

پرهان. اگر n عددی صحیح و مثبت باشد آنگاه، بنا به تعریف، x^n برابر یکی از حاصلضربهای ممکن n عامل است، که همه عاملها مساوی x اند. برای اعداد صحیح مثبت m و n نتیجه می شود که (الف)، (ب) و (پ) حالتهاى خاصی از قضیه ۴ب، (ج) و (ح) هستند. (این استدلال ارتباط بین اعداد صحیح مثبت و روشهای شمارش را به طور ضمنی به کار می برد. تنها راه برای اجتناب از این موضوع آن است که نظریه اعداد طبیعی دقیقاً

روی اصول موضوعه پنانو بنا شود. این کار پیچیدگی برهان را بسیار افزایش می دهد، بدون اینکه چیزی به فهم کسی اضافه کند. اگر $m = 0$ یا $n = 0$ آنگاه عبارات به طور بدیهی درست هستند. برای مقادیر دیگر m و n به تعریف $x^{-n} = (x^n)^{-1}$ رجوع می کنیم تا هر عبارت را به حالت مثبت برگردانیم. مثلا، فرض کنیم که در (الف)، $m > 0$ ، $n < 0$ و $m+n > 0$.

قرارد می دهیم $p = -n > 0$. آنگاه، بنا به حالت مثبت، $x^{m+n} x^p = x^{m+n+p} = x^m$. اما بنا به تعریف $x^n = x^{-p} = (x^p)^{-1}$ ، از اینرو $x^m x^n = x^{m+n} x^p x^n = x^{m+n}$. حالات دیگر قسمت (الف) به همین ترتیب ثابت می شوند. برای اثبات (ب) وقتی $m < 0$ ، $n > 0$ ، قرار می دهیم $q = -m > 0$ ، آنگاه بنا به دستور معکوس ضرب، به ازاء هر $y \in G$ و $r > 0$ ،

$$(y^{-1})^r = (y^r)^{-1} \text{ بنا بر این}$$

$$(x^m)^n = (x^{-q})^n = ((x^q)^{-1})^n = ((x^q)^n)^{-1} = (x^{qn})^{-1} = x^{-qn} = x^{mn}.$$

حالت های دیگر را به عنوان تمرین به عهده خواننده می گذاریم.

نتیجه. در هر گروه، توانهای متفاوت یک عنصر با هم جابجایی هستند.

برهان. چون جمع اعداد صحیح جابجایی است داریم: $x^m x^n = x^{m+n} = x^{n+m} = x^n x^m$.

هنگامی که گروه G به صورت جمعی نوشته می شود «توانهای» یک عنصر x به جای x^n به صورت nx نوشته می شوند (مثلا؛ $3x = x + x + x$ به جای $x^3 = x \cdot x \cdot x$) و آنرا «مضارب صحیح x » یا «توانهای جمعی x » می نامیم. توجه کنید که تعریف $x^0 = e$ به $x = 0$ تبدیل می شود، که در آن 0 نخست به جای عدد 0 و سپس به جای عنصر صفر G به کار رفته است. قوانین نمایی قضیه ۴ ب $n(mx) = (nm)x$ ، $mx + nx = (m+n)x$ و برای گروه های آبدلی به $n(x+y) = nx + ny$ تبدیل می شوند. خواننده بایستی صورت جمعی قضیه ۴ آ را برای خود نوشته و آن را به خاطر بسپارد. ما این دو قضیه را فراوان به کار خواهیم برد و اغلب، بدون تصریح. اینها قواعدی هستند که همه محاسبات در گروهها رویشان بنا شده است. شاید لازم به تذکر باشد که نماد جمعی بندرت برای گروهی که آبدلی نباشد، به کار گرفته می شود (و در این کتاب هیچگاه بدین صورت به کار نرفته است).

مثال ۱۱.۴. در گروه $GL_2(\mathbf{R})$ (مثال ۱۰.۴ را ببینید)، عنصر

$$X = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

دارای معکوس

$$X^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

می باشد. به ازاء هر $n \in \mathbb{Z}$ ، توانهای X عبارت اند از :

$$X^n = \begin{pmatrix} 1 & n \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

این به ازاء $n > 0$ به وسیله استقراء و به ازاء $n < 0$ به روش معکوس گیری ثابت می شود.

مثال ۱۳.۴. در گروه \mathcal{D}_n از جایگشتهای $\{1, 2, \dots, n\}$ ، نماد زیر را اتخاذ می کنیم :
جایگشتی را که ۱ را به r_1 ، ۲ را به r_2 ، و به طور کلی i را به r_i بنگارد به وسیله

$$r = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ r_1 & r_2 & \dots & r_n \end{pmatrix}$$

نشان می دهیم. این نماد به محاسبه حاصلضربها کمک می کند؛ مثالهایی از \mathcal{D}_3 می آوریم و تحقیق آنها را به عهده خواننده می گذاریم تا با هر روشی که صلاح می دانند، درستی آنها را نشان دهد.

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix},$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 2 \end{pmatrix}.$$

به خاطر آورید که ضرب در \mathcal{D}_n همان ترکیب توابع است، و $g \circ f$ تابعی است که نخست با اثر g و سپس f به دست آمده است. مثالها نشان می دهند که \mathcal{D}_3 یک گروه آبدلی نیست.

در \mathcal{D}_3 شش عنصر وجود دارد، که به وسیله

$$e = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 \end{pmatrix}, \quad a = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 2 & 1 \end{pmatrix},$$

$$c = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{pmatrix}, \quad p = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix}, \quad q = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 2 \end{pmatrix}.$$

نشان می دهیم. هر کدام از سه ترانهش a ، b ، c دو عدد را باهم تعویض می کنند و واضح است که هر يك برابر معکوس خودش می باشد، یعنی $a^2 = b^2 = c^2 = e$. بنابراین اگر n فرد باشد $a^n = a$ و اگر n زوج باشد $a^n = e$. جایگشتهای دوری p و q معکوس یکدیگرند، و $p^2 = q$ ، $q^2 = p$. از اینرو p^n همواره یکی از عناصر p ، q ، e می باشد. در اینجا برای مراجعات آتی جدول ضرب کامل \mathcal{D}_3 را درج می کنیم. يك درایه نمونه ای، حاصلضرب xy است که x در سمت چپ سطر و y در بالای ستون جدول ظاهر می شود.

	e	a	b	c	p	q
e	e	a	b	c	p	q
a	a	e	p	q	b	c
b	b	q	e	p	c	a
c	c	p	q	e	a	b
p	p	c	a	b	q	e
q	q	b	c	a	e	p

اینکه هر عنصر p در هر سطر یا هر ستون این جدول دقیقاً یکبار ظاهر می‌شود، اتفاقی نیست؛ بلکه این مطلب در هر گروهی صادق است و نتیجه‌ای است از این امر مسلم که در یک گروه به ازاء عناصر مفروض s, t ، معادله $sx = t$ (یا $xs = t$) دارای جوابی یکتاست.

گروه G دوری نامیده می‌شود اگر همه عناصرش توانی از یک عنصر خاص g باشند. این g ، مولد G نامیده می‌شود. برای مثال، گروه P_n از ریشه‌های n ام 1 در C دوری

است، زیرا همه عناصرش توانی از $e^{\frac{2\pi i}{n}} = \zeta$ هستند. گروه جمعی Z نیز دوری است زیرا هر عدد صحیح توانی جمعی از 1 می‌باشد. از طرف دیگر، گروه دوری نیست زیرا هیچ عنصرش بیشتر از 3 توان متمایز ندارد (مثال ۱۱.۴ را ببینید). هر گروه دوری آبدلی است زیرا همه توانهای مولدش با همدیگر جابجایی هستند (نتیجه قضیه ۴.۲). توجه کنید که مولد یک گروه دوری یکتا نیست؛ مثلاً $1 - \zeta$ یک مولد گروه جمعی Z است، و $e^{\frac{4\pi i}{5}}$ یک مولد P_5 می‌باشد. در این باره بعداً مطالب بیشتری برای گفتن خواهیم داشت.

یک زیر گروه از گروه G زیر مجموعه‌ای است مانند H از G به قسمی که

$$e \in H \quad (\text{الف})$$

$$x, y \in H \Rightarrow xy \in H \quad (\text{ب})$$

$$x \in H \Rightarrow x^{-1} \in H \quad (\text{پ})$$

این شرایط برای آن گذاشته شده‌اند که تضمین کنند که خود H نیز یک گروه باشد. این سه شرط می‌گویند که H دارای عنصر خاص لازم e بوده و ضرب و معکوس‌گیری در G ، وقتی که حوزه تعریفشان محدود شده باشد، عملی دوتایی و یکتایی روی H لقاء می‌کنند. چون قوانین (گ۱)، (گ۲)، (گ۳) برای همه عناصر G برقرارند، آنها خود بخود در H نیز برقرار خواهند بود. از اینرو H نسبت به اعمال لقاء شده یک گروه است. بعکس، بسادگی دیده می‌شود که اگر زیر مجموعه H نسبت به ضرب تحدیدی یک گروه باشد، آنگاه بایستی در شرایط (الف) و (پ) فوق، و همچنین (ب)، صدق کند، لذا تعریف ما در واقع همه گروههای

ضربی را که مشمول G هستند، در برمی گیرد.

مثال ۱۳.۴. در هر گروه G زیر مجموعه‌های $\{e\}$ و G زیر گروه هستند.

مثال ۱۴.۴. اگر x عنصر ثابتی از يك گروه G باشد، آنگاه مجموعه X که همه اعضایش توانهایی از x اند يك زیر گروه است، که زیر گروه تولید شده به وسیله x نامیده می‌شود. دلایل ماب عبارت‌اند از: (الف) $e = x^0$ ؛ (ب) $x^m x^n = x^{m+n}$ ؛ (پ) $(x^n)^{-1} = x^{-n}$.

مثال ۱۵.۴. پیدا کردن تمام زیر گروههای \mathbb{P} کار مشکلی نیست. برای جدول ضرب \mathbb{P} به مثال ۱۲.۴ ارجاع می‌دهیم، و بی درنگ می‌توانیم زیر گروههای دوری \mathbb{P} را بنویسیم. آنها عبارت‌اند از: $\{e\}$ ، $\{e, a\}$ ، $\{e, b\}$ ، $\{e, c\}$ ، و $\{e, p, q\}$. فرض کنید H زیر گروهی دلخواه باشد که در این فهرست نیست. اگر $H \supset \{e, p, q\}$ ، آنگاه H حداقل شامل یکی از عناصر a, b, c می‌باشد. به کمک تقارن می‌توانیم فرض کنیم که $a \in H$ ، و در آن صورت H شامل $ap = b$ و $aq = c$ خواهد بود و لذا $H = \mathbb{P}$. از طرف دیگر، اگر $H \not\supset \{e, p, q\}$. آنگاه $p \notin H$ ، $q \notin H$ ، پس H باید حداقل شامل دو عنصر از a, b, c باشد. اما این نتیجه می‌دهد که $p \in H$ زیرا $p = ab = bc = ca$. این تناقض نشانی می‌دهد که به استثنای زیر گروههای دوری فهرست شده قبلی، \mathbb{P} تنها زیر گروه است. در يك گروه جمعی A زیر گروه دوری تولید شده به وسیله يك عنصر x شامل همه توانهای جمعی nx از x می‌باشد. در حالت خاص، در گروه جمعی اعداد صحیح \mathbb{Z} ، زیر گروه دوری تولید شده به وسیله عدد صحیح d مجموعه $d = \{nd; n \in \mathbb{Z}\}$ می‌باشد. در اینجا مجموعه \mathbb{Z} نقش مضاعفی را ایفا می‌کند. از يك طرف به عنوان يك گروه تحت بررسی جانشین A شده است. از طرف دیگر اعداد صحیح $n \in \mathbb{Z}$ ، همان طور که می‌توان در هر گروه جمعی دیگر هم انجام داد، برای نشان دادن توانهای جمعی n عنصر d به کار رفته‌اند. تصادفاً برای این گروه خیلی خاص نماد nd قبلاً به معنی حاصلضرب دو عدد صحیح به کار رفته است. خوشبختانه این دو معنی باهم متوافق‌اند، زیرا به ازاء عدد صحیح مثبت n حاصلضرب nd برابر است با $d + d + \dots + d$ (n دفعه). هر دو تعبیر در برهان قضیه بعدی ما ظاهر می‌شوند. این قضیه برای گسترش حساب در فصل ۵ اهمیت بنیادی دارد.

قضیه ۴.پ. هر زیر گروه H از گروه جمعی \mathbb{Z} دوری است، یعنی عددی چون $d \in \mathbb{Z}$ وجود دارد به قسمی که $H = \mathbb{Z}d$. مولد d می‌تواند چنان اختیار شود که $d \geq 0$ و در این صورت به طور یکتا به وسیله H معین می‌شود.

برهان. اگر $H = \{0\}$ ، می‌توان $d = 0$ اختیار کرد و حکم به طور بدیهی برقرار است. بنابراین فرض کنید که $H \neq \{0\}$. پس H شامل عنصری مانند $h \neq 0$ می‌باشد، و از آنجا که H يك زیر گروه است، بایستی شامل $-h$ نیز باشد؛ لذا H باید حداقل شامل يك

عضو مثبت باشد. بنا به اصل خوش ترتیبی، H شامل کوچکترین عضو مثبت d است (صفحه ۳۸ را ببینید). واضح است که همه توانهای جمعی d در H قرار دارند، زیرا H یک زیر گروه است، از این رو $\mathbb{Z}d \subset H$. حال فرض کنید که $n \in H$. بنا به خاصیت اقلیدسی \mathbb{Z} (قضیه ۳پ)، $n = qd + r$ ، که در آن $q, r \in \mathbb{Z}$ و $0 \leq r < d$. چون H یک زیر گروه است، داریم $qd \in H$ ، و بنابراین $r = n - qd \in H$. ولی d کوچکترین عضو مثبت H است، و $0 \leq r < d$ ، لذا r مثبت نبوده و بایستی صفر باشد. بنابراین $n = qd \in \mathbb{Z}d$ و نتیجه می‌دهد که $H = \mathbb{Z}d$. نشان داده‌ایم که d می‌تواند مثبت یا صفر اختیار شود. هنگامی که $H = \{0\}$ ، یکتایی d روشن است. اگر $H \neq \{0\}$ ، فرض کنید که $c > 0$ مولدی از H باشد. آنگاه همه اعضای مثبت H به صورت nc با $n > 0$ هستند. اما این نتیجه می‌دهد که $n \geq 1$ و از این رو $nc \geq c$. بنابراین c کوچکترین عضو مثبت H است و لذا به طور یکتا به وسیله H معین می‌گردد.

نتیجه. اگر G یک گروه دوری باشد، آنگاه هر زیرگروه آن دوری است.

برهان. فرض کنید G به وسیله g تولید شده باشد و K زیر گروه دلخواهی از آن باشد و تعریف کنید: $H = \{n \in \mathbb{Z}; g^n \in K\}$. آنگاه H زیر گروهی جمعی از \mathbb{Z} است (سه شرط را تحقیق کنید!) بنا بر این بنا به قضیه، به ازاء عددی چون d داریم $H = \mathbb{Z}d$. حال $k = g^d \in K$ ، زیرا $d \in H$ ، و واضح است که k زیر گروه K را تولید می‌کند. چون اگر $g^n \in K$ آنگاه $n \in H$ (بنا به تعریف)، از این رو به ازاء عدد صحیحی چون r داریم $n = rd$ ، و $g^n = g^{rd} = k^r$.

در هر گروه، عنصر x از مرتبه متناهی خوانده می‌شود اگر به ازاء عددی چون $n > 0$ داشته باشیم $x^n = e$ ؛ سپس کوچکترین این n ها مرتبه x نامیده می‌شود. اگر چنین n ای وجود نداشته باشد گوئیم x دارای مرتبه نامتناهی است. رابطه بین مرتبه عناصر و مرتبه گروهها (چنانکه قبلا تعریف شده است) در قضیه بعدی آمده است.

قضیه ۴ت: فرض کنید G یک گروه باشد و $x \in G$. در این صورت مرتبه x برابر است با مرتبه زیر گروه دوری X تولید شده بوسیله x . اگر x دارای مرتبه نامتناهی باشد، آنگاه همه توانهایش متمایز هستند: $r = s \iff x^r = x^s$. اگر x دارای مرتبه متناهی n باشد، آنگاه

$$(الف) \quad x^k = e \iff n | k \quad (ب) \quad (به پیمانه n) \quad r \equiv s \iff x^r = x^s$$

برهان. نخست فرض کنید که x دارای مرتبه نامتناهی باشد، یعنی به ازاء هر $k > 0$ داریم: $x^k \neq e$. حال اگر $x^r = x^s$ و اگر $r \geq s$ (این را می‌توان فرض کرد بی آنکه به کلیت مطلب خللی وارد آید)، آنگاه $e = x^r(x^s)^{-1} = x^{r-s}$ ، و $r - s \geq 0$. در نتیجه $r - s = 0$ ، یعنی $r = s$. بنا بر این همه توانهای x متمایزند و X گروهی نامتناهی است.

سپس فرض کنید که x دارای مرتبه متناهی n باشد، یعنی، $x^n = e$ ، $n > 0$ و به ازاء $0 < k < n$ ، $x^k \neq e$. برای هر عدد صحیح k می توان نوشت: $k = qn + t$ ، که در آن q و t اعداد صحیح اند و $0 \leq t < n$. چون $x^k = x^{qn+t} = (x^n)^q x^t = x^t = e$ ، بلافاصله نتیجه می شود که $x^k = e \iff x^t = e \iff t = 0 \iff n | k$. از اینرو داریم:

$$(x^r)^s = x^{rs} \iff x^{r-s} = e \iff n | (r-s) \iff r \equiv s \pmod{n}$$

همچنین، $x^k = x^t$ نتیجه می دهد که هر توانی از x برابر یکی از عنصرهای $e, x, x^2, \dots, x^{n-1}$ است، و اینها متمایزند زیرا هیچ دو عدد صحیح از اعداد $0, 1, 2, \dots, n-1$ همنهشت به پیمانه n نیستند. پس $X = \{e, x, x^2, \dots, x^{n-1}\}$ دقیقاً n عنصر دارد.

این قضیه نشانه روشنی از انواع گروههای دوری ممکن به دست می دهد. همه آنها بی که نامتناهی اند شبیه هم هستند، یعنی عناصرشان به طور یکتا به وسیله اعداد صحیح قابل نامگذاری است. گروههای دوری متناهی از مرتبه مفروض n نیز شبیه هم اند. چون همه آنها متشکل اند از عناصر $e, x, x^2, \dots, x^{n-1}$ که در آن x مولد گروه است. حال به تدقیق عبارت «شبیه هم» می پردازیم. دو گروه A و B یکریخت نامیده می شوند (نوشته می شود: $A \cong B$)، اگر نگاشت دوسویی $f: A \rightarrow B$ وجود داشته باشد که ضرب گروه را حفظ کند، یعنی، به ازاء هر $x, y \in A$ ، داشته باشیم $f(xy) = f(x)f(y)$. چنین نگاشت f یک یکریختی بین این گروهها نامیده می شود. از این شرط خود بخود نتیجه می شود که f عنصر خنثی و معکوسها را نیز حفظ می کند، یعنی $f(e) = e$ (که در آن e به طور مسامحه آمیز برای نشان دادن عنصرهای خنثای A و B هر دو به کار گرفته شده است) و به ازاء هر $x \in A$ داریم $f(x^{-1}) = (f(x))^{-1}$. برای اثبات این امر، قرار دهید $b = f(e)$ ، آنگاه $b^2 = f(e)f(e) = f(e^2) = f(e) = b$ ، که از آن نتیجه می شود b عنصر خنثای B است. مجدداً قرار دهید $f(x^{-1}) = c$ ، آنگاه در B داریم:

$$cf(x) = f(x^{-1})f(x) = f(x^{-1}x) = f(e) = e$$

و این نتیجه می دهد $c = (f(x))^{-1}$.

با استفاده از تعریف واضح است که ترکیب دویکریختی یک یکریختی است. بعلاوه، معکوس یک یکریختی (یادآوری می کنیم که معکوس هر تابع دوسویی موجود است) نیز یک یکریختی می باشد. چون اگر $f: A \rightarrow B$ یک یکریختی با تابع معکوس $g: B \rightarrow A$ باشد و اگر $u, v \in B$ نگاه $u = f(x)$ ، $v = f(y)$ که در آنها $x = g(u)$ ، $y = g(v)$ بنا بر این $uv = f(x)f(y) = f(xy)$ ، و از اینرو $g(uv) = g(f(xy)) = xy = g(u)g(v)$. این حقایق (همراه با این حقیقت بدیهی که نگاشت همانی روی یک گروه یک یکریختی است) نشان می دهند که رابطه $A \cong B$ بین گروهها یک رابطه هم ارزی است، یعنی برای همه گروههای A, B, C داریم:

(الف) $A \cong A$

(ب) $A \cong B \implies B \cong A$

(ب) $A \cong B$ و $B \cong C \Rightarrow A \cong C$

بنابراین می توان گروهها را رده بندی کرد به طوری که دو گروه در يك رده قرار داشته باشند اگر و فقط اگر یکریخت باشند. (قضیه ۲ را ببینید.) این ردهها را «ردههای یکریختی» یا «انواع یکریختی» نامیم.

چون ضرب، معکوس گیری و عنصر خنثی، که اجزای سازای همه تساویها در گروهها هستند، به وسیله یکریختیها حفظ می شوند، نتیجه می شود که اگر $f: A \rightarrow B$ يك یکریختی باشد، آنگاه هر تساوی درست در A دارای نظیری در B است. به عنوان مثال، اگر در A داشته باشیم: $a^5 = e$ و اگر $b = f(a)$ ، آنگاه در B خواهیم داشت: $b^5 = e$ ، و بعکس زیرا f^{-1} يك یکریختی است. بنابراین دو گروه یکریخت از جنبه نظریه گروهها دارای خاصیتهای یکسانی هستند و از این نقطه نظر غیر قابل تشخیص اند. هنگامی که به نوع یکریختی يك گروه نظرمی کنیم، از طبیعت عناصر، به طور فردی، صرف نظرمی شود و توجه معطوف به «ساخت جبری» می شود، یعنی ریخت حاصل از روابط جبری میان عناصرها مورد نظر است. اگر یکی از دو گروه A و B یا هر دوی آنها با نماد دیگری نوشته شده باشند، تعریف را باید مطابق آن ارائه کرد. بنابراین يك یکریختی از گروهی جمعی به يك گروه ضربی نگاشتی است دوسویی مانند f که در $f(x+y) = f(x)f(y)$ صدق می کند. در این صورت، f خود بخود در شرایط $f(0) = e$ و $f(-x) = (f(x))^{-1}$ صدق خواهد کرد و معکوس آن یعنی g در شرایط $g(uv) = g(u) + g(v)$ ، $g(e) = 0$ و $g(u^{-1}) = -g(u)$ صدق خواهد نمود.

مثال ۱۶.۴. گروه جمعی Z با گروه جمعی همه اعداد زوج به وسیله یکریختی $n \rightarrow 2n$ ، یکریخت است.

مثال ۱۷.۴. مجموعه G متشکل از همه ماتریسهای

$$\begin{pmatrix} a & b \\ -b & a \end{pmatrix}$$

که در آن a و b دو عدد حقیقی اند و هر دو صفر نیستند، نسبت به ضرب ماتریسها يك گروه است. این گروه G با گروه ضربی اعداد مختلط غیر صفر C^* یکریخت است. عدد مختلط متناظر با ماتریس

$$\begin{pmatrix} a & b \\ -b & a \end{pmatrix}$$

$a+bi$ است، و خواننده باید تحقیق کند که در واقع این تناظر يك یکریختی است.

مثال ۱۸.۴. گروه جمعی R با گروه ضربی R^+ ، مجموعه اعداد حقیقی مثبت، بنا به نگاشت

نمایی $e^x \rightarrow x$ ، یکریخت است. اینکه این نگاشت دوسویی است و نیز دستور معروف $e^{x+y} = e^x e^y$ که بیان می‌کند نگاشت یکریختی است از بعضی قضایای آنالیز مقدماتی، نتیجه می‌شود. بنابراین $e^0 = 1$ و $e^{-x} = (e^x)^{-1}$. همچنین نتیجه می‌گیریم که تابع معکوس این تابع که تابع لگاریتمی نامیده می‌شود (و با \log نشان داده می‌شود)، در شرایط $\log(1) = 0$ ، $\log(uv) = \log u + \log v$ و $\log(u^{-1}) = -\log(u)$ صدق می‌کند. این یکریختی البته بنیادی است برای استفاده لگاریتمها در ضرب اعداد مثبت. اینکه دو گروه یکریخت‌اند به ما می‌گوید که علی‌رغم ظاهرشان ضرب اعداد حقیقی مثبت اساساً همان عمل جبری جمع در اعداد حقیقی است. برای تعویض یکی به دیگری کافی است که به نحوی از این یکریختی استفاده کنیم، مثلاً، مجموعه‌ای از جداول لگاریتم، یا خط کش محاسبه.

قضیه ۴. هر دو گروه دوری هم مرتبه یکریخت‌اند.

پروهان. فرض کنید X و Y دو گروه دوری باشند که به ترتیب به وسیله x و y تولید شده‌اند. اگر هر دو از مرتبه نامتناهی باشند، آنگاه، بنا به قضیه ۳، همه توانهای x و به همین ترتیب، همه توانهای y ، متمایزند. این موضوع نتیجه می‌دهد که نگاشت $f: X \rightarrow Y$ که به وسیله $f(x^r) = y^r$ تعریف شده، نگاشتی دوسویی است. این نگاشت یکریختی است زیرا

$$f(x^r x^s) = f(x^{r+s}) = y^{r+s} = y^r y^s = f(x^r) f(x^s).$$

حال فرض کنید که X و Y هر دو از مرتبه متناهی n باشند. آنگاه، بنا به قضیه ۳، داریم: $X = \{e, x, x^2, \dots, x^{n-1}\}$ و $Y = \{e, y, y^2, \dots, y^{n-1}\}$ ، از اینرو می‌توانیم نگاشتی دوسویی مانند $f: X \rightarrow Y$ را به وسیله قاعده $f(x^r) = y^r$ ، به ازاء $0 \leq r < n$ ، تعریف کنیم. قاعده ضرب در X به صورت زیر است: اگر $0 \leq r < n$ ، $0 \leq s < n$ ، آنگاه $x^r \cdot x^s = x^{r+s} = x^t$ که در آن

$$\begin{cases} t = r+s & , r+s < n \\ t = r+s-n & , r+s \geq n \end{cases}$$

قاعده ضرب در Y شبیه حالت فوق است، از اینرو واضح است که f ضرب را حفظ می‌کند و بنابراین یکریختی است.

نتیجه. (الف) هر گروه دوری نامتناهی با گروه جمعی Z یکریخت است.

(ب) هر گروه دوری متناهی از مرتبه n با گروه P_n از ریشه‌های n ام 1 در C ، یکریخت است.

این فصل را با اثبات قضیه مشهور لاگرانژا به پایان می‌رسانیم که ادعا می‌کند که در

هر گروه متناهی از مرتبه n ، مرتبه هر زیر گروه باید مقسوم‌علیهی از n باشد. این قضیه به وسیلهٔ افزاز گروه به زیر مجموعه‌های هم اندازه ثابت می‌شود، و این افزاز به طریق زیر حاصل می‌شود. فرض کنید H زیر گروهی از یک گروه G (که لزوماً متناهی نیست) باشد. به ازاء $x, y \in G$ ، $x \sim y$ را به معنی $xy^{-1} \in H$ (یا درنماد جمعی $(x - y) \in H$) بگیرد. آنگاه \sim یک رابطهٔ هم ارزی روی G است، سه شرط رابطهٔ هم ارزی به صورت جالبی با سه شرط برای یک زیر گروه متناظرند. ارتباط بین این دو مفهوم البته خیلی نزدیک است:

(الف) \sim انعکاسی است زیرا $ex^{-1} = e \in H$ ، یعنی، $x \sim x$.

(ب) \sim متقارن است زیرا اگر $x \sim y$ آنگاه $xy^{-1} \in H$ ، از اینرو $(xy^{-1})^{-1} \in H$.

اما $yx^{-1} = (y^{-1})^{-1}x^{-1} = (xy^{-1})^{-1}$ ، پس $y \sim x$.

(پ) \sim متعدی است زیرا اگر $x \sim y$ و $y \sim z$ آنگاه $xy^{-1} \in H$ و $yz^{-1} \in H$

و بنابراین $xz^{-1} = (xy^{-1})(yz^{-1}) \in H$ ، یعنی، $x \sim z$.

رده‌های هم ارزی که از این رابطه ناشی می‌شوند هم‌رده‌های H است در G نامیده می‌شوند. هم‌ردهٔ راست $\langle x \rangle$ حاوی عنصر x ، شامل همهٔ عناصر $y \in G$ می‌باشد به قسمی که $yx^{-1} \in H$ ، یعنی به ازاء عنصری چون $h \in H$ داریم $y = hx$. بنابراین $\langle x \rangle = Hx$ ، که در آن $Hx = \{hx ; h \in H\}$. هم‌ردهٔ راست شامل e برابر است با $He = H$.

استدلال مشابهی ما را به هم‌رده‌های چپ H در G هدایت می‌کند. با رابطهٔ $x^{-1}y \in H$ آغاز می‌کنیم و درمی‌یابیم که رابطه‌ای هم ارزی است و رده‌هایش مجموعه‌های $xH = \{xh ; h \in H\}$ می‌باشند. البته چنانچه G گروهی آبدلی باشد. آنگاه هم‌رده‌های چپ و راست برهم منطبق‌اند. در نماد جمعی هم‌رده‌های راست و چپ را به ترتیب به صورت $x + H$ و $H + x$ می‌نویسیم.

مثال ۱۹.۴. فرض کنید G گروه جمعی C و H زیر گروه R باشد. آنگاه هم‌رده‌های راست (و چپ) H (در نمودار آرگان) خطوط موازی با محور حقیقی‌اند. به طور کلیتر اگر H زیر گروه شامل همهٔ مضارب حقیقی یک عدد مختلط ثابت z باشد، که در آن صورت، H برابر خطی مار بر مبدأ خواهد بود، آنگاه هم‌رده‌های H خطوطی موازی با آن خط هستند. این خطوط صفحه را افزاز می‌کنند.

مثال ۲۰.۴. فرض کنید G گروه ضربی C^* و H گروه دایره‌ای T باشد (مثال ۵.۴ را ببینید)، که زیر گروهی از C^* است. آنگاه هم‌رده‌های راست (و چپ) T دایره‌هایی به مرکز o هستند. چون، اگر z عدد مختلط ثابتی باشد آنگاه هم‌ردهٔ Tz شامل همهٔ اعداد مختلط $z = tz$ می‌باشد که در آن $|t| = 1$ ، و این اعداد دقیقاً آنهایی هستند که در

$|z| = |z_0|$ صدق می کنند.

مثال ۲۱.۴. فرض کنید $G = \mathbb{C}^*$ و H گروه ضربی \mathbb{R}^+ از اعداد حقیقی مثبت باشد. آنگاه همرده‌های H در G نیمخطهایی هستند که در نمودار آرگان همه ماربر مبدأ مختصات اند. (نیمخطی که حاوی يك عدد مختلط مفروض w است، شامل همه مضارب حقیقی مثبت w نیز خواهد بود.)

مثال ۲۲.۴. اگر G گروه جمعی \mathbb{R} و H زیر گروه \mathbb{Z} باشد، آنگاه يك همرده نمونه‌ای $\mathbb{Z} + x$ متشکل است از همه نقاط $n + x$ ($\dots, \pm 2, \pm 1, 0 = n$). این نقاط در امتداد محور حقیقی و به فاصله واحد از هم، قرار دارند.

مثال ۲۳.۴. اگر G گروه جمعی \mathbb{Z} و H زیر گروه $n\mathbb{Z}$ باشد، آنگاه يك همرده $n\mathbb{Z} + r$ که $r \in \mathbb{Z}$ ، متشکل است از همه اعداد صحیح $a = nq + r$ ، که در آن $q \in \mathbb{Z}$. به عبارت دیگر، همرده $n\mathbb{Z} + r$ ، همان رده باقیمانده به پیمانه n ای است که شامل r می باشد. در این حالت رابطه هم ارزی که به وسیله $n\mathbb{Z}$ تعریف شده همان همنهشتی به پیمانه n است، زیرا

$$a - b \in n\mathbb{Z} \iff n | (a - b).$$

مثال ۲۴.۴. به منظور نشان دادن اینکه همرده‌های راست و چپ همیشه برهم منطبق نیستند، فرض می کنیم $G = \mathcal{M}_3$ ، گروه متقارن روی سه علامت، و $H = \{e, a\}$ ، که در آن ترانهش

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{pmatrix}$$

است. با مراجعه به نمادگذاری و جدول ضرب در مثال ۱۲.۴، می بینیم که همرده‌های راست متمایز H عبارت انداز: $H : H = \{p, b\}$ ، $Hq = \{q, c\}$ و در صورتی که همرده‌های چپ آن H ، $pH = \{p, c\}$ و $qH = \{q, b\}$ هستند.

قضیه ۴. فرض کنید H زیر گروهی از گروه G باشد. در این صورت

(الف) همرده‌های راست Hx از H تشکیل يك افراز از G می دهند؛

(ب) $Hx = Hy \iff x \in Hy \iff y \in Hx$ ؛

(پ) يك نگاشت دوسویی بین هردو همرده راست H وجود دارد.

نتیجه مشابهی برای همرده‌های چپ برقرار است.

برهان. قبلا نشان داده ایم که نسبت به رابطه هم ارزی $xy^{-1} \in H \iff x \sim y$ ، مجموعه

Hx همان رده هم ارزی شامل x است. از اینجا گزاره (الف) فوراً نتیجه می شود. همچنین نتیجه می شود که $Hx = Hy \iff x \sim y \iff xy^{-1} \in H \iff x \in Hy$ ، و بنا به خاصیت تقارسی: $Hx = Hy \iff y \in Hx$. و سرانجام، برای اثبات (ب)، کافی است نشان دهیم که به ازاء هر $x \in G$ ، نگاشتی دوسویی از H به Hx وجود دارد. (سپس گزاره (ب) از قضایای ۲ ب و ۲ پ نتیجه خواهد شد.) ولی بسادگی می توان دید که (به ازاء x ثابت) نگاشت $f: H \rightarrow Hx$ که به وسیله $hx \rightarrow hx$ تعریف شده، يك نگاشت دوسویی است. این نگاشت يك به يك است زیرا بنا به قانون حذف در گروهها داریم $hx = h'x \implies h = h'$. بروی نیز می باشد زیرا، بنا به تعریف، هر عنصر Hx ، به ازاء عنصری چون $h \in H$ ، به صورت hx است.

نتیجه ۱. (قضیه لاگرانژ) اگر گروه G متناهی از مرتبه n باشد، آنگاه مرتبه هر زیر گروه آن مقسوم علیهی از n است.

پروان. اگر H زیر گروهی از مرتبه m باشد، آنگاه، بنا به قسمت (ب) قضیه فوق، هر هم رده راست H دقیقاً شامل m عنصر است. چون هم رده های راست تشکیل افزای از G می دهند داریم $n = rm$ ، که در آن r تعداد هم رده هاست.

نتیجه ۲. اگر گروه G متناهی از مرتبه n باشد، آنگاه به ازاء هر $x \in G$ ، $x^n = e$.

پروان. فرض کنید $x \in G$ و X زیر گروه دوری تولید شده به وسیله x باشد. اگر مرتبه X برابر m باشد، آنگاه، بنا به قضیه ۲، داریم $x^m = e$. اما، بنا به قضیه لاگرانژ، به ازاء عدد صحیحی چون r داریم $n = rm$. بنابراین $x^n = x^{rm} = (x^m)^r = e^r = e$.

نتیجه ۳. هر گروه از مرتبه عدد اول، دوری است.

پروان. فرض کنید G گروهی از مرتبه عدد اول p باشد. چون $p \geq 2$ ، عنصری مانند $x \neq e$ در G وجود دارد، و زیر گروه دوری، X ، را با حداقل دو عنصر تولید می کند. بنا به قضیه لاگرانژ، مرتبه X یعنی m عدد p را عادی کند، و چون $m \neq 1$ بایستی داشته باشیم $m = p$. بنابراین $X = G$ و G دوری است.

اخطار. عکس قضیه لاگرانژ درست نیست؛ یعنی، اگر يك گروه G دارای مرتبه متناهی n باشد و m مقسوم علیهی از n باشد، ممکن است هیچ زیر گروهی از مرتبه m موجود نباشد. لیکن، در برخی از موارد خاص وجود زیر گروهی از مرتبه m را می توان ثابت کرد؛ مثلاً، اگر G گروه دوری باشد، این مطلب برای همه m هایی که n را عا د کنند، درست است (قضیه ۷ ج را ببینید). به طور کلیتر، اگر G آبلی باشد، برای هر m ی که n را عا د کندمی توان

نشان داد که زیر گروههایی از مرتبه m وجود دارند. همچنین قضیه مشهور سیلوا می گوید که اگر m توان اولی باشد که n را عاد کند، آنگاه زیر گروهی از مرتبه m وجود دارد. دو نتیجه اخیر در اغلب کتابهای درسی استانده نظریه گروهها یافت می شوند ولی خارج از بحث این کتاب مقدماتی هستند.

تمرینها

۱. کدامیک از مجموعه های زیر گروه هستند؟ در هر مورد دلیل بیاورید.

(الف) مجموعه همه اعداد صحیح فرد نسبت به جمع.

(ب) مجموعه همه اعداد گویا به صورت $m/2^n$ نسبت به (A) جمع و (B) ضرب.

(پ) مجموعه همه اعداد حقیقی بجز ۱ - نسبت به عمل * که به وسیله $a * b = a + b + ab$ تعریف شده است.

(ت) مجموعه همه ماتریسهای 2×2 به صورت

$$\begin{pmatrix} a & 0 \\ b & c \end{pmatrix}$$

که در آن $a, b \in \mathbb{Q}$ ، $a \neq 0$ ، $c \neq 0$ ، نسبت به عمل ضرب ماتریسها.

۲. کدامیک از گروههای زیر دوری اند؟ در هر مورد دلایل خود را ذکر کنید.

(الف) گروه جمعی اعداد گویا، \mathbb{Q} .

(ب) گروه دایره ای $T = \{z \in \mathbb{C}; |z| = 1\}$ (مثال ۵.۴ را ببینید).

(پ) گروه متقارن S_3 (مثال ۱۲.۴ را ببینید).

(ت) گروه تقارنهای دورانی وانعکاسی يك مربع مستطیل.

(ث) گروه خطی عمومی $GL_n(\mathbb{R})$ ، برای هر $n \geq 1$ دلخواه (مثال ۱۰.۴ را ببینید).

۳. چهار تابع $\delta, \gamma, \beta, \alpha: \mathbb{R}^* \rightarrow \mathbb{R}^*$ به وسیله $\alpha(x) = x$ و $\beta(x) = -x$ ، $\gamma(x) = x^{-1}$ و $\delta(x) = -x^{-1}$ تعریف شده اند. ثابت کنید که این توابع تحت ترکیب توابع تشکیل يك گروه می دهند، و این گروه با گروه تقارنهای دورانی و انعکاسی يك مربع مستطیل (که مربع نباشد) یکرخت است.

۴. ثابت کنید که اگر به ازاء هر عنصر x از يك گروه G داشته باشیم $e = x^2$ ، آنگاه

G آبدلی است.

۵. ثابت کنید که هر گروه از مرتبه کوچکتر یا مساوی ۵ آبدلی است.
۶. جدول زیر قسمتی از جدول ضرب گروهی از مرتبه ۶ است. جاهای خالی را پر کنید.

	p	q	r	s	t	u
p	r	.	.	t	.	.
q	.	t	.	.	r	.
r	p
s	.	.	.	r	.	.
t	.	.	.	p	.	.
u	.	s	.	.	.	r

۷. گروههای زیر را به رده‌های یکریختی قسمت کنید و درستی رده بندی خود را ثابت کنید.

(الف) گروه دایره‌ای $T = \{z \in \mathbb{C} ; |z| = 1\}$.

(ب) گروه ضربی ریشه‌های ششم ۱ در \mathbb{C} .

(پ) گروه مقارن \mathcal{S}_3 .

(ت) گروه جمعی \mathbb{Z} .

(ث) گروه تقارنهای دورانی یک شش ضلعی منتظم.

(ج) گروه تقارنهای دورانی و انعکاسی یک مثلث متساوی الاضلاع.

(چ) گروه توابع $f_n : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ که به وسیله $f_n(x) = x + n$ تعریف شده اند، نسبت به عمل ترکیب توابع. (به ازاء هر عدد صحیح n یک تابع f_n موجود است.)

(ح) گروه ضربی همه اعداد حقیقی به صورت $(n \in \mathbb{Z}) 2^n$.

(خ) گروه جمعی \mathbb{R} .

(د) گروه ضربی همه ماتریسهای به صورت

$$\begin{pmatrix} \cos \theta & \sin \theta \\ -\sin \theta & \cos \theta \end{pmatrix}$$

که در آن $\theta \in \mathbb{R}$.

(ذ) گروه جمعی \mathbb{Q} .

(ر) گروه ضربی همه ماتریسهای به صورت

$$\begin{pmatrix} 1 & x \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

که در آن $x \in \mathbb{R}$.

(ز) گروه متعامد خاص O_2^+ . (مثال ۸.۴ را ببینید)

۸. ثابت کنید که گروه ضربی Q^+ با گروه جمعی Q یکریخت نیست.
۹. همه زیر گروههای یک گروه دوری از مرتبه ۱۲ را پیدا کنید.
۱۰. اگر A و B زیر گروههای یک گروه G باشند، نشان دهید که $A \cap B$ نیز یک زیر گروه است. آیا $A \cup B$ لزوماً یک زیر گروه است؟ (دلیل بیاورید).
۱۱. فرض کنید G یک گروه و $g \in G$ عنصری ثابت باشد. ثابت کنید که
- $$H = \{x \in G ; x^{-1}gx = g\}$$
- یک زیر گروه G است.

۱۲. ثابت کنید که در هر گروه آبلی G ، عناصر از مرتبه متناهی تشکیل یک زیر گروه می دهند. این زیر گروه را در حالات خاص (الف) $G = O_2^+$ ، (ب) (جمعی) $G = Q$ ، (پ) (ضربی) $G = Q^*$ ، (ت) (ضربی) $G = C^*$ ، مشخص کنید.
۱۳. ثابت کنید اگر G گروهی باشد که تنها زیر گروههایش G و $\{e\}$ هستند، آنگاه G دوری و از مرتبه اول است. (G را متناهی فرض نکنید، و به خاطر داشته باشید که عکس قضیه لاگرانژ درست نیست.)

۱۴. (مشکلتر). ثابت کنید که اگر p و q اعداد اول متمایز باشند، آنگاه هر گروه از مرتبه pq دوری است.
۱۵. (مشکلتر). همه زیر گروههای \mathbb{Z}_n را پیدا کنید.

۱۶. (مشکلتر). فرض کنید G گروهی متناهی از مرتبه n باشد و A ، B دو زیر گروه آن با مرتبه های a و b ؛ ثابت کنید که مرتبه $C = A \cap B$ (تمرین ۱۰ ببینید) حداقل ab/n است. (راهنمایی: نشان دهید که هر همرده راست C مشمول یک همرده راست B است و آنهايي که مشمول A هستند همه در همرده های متفاوت B قرار دارند.)

۱۷. (مشکلتر) ثابت کنید که تعداد راههای پرانتز گذاری متفاوت برای یک حاصل ضرب از n علامت برابر است با

$$\frac{1}{n} \binom{2n-2}{n-1}$$

فصل ۵

تجزیه در Z

اغلب اشخاص در مراحل اولیه تعلیماتشان در حساب، می آموزند که اگر عددی طبیعی را به طور مکرر تجزیه کنند بالاخره به تجزیه ای بر حسب اعداد اول می رسند، و عوامل اولی که ظاهر می شوند، مستقل از روش تجزیه هستند. این اصل مهم برای اعداد کوچک بسادگی تحقیق می شود و در این مرحله مقدماتی طبیعی است فرض شود که برای اعداد بزرگ درست باقی می ماند. بعد این اصل برای محاسبه بزرگترین مقسوم علیه مشترك و کوچکترین مضرب مشترك دوعدد به کار می رود - با مقایسه و ترکیب عوامل اول اعداد. البته از کوچکترین مضرب مشترك برای ساده کردن محاسبات با کسرها استفاده می شود.

به این روش دو انتقاد وارد است که دانشجوی جدی در ریاضیات باید به آن توجه کند. اولاً به هیچ وجه روشن نیست که عددی خیلی بزرگ که عوامل اول آن شناخته نشده اند (و حتی شاید با کامپیوترهای امروزه نیز قابل شناسایی نباشند) حتماً به طور یکتایی به صورت حاصلضرب اعداد اول قابل بیان باشد. چنین حکم کلی ای نیاز به برهان دارد - برهانی بر اساس احکام ساده تر و بدیهی تر. ثانیاً، تجزیه يك عدد به عوامل اولش، از نظر محاسباتی، روش خیلی پیچیده ای است، و باید سؤال کرد آیا الگوریتم ساده تر و کوتاهتری برای محاسبه بزرگترین مقسوم علیه های مشترك وجود دارد. در واقع اقلیدس در ۲۰۰۰ سال قبل، هم این برهان را می دانست و هم این الگوریتم را و جای تأسف است که اینها امروزه به طور گسترده ای تدریس نمی شوند.

برهان اقلیدس در مورد یکتایی تجزیه به عوامل اول، که در صورت آتی به توصیف آن خواهیم پرداخت، مبتنی است بر وجود و خواص بزرگترین مقسوم علیه مشترك، بنا بر این بایستی اینها در وهله اول و بدون استفاده از عوامل اول ثابت گردند. روشی که در اولین پاراگراف فوق مختصراً شرح داده شده است، گرچه ممکن است بهترین روش برای تدریس موضوع

باشد، معیناً منطقی به نظر نمی‌رسد چون بقول معروف، ارا به را در جلوی اسب قرار می‌دهد. و بعلاوه، به این حقیقت مهم نمی‌پردازد که می‌گوید همواره می‌توان بسزرگترین مقسوم‌علیه مشترک a و b را به صورت $ma + nb$ ، که در آن m و n اعداد صحیح‌اند، نوشت. ما این موضوع را به عنوان نتیجه‌ای از برهان وجود بزرگترین مقسوم‌علیه‌های مشترک، ثابت می‌کنیم، و برهان را بر روی نظریهٔ گروه‌ها بنامی‌کنیم، زیرا این ساخت گروه است که به بهترین وجهی دلیل ظاهر شدن اعداد صحیح به صورت $ma + nb$ را توضیح می‌دهد.

فرضیات اولیهٔ ما برای \mathbf{Z} در فصل ۳ شرح داده شده است. یادآوری می‌کنیم که به ازاء $x, y \in \mathbf{Z}$ ، $x|y$ یعنی « x عدد y را عاد می‌کند»، یعنی، $(\exists z \in \mathbf{Z})(y = xz)$ ، و به برخی از نتایج ساده توجه می‌کنیم:

(الف) به ازاء هر $x \in \mathbf{Z}$ ، $x|0$ ؛

(ب) اگر $a|a$ آنگاه $a \neq 0$ ؛

(پ) اگر $a|1$ آنگاه $a = 1$ یا $a = -1$ ؛

(ت) اگر $x|y$ و $x|z$ آنگاه $y = x$ یا $y = -x$

البته، قسمتهای (الف) و (ب) بلافاصله از تعریف نتیجه می‌شوند. برای اثبات (پ)، فرض کنید که $a|1$ ، یعنی به ازاء عدد صحیحی چون b داریم $ab = 1$. واضح است که $a \neq 0$ و $b \neq 0$ ، از اینرو یا a و b هر دو مثبت یا هر دو منفی‌اند. اگر هر دو مثبت باشند، آنگاه $a \geq 1$ و $b \geq 1$ ، از اینرو $ab \geq a$ و نتیجه می‌گیریم که $a = 1$ ؛ چون 1 کوچکترین عدد صحیح مثبت است. و به همین ترتیب، اگر هر دو منفی باشند آنگاه $a \leq -1$ ، $b \leq -1$ ، از اینرو $ab \geq a(-1) = -a > 0$ ، و نتیجه می‌شود که $a = -1$. عبارت (ت) بسادگی نتیجه می‌شود زیرا اگر $x = my$ و $y = nx$ ($m, n \in \mathbf{Z}$) آنگاه $x = mn x$. از قانون حذف در \mathbf{Z} ، نتیجه می‌شود که یا $x = 0$ یا $mn = 1$. در اولین حالت $y = nx = 0$ ، از اینرو $y = x$ در دومین حالت، بنابه قسمت (پ)، داریم $n = \pm 1$ و از اینرو $y = nx = \pm x$.

بیان دیگر $a|1$ ، آن است که بگوییم a در \mathbf{Z} معکوس پذیر است، یعنی دارای معکوسی مانند a^{-1} در \mathbf{Z} است به قسمی که $aa^{-1} = 1 = a^{-1}a$. در آن صورت عبارت (پ) فوق می‌گوید که تنها عنصرهای معکوس پذیر در \mathbf{Z} عبارت‌اند از: 1 و -1 . این عناصر معکوس پذیر یک‌های \mathbf{Z} نیز نامیده می‌شوند.

دو عدد صحیح a و b مفروض است، گوییم که عدد صحیح d بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک a و b است اگر

(الف) $d|a$ و $d|b$ ،

(ب) $(\forall c \in \mathbf{Z})(c|a, c|b) \Rightarrow c|d$ ، و

(پ) $d \geq 0$.

شرایط (الف) و (ب) بیان می کنند که d مقسوم علیه مشترک است که بر همه مقسوم علیه های مشترک دیگر قابل قسمت است. شرط (پ) برای راحتی و به منظور یکتا ساختن d اضافه شده است. توجه کنید که تعریف یک اصطلاح جدید به هیچ وجه وجود یا یکتایی آن را تضمین نمی کند؛ و اصولاً برای اینکه تعریف مفید فایده ای باشد، اینها را باید قبلاً ثابت کرد.

قضیه ۵.۴. هر دو عدد صحیح ba دارای بزرگترین مقسوم علیه مشترک یکتایی مانند d اند. بعلاوه، به ازاء اعداد مناسب $d, r, s \in \mathbf{Z}$ می تواند به صورت $d = ra + sb$ نوشته شود.

برهان. اثبات یکتایی ساده است: اگر d و d' دو بزرگترین مقسوم علیه مشترک ba باشند آنگاه، بنا به تعریف، $d|d'$ و $d'|d$. بنابراین $d' = \pm d$ و چون $d \geq 0$ و $d' \geq 0$ ، نتیجه می شود که $d = d'$. از اینرو a و b دارای حداکثر یک بزرگترین مقسوم علیه مشترک هستند. برای اینکه نشان دهیم دارای حداقل یکی هستند، مجموعه $H = \{ma + nb; m, n \in \mathbf{Z}\}$ را در نظر می گیریم. (در اینجا a و b ثابت، m و n متغیرند). H زیر مجموعه ای از \mathbf{Z} است و اکنون تحقیق می کنیم که یک زیرگروه جمعی \mathbf{Z} می باشد. سه شرط برای تحقیق وجود دارد، و همه آنها بسادگی از تعریف H نتیجه می شوند:

$$(الف) \quad 0 \in H, \text{ زیرا } 0 = 0a + 0b$$

$$(ب) \quad \text{اگر } x \in H, \text{ آنگاه } x = ma + nb, \text{ از اینرو}$$

$$-x = (-m)a + (-n)b \in H$$

$$(پ) \quad \text{اگر } x, x' \in H, \text{ آنگاه } x = ma + nb, x' = m'a + n'b, \text{ از اینرو}$$

$$x + x' = (m + m')a + (n + n')b \in H.$$

اما می دانیم زیر گروه های جمعی \mathbf{Z} چه هستند: بنا به قضیه ۴ پ، H دوری است، یعنی، به ازاء عدد صحیحی چون $d \geq 0$ داریم $H = \mathbf{Z}d = \{zd; z \in \mathbf{Z}\}$. حال گوئیم که این عدد صحیح d ، در واقع، بزرگترین مقسوم علیه مشترک برای a و b است. در وهله اول، چون $H = \mathbf{Z}d$ ، هر عضو H ، بر d قابل قسمت است. در حالت خاص، چون $a = 1a + 0b \in H$ و $b = 0a + 1b \in H$ ، داریم $d|a$ و $d|b$. در وهله دوم، چون $d \in H$ ، اعدادی مانند $r, s \in \mathbf{Z}$ موجودند به طوری که: $d = ra + sb$ ، و از اینرو اگر $c|a$ و $c|b$ آنگاه $c|d$ (زیرا، اگر $a = xc$ و $b = yc$ آنگاه $d = ra + sb = (rx + sy)c$). از طرفی چون $d \geq 0$ پس d بر همه شرایط بزرگترین مقسوم علیه مشترک صدق می کند. ضمناً آخرین قسمت حکم قضیه را نیز ثابت کرده ایم.

نتیجه. فرض کنید $a, b, c \in \mathbf{Z}$. در این صورت معادله $ax + by = c$ دارای جواب صحیح است [یعنی، $(\exists x, y \in \mathbf{Z})(ax + by = c)$] اگر و فقط اگر بزرگترین مقسوم علیه مشترک a, b عدد c را بخش کند.

برهان. فرض کنید d بزرگترین مقسوم علیه مشترك a و b باشد. آنگاه همان طور که در برهان قضیه نشان داده شد، $H = Zd$ دقیقاً مجموعه همه اعداد صحیح به صورت $ax + by$ است، به ازاء $x, y \in \mathbb{Z}$. بنا بر این $c = ax + by$ دارای جواب است $\Leftrightarrow c \in H \Leftrightarrow d|c$. همچنین می توانیم به جای استفاده از برهان قضیه قبل، حکم آن را به کار ببریم: (الف) اگر به ازاء اعداد صحیح x, y داشته باشیم $ax + by = c$ ، آنگاه چون $d|a$ و $d|b$ ، داریم $d|c$ ؛ (ب) بنا به قضیه فوق، به ازاء اعداد صحیحی چون $r, s \in \mathbb{Z}$ داریم $d = ar + bs$ ، از اینرو اگر $d|c$ آنگاه $c = dt = a(rt) + b(st)$ و از آنجا جواب صحیح $x = rt, y = st$ به دست می آید.

تبصره ها. (۱) خوب است زیر گروه $H = \{ma + nb; m, n \in \mathbb{Z}\}$ با زیر گروه های دوری $A = \{ma; m \in \mathbb{Z}\}$ و $B = \{nb; n \in \mathbb{Z}\}$ مقایسه شود. H شامل هر دو زیر گروه دوری A و B بوده و در واقع کوچکترین زیر گروه \mathbb{Z} است که شامل a و b می باشد.

(۲) بیان d به صورت $ma + nb$ یکتا نیست.

(۳) برهان قضیه نشان می دهد که بزرگترین مقسوم علیه مشترك a و b دقیقاً کوچکترین

عدد نامنفی به صورت $ma + nb$ است.

(۴) اکنون وجه تسمیه «بزرگترین مقسوم علیه مشترك» معلوم می شود (اگر a و b

هر دو صفر نباشند) زیرا d مثبت است و به همه مقسوم علیه های مشترك قابل قسمت می باشد. بنا بر این، در واقع، بزرگترین آنهاست.

(۵) اگر $a = 0$ و b مثبت باشد آنگاه $d = b$. اگر $a = 0$ و b منفی باشد آنگاه

$d = -b$. «بزرگترین مقسوم علیه مشترك» 0 و 0 صفر است، اما در این حالت نام آن نامناسب

است چون همه اعداد صحیح مقسوم علیه های مشترك 0 و 0 هستند.

(۶) کوچکترین مضرب مشترك m از a و b می تواند به همین نحو با شرایط زیر

تعریف شود:

$$(الف) \quad a|m, b|m;$$

$$(ب) \quad (a|m' \text{ و } b|m') \Rightarrow m|m';$$

$$(پ) \quad m \geq 0.$$

وجود m را می توان به کمک قضیه ۵ آ نشان داد. به این ترتیب: اگر a و b هر دو صفر نباشند و $a = da', b = db'$ ، که در آنها d بزرگترین مقسوم علیه مشتركشان است، آنگاه عدد صحیح $ab/d = a'b'd$ دارای خواص (الف) و (ب) است. اثبات یکتایی m ساده است. به طریق دیگر می توانیم برهان قضیه ۵ آ را تقلید کنیم و به جای H زیر گروه $K = A \cap B$ را در نظر بگیریم، که در آن A و B همانند تبصره (۱) تعریف می شوند.

نمادگذاری. بزرگترین مقسوم علیه مشترك a و b با $d = (a, b)$ نشان داده می شود. خواننده حتماً به یاد دارد که این نماد قبلاً به کار گرفته شده، ولی چون سه معنای مختلف این علامت،

در زمینه‌های متفاوت استانده شده‌اند، و ندرتاً باهم ظاهر می‌شوند، بنا بر این دلیل موجهی برای تفسیر دادن هیچکدام از آنها نداریم.

تعریف. دو عدد صحیح a و b متباین (یا نسبت بهم اول) هستند اگر $(a, b) = 1$. این معادل آن است که بگوییم تنها مقسوم‌علیه‌های مشترک این دو عدد، یک‌های 1 و -1 هستند. اکنون ما برای مراجعات آتی برخی از خواص اصلی بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک را فهرست می‌کنیم. در برهان از موضوع تجزیه به عوامل اول استفاده نمی‌شود بلکه کاملاً مبتنی به تعاریف قبلی و تساوی $d = ma + nb$ هستند.

قضیه ۵.۱. (الف) به‌ازاء هر $a, b, c \in \mathbb{Z}$ ، $(ac, bc) = (a, b)c$ ، $(c \geq 0)$ ، اگر $d = (a, b) \neq 0$ ، آنگاه $a = da'$ ، $b = db'$ ، که در آن a' و b' متباین‌اند.

(پ) a و b متباین‌اند $\iff (\exists m, n \in \mathbb{Z})(ma + nb = 1)$.

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

(ث) اگر $x|z$ ، $y|z$ و $(x, y) = 1$ ، آنگاه $xy|z$.

(ج) اگر $a = bq + r$ ، آنگاه $(a, b) = (b, r)$.

برهان. (الف) فرض کنید $d = (a, b)$. در این صورت $d|a$ و $d|b$ ، از اینرو $dc|ac$ و $dc|bc$. از طرفی d را می‌توان به صورت $d = ma + nb$ نوشت، از اینرو $dc = m(ac) + n(bc)$ بر هر مقسوم‌علیه مشترک ac و bc قابل قسمت است. چون $dc \geq 0$ ، این نشان می‌دهد که $dc = (ac, bc)$.

(ب) اگر $d = (a, b) \neq 0$ ، آنگاه، چون $d|a$ و $d|b$ ، می‌توانیم بنویسیم $a = da'$ ، $b = db'$ ، که در آن a' و b' به طور یکتا معین می‌شوند. بنا به قسمت (الف)، داریم $d = (a, b) = (da', db') = d(a', b')$ و چون $d \neq 0$ ، این نتیجه می‌دهد $(a', b') = 1$.

(پ) این قسمت حالت خاصی از نتیجه قضیه ۵.۱ است. معادله $ma + nb = 1$ دارای جوابهای صحیح m ، n است اگر و فقط اگر $(a, b) | 1$ ، یعنی اگر و فقط اگر a و b متباین باشند.

(ت) فرض کنید $(a, b) = 1$ ، در این صورت $\exists m, n \in \mathbb{Z}$ به قسمی که $ma + nb = 1$. بنا بر این $c = mac + nbc$ واضح است که $a|mac$ ، حال اگر $a|bc$ ، آنگاه $a|nbc$ و بنا بر این $a|(mac + nbc) = c$.

(ث) فرض کنید $z = ax$ و $z = by$. اگر $(x, y) = 1$ ، آنگاه به‌ازاء اعداد مناسب $m, n \in \mathbb{Z}$ داریم $1 = mx + ny$. بنا بر این

$$z = zmx + zny = bymx + axny = (bm + an)xy.$$

(ج) هر مقسوم علیه مشترك a و b عدد $r = a - bq$ را عاد می کند و از این رو يك مقسوم علیه مشترك b و r است. به همین ترتیب، هر مقسوم علیه مشترك b و r يك مقسوم علیه مشترك a و b است.

تعریف. عدد صحیح p اول است اگر (الف) هر مقسوم علیه p به صورت u یا up باشد که در آن u يك يکه است (یعنی $u = \pm 1$)، (ب) خود p يکه نباشد و (پ) $p \geq 0$. این تعریف ممکن است غریب به نظر آید، ولی بسادگی دیده می شود که با اکثر تعاریف معمولی معادل است. علت بیان تعریف به این صورت خاص، بعداً، هنگامی که در فصل ۱۰ تجزیه چند جمله ایها را مورد بحث قرار می دهیم، معلوم خواهد شد.

قضیه ۵.۱.۱ (الف) اگر p ، q دو عدد اول باشند و $p|q$ آنگاه $p = q$.

(ب) اگر a عددی صحیح و p اول باشد و pta آنگاه $(p, a) = 1$.

(پ) اگر $m > 1$ اول نباشد آنگاه $\exists a, b \in \mathbb{Z}$ به قسمی که $m = ab$ ، $1 < a < m$ و $1 < b < m$.

(ت) اگر p اول باشد و a_1, a_2, \dots, a_r ، آنگاه به ازاء حداقل يك i در حوزة $p|a_i$ داریم $1 \leq i \leq r$.

پوهان. (الف) چون p يك مقسوم علیه عدد اول q است، بایستی به ازاء عدد يکه ای مانند u داشته باشیم $p = u$ یا $p = uq$. چون p اول است، حالت $p = u$ ، بنا به تعریف، درست نیست و چون p و q هر دو مثبت اند، نمی توانیم داشته باشیم $p = -q$. بنا بر این $p = q$.
 (ب) فرض کنید $d = (p, a)$. در این صورت $d|a$ و $d|p$. چون pta نمی توانیم داشته باشیم $d = p$ یا $d = -p$. بنا بر این d يك عدد يکه است و چون مثبت نیز هست، بایستی مساوی ۱ باشد.

(پ) اگر $m > 0$ و اول نباشد آنگاه، بنا به تعریف، یا m يکه است یا m مقسوم علیه ای دارد که برابر ± 1 یا $\pm m$ نیست. اگر $m > 1$ ، اولین حالت نمی تواند برقرار باشد، از این رو $m = ab$ که در آن $a \neq \pm 1$ ، $a \neq \pm m$ ، همچنین، چون داریم $(-b)(-a) = m$ می توان فرض کرد که $a > 0$ و از این رو $b > 0$. بنا بر این $a \geq 1$ ، $b \geq 1$ و در نتیجه $m = ab \geq b$ و $m = ab \geq a$. حال داریم $m = ab \geq a$ ، $1 \leq a \leq m$ ، $1 \leq b \leq m$ ، اما $a \neq m$ ، $a \neq 1$. پس $1 < a < m$ و این نتیجه می دهد که $1 < b < m$.

(ت) این قسمت مهمترین خاصیت اعداد اول است. استقراء را روی r به کار می بریم. اگر $r = 1$ ، چیزی برای اثبات وجود ندارد. اگر $r > 1$ آنگاه $p|aa_1$ ، که در آن $a = a_1 a_2 \dots a_{r-1}$ چنانچه $p|a$ ، می توانیم فرض استقراء را به کار ببریم و نتیجه بگیریم که به ازاء اندیسی مانند i در حوزة $1 \leq i \leq r-1$ ، $p|a_i$. از طرف دیگر، اگر pta ، آنگاه، بنا به (ب)، $(p, a) = 1$. چون $p|aa_1$ می توانیم نتیجه بگیریم که در این حالت $p|a_r$.

(قضیه ۵، ت). این مطلب پله استقراء از $۱ - r$ به r را کامل می کند، و نتیجه حاصل می شود.

اکنون کلیه وسایل ضروری برای اثبات قضیه اصلی این فصل را آماده داریم. این قضیه، گاهی «قضیه اساسی حساب» نامیده می شود. اما نام اخباری تر آن «قضیه یکتایی تجزیه در Z » است.

قضیه ۵، ت. (الف) هر عدد صحیح غیر صفر n را می توان به صورت $n = up_1 p_2 \dots p_r$ تجزیه کرد، که در آن $u = \pm 1$ ، هر p_i یک عدد اول است، و $r \geq 0$.

(ب) اگر $n = vq_1 q_2 \dots q_s$ تجزیه دیگری از n باشد، که در آن $v = \pm 1$ ، اول، $s \geq 0$ ، آنگاه $u = v$ ، $r = s$ ، و اعداد اول q_1, q_2, \dots, q_s جایگشتی از p_1, p_2, \dots, p_r هستند.

برهان. (الف) چون $n = |n|$ ، که در آن $u = \pm 1$ ، می توان فرض کرد که n مثبت است. (تمرین ۳ از فصل ۳ را برای تعریف و خواص $|n|$ ببینید.) اگر $n = 1$ ، می توان $u = 1$ و $r = 0$ را اختیار کرد، و در این حالت نتیجه درست است از اینرو کافی است $n > 1$ بگیریم و نشان دهیم که n حاصلضربی از (یکی یا بیشتر) اعداد اول است. فرض کنید که به ازاء برخی از اعداد $n > 1$ این حالت برقرار نباشد. در این صورت به وسیله اصل خوش ترتیبی کوچکترین عدد صحیحی چون $m > 1$ وجود دارد که نمی تواند به صورت حاصلضربی از اعداد اول نوشته شود. چون، بالاخص، m اول نیست می توانیم قضیه ۵، پ (ب) را برای به دست آوردن تجزیه $m = ab$ ، که در آن $1 < a < m$ ، $1 < b < m$ ، به کار ببریم. اما m کوچکترین عدد صحیحی است که غیر قابل تجزیه به عوامل اول است، از اینرو a و b هر دو می توانند به صورت حاصلضربی (یکی یا بیشتر) از اعداد اول نوشته شوند، که در آن صورت $m = ab$ نیز چنین است. این تناقض، حکم را برقرار می کند.

(ب) فرض کنید که $n = up_1 p_2 \dots p_r = vq_1 q_2 \dots q_s$. اگر $n > 0$ آنگاه $u = v = 1$ ، و اگر $n < 0$ آنگاه $u = v = -1$ ، زیرا همه عوامل اول مثبت اند. بنابراین کافی است حالت $n > 0$ را در نظر بگیریم. اگر $n = 1$ ، آنگاه چون هیچ عدد اول 1 را عاد نمی کند به وضوح داریم $r = s = 0$. بنابراین می توان فرض کرد که $n > 1$ و $q_1 q_2 \dots q_s = p_1 p_2 \dots p_r$ (با $r \geq 1$ ، $s \geq 1$)، چون ضرب اعداد صحیح جا بجایی و شرکت پذییر است می توان فرض کرد که عوامل اول به قسمی جا بجا شده اند که به ترتیب صعودی $p_1 \leq p_2 \leq \dots \leq p_r$ و $q_1 \leq q_2 \leq \dots \leq q_s$ مرتب شده اند. در این صورت ثابت خواهیم کرد که $r = s$ و به ازاء $r, r, \dots, r, 1, 2, \dots, r$ ، $p_i = q_i$ ، $i = 1, 2, \dots, r$. زیرا، فرض کنید این حکم به ازاء عدد صحیحی چون $n > 1$ درست نباشد؛ آنگاه کوچکترین عدد صحیحی چون $n > 1$ وجود دارد که دارای دو تجزیه به عوامل اول متفاوت است $n = p_1 p_2 \dots p_r = q_1 q_2 \dots q_s$ باشد، با شرط اینکه $p_1 \leq p_2 \leq \dots \leq p_r$ و $q_1 \leq q_2 \leq \dots \leq q_s$ ، کوچکترین عدد اولی که در این دو تجزیه

وجود دارد یا p_1 است یا q_1 ، و می توان، بدون اینکه به کلیت خللی وارد آید، فرض کرد که p_1 کوچکترین است. در آن صورت $p_1 | n = q_1 q_2 \dots q_r$ ، از اینرو بنا به قضیه ۵ (ت)، به ازااء اندیسی چون t ، داریم $p_1 | q_t$ ، و چون p_1 و q_t هر دو اول اند نتیجه می شود که $p_1 = q_t$ (قضیه ۵ (الف) را ببینید). اما p_1 کوچکترین عامل از عوامل اول است، از اینرو باید داشته باشیم $p_1 = q_1$. حال بقیه برهان ساده است. بایستی حداقل يك عامل دیگر در هر حاصلضرب داشته باشیم (زیرا تجزیه ها متفاوت اند) و با قانون حذف به دست می آوریم $n' = q_2 q_3 \dots q_r = p_2 p_3 \dots p_r$ ، با فرض $1 < n' < n$. در این صورت عدد صحیح کوچکتری با دو تجزیه متفاوت پیدا کرده ایم، که نحوه انتخاب n را نقض می کند، و برهان کامل می شود.

حال به مسئله محاسبه بزرگترین مقسوم علیه مشترك برمی گردیم. بر اساس قضیه یکتایی تجزیه، تجویه روش معمولی، که در آن تجزیه های عوامل اول اعداد به دست می آید و بالاترین توانها از عوامل اولی که هر دو را عاد می کنند گردآوری می شود، کار ساده ای است. به هر حال، مطمئناً این ساده ترین روش نیست، مگر در مورد اعداد کوچک که عوامل اولشان را بلافاصله می توان نوشت. الگوریتم اقلیدس خیلی ساده تر است و بنا بر این ارزش مطالعه دقیق را دارد.

فرض کنیم کمی خواهیم (a, b) را برای دو عدد صحیح مفروض a و b پیدا کنیم. چون

$$(a, b) = (b, a), (a, a) = a, (a, 0) = 0$$

$$(a, b) = (-a, b) = (a, -b) = (-a, -b) \text{ و}$$

فقط نیاز داریم به حالت $a > b > 0$ بپردازیم. بنا به قضیه ۳، اعداد صحیح q, r به قسمی وجود دارند که $a = bq + r$ و $0 \leq r < b$ ؛ برای پیدا کردن آنها a را بر b تقسیم کرده و به خارج قسمت و باقیمانده توجه می کنیم. حال قضیه ۵ (ج) به ما می گوید که $(a, b) = (b, r)$ ، از اینرو محاسبه را به پیدا کردن (b, r) ، زوج کوچکتری از اعداد صحیح (غیر منفی) تحویل کرده ایم. با تکرار این روش سرانجام جواب به دست خواهد آمد.

مثال ۰۹۰۵ $(1320, 714) = (714, 606) = (606, 108) = (108, 66)$

$$= (66, 42) = (42, 24) = (24, 18) = (18, 6) = 6.$$

برای توصیف دقیقتر الگوریتم، نمادهای زیر را معرفی می کنیم. فرض کنید $a_0 = a$ ، $a_1 = b$ و فرض کنید q_1, a_2 اعداد صحیح باشند که به طور یکتایی معین شده اند به قسمی که $a_0 = a_1 q_1 + a_2$ ، $0 \leq a_2 < a_1$ ، سپس q_2, a_3 را به طریق استقراء به صورت زیر تعریف می کنیم: اگر $a_n > 0$ آنگاه q_n و a_{n+1} اعداد صحیح یکتایی هستند به قسمی که $a_{n-1} = a_n q_n + a_{n+1}$ و $0 \leq a_{n+1} < a_n$ ؛ اگر $a_n = 0$ ، الگوریتم خاتمه می یابد. چون $0 < a_1 > a_2 > a_3 > \dots \geq 0$ ، نمی توانیم به ازااء همه n ها داشته باشیم $a_n > 0$ ، از اینرو الگوریتم همواره منتهای است (با حداکثر b پله)، و مجموعه ای از تساویها، به صورت زیر به دست می آوریم:

$$a_0 = a_1 q_1 + a_1,$$

$$a_1 = a_2 q_2 + a_2,$$

\vdots

$$a_{r-2} = a_{r-1} q_{r-1} + a_{r-1},$$

$$a_{r-1} = a_r q_r + a_r,$$

$$a_r = a_{r+1} q_{r+1} + a_{r+1}.$$

که در آن a_{r+1} اولین a_i است که مقدارش ۰ است. در این نماد، بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک a و b آخرین باقیمانده غیر صفر a_r است، زیرا

$$d = (a, b) = (a, a_1) = (a_1, a_2) = (a_2, a_3) = \dots = (a_r, a_{r+1}) = (a_r, 0) = a_r.$$

خاصیت نوشتن تساویها به این طریق آن است که اکنون آنها می‌توانند برای بیان d به صورت $d = a_r = a_{r-1} - a_{r-2} q_{r-1} = a_{r-2} - a_{r-3} q_{r-2} = \dots = a_1 - a_0 q_1$ به کار گرفته شوند. از تساوی ماقبل آخر داریم $d = a_r = a_{r-1} - a_{r-2} q_{r-1}$ ، که از تساوی بعدی به سمت بالا به دست آمده است، جانشین کنیم، درمی‌یابیم که $d = a_{r-2} - a_{r-3} q_{r-2} + a_{r-2} q_{r-1}$ بیان شده است. به این طریق عمل می‌کنیم تا به اولین تساوی برسیم، سرانجام تساوی‌ای به صورت $d = a_m m + a_n n = am + bn$ به دست می‌آوریم.

مثال ۲۰۵. فرض کنید $a = ۹۷۵$ ، $b = ۶۱۶$. در این صورت محاسبات به صورت زیر است:

$$۹۷۵ = ۶۱۶ \times ۱ + ۳۵۹,$$

$$۶۱۶ = ۳۵۹ \times ۱ + ۲۵۷,$$

$$۳۵۹ = ۲۵۷ \times ۱ + ۱۰۲,$$

$$۲۵۷ = ۱۰۲ \times ۲ + ۵۳,$$

$$۱۰۲ = ۵۳ \times ۱ + ۴۹,$$

$$۵۳ = ۴۹ \times ۱ + ۴,$$

$$۴۹ = ۴ \times ۱۲ + ۱$$

بنابراین $(a, b) = ۱$ و، با تعقیب روشی که در فوق توضیح داده شده، به دست می‌آوریم:

$$۱ = ۴۹ + ۴(-۱۲)$$

$$= ۵۳(-۱۲) + ۴۹ \times ۱۳$$

$$= ۱۰۲ \times ۱۳ + ۵۳(-۲۵)$$

$$= ۲۵۷(-۲۵) + ۱۰۲ \times ۶۳$$

$$\begin{aligned}
 &= 359 \times 63 + 257(-88) \\
 &= 616(-88) + 359 \times 151 \\
 &= 975 \times 151 + 616(-239).
 \end{aligned}$$

مشکل بتوان بزرگترین مقسوم علیه مشترك a و b را با آزمایش و خطا تعیین کرد! البته ممکن است این روش راه حل کوتاهتری به دست دهد.

با قدری پیراستن قضیه ۳، الگوریتم اقلیدس می تواند تسریع شود. اگر a و b مفروض باشند، به مضربی از b که اختلافش با a در مقدار قدر مطلق کوچکترین است، توجه می کنیم، تساوی $a = bq + r$ با $|r| \leq \frac{1}{2}b$ به دست می آید. چون $(a, b) = (b, r)$ ، این صورت دیگر حداقل به همان خوبی قبلی است و الگوریتم باید حداکثر پس از n پله خاتمه یابد که در اینجا $b > 2^n$. این الگوریتم پیراسته نیز می تواند برای حل معادله $d = am + bn$ به کار رود.

مثال ۳.۵. فرض کنید $a = 1320$ ، $b = 714$ ، همانند مثال ۱.۵ باشند. در این صورت

$$\begin{aligned}
 1320 &= 714 \times 2 - 108, \\
 714 &= 108 \times 7 - 42, \\
 108 &= 42 \times 3 - 18, \\
 42 &= 18 \times 2 + 6, \\
 18 &= 6 \times 3.
 \end{aligned}$$

بنابراین بزرگترین مقسوم علیه مشترك a و b عدد ۶ است، و داریم

$$\begin{aligned}
 6 &= 42 + 18(-2) \\
 &= 108 \times 7 + 42(-5) \\
 &= 714 \times 5 + 108(-33) \\
 &= 1320 \times 33 + 714(-61).
 \end{aligned}$$

۱. غیر از «روش» آزمایش و خطا و روش ارائه شده در فوق، راه دیگر یافتن ضرایب a و b ، استفاده از روش حل معادله سیاله $ax + by = d$ است. -۴

مقایسه این روش با کاربرد کاملاً متفاوتی از الگوریتم اقلیدس در مورد اعداد حقیقی و تقریبشان به وسیله اعداد گویا، جالب است. (این مطلب، استطرادی است و دانشجویانی که مایل اند به موضوع اصلی برگردند، می توانند از آن بگذرند.) محتمل است که الگوریتم اقلیدس برای اولین مرتبه در زمینه هندسه رخ داده باشد. هندسه دانان یونانی زمان قدیم، فرض می کردند که هر دو قطعه خط متوافق اند، یعنی هر دو مضارب صحیح از یک قطعه خط کوچکتری هستند، که می توان آن را به عنوان یک «مقسوم علیه مشترک» آنها تصور کرد. به منظور پیدا کردن چنین اندازه مشترکی برای دو قطعه خط a و b که b کوتاهتر است، b را هر چند دفعه‌یی که ممکن باشد در امتداد a قرار دهید. اگر a به این ترتیب دقیقاً و کاملاً پوشانده شد، آنگاه b یک اندازه مشترک است. در غیر این صورت، قطعه a_1 که از a «بیرون زده است» از b کوتاهتر خواهد بود، و روشن است که، هر اندازه مشترک a_1 و b قطعه خط a را نیز دقیقاً اندازه می گیرد، از اینرو این فرایند را با b و a_1 تکرار کنید. اگر a_1 قطعه خط b را دقیقاً اندازه بگیرد، در آن صورت یک اندازه مشترک a و b است. در صورتی که چنین نباشد قطعه باقیمانده a_2 از a_1 کوتاهتر است. بنابراین قطعات کوتاهتر و کوتاهتر a_2 ، a_3 ، ...، به دست می آیند، و اشتباهی که توسط هندسه دانان قدیم صورت می گرفت آن بود که تصویری کردند این فرایند بایستی پس از تعداد متناهی دفعه خاتمه یابد.

در نماد گذاری جدید طولهای قطعه خطها اعداد حقیقی a و b هستند و، با قراردادن $a_0 = a$ ، $a_1 = b$ ، می توان a_n و q_n را به طور استقرائی به وسیله قاعده زیر تعریف کرد: اگر $a_n \neq 0$ آنگاه q_n بزرگترین عدد صحیح است به قسمی که $a_n q_n \leq a_{n-1}$ ، و $a_{n+1} = a_{n-1} - a_n q_n$. بنابراین همان رشته تساویهای قبلی را داریم

$$a_0 = a_1 q_1 + a_2,$$

$$a_1 = a_2 q_2 + a_3,$$

⋮

با تفاوت اینکه $a_n \in \mathbb{R}$ ، $q_n \in \mathbb{Z}$ ، $0 < a_{n+1} < a_n$ و رشته تساویها ممکن است به طور نامتناهی وبدون اینکه a_n صفر گردد، ادامه پیدا کند. در واقع الگوریتم پس از تعداد متناهی پله خاتمه می یابد اگر و فقط اگر a و b متوافق باشند. (تمرین: این مطلب را ثابت کنید). شگفت آور است که حتی وقتی الگوریتم خاتمه نمی یابد بی فایده نیست: این الگوریتم می خواهد اندازه مشترکی بین a و b پیدا کند، و بنابراین عملاً یک سری از اعداد گویا به ما می دهد که مرتباً به a/b نزدیک و نزدیکتر می شوند. اگر برآوردی از کارآیی الگوریتم انجام گیرد، می توان قضیه زیر را در مورد تقریب زدن اعداد حقیقی به وسیله اعداد گویا ثابت کرد. برای هر عدد حقیقی مفروض x و هر $\varepsilon > 0$ مفروض، اعداد صحیح p ، q وجود دارند به قسمی که $q > 0$ و

$$\left| x - \frac{p}{q} \right| < \frac{\varepsilon}{q}$$

برای اثبات این قضیه، قرار می دهیم $a = x$ و $b = 1$ و الگوریتم اقلیدس را در آن حالت

کارآمدتر انجام می‌دهیم، یعنی حالتی که $a_{n-1} = a_n q_n + a_{n+1}$ و

$$|a_{n+1}| \leq \frac{1}{q} |a_n|$$

(کافی است نزدیکترین مضرب صحیح a_n به a_{n-1} را برگزینیم). آنگاه به وضوح داریم

$$|a_n| \leq \frac{1}{q^{n-1}}$$

و بنا بر این می‌توان $n > 1$ را به قسمی انتخاب کرد که $|a_n| < \varepsilon$. حال، دقیقاً همانند حالت صحیح a_n می‌تواند به صورت $a_n = a_1 r + a_2 s$ بیان شود که در آن r و s اعداد صحیح‌اند. بنا بر این $a_n = xr + s$ ، و از اینرو $|xr + s| < \varepsilon$ می‌توانیم فرض کنیم که $r \neq 0$ (چون اگر $r = 0$ ، آنگاه a_n یک عدد صحیح است و از اینرو بایستی صفر باشد؛ در این حالت x عددی گویاست و قضیه به‌طور بدیهی برقرار است). از تقسیم بر $|r|$ ، به دست می‌آوریم:

$$\left| x + \frac{s}{r} \right| < \frac{\varepsilon}{|r|}$$

و برای اثبات قضیه، می‌توان قرارداد: $p = \pm s$ و $q = |r|$.

توجه. این قضیه نیز می‌تواند با استفاده از نظریهٔ گروها شبیه به آنچه که برای قضیهٔ ۵ آ به کار برده شد ثابت شود. (تمرین ۱۴ زیر را ببینید.)

تمرینها

۱. بزرگترین مقسوم‌علیهٔ مشترک ۱۸۰ و ۲۵۲ را پیدا کنید، و آن را به صورت $180x + 252y$ بیان کنید.
۲. یک جواب صحیح از معادلهٔ $966x + 686y = 70$ را پیدا کنید.
۳. ثابت کنید که اگر $x, y, u, v \in \mathbb{Z}$ و $x|uv$ و $xy|uv$ ، آنگاه $(x, u)y|u(y, v)$. (سعی کنید که این را بدون استفاده از قضیهٔ یکتایی تجزیه انجام دهید.)
۴. فرض کنید a, b, c اعداد صحیحی باشند به قسمی که $ab = c^2$. ثابت کنید که اگر $(a, b) = 1$ ، آنگاه هر دو عدد a و b مربع کامل (از اعداد صحیح) هستند.
۵. ثابت کنید که به ازاء همهٔ اعداد صحیح a, b, c داریم $(a, b), (b, c) = (a, c)$.
۶. گزارهٔ $((ab, c) = (a, c)(b, c))$ ($\forall a, b, c \in \mathbb{Z}$) درست است یا غلط؟
۷. ثابت کنید (بدون استفاده از قضیهٔ یکتایی تجزیه) که اگر $a|bc$ ، آنگاه اعداد صحیح x و y وجود دارند به قسمی که $a|cx$ و $y|c$ ، $a = xy$.

۸. فرض کنید m, n_1, n_2, \dots, n_r اعداد صحیح باشند به قسمی که به ازاء $i = 1, 2, \dots, r$ داشته باشیم $(m, n_i) = 1$. ثابت کنید که $(m, n) = 1$ ، که در آن $n = n_1 n_2 \dots n_r$.

(راهنمایی: اگر $(a, b) \neq 1$ آنگاه a و b دارای یک مقسوم علیه مشترک اول اند.)

۹. ثابت کنید که اگر به ازاء عدد صحیح چون $n > 0$ ، داشته باشیم $q \in \mathbb{Z}$ و $q \in \mathbb{Q}$ ، آنگاه $q \in \mathbb{Z}$. نتیجه بگیرید که اگر p عددی اول باشد، آنگاه به ازاء هر $n \geq 2$ ، عدد $\frac{1}{p^n}$ اصم است.

۱۰. فرض کنید $a = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_n^{\alpha_n}$ ، $b = p_1^{\beta_1} p_2^{\beta_2} \dots p_n^{\beta_n}$ ، که در آنها p_1, \dots, p_n اعداد اول متمایزند، $n \geq 1$ ، و $\alpha_i \geq 0$ ، $\beta_i \geq 0$ ، اعداد صحیح اند. ثابت کنید که $a|b$ اگر و فقط اگر به ازاء $i = 1, 2, \dots, n$ ، $\alpha_i \leq \beta_i$ ، دستوری برای تعداد مقسوم علیه های مثبت متمایز $a = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_n^{\alpha_n}$ پیدا کنید.

۱۱. فرض کنید n عدد صحیح مثبتی فاقد عامل مربع باشد (یعنی، n بر مربع هیچ عدد اولی قابل قسمت نباشد)، همچنین فرض کنید که، به ازاء همه اعداد اول p ، $p|n \iff (p-1)|n$. ثابت کنید که در این صورت $n = 1806$.

۱۲. (الف) آیا هر زیر گروه جمعی Q دوری است؟ (ب) آیا هر زیر گروه جمعی Q ، به ازاء عددی چون $d \in \mathbb{Q}$ ، به صورت $\{qd; q \in \mathbb{Q}\}$ ، $H = Qd = H$ است؟

۱۳. ثابت کنید که \mathbb{Z} شامل تعداد نامتناهی اعداد اول متمایز است. (راهنمایی: فرض کنید که p_1, p_2, \dots, p_n همه اعداد اول متمایز باشند و با در نظر گرفتن تجزیه به عوامل اول عدد $p_1 p_2 \dots p_n + 1$ به تناقض برسید.)

۱۴. (مشکلتتر) فرض کنید G یک زیر گروه جمعی از \mathbb{R} باشد. ثابت کنید که یا (الف) G دوری است، یا (ب) G شامل عناصر غیر صفر کوچک دلخواه می باشد. (راهنمایی: G یا شامل کوچکترین عضو مثبت است یا خیر.)

اگر x عددی حقیقی باشد، نشان دهید که $G = \{xm + n; m, n \in \mathbb{Z}\}$ یک زیر گروه جمعی \mathbb{R} است. نشان دهید که G دوری است اگر و فقط اگر x گویا باشد. از اینجا نتیجه بگیرید که به ازاء هر عدد اصم x و هر $\varepsilon > 0$ اعداد صحیح p, q وجود دارند به قسمی که $q > 0$

$$\left| x - \frac{p}{q} \right| < \frac{\varepsilon}{q}$$

۱۵. (مشکلتتر) ثابت کنید احتمال اینکه دو عدد صحیح مثبت که به طور تصادفی انتخاب شده اند متباین باشند، برابر است با $\frac{6}{\pi^2} = 0.61 \dots$.

(چند تبصره: احتمال بدین طریق تعریف می شود که اولاً احتمال برای جفتی از اعداد صحیح که از N بزرگتر نیستند، محاسبه شود و سپس N به بینهایت میل داده شود.

اثبات دقیق این حکم مشکل است، اما با بررسی احتمال اینکه دو عدد صحیح مثبت هر دو بر عدد اول مفروضی قابل قسمت باشند، استدلال نسبتاً متقاعدکننده‌ای می‌تواند

به دست آید. در این استدلال، لازم است بدانید که

$$\left(\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^2} = \frac{\pi^2}{6} \right)$$

ساختن گروه‌های جدید به کمک گروه‌های مفروض

تا کنون، گروه‌ها را فقط در نقش توصیفی به کار برده‌ایم، و صرفاً زبان جدیدی برای بحث دربارهٔ اوضاع آشنا معرفی کرده‌ایم، هدف عمدهٔ ما وحدت بخشیدن به ایده‌های متفرق بوده است. معه‌ذا تبلور ایدهٔ مجرد گروه راه‌گشای امکان جدیدی است. در واقع، به‌جای اینکه در اطراف خود به اشیاء ریاضی نظریه‌پردازی کنیم و به امید یافتن گروه‌های بیشتری باشیم که روی آنها روش‌های جدید را امتحان کنیم. قادریم گروه‌های جدیدی بسازیم که آنها را قبلاً هرگز ندیده‌ایم. در این فصل دو ساختمان از این نوع را توضیح می‌دهیم (حاصلضرب گروه‌ها و گروه‌های خارج قسمت) که در آنها، به وسیلهٔ عملیات کاملاً مجرد، از گروه یا گروه‌های مفروض، گروه جدیدی به دست می‌آید. گاهی گروه ساخته شده با گروه معروفی یکریخت خواهد بود، ولی گاهی هم حقیقتاً جدید است. فایدهٔ ساختن چنین گروه‌هایی آن است که می‌توانیم همهٔ قضایایی که در مورد گروه‌ها ثابت کرده‌ایم بلافاصله برای آنها به کار گیریم، و چون گروه‌های جدید رابطهٔ نزدیکی با گروه‌هایی دارند که از روی آنها ساخته شده‌اند، غالباً می‌توانیم حقایقی دربارهٔ گروه‌های اصلی نتیجه بگیریم که استنتاج آنها با روش‌های دیگر مشکلتر است. اگر در وهلهٔ اول، ساختمانها خیلی مجرد و از نظر مفهوم مشکل به نظر آیند، بایستی دانشجو پشتکار داشته باشد تا به آنها تسلط پیدا کند. در فصل‌های آتی خواهید دید که سعی شما کاملاً ثمربخش است.

بین این دو ساختمان، ضرب ساده تر است. یادآور می‌شویم که اگر A و B دو مجموعه باشند آنگاه اعضای مجموعهٔ حاصلضرب $A \times B$ همهٔ جفتهای مرتب (a, b) هستند، که در آن $a \in A$ و $b \in B$. اگر A و B گروه باشند، آنگاه مجموعهٔ $A \times B$ به طریق طبیعی دارای ساخت گروهی است. هر دو گروه را به‌طور ضربی می‌نویسیم و با قاعدهٔ زیر ضربی روی $A \times B$ تعریف می‌کنیم:

$$(a, b) \cdot (a', b') = (aa', bb').$$

چون $a, a' \in A$ و $b, b' \in B$ داریم $(aa', bb') \in A \times B$ ، از اینرو این ضرب عملی دوتایی روی $A \times B$ است و واضح است که شرکت پذیر می باشد، زیرا ضربهای گروه A و B هر دو شرکت پذیرند. (برهان کاملی از قانون شرکت پذیری در $A \times B$ بنویسید.) اگر عناصر خنثای A و B را با e_A و e_B نشان دهیم، آنگاه $(a, b) \cdot (e_A, e_B) = (e_A a, e_B b) = (a, b)$ و به همین ترتیب $(e_A, e_B) \cdot (a, b) = (e_A a, e_B b) = (a, b)$ ، از اینرو (e_A, e_B) به عنوان عنصر خنثای $A \times B$ عمل می کند. بالاخره، اگر a^{-1} و b^{-1} به ترتیب معکوسهای a و b در A و B باشند، آنگاه

$$(a, b) \cdot (a^{-1}, b^{-1}) = (a^{-1}, b^{-1}) \cdot (a, b) = (e_A, e_B),$$

که حاصل همان عنصر خنثای $A \times B$ است. بنابراین هر عنصر (a, b) دارای معکوسی در $A \times B$ می باشد، و همان طور که ادعا شد $A \times B$ یک گروه است. معمولاً در نوشتن عنصر خنثی به صورت (e, e) اشکالی به وجود نمی آید. اگر A و B به طور جمعی نوشته شده باشند، معمول است که $A \times B$ نیز به طور جمعی نوشته شود. در این حالت

$$-(a, b) = (-a, -b), \quad (a, b) + (a', b') = (a + a', b + b')$$

و عنصر خنثی $(0, 0)$ است.

این ساختمان می تواند به هر تعداد از عوامل توسعه داده شود. اگر A_1, A_2, \dots, A_n گروههای ضربی باشند آنگاه اعضای مجموعه $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$ همه n تاییهای (a_1, a_2, \dots, a_n) هستند، که در آن $a_i \in A_i$ و ضرب n تاییها را به وسیله

$$(a_1, a_2, \dots, a_n) \cdot (a'_1, a'_2, \dots, a'_n) = (a_1 a'_1, a_2 a'_2, \dots, a_n a'_n)$$

تعریف می کنیم. استدلالهای مشابه نشان می دهد که $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$ یک گروه است. حاصل ضربهای گروهها شرکت پذیرند، به مفهوم اینکه گسروهای $A \times (B \times C)$ و $(A \times B) \times C$ و $A \times B \times C$ جملگی به وسیله نگاشتهای بدیهی یکریخت اند، و بنابراین مابین آنها فرقی قائل نمی شویم.

مثال ۱.۶. فرض کنید $A = B = \mathbf{R}$ ، گروه جمعی اعداد حقیقی باشد. در این صورت $\mathbf{R}^2 = \mathbf{R} \times \mathbf{R}$ گروهی جمعی است که به ازاا اعداد حقیقی x, y, x', y' داریم $(x, y) + (x', y') = (x + x', y + y')$ (این جمع گاهی به جمع برداری معروف است). بدیهی است که این گروه با گروه جمعی C یکریخت است. در واقع یک روش تعریف C آن است که بگوییم C مجموعه همه جنفهای اعداد حقیقی است، با جمعی که در فوق تعریف شده است. به همین ترتیب $\mathbf{R}^n = \mathbf{R} \times \mathbf{R} \times \dots \times \mathbf{R}$ (n عامل) یک گروه جمعی است.

مثال ۲.۶. گروه ضربی \mathbf{R}^* دارای دو زیر گروه \mathbf{R}^+ و $\{ \pm 1 \}$ است به طوری که هر عنصر

$x \in \mathbf{R}^*$ به عنوان حاصلضرب عضوی از \mathbf{R}^+ و عضوی از $\{\pm 1\}$ به طور یکتایی قابل بیان است، یعنی

$$\cdot \operatorname{sign}(x) = \frac{x}{|x|} \text{ که در آن } x = |x| \operatorname{sign}(x)$$

بنابراین نگاشتی دوسویی $\mathbf{R}^* \rightarrow \mathbf{R}^+ \times \{\pm 1\}$ با ضابطه $(|x|, \operatorname{sign}(x))$ داریم و بسادگی دیده می‌شود که این یک یکره‌یختی گروه‌هاست، به این دلیل که:

$$\begin{aligned} xx' &\mapsto (|xx'|, \operatorname{sign}(xx')) = (|x| |x'|, \operatorname{sign}(x) \operatorname{sign}(x')) \\ &= (|x|, \operatorname{sign}(x)) \cdot (|x'|, \operatorname{sign}(x')) . \end{aligned}$$

مثال ۳.۶. استدلالی مشابه نشان می‌دهد

$$\mathbf{C}^* \cong \mathbf{R}^+ \times T,$$

که در آن T گروه دایره‌ای است. یکره‌یختی لازم، با در نظر گرفتن مختصات قطبی اعداد مختلط غیر صفر به دست می‌آید.

قضیه ۳.۶.۱. (الف) اگر A و B گروه‌های آبلی باشند، آنگاه $A \times B$ نیز آبلی است.

(ب) اگر A و B گروه‌های متناهی به ترتیب از مرتبه m و n باشند، آنگاه $A \times B$ گروهی متناهی از مرتبه mn است.

(پ) اگر A' و B' به ترتیب زیرگروه‌های A و B باشند، آنگاه $A' \times B'$ زیرگروهی از $A \times B$ است.

پروهان. (الف) اگر A و B آبلی باشند آنگاه

$$(a, b) \cdot (a', b') = (aa', bb') = (a'a, b'b) = (a', b') \cdot (a, b).$$

(ب) تعداد انتخاب‌های مختلف یک عنصر $a \in A$ و یک عنصر $b \in B$ برابر است با mn .

(پ) $A' \times B'$ زیرمجموعه‌ای از $A \times B$ است و شامل (e, e) می‌باشد. اگر

$$(a_1, b_1), (a_2, b_2) \in A' \times B' \text{ آنگاه } (a_1, b_1) \in A' \times B' \text{ و } (a_1^{-1}, b_1^{-1}) \in A' \times B'$$

مثال ۳.۶.۲. \mathbf{Z} یک زیرگروه جمعی \mathbf{R} است، بنابراین $\mathbf{Z}^2 = \mathbf{Z} \times \mathbf{Z}$ زیرگروهی از \mathbf{R}^2 است.

این زیرگروه متشکل است از همه نقاط در صفحه با مختصات صحیح. اگر آن را به عنوان

زیرگروهی از $\mathbf{C} \cong \mathbf{R}^2$ در نظر بگیریم، شامل همه اعداد مختلط $a + ib$ است که در آن $a, b \in \mathbf{Z}$. این اعداد مختلط به اعداد صحیح گاوسی^۱ معروف اند.

قضیه ۶ب. فرض کنید A, B گروههای دوری به ترتیب از مرتبه m, n باشند، که m و n متباین اند. در این صورت گروه $C = A \times B$ دوری و از مرتبه mn است. عنصر $c = (a, b)$ مولدی از C است اگر و فقط اگر a مولدی از A و b مولدی از B باشد.

بهران. یقیناً C دارای مرتبه mn است، از اینرو به منظور نشان دادن اینکه C دوری است کافی است عنصری مانند $c = (a, b)$ از مرتبه mn پیدا کنید. فرض کنید a, b مولدهای A, B باشند. در این صورت a دارای مرتبه m و b دارای مرتبه n است. اگر $c = (a, b)$ دارای مرتبه r باشد، آنگاه $(a, b)^r = (e, e)$ ، یعنی $a^r = e$ و $b^r = e$ ، از اینرو $n|r$ و $m|r$ (قضیه ۴ را ببینید). اما m و n متباین اند، از اینرو، بنا به قضیه ۵ب (ث)، داریم $mn|r$. ولی r از mn نمی تواند تجاوز کند، پس $r = mn$. و بنا بر این c گروه C را تولید می کند. بعکس، اگر $a \in A, b \in B$ و چنانچه $c = (a, b)$ گروه C را تولید کند، آنگاه هر عنصر $A \times B$ باید، به ازاء عددی چون $k \in \mathbb{Z}$ ، به صورت $(a^k, b^k) = c^k$ باشد، و از اینجا نتیجه می شود که a گروه A و b گروه B را تولید می کند.

مثال ۵.۶. در حالت کلی اینکه حاصلضرب گروههای دوری يك گروه دوری است، صحیح نمی باشد. به عنوان مثال، $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ دوری نیست، زیرا توانهای جمعی يك عنصر مفروض (r, s) عناصر (nr, ns) هستند وقتی که n متغیر باشد، و اعداد صحیح nr و ns ، به ازاء همه این توانها، دارای يك نسبت اند. $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ از نظر هندسی، گروه نقاط در صفحه با مختصات صحیح است و مجموعه های نقاط با مختصات صحیح واقع بر خطوط مستقیمی که از مبدأ می گذرند، زیر گروههای دوری آن می باشند. در جای مناسب، خواننده نمونه هایی از این زیر گروهها را خواهد دید. مثال دیگر، حاصلضرب $A \times B$ ازدو گروه دوری از مرتبه ۲ است. در این گروه $(e, e) = (a^2, b^2) = (a, b)^2$ ، از اینرو هر عنصر دارای مرتبه ۱ یا ۲ است، و هیچ عنصری از مرتبه ۴ وجود ندارد که گروه را تولید کند. این گروه به ۴- گروه کلاين ۱ معروف است.

ساختمان گروههای خارج قسمت دشوار تر است. با گروهی مانند G و يك مجموعه خارج قسمت از G آغاز می کنیم. آنگاه سعی می کنیم ساخت گروه G را برای تعریف يك ساخت گروهی روی مجموعه خارج قسمت به کار بریم. این کار همیشه نمی توان انجام داد، از اینرو و به منظور تحلیل این وضعیت، ابتدا به بررسی کلی اعمال روی مجموعه های خارج قسمت می پردازیم.

فرض کنید S يك مجموعه و \sim يك رابطه هم ارزی روی S باشد. رده های هم ارزی \sim عناصر مجموعه خارج قسمت S/\sim است، و نماد $\langle x \rangle$ را برای رده هم ارزی شامل x به کار می بریم. در آن صورت $y \sim x \iff \langle x \rangle = \langle y \rangle$. حال فرض کنید که عملی روی S مفروض باشد؛ به خاطر مشخص بودن مطالبی که فعلاً می خواهیم بگوئیم، فرض می کنیم که این عمل،

یک عمل دوتایی * است، ولی برای هر عمل، اصل مطلب تفاوتی نمی‌کند. برای تعریف عملی متناظر روی S/\sim ، که آن را با همان * نشان می‌دهیم، تعریف باید به گونه‌ای باشد که به ازاء هر جفت از رده‌های هم‌ارزی $\langle x \rangle$ و $\langle y \rangle$ ، داشته باشیم $\langle y \rangle * \langle x \rangle \in S/\sim$ و هیچ چیز نمی‌تواند طبیعی‌تر از این باشد که آن را به وسیلهٔ تساوی

$$(T) \quad \langle x \rangle * \langle y \rangle = \langle x * y \rangle$$

تعریف کنیم. طرف راست عضوی از S/\sim است و با معلوم بودن x و y ، به‌طور یکتا معین می‌شود. اما، آنچه که به‌ماداده شده x و y نیست، بلکه $\langle x \rangle$ و $\langle y \rangle$ است. چون $\langle x \rangle$ و $\langle y \rangle$ عناصر x و y را به‌طور یکتا معین نمی‌کنند، تساوی (T) در حالت کلی عملی روی S/\sim تعریف نخواهد کرد. چون طرف راست (T) به وسیلهٔ $\langle x \rangle$ و $\langle y \rangle$ به‌طور یکتا معین می‌شود، شرط لازم و کافی برای آن که عملی بدین ترتیب تعریف شود آن است که $\langle x * y \rangle$ مستقل از نماینده‌های ویژهٔ x و y از دو ردهٔ $\langle x \rangle$ و $\langle y \rangle$ باشد. به عبارت دیگر، چنانچه نماینده‌های جدیدی از همان رده‌ها برگزینیم، یعنی $\langle x \rangle = \langle x' \rangle$ و $\langle y \rangle = \langle y' \rangle$ ، ردهٔ $\langle x' * y' \rangle$ بایستی همان ردهٔ $\langle x * y \rangle$ باشد. به همین ترتیب، اگر \dagger عملی یکتایی روی S باشد، تساوی

$$\langle x \rangle^\dagger = \langle x^\dagger \rangle$$

روی S/\sim عملی یکتایی تعریف می‌کند اگر و فقط اگر به ازاء هر $x_1, x_2 \in S$ ، داشته باشیم $\langle x_1 \rangle^\dagger = \langle x_2 \rangle^\dagger \Rightarrow \langle x_1 \rangle = \langle x_2 \rangle$. این شرط می‌گوید که نگاشت $x \mapsto \langle x^\dagger \rangle$ از S به S/\sim هر ردهٔ هم‌ارزی را به یک ردهٔ هم‌ارزی تبدیل می‌کند، و واضح است که این شرط برای هر عمل و هر رابطهٔ هم‌ارزی دلخواه برقرار نیست. شایسته است که این محکهای مهم را به صورت قضیه‌ای بیان کنیم. با به کار بردن این حقیقت که $x_1 \sim x_2 \Leftrightarrow \langle x_1 \rangle = \langle x_2 \rangle$ بیان آنها را کمی تغییر می‌دهیم.

قضیهٔ ۶.۶.۱. فرض کنید \sim رابطه‌ای هم‌ارزی روی مجموعهٔ S ، بارده‌های هم‌ارزی $\langle x \rangle$ باشد. فرض کنید \dagger و $*$ به ترتیب عملی یکتایی و دوتایی روی S باشند. در این صورت

(الف) شرط لازم و کافی برای اینکه تساوی $\langle x \rangle^\dagger = \langle x^\dagger \rangle$ عملی یکتایی روی S/\sim تعریف‌کنندهٔ آن است که به ازاء هر $x_1, x_2 \in S$ ، داشته باشیم $x_1^\dagger \sim x_2^\dagger \Rightarrow x_1 \sim x_2$.

(ب) شرط لازم و کافی برای اینکه تساوی $\langle x \rangle * \langle y \rangle = \langle x * y \rangle$ عملی دوتایی روی S/\sim تعریف‌کنندهٔ آن است که به ازاء هر $x_1, x_2, y_1, y_2 \in S$ ، داشته باشیم $(x_1 \sim x_2, y_1 \sim y_2) \Rightarrow (x_1 * y_1) \sim (x_2 * y_2)$.

مثال ۶.۶.۲. فرض کنید $S = \mathbb{Z}$ و \sim هم‌نهشتی به پیمانهٔ ۳ باشد (قضیهٔ ۳ را ببینید). در این صورت S/\sim دارای سه عنصر $\langle 0 \rangle$ ، $\langle 1 \rangle$ و $\langle 2 \rangle$ است. دو عمل دوتایی $+$ و \cdot روی S داریم و بسادگی دیده می‌شود که اگر $x_1 \equiv x_2 \pmod{3}$ و $y_1 \equiv y_2 \pmod{3}$ ،

آنگاه (به پیمانه ۳) $x_1 + y_1 \equiv x_2 + y_2$ و (به پیمانه ۳) $x_1 \cdot y_1 \equiv x_2 \cdot y_2$. بنابراین $+$ و \cdot اعمالی روی مجموعه خارج قسمت S/\sim القاء می کنند. از طرف دیگر، عمل یکتایی $|x| \rightarrow x$ روی S عملی یکتایی روی S/\sim القاء نمی کند زیرا، به عنوان مثال، $1 - 2$ در رده $\langle 2 \rangle$ قرار دارند، ولی مقادیر مطلق آنها ۱ و ۲ در رده های متفاوتی هستند.

مثال ۷.۶. مجدداً فرض کنید $S = \mathbf{Z}$ ولی این دفعه فرض کنید \sim یعنی این که به ازاء عدد حقیقی مثبتی چون λ ، داشته باشیم $x = \lambda y$. سهرده هم ارزی O, N, P وجود دارند که P و N به ترتیب متشکل اند از همه اعداد صحیح مثبت و منفی، و $O = \{0\}$. واضح است که اکنون عمل یکتایی $|x| \rightarrow x$ ، عملی یکتایی روی مجموعه خارج قسمت القاء می کند؛ در واقع $|P| = P$ ، $|N| = P$ و $|O| = O$. به همین ترتیب، ضرب روی \mathbf{Z} ، ضربی روی \sim/\mathbf{Z} القاء می کند، در این مورد داریم: $P \cdot P = P$ ، $N \cdot P = N$ ، $P \cdot N = N$ ، $N \cdot N = P$ ، و غیره. اما جمع عملی روی \sim/S القاء نمی کند. (بدون تردید جمع روی بعضی از جفتها تعریف می شود، مثلاً $P + P = P$ ، $O + N = N$ ، $N + N = N$ ، $O + P = P$ ، ولی مجموع $N + P$ تعریف نشده است زیرا مجموع یک عدد صحیح منفی و یک عدد صحیح مثبت، گاهی مثبت، گاهی منفی، و گاهی ۰ است.)

حال فرض کنید که G گروهی آبدلی و H زیر گروهی از G باشد. از فصل ۴ می دانیم که همرده های H در G تشکیل افزایی از G می دهند که متناظر با رابطه هم ارزی تعریف شده به وسیله $x \sim y \iff xy^{-1} \in H$ می باشد. مجموعه خارج قسمت منتج، که اعضایش همه همرده های Hx از H هستند، به جای G/\sim به وسیله G/H نشان داده می شود. اگر محک فوق را به این مجموعه خارج قسمت و اعمال گروه روی G به کار ببریم، درمی یابیم که G/H دارای اعمال متناظر است و در واقع نسبت به آنها یک گروه است.

قضیه ۷.۷. فرض کنید H زیر گروهی از گروه آبدلی G باشد. در این صورت تساوی

$$(Hx)(Hy) = H(xy)$$

عملی دوتایی روی مجموعه G/H از کلیه همرده های H در G ، تعریف می کند. G/H نسبت به این عمل یک گروه آبدلی است. $H = He$ عنصر خنثای آن است و $H(x^{-1})$ معکوس Hx می باشد.

پرهان. برای ملاحظه این که این تساوی یک عمل تعریف می کند، قضیه ۷.۷ را به کار می بریم. باید تحقیق کنیم که اگر $x_1 \sim x_2$ و $y_1 \sim y_2$ آنگاه $x_1 y_1 \sim x_2 y_2$ ، که $x_1 \sim x_2$ یعنی $x_1 x_2^{-1} \in H$ ، اما اگر $x_1 x_2^{-1} \in H$ و $y_1 y_2^{-1} \in H$ ، آنگاه حاصل ضربشان $x_1 y_1 x_2^{-1} y_2^{-1} \in H$ ، از اینجا نتیجه می گیریم که $x_1 y_1 y_2^{-1} x_2^{-1} \in H$ ، یعنی $(x_1 y_1)(x_2 y_2)^{-1} \in H$ و این می گوید که $x_1 y_1 \sim x_2 y_2$. به طریق دیگر، می توانیم مستقیماً

باهمردهها استدلال کنیم و نشان دهیم که حاصلضرب يك عنصر دلخواه از Hx و عنصر دلخواهی از Hy همواره در همردۀ $H(xy)$ قرار دارد. برای اثبات این، فرض کنید $a \in Hx$ ، $b \in Hy$. در این صورت $a = h_1x$ ، $b = h_2y$ ، که در آنها $h_1, h_2 \in H$. بنابراین $ab = h_1xh_2y = h_1h_2xy$ ، زیرا G آبلی است. اما $h_1h_2 = h \in H$ ، از اینرو $ab = hxy \in Hxy$. حال باقی می ماند که اصول موضوعۀ گروه و قانون جابجایی را برای G/H تحقیق کنیم. اولاً، واضح است که ضرب جابجایی است، زیرا

$$\cdot (Hx)(Hy) = H(xy) = H(yx) = (Hy)(Hx)$$

به همین ترتیب، قانون شرکت پذیری در G قانون شرکت پذیری در G/H را نتیجه می دهد (این را به تفصیل بنویسید!) . همردۀ $He = H$ به عنوان عنصر خنثی عمل می کند زیرا $(He)(Hx) = H(ex) = Hx$ و $(Hx)(He) = H(xe) = Hx$. بالاخره ، $H(x^{-1})$ معکوس Hx است زیرا

$$\cdot (H(x^{-1}))(Hx) = H(x^{-1}x) = He \text{ و } (Hx)(H(x^{-1})) = H(xx^{-1}) = He$$

بنابراین G/H يك گروه آبلی است، و آن را گروه خارج قسمت G می نامیم.

مثال ۸.۶. فرض کنید G گروه جمعی Z باشد و $H = nZ$. در این صورت عناصر $G/H = Z/nZ$ رده های باقیمانده به پیمانۀ n هستند. از اینرو مجموعه خارج قسمت Z/nZ همان است که قبلاً Z_n نامیده ایم. این مجموعه با عمل القائی تشکیل گروهی می دهد که به طور جمعی نوشته می شود. اگر $\langle x \rangle = nZ + x$ رده باقیمانده شامل x باشد، آنگاه جمع رده های باقیمانده به وسیله عبارت انداز: $\langle 0 \rangle, \langle 1 \rangle, \langle 2 \rangle, \langle 3 \rangle, \langle 4 \rangle, \langle 5 \rangle$ و جمع به وسیله «جمع به پیمانۀ ۶» تعریف می شود؛ به این صورت:

$$\langle 2 \rangle + \langle 3 \rangle = \langle 1 \rangle + \langle 4 \rangle = \langle 5 \rangle$$

$$\langle 2 \rangle + \langle 2 \rangle = \langle 0 \rangle, \langle 3 \rangle + \langle 4 \rangle = \langle 1 \rangle, \text{ و غیره. توجه کنید که}$$

$$\langle x \rangle + \langle y \rangle = \langle z \rangle \iff x + y \equiv z \pmod{n} \text{ (به پیمانۀ } n)$$

$$\langle x \rangle = -\langle y \rangle \iff x \equiv -y \pmod{n} \text{ (به پیمانۀ } n)$$

از اینرو همنهشتیها را همواره می توان به تساویهای مربوط به این گروه ترجمه کرد و بعکس. نتیجه ساده ای از این مطلب آن است که جوابهای همنهشتی (به پیمانۀ n) $p + x \equiv q$ همه اعضای يك رده باقیمانده به پیمانۀ n هستند، زیرا در هر گروه جمعی معادلۀ $p + x = q$ دارای جوابی یکتاست.

مثال ۹.۶. فرض کنید G گروه ضربی C^* و H زیر گروه T (گروه دایره ای) باشد. همرده های T در نمودار آرگان عبارت اند از همه دایره های به مرکز O ، و به هر عدد حقیقی مثبت λ دقیقاً یکی متناظر است، یعنی دایره $T\lambda$ به شعاع λ . در گروه خارج قسمت C^*/T حاصلضرب دو دایره $T\mu, T\lambda$ به وسیله $T(\lambda\mu) = T(\lambda)T(\mu)$ تعریف می شود، یعنی دایره ای که شعاعش برابر

حاصل ضرب دو شعاع است. بنابراین ضرب در C^*/T همان ضرب اعداد حقیقی مثبت را تقلید می کند و یک یکرختی از گروهها داریم، $C^*/T \cong \mathbf{R}^+$.

مثال ۱۰.۶. فرض کنید G گروه ضربی \mathbf{R}^* و H زیر گروه \mathbf{R}^+ باشد. در این صورت دو همرده از H وجود دارد: مجموعه P از اعداد حقیقی مثبت و مجموعه N از اعداد حقیقی منفی. گروه خارج قسمت، گروهی دوری از مرتبه ۲ با عنصر خنثای P می باشد و داریم: $N^2 = P$.

حال فرض کنید که G گروهی دلخواه و H زیر گروهی از آن باشد. ما بایستی بین همرده های چپ و راست H تمایزی قائل شویم، از اینرو برای معین بودن، G/H را برابر مجموعه همرده های راست Hx از H در G تعریف می کنیم. در حالت کلی مجموعه خارج قسمت G/H یک گروه نیست، و باید روی H شرطهایی منظور کنیم تا G/H به یک گروه تبدیل شود. نکته در این است که تساوی $(Hx)(Hy) = Hxy$ در حالت کلی یک عمل روی G/H تعریف نمی کند. اگر $a \in Hx$ و $b \in Hy$ ، آنگاه $a = h_1x$ ، $b = h_2y$ که در آن $h_1, h_2 \in H$ ، و $ab = h_1xh_2y$ ، که همیشه به Hxy متعلق نخواهد بود. حال می توانیم بنویسیم $h_1xh_2x^{-1}xy$ ، و این به Hxy متعلق خواهد بود اگر فقط اگر $h_1xh_2x^{-1} \in H$. چون $h_1 \in H$ ، کافی خواهد بود که $h_2x^{-1} \in H$ ، اما این شرط لازم است که به ازاء هر $x \in G$ و هر $h_2 \in H$ برقرار باشد. این مطلب انگیزه تعریف زیر است.

تعریف. یک زیر گروه H از G زیر گروه نرمال $G \triangleleft H$ (نوشته می شود $H \triangleleft G$) نامیده می شود اگر به ازاء هر $x \in G$ و هر $h \in H$ ، داشته باشیم $xhx^{-1} \in H$. به نتایج ساده زیر از این تعریف توجه می کنیم:

(الف) در هر گروه آبدی، هر زیر گروه نرمال است.

(ب) اگر $H \triangleleft G$ آنگاه به ازاء هر $x \in G$ و هر $h \in H$ ، داریم $x^{-1}hx \in H$.

(پ) اگر $H \triangleleft G$ آنگاه همرده های چپ و راست H مساوی اند.

(چون اگر $a \in xH$ آنگاه به ازاء عنصری چون $h \in H$ ، داریم $a = xh$ ، از اینرو $ax^{-1} = xhx^{-1} \in H$ ، که نتیجه می دهد $a \in Hx$. بنا بر این $xH \subset Hx$ ، و به همین ترتیب $xH \supset Hx$). بنا بر این اگر H نرمال باشد، می توان G/H را، بدون تصریح بیشتر، «مجموعه همرده های H » تعریف کرد.

قضیه ۸. فرض کنید G گروه دلخواهی باشد و H زیر گروهی نرمال از G . در این صورت تساوی

$$(Hx)(Hy) = Hxy$$

عملی دوتایی روی G/H تعریف می کند، و G/H را به یک گروه تبدیل می کند. عنصر خنثای آن $H = He$ و معکوس Hx همرده Hx^{-1} است.

پرهان. هم اکنون نشان دادیم، برای اثبات اینکه تساوی مذکور عملی تعریف کند، نرمال

(ج) این قسمت بلافاصله از (ث) نتیجه می‌شود.

نتیجه. $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ یک گروه دوری از مرتبه n است.

پروهان. \mathbb{Z} دوری است، و (به‌طور جمعی) به وسیله 1 تولید می‌شود، از اینرو $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ به وسیله رده باقیمانده $1 + n\mathbb{Z} = \langle 1 \rangle$ تولید می‌شود. البته، این بسادگی دیده می‌شود چون توانهای جمعی $\langle 1 \rangle$ عبارت‌اند از: $\langle 1 \rangle, \langle 2 \rangle, \langle 3 \rangle, \dots, \langle n \rangle = \langle 0 \rangle$ و بنا بر این همه عناصر $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ را تولید می‌کند.

ایده مهمی که به کمک آن می‌توان گروه‌های خارج قسمت را با گروه‌های دیگری ارتباط داد ایده هم‌ریختی گروه‌هاست. این تعمیمی از یک‌ریختی است و به صورت زیر تعریف می‌شود:

تعریف. اگر A و B دو گروه (که به‌طور ضربی نوشته شده‌اند) باشند، یک هم‌ریختی از A به B تابعی است مانند $f: A \rightarrow B$ که ضرب را حفظ می‌کند، یعنی به قسمی است که به ازاء هر $a_1, a_2 \in A$ داریم $f(a_1 a_2) = f(a_1) f(a_2)$. بنا بر این یک یک‌ریختی، هم‌ریختی ای است که نگاشت دوسویی نیز باشد. همانند حالت یک‌ریختی، گروه‌ها می‌توانند جمعی، یا یکی جمعی و دیگری ضربی باشد، و غیره، که در آن حالت باید تعریف را بطن و مناسب آن بیان شود. نکته اساسی این است که f باید عمل گروه A را به عمل گروه B انتقال دهد. ممکن است تصور شود که در تعریف یک هم‌ریختی بایستی اصرار داشته باشیم که نگاشت باید معکوسها و عنصر خنثی را همانند ضرب حفظ کند. این فرض غیر ضروری است زیرا تساویهای $e = f(e)$ و $f(x^{-1}) = f(x)^{-1}$ از تعریف و دقیقاً به وسیله همان استدلال‌هایی که (در صفحه ۵۹) برای یک‌ریختیها آوردیم، نتیجه می‌شود.

مثال ۱۳.۶. در اینجا برخی از هم‌ریختی‌هایی را که بعداً به آنها مراجعه می‌شود، فهرست می‌کنیم. در هر مورد، خواننده باید کاملاً بفهمد چرا نگاشت یک هم‌ریختی است.

(الف) فرض کنید $f_1: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$ به وسیله $f_1(x, y) = x + y$ داده شده باشد. در این صورت f_1 یک هم‌ریختی گروه‌های جمعی است زیرا

$$(x_1, y_1) + (x_2, y_2) = (x_1 + x_2, y_1 + y_2) \rightarrow x_1 + x_2.$$

(ب) فرض کنید $f_2: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ به وسیله $f_2(z) = \bar{z}$ داده شده باشد (\bar{z} مزدوج مختلط z

است). در این صورت f_2 یک هم‌ریختی جمعی است زیرا $f_2(z_1 + z_2) = \bar{z}_1 + \bar{z}_2 = f_2(z_1) + f_2(z_2)$.

(پ) فرض کنید $f_3: \mathbb{C}^* \rightarrow \mathbb{R}^*$ به وسیله $f_3(z) = |z|$ داده شده باشد. در این صورت

$$f_3(z_1 z_2) = |z_1 z_2| = |z_1| |z_2| = f_3(z_1) f_3(z_2).$$

(ت) فرض کنید $f_4: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^*$ به وسیله $f_4(x) = e^x$ داده شده باشد. در این صورت

$e^{s+t} = e^s e^t$ ، از اینرو f يك همريختی از گروه جمعی R به گروه ضربی R^* است.

(ث) فرض کنید $f_\Delta : R \rightarrow C^*$ به وسیله $t \mapsto e^{i\pi t}$ داده شده باشد، در این صورت، مانند حالت (ت)، f_Δ يك همريختی از گروه جمعی به گروه ضربی است.

(ج) فرض کنید $f_\varphi : GL_n(R) \rightarrow R^*$ به وسیله $M \mapsto \det M$ داده شده باشد، که $\det M$ دترمینان ماتریس غیرمفرد M را نشان می‌دهد. این يك همريختی ضربی است، زیرا $\det(M_1 M_2) = \det M_1 \cdot \det M_2$.

مثال ۱۴.۶. بین همريختیها و گروههای خارج قسمت بلافاصله می‌توانیم ارتباطی را نشان دهیم. فرض کنید $H \triangleleft G$ و نگاشت خارج قسمت $q : G \rightarrow G/H$ را در نظر بگیرید. بنا به تعریف، به ازاء هر $x \in G$ ، $q(x)$ رده هم‌ارزی شامل x است، یعنی $q(x) = Hx$. بنا بر این $q(xy) = H(xy) = (Hx)(Hy) = q(x)q(y)$ و از اینرو q يك همريختی است، در واقع می‌توان گفت که تعریف ضرب در G/H دقیقاً به‌خاطر همريختی ساختن نگاشت خارج قسمت انتخاب شده است.

اکنون يك همريختی دلخواه از گروهها مانند $f : A \rightarrow B$ را در نظر بگیرید. مجموعه عناصر $a \in A$ به قسمی که $f(a) = e$ ، هسته f نامیده می‌شود. این مجموعه برای يك يکريختی دقیقاً مساوی $\{e\}$ است، ولی در حالت کلی ممکن است شامل عناصر دیگر نیز باشد. همچنین اصطلاح تصویر f را، به مفهوم معمول در نظریه مجموعهها، به کار خواهیم برد. $f(A) = \{f(a) ; a \in A\}$. قضیه زیر یکی از اساسی‌ترین قضایای جبر مجرد است، که اولین قضیه يکريختی گروهها نامیده می‌شود، و دارای حالت مشابهی برای انواع دیگر ساختمانهای جبری می‌باشد. (قضایای دوم و سوم يکريختی نیز وجود دارند که در این کتاب از آنها صحبت نخواهیم کرد.)

قضیه ۱۴.۷. فرض کنید A و B دو گروه باشند و $f : A \rightarrow B$ يك همريختی باشد. در این صورت

(الف) هسته K از f يك زیرگروه نرمال A است؛

(ب) باقیتهای f هم‌رده‌های K هستند؛

(پ) تصویر $C = f(A)$ از f يك زیرگروه B است؛

(ت) $C \cong A/K$

پرهان. (الف) فرض کنید $k_1, k_2 \in K$ و $a \in A$. در این صورت $f(k_1) = f(k_2) = e$ ، از اینرو $f(k_1 k_2) = f(k_1) f(k_2) = e e = e$ و $f(k_1^{-1}) = f(k_1)^{-1} = e^{-1} = e$. این نشان می‌دهد که $k_1^{-1} \in K$ و $k_1 k_2 \in K$. همچنین $e \in K$ چون $f(e) = e$ ، پس K زیر گروهی از A است، بالاخره

$f(ak_1 a^{-1}) = f(a)f(k_1)f(a^{-1}) = f(a)ef(a)^{-1} = f(a)f(a)^{-1} = e$ ،
 از اینسرو $ak_1 a^{-1} \in K$ و بنا بر این K نرمال است.

$$\begin{aligned} f(a_1) = f(a_2) &\iff f(a_1)f(a_2)^{-1} = e & (ب) \\ &\iff f(a_1)f(a_2^{-1}) = e \\ &\iff f(a_1 a_2^{-1}) = e \\ &\iff a_1 a_2^{-1} \in K \\ &\iff a_2 \text{ و } a_1 \text{ در يك هم رده از } K \text{ قرار دارند} \end{aligned}$$

(پ) چون $f(e) = e$ ، داریم $e \in C$. همچنین ، اگر $c_1, c_2 \in C$ ، آنگاه به ازاء
 عناصری چون $a_1, a_2 \in A$ ، داریم $c_1 = f(a_1)$ ، $c_2 = f(a_2)$ ؛ از اینرو $c_1 c_2 = f(a_1 a_2)$
 و $c_1^{-1} = f(a_1^{-1})$ هر دو در $f(A) = C$ قرار دارند.

(ت) بنا به قسمت (ب) ، f روی هر هم رده از K ثابت است، از اینرو می توانیم
 نگاشتی مانند $f^* : A/K \rightarrow C$ ، با مسای قرار دادن $f^*(Ka) = f(a)$ با مقدار f روی عضو
 دلخواهی از Ka ، تعریف کنیم. بنا به تعریف C ، واضح است که f^* بروی است، و ، بنا به
 قسمت (ب) ، يك به يك می باشد. بالاخره، چون f يك هم ریختی است، داریم:

$$\begin{aligned} f^*((Ka_1)(Ka_2)) &= f^*(Ka_1 a_2) = f(a_1 a_2) = f(a_1)f(a_2) \\ &= f^*(Ka_1)f^*(Ka_2) . \end{aligned}$$

بنا بر این f^* عمل گروه A/K را حفظ می کند و يك یکرختی گروههاست.

نتیجه. يك هم ریختی يك به يك است اگر و فقط اگر هسته اش زیرگروه بدیهی $\{e\}$ باشد.

برهان. این بلافاصله از قسمت (ب) قضیه فوق به دست می آید، زیرا انگاشت يك به يك، بنا به
 تعریف، نگاشتی است که هر يك از بافتهايش شامل فقط يك عنصر باشد.

مثال ۱۵.۶. به شش هم ریختی که در مثال ۱۳.۶ بیان شدند رجوع می کنیم و قضیه ۶ ج را برای
 هر يك از آنها به کار می بریم.

(الف) $f_1 : (x, y) \mapsto x$ از \mathbb{R}^2 به \mathbb{R} دارای تصویر \mathbb{R} است و هسته اش K مجموعه
 نقاطی از \mathbb{R}^2 است که وقتی بر محور x ها تصویر شوند، بر نقطه o قرار گیرند؛ به عبارت دیگر
 K محور y هاست، و بنا به قسمت (ت) قضیه فوق: $\mathbb{R}^2/K \cong \mathbb{R}$.

(ب) $f_2 : z \mapsto \bar{z}$ از C به C دارای تصویر C و هسته $\{o\}$ است، از اینرو قضیه ۶ ج
 فقط این حقیقت بدیهی را به ما می گوید که $C/\{o\} \cong C$.

(پ) $f_3 : z \mapsto |z|$ از C^* به \mathbb{R}^+ دارای تصویر \mathbb{R}^+ و هسته اش مجموعه

$\{z \in \mathbb{C}^* ; |z| = 1\} = T$ یعنی همان گروه دایره‌ای می‌باشد. حال قضیه ۶ج می‌گوید که $C^*/T \cong R^+$ (مثال ۹.۶ را ببینید).

(ت) $f: t \rightarrow e^t$ از R به R^* دارای تصویر R^+ و هسته $\{0\}$ می‌باشد. بنابراین یک به یک بوده و یک یکرختی از R به R^+ القاء می‌کند که قبلاً در مثال ۱۸.۴ با آن برخورد کرده‌ایم.

(ث) $f: t \rightarrow e^{i\pi t}$ از R به C^* جالبر است. هسته اش مجموعه اعداد حقیقی t است به قسمی که $e^{i\pi t} = 1$ ، به عبارت دیگر برابر است با Z . تصویرش مجموعه همه اعداد مختلط به صورت $\cos t + i \sin t$ ، به ازاء عدد حقیقی t ، می‌باشد، و این همان گروه دایره‌ای T است. بنابراین، قضیه ۶ج این حقیقت جالب را به ما می‌گوید که $R/Z \cong T$. این حقیقت کمتر شگفت‌آور خواهد بود چنانچه تصور شود که محور حقیقی را به دور دایره‌ای به محیط واحد پیچانده‌ایم به قسمی که همه اعداد صحیح بر هم منطبق شده‌اند. در این صورت هر هم‌رده Z به یک نقطه از دایره تبدیل می‌گردد و، پس از توسعه دایره به دایره به شعاع واحد، جمع در R به ضرب در T مبدل می‌شود.

(ج) $f: M \rightarrow \det M$ از $GL_n(R)$ به R^* بروی می‌باشد، زیرا به ازاء $\alpha \in R^*$ مفروض، ماتریس قطری با درایه‌های قطر اصلی $\alpha, \alpha, \dots, \alpha, 1, \dots, 1$ غیر منفرد بوده و دارای دترمینان α است. هسته f ، بنا به تعریف، گروه خطی ویژه $SL_n(R)$ است، از اینرو داریم $GL_n(R) / SL_n(R) \cong R^*$ و $SL_n(R) \triangleleft GL_n(R)$.

مثال ۱۶.۶. فرض کنید G گروه دوری دلخواهی باشد که به وسیله عنصر g تولید شده است. فرض کنید $f: Z \rightarrow G$ نگاشتی باشد که به وسیله $g \rightarrow g^r$ تعریف شده است. f یک هم‌ریختی از گروه جمعی Z به G است، زیرا $g^m g^n = g^{m+n}$. و تصویرش G است چون G به وسیله g تولید شده است. بنابراین $G \cong Z/K$ ، که در آن K هسته f است. هسته f برابر است با $\{0\}$ ، اگر g دارای مرتبه نامتناهی باشد، و برابر است با nZ ، اگر g دارای مرتبه n متناهی باشد. بنابراین هر گروه دوری با Z یا، به ازاء عددی چون $n \geq 1$ ، با Z/nZ یکرخت است. و بدین ترتیب برهان دیگری از قضیه ۴ ث و نتیجه آن به دست می‌آید.

خاصیت جامع مجموعه‌های خارج قسمت که در قضیه ۴ ث بیان شد، دارای نظیری در گروه‌های خارج قسمت است که اکنون آنرا ثابت می‌کنیم. این قضیه اساساً بیان دیگری از قضیه ۶ج است به صورت کمی قویتر.

قضیه ۶ح. فرض کنید A یک گروه باشد، $N \triangleleft A$ و $q: A \rightarrow A/N$ هم‌ریختی خارج قسمت باشد. اگر $f: A \rightarrow B$ هم‌ریختی دلخواهی بین گروه‌های A و B باشد به قسمی که $f(N) = \{e\}$ ، آنگاه هم‌ریختی یکتایی مانند $f^*: A/N \rightarrow B$ به قسمی وجود دارد که $f = f^* \circ q$.

برهان. استدلالها خیلی شبیه قضیهٔ ۱ هستند. اگر a_1, a_2 در يك همرده از N در A باشند آنگاه $a_1 a_2^{-1} \in N$ ، از اينرو $f(a_1 a_2^{-1}) = e$ که نتیجه می‌دهد $(f a_1) = f(a_2)$. بنا بر این f روی همرده‌های N ثابت است و می‌توانیم نگاشتی مانند $f^*: A/N \rightarrow B$ با دستور $f^*(Na) = f(a)$ تعريف کنیم. (این را با قضیهٔ ۲ مقایسه کنید.) واضح است که $f = f^* \circ q$ زیرا $f^*(q(a)) = f^*(Na) = f(a)$. اینک f^* يك همريختی است از تعريف ضرب در A/N به دست می‌آید: زیرا

$$\begin{aligned} f^*((Na_1)(Na_2)) &= f^*(Na_1 a_2) = f(a_1 a_2) = f(a_1) f(a_2) \\ &= f^*(Na_1) f^*(Na_2). \end{aligned}$$

اینک f^* يكتاست از تساوی $f = f^* \circ q$ به دست می‌آید؛ چون اگر $f = g \circ q$ آنگاه به‌ازاء هر $a \in A$ ، داریم $g(q(a)) = f(a)$ ، از اينرو $g(Na) = f(a)$ و $g = f^*$. البته، عکس این قضیه بدیهی است، یعنی اگر f^* يك همريختی از A/N به B باشد و اگر $f = f^* \circ q$ آنگاه $f(N) = \{e\}$.

مثال ۱۷.۶. فرض کنید $q: \mathbf{Z} \rightarrow \mathbf{Z}/n\mathbf{Z}$ همريختی خارج قسمت باشد که هر عدد صحیح را به‌ردهٔ باقیمانده‌اش به پیمانهٔ n می‌فرستد. ردهٔ x را با $\langle x \rangle_n$ نشان می‌دهیم. حال فرض کنید $f: \mathbf{Z} \rightarrow B$ همريختی گروهی دلخواهی باشد به قسمی که $f(n) = e$. در این صورت هستهٔ f باید شامل زیر گروه تولید شده به وسیلهٔ n ، یعنی $n\mathbf{Z}$ باشد، از اينرو می‌توانیم قضیهٔ ۱ را برای به دست آوردن يك همريختی $f^*: \mathbf{Z}/n\mathbf{Z} \rightarrow B$ به قسمی که، به‌ازاء هر $x \in \mathbf{Z}$ ، $f^*(\langle x \rangle_n) = f(x)$ به‌کار ببریم. بخصوص، اگر f نیز يك همريختی خارج قسمت، مثلاً، از \mathbf{Z} به $\mathbf{Z}/m\mathbf{Z}$ باشد، آنگاه $f(n) = \langle n \rangle_m = 0$ اگر فقط اگر $m|n$. بنا بر این، اگر $m|n$ ، آنگاه يك همريختی گروهی $f^*: \mathbf{Z}/n\mathbf{Z} \rightarrow \mathbf{Z}/m\mathbf{Z}$ داریم که، به‌ازاء هر عدد صحیح x ، $\langle x \rangle_m$ را به $\langle x \rangle_n$ می‌فرستد. اگر $mt|n$ ، چنین نگاشتی نمی‌تواند وجود داشته باشد، و خوب است خواننده این را ثابت کند.

تمرینها

۱. فرض کنید A و B دو گروه باشند. فرض کنید $a \in A$ ، $b \in B$ به ترتیب عناصری از مرتبه‌های m و n باشند. ثابت کنید که عنصر (a, b) از $A \times B$ ، دارای مرتبهٔ N است، که N کوچکترین مضرب مشترك m و n است.
۲. عکس قضیهٔ ۱ را ثابت کنید، یعنی اگر A و B گروه‌های دوری باشند، و چنانچه $A \times B$ نیز دوری باشد، آنگاه A و B متناهی هستند و مرتبه‌هایشان متباین‌اند.
۳. فرض کنید $f: A \rightarrow B$ يك همريختی گروهی و بروی باشد. ثابت کنید: (الف) اگر A آبلی باشد، B نیز آبلی است؛

- (ب) اگر A دوری باشد، B نیز دوری است؛
- (پ) اگر B بدون تاب باشد، A نیز بدون تاب است. (یک گروه بدون تاب است اگر تنها عنصر از مرتبه متناهی در آن باشد.)
۴. ثابت کنید که اگر G یک گروه از مرتبه $2n$ و H زیر گروهی از مرتبه n باشد آنگاه H نرمال است.
۵. ثابت کنید که $(\mathbf{R} \times \mathbf{R}) / (\mathbf{Z} \times \mathbf{Z}) \cong T \times T$.
۶. ثابت کنید که $T / \{\pm 1\} \cong T$. درباره T/P_n چه می‌توان گفت، که در آن P_n گروه ریشه‌های n ام در \mathbf{C} است.
۷. ثابت کنید که $\mathbf{C}^*/\mathbf{R}^+ \cong T$. (راهنمایی: یک هم‌ریختی از \mathbf{C}^* به T پیدا کنید که \mathbf{R}^+ را به 1 بفرستد.)
۸. فرض کنید G گروه دلخواهی باشد و H مجموعه همه عناصری از G باشد که می‌توانند به صورت حاصلضربی از مجذورات عناصر G بیان شوند. ثابت کنید که H زیر گروه نرمال G است و G/H آبلی می‌باشد.
۹. فرض کنید A و B دو گروه باشند و $G = A \times B$. نشان دهید که مجموعه $H = \{(a, e) ; a \in A\}$ یک زیر گروه نرمال G است و یکریختیهای $H \cong A$ و $G/H \cong B$ را ثابت کنید.
۱۰. ثابت کنید که گروه \mathbf{R}/\mathbf{Q} بدون تاب است. (برای تعریف، تمرین ۳ در فوق را ببینید.)
۱۱. ثابت کنید که مجموعه همه ریشه‌های 1 در \mathbf{C} ، یعنی

$$P = \bigcup_{n=1}^{\infty} P_n$$

- یک زیر گروه از گروه دایره‌ای است. ثابت کنید که $\mathbf{Q}/\mathbf{Z} \cong P$.
۱۲. ثابت کنید که هر گروه از مرتبه 4 یا دوری است یا با حاصلضرب دو گروه دوری از مرتبه 2 یکریخت می‌باشد.

فصل ۷

همنهشتیهای خطی در \mathbb{Z}

به ازاء هر عدد صحیح مثبت n ، همنهشتی به پیمانه n يك رابطه هم‌ارزی روی \mathbb{Z} است که رده‌های هم‌ارزی آن رده‌های باقیمانده به پیمانه n هستند. این رده‌ها عناصر گروه خارج-قسمت $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ ، که دوری و از مرتبه n است، هستند؛ و عمل گروهی «جمع به پیمانه n » است. قبلاً خاطر نشان کرده‌ایم که عبارات همنهشتی بین اعداد صحیح همواره می‌توانند به عبارات تساوی میان رده‌های باقیمانده در گروه $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ برگردانده شوند، از اینرو شگفت‌آور نیست که اکثر قوانین مربوط به حل معادلات، برای همنهشتیها نیز معتبر هستند. اکنون این مطلب را دقیقتر نموده و اشکالاتش را خاطر نشان می‌کنیم - بعضی از روشهای استاندارد برای حل معادلات در مورد همنهشتیها قابل اعمال نیستند.

اولاً يك پیمانه ثابت n برمی‌گزینیم و همنهشتیهای دلخواه به صورت (به پیمانه n) $a \equiv b$ را در نظر می‌گیریم، که a و b می‌توانند نشانگر عبارات پیچیده‌ی متشکل از متغیرهای صحیح باشند، البته مقادیر a و b همیشه اعداد صحیح اند. همانند معادلات، قوانین زیر را داریم:

$$(الف) \quad (a \equiv b \pmod{n}) \iff a - b \equiv 0 \pmod{n} \quad (\text{به پیمانه } n)$$

$$(ب) \quad (a \equiv b + c \pmod{n}) \iff a - c \equiv b \pmod{n} \quad (\text{به پیمانه } n)$$

$$(پ) \quad (a \equiv b \pmod{n}) \iff -a \equiv -b \pmod{n} \quad (\text{به پیمانه } n)$$

هر سه عبارت از قوانین متناظر برای معادلات در $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ نتیجه می‌شوند، و نیز می‌توان آنها را مستقیماً به کمک تعریف ثابت کرد.

$$(ت) \quad \text{به ازاء هر عدد صحیح } r, \text{ داریم } (a \equiv b \pmod{n}) \implies ra \equiv rb \pmod{n} \quad (\text{به پیمانه } n)$$

برهان. اگر $n|(a-b)$ آنگاه $n|(ra-rb) = r(a-b)$. به بیان دیگر، در $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ ، اگر $\langle a \rangle = \langle b \rangle$ آنگاه توانهای جمعی r $\langle a \rangle$ و $\langle b \rangle$ باهم مساویند، یعنی $r\langle a \rangle = r\langle b \rangle$. چون $r\langle a \rangle = \langle ra \rangle$ ، در نتیجه $\langle ra \rangle = \langle rb \rangle$.

اخطار. این استلزام فقط یکطرفه کار می کند. اگر معادلات در \mathbb{Z} مورد بحث ما می بود آنگاه $ra = rb$ نتیجه می داد (قانون حذف) $a = b$ بشرطی که $r \neq 0$. ولی اگر (به پیمانه n) $ra \equiv rb$ نمی توانیم نتیجه بگیریم که (به پیمانه n) $a \equiv b$ حتی اگر (به پیمانه n) $r \not\equiv 0$. به عنوان مثال، (به پیمانه 6) $2 \times 4 \equiv 2 \times 1$ (به پیمانه 6) $2 \not\equiv 1$ ، اما 2 را نمی توانیم حذف کنیم و نتیجه بگیریم که (به پیمانه 6) $4 \equiv 1$. آنچه در اینجا می گوئیم، به زبان نظریه گروهها، آن است که در $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ ، $\langle a \rangle = \langle b \rangle \not\Rightarrow r\langle a \rangle = r\langle b \rangle$. اگر این را به نماد ضربی برای یک گروه G برگردانیم، بیان می کند که اگر $x, y \in G$ و در G ، $x' = y'$ ، آنگاه لزومی ندارد که x مساوی با y باشد، حتی در یک گروه دوری.

البته گاهی r می تواند از یک همنهشتی مانند (به پیمانه n) $ra \equiv rb$ حذف شود و داشتن محکی قابل استفاده در این مورد، از اهمیت خاصی برخوردار است. همچنین، در اینجا پدیده ای نو ظاهر می گردد: گاهی اوقات می توان r را حذف کرد، به شرط آنکه مقدار پیمانه نیز عوض شود. سؤالات اصلی در این زمینه به وسیله قضیه زیر جواب داده می شود.

قضیه ۲۷. فرض کنید n عددی صحیح و مثبت و a, b, r اعداد صحیح باشند.

- (الف) اگر $(r, n) = 1$ ، آنگاه (به پیمانه n) $a \equiv b \iff ra \equiv rb$ (به پیمانه n)
 (ب) اگر $r|n$ ، مثلاً $n = rn'$ آنگاه (به پیمانه n') $a \equiv b \iff ra \equiv rb$ (به پیمانه n)
 (پ) در حالت کلی، اگر $r \neq 0$ فرض کنید $(r, n) = d$ آنگاه (به پیمانه n_1) $a \equiv b \iff ra \equiv rb$ (به پیمانه n)، که در آن $n = n_1 d$

برهان. (الف) اگر (به پیمانه n) $ra \equiv rb$ آنگاه $n|r(a-b)$. چنانچه $(r, n) = 1$ می توان، بنا به قضیه ۵ ب، نتیجه گرفت که $n|(a-b)$ ، یعنی، (به پیمانه n) $a \equiv b$. قبلاً استلزام عکس آن ثابت شده است و به ازاء هر r درست است.

(ب) فرض کنید $n = rn'$. اگر (به پیمانه n') $a \equiv b$ ، آنگاه $n_1|(a-b)$ ، از اینرو واضح است که $(ra-rb) \equiv 0 \pmod{n}$ ، یعنی، (به پیمانه n) $ra \equiv rb$. بعکس، اگر (به پیمانه n) $ra \equiv rb$ آنگاه $(ra-rb) \equiv 0 \pmod{n}$ ، از اینرو به ازاء عدد صحیحی چون k ، داریم $r(a-b) = rn'k$. اکنون می توان قانون حذف در \mathbb{Z} را برای استنتاج $a-b = n'k$ به کار برد. (توجه کنید که $r \neq 0$ ، زیرا $n = rn'$ مثبت است.) بنا بر این (به پیمانه n') $a \equiv b$.

(پ) فرض کنید $(r, n) = d$ و $r \neq 0$. در این صورت $d = r_1 d_1$ و $n = n_1 d$ ، که در آن $(r_1, n_1) = 1$ (قضیه ۵ ب). اگر (به پیمانه n) $ra \equiv rb$ آنگاه (به پیمانه n_1) $dr_1 a \equiv dr_1 b$ ، و با به کار بردن قسمت (ب) که r با d جایگزین شده است،

نتیجه می گیریم که (به پیمانۀ n_1) $r_1 a \equiv r_1 b (n_1)$. بنا به قسمت (الف)، چون $(r_1, n_1) = 1$ ، نتیجه می شود که (به پیمانۀ n_1) $a \equiv b (n_1)$.

مثال ۱۰۷. قسمت (ب) از قضیۀ فوق از جنبۀ نظری مهم است و دو قسمت دیگر را به عنوان حالتیهای ویژه در بردارد. در عمل، اگر اعداد به کار رفته کوچک باشند، به کار بردن قسمت (ب) ساده تر است و معمولاً به چیزی بیش از آن نیاز نداریم. به عنوان مثال، برای حل همنهشتی (به پیمانۀ ۱۱۰) $132x \equiv 198x (110)$ (یعنی، پیدا کردن همهٔ اعداد صحیح x که به ازاء آنها همنهشتی درست است) اولاً مقسوم علیه های مشترک ۱۹۸، ۱۳۲ و ۱۱۰ را جستجو می کنیم، و سپس قسمت (ب) را به کار می بریم. بدست می آوریم

$$\begin{aligned} & \text{(به پیمانۀ ۵۵)} \quad 99x \equiv 66 (55) \iff \text{(به پیمانۀ ۱۱۰)} \quad 198x \equiv 132 (110) \\ & \iff \text{(به پیمانۀ ۵)} \quad 9x \equiv 6 (5). \end{aligned}$$

اکنون با استفاده از قسمت (الف) و با $r = 3$ ، می توانیم بیشتر ساده کنیم. چون ۳ و ۵ متباین اند داریم: (به پیمانۀ ۵) $3x \equiv 2 (5) \iff \text{(به پیمانۀ ۵)} \quad 9x \equiv 6 (5)$ ، که بهتر به نظر می آید ولی حل آن ساده تر نیست. روشهای گوناگون دیگری برای تحویل وجود دارد و ممکن است عملی تر از این روش اخیر باشند. برای مثال، چون

$$\text{(به پیمانۀ ۵)} \quad -1 \equiv 9 \text{ و } (9 \text{ به پیمانۀ ۵}) \quad 1 \equiv 6 (5), \text{ می بینیم که}$$

$$\text{(به پیمانۀ ۵)} \quad -1 \equiv x \iff \text{(به پیمانۀ ۵)} \quad -x \equiv 1 (5) \iff \text{(به پیمانۀ ۵)} \quad 9x \equiv 6 (5)$$

و این همنهشتی را به طور کامل حل می کند: همهٔ جوابها اعداد صحیح به صورت $x = 5m - 1$ هستند. البته، اگر مشاهده کنیم که (به پیمانۀ ۵) $-9 \equiv 6 (5)$ می توانیم به جای آن بدین طریق استدلال کنیم که (به پیمانۀ ۵) $-9x \equiv 6 (5) \iff \text{(به پیمانۀ ۵)} \quad 9x \equiv -6 (5)$ و سپس قسمت (الف) قضیه را به کار می بریم و نتیجه می گیریم که

$$\text{(به پیمانۀ ۵)} \quad -1 \equiv x \iff \text{(به پیمانۀ ۵)} \quad -9x \equiv -9 (5)$$

زیرا $(9, 5) = 1$. روشی سیستماتیک مورد نیاز است تا در حالتی که اعداد کمتر قابل بررسی و رام هستند جانشین این روشهای مربوط به حالت خاص شود. هدف بعدی ما یافتن چنین روشی است.

همنهشتی خطی (به پیمانۀ n) $px \equiv q (n)$ ممکن است هیچ جوابی نداشته باشد؛ به عنوان مثال (به پیمانۀ ۴) $2x \equiv 3 (4)$ هیچگاه نمی تواند برقرار باشد، چون $2x - 3$ همیشه فرد است. از طرف دیگر، اگر (به پیمانۀ n) $px \equiv q (n)$ دارای یک جواب باشد، بنهایت جواب دارد. چون اگر به ازاء x خاصی (به پیمانۀ n) $px \equiv q (n)$ درست باشد، آشکارا به ازاء هر عدد صحیح همنهشت با x (به پیمانۀ n) نیز درست است. در واقع این نشان می دهد که جوابهای (به پیمانۀ n) $px \equiv q (n)$ ، در صورت وجود، تشکیل اتحادی از رده های باقیمانده به پیمانۀ n می دهند. با در نظر گرفتن این حقیقت، گوئیم که همنهشتی خطی (به پیمانۀ n) $px \equiv q (n)$ دارای k جواب به پیمانۀ n است اگر جوابهایش دقیقاً شامل k ردهٔ باقیماندهٔ کامل به پیمانۀ n

باشند. اینکه ممکن است k بیش از ۱ باشد می‌تواند از همنهشتی (به پیمانۀ ۴) $۲x \equiv ۲$ دیده شود که نه تنها به ازاء همه (به پیمانۀ ۴) $x \equiv ۱$ صدق می‌کند بلکه به وسیله همه (به پیمانۀ ۴) $x \equiv ۳$ صادق است. این همنهشتی دو جواب به پیمانۀ ۴ دارد.

قضیه ۷. (الف) p و n مفروض‌اند. همنهشتی (به پیمانۀ n) $px \equiv ۱$ دارای جواب است اگر و فقط اگر $(p, n) = ۱$. اگر $(p, n) = ۱$ ، جوابی یکتا به پیمانۀ n وجود دارد.

(ب) p, q, n مفروض‌اند. همنهشتی (به پیمانۀ n) $px \equiv q$ دارای جواب است اگر و فقط اگر $d | q$ ، که در آن $d = (p, n)$. اگر $d | q$ آنگاه دقیقاً d جواب به پیمانۀ n وجود دارد.

برهان. (الف) این قسمت حالت خاصی از (ب) می‌باشد، ولی شایسته است که در این حالت استدلال ساده‌ای ارائه شود. همنهشتی (به پیمانۀ n) $px \equiv ۱$ دارای جواب است اگر و فقط اگر اعداد صحیح x و y به قسمی وجود داشته باشند که $px + ny = ۱$. اما، بنا به قضیه ۵ ب (پ)، چنین اعداد صحیح وقتی و فقط وقتی وجود دارند که $(p, n) = ۱$. فرض کنید که $(p, n) = ۱$ بسادگی دیده می‌شود که جواب به پیمانۀ n یکتاست، چون اگر (به پیمانۀ n) $px \equiv ۱$ و $px' \equiv ۱$ (به پیمانۀ n) آنگاه (به پیمانۀ n) $px \equiv px'$ و بنابراین، بنا به قضیه ۷ آ (الف)، $x \equiv x'$ (به پیمانۀ n).

(ب) استدلال مشابه فوق بوده ولی کمی مشکل‌تر است. همنهشتی (به پیمانۀ n) $px \equiv q$ دارای جواب است $\Leftrightarrow (\exists x, y \in \mathbb{Z})(px + ny = q) \Leftrightarrow d | q$ ، بنا به نتیجه قضیه ۵ آ. فرض کنید که $d = (p, n) | q$ ، بنا بر این می‌توان نوشت: $n = dn_1, p = dp_1, q = dq_1$ و در این صورت بنا به قضیه ۷ آ (ب)، داریم

$$px \equiv q \pmod{n} \Leftrightarrow p_1 x \equiv q_1 \pmod{n_1} \text{ (به پیمانۀ } n_1 \text{)}$$

ولی (بنا به قضیه ۵ ب) $(p_1, n_1) = ۱$ از اینرو اگر x و x' دو جواب باشند آنگاه (به پیمانۀ n_1) $p_1 x \equiv p_1 x'$ و بنا بر این، بنا به قضیه ۷ آ (الف)، (به پیمانۀ n_1) $x \equiv x'$. بنا بر این در این حالت همنهشتی دارای جوابی یکتا به پیمانۀ n_1 است. باقی می‌ماند که نشان دهیم هر رده باقیمانده به پیمانۀ n_1 شامل d رده باقیمانده به پیمانۀ $n = dn_1$ می‌باشد. از اینرو فرض کنید R یک رده باقیمانده به پیمانۀ n_1 باشد. واضح است که R اتحادی از رده‌های باقیمانده به پیمانۀ n است، زیرا (به پیمانۀ n_1) $x \equiv y \Rightarrow x \equiv y \pmod{n}$ از اینرو باید فقط تعداد اعداد صحیحی از مجموعه مقادیر $۰, ۱, ۲, \dots, n-۱$ را که در R قرار دارند، بشماریم. فرض کنید عضو یکتایی از R در مجموعه مقادیر $۰ \leq r < n_1$ باشد. در این صورت اعداد صحیح مورد نظر عبارت‌اند از: $r, r+n_1, r+2n_1, \dots, r+(d-1)n_1$ ، و دقیقاً تعداد آنها d است. (عدد بعدی $r+dn_1 = r+n$ «خیلی» بزرگ است.)

اکنون می‌توانیم هر همنهشتی خطی (به پیمانۀ n) $px \equiv q$ را حل کنیم. نخست $d = (p, n)$ را به وسیله الگوریتم اقلیدس محاسبه کنید. اگر $d | q$ هیچ جوابی وجود ندارد. چنانچه $d | q$ ، الگوریتم را برای بیان q به صورت $q = px + ny$ به کار ببرید. این یک جواب x

را به دست می‌دهد، و مجموعهٔ کامل جوابها شامل همهٔ اعداد صحیح همنهشت با این x به پیمانهٔ n_1 است، که $n = dn_1$. برای مقادیر کوچک p ، q و n راههای کوتاهتری همانند مثال ۱۰۷ ممکن است وجود داشته باشد.

مثال ۳۰۷. برای حل (به پیمانهٔ ۶۰) $۲۷x \equiv ۱۳ (۶۰)$ ، ملاحظه کنید که $۳ = (۲۷, ۶۰)$ و $۳ + ۱۳$ ، از اینرو هیچ جوابی وجود ندارد. برای حل (به پیمانهٔ ۶۰) $۲۷x \equiv ۱۵ (۶۰)$ ، چون حالا $۳ | ۱۵$ ، چنین استدلال می‌کنیم:

$$\begin{aligned} ۲۷x \equiv ۱۵ (۶۰) &\iff ۹x \equiv ۵ (۲۰) \text{ (به پیمانهٔ ۲۰)} \\ &\iff ۹x \equiv ۴۵ (۲۰) \text{ (به پیمانهٔ ۲۰)} \\ &\iff x \equiv ۵ (۲۰) \text{ (به پیمانهٔ ۲۰)} \end{aligned}$$

از اینرو جوابها به پیمانهٔ ۶۰ عبارت‌اند از: (به پیمانهٔ ۶۰) $۴۵, ۲۵, x \equiv ۵$.

مثال ۳۰۷. برای حل (به پیمانهٔ ۳۸۵) $۲۲۴x \equiv ۱۵۴ (۳۸۵)$ ، الگوریتم اقلیدس را به کار می‌بریم:

$$\begin{aligned} ۳۸۵ &= ۲۲۴ \times ۲ - ۶۳ \\ ۲۲۴ &= ۶۳ \times ۴ - ۲۸ \\ ۶۳ &= ۲۸ \times ۲ + ۷ \end{aligned}$$

بنابراین $۷ = (۳۸۵, ۲۲۴)$ و $۱۵۴ = ۷ \times ۲۲$ ، لذا جواب موجود است. همچنین، به کمک الگوریتم داریم،

$$۷ = ۶۳ - ۲۸ \times ۲ = ۲۲۴ \times ۲ - ۶۳ \times ۷ = ۳۸۵ \times ۷ - ۲۲۴ \times ۱۲$$

از اینرو $۱۵۴ = ۳۸۵ \times ۷ \times ۲۲ - ۲۲۴ \times ۱۲ \times ۲۲$ این يك جواب

$$x = -۱۲ \times ۲۲ = -۲۶۴ \equiv ۱۲۱ (۳۸۵) \text{ (به پیمانهٔ ۳۸۵)}$$

به دست می‌دهد. بنا به قضیهٔ ۷ب، تعداد ۷ جواب به پیمانهٔ ۳۸۵ وجود دارد و در فواصل

$$\frac{۳۸۵}{۷} = ۵۵ \text{ از هم قرار گرفته‌اند. بنابراین جوابها عبارت‌اند از:}$$

$$x \equiv ۱۱, ۶۶, ۱۲۱, ۱۷۶, ۲۳۱, ۲۸۶, ۳۴۱ (۳۸۵) \text{ (به پیمانهٔ ۳۸۵)}$$

حل دستگاه همنهشتیهای خطی بمراتب مشکلتراست. به عنوان مثال، يك جفت از همنهشتیها با دو مجهول را در نظر بگیرید،

$$\begin{cases} ax + by \equiv c (n) \text{ (به پیمانهٔ } n) & (۱) \\ a'x + b'y \equiv c' (n) \text{ (به پیمانهٔ } n) & (۲) \end{cases}$$

در مورد معادلات روش بدین ترتیب است که با به کار بردن (۱) x را از (۲) حذف کرده، معادله را برای y حل می‌کنیم و سپس (۱) را برای پیدا کردن x به کار می‌بریم. اگر $a \neq 0$ این روش را می‌توان توجیه کرد، ولی در مورد همنهشتیها موانعی وجود دارد. نمی‌توانیم

طرفین را بر a تقسیم کنیم چون فقط بایستی با اعداد صحیح کار کنیم. از اینرو بهترین کاری که می‌توانیم انجام دهیم آن است که (۱) و (۲) را در اعداد صحیح مناسب ضرب کنیم تا ضرایب x مساوی گردند. ولی، اگر هم‌نشتیها را در اعداد صحیح که با n متباین نیستند ضرب کنیم ممکن است جوابهای هم‌نشتیها را به‌طور فردی و شاید هم جوابهای کل دستگاه را تغییر دهیم. از اینرو ممکن است حذف امکان‌پذیر نباشد. اگر اتفاقاً n اول باشد این‌وضع پیش نمی‌آید (همان‌طور که بعداً خواهیم دید) و همین روش معمولی، قابل اعمال است. در غیر این صورت باید با احتیاط زیادی گام برداشت. بسط رسمی نظریهٔ چنین هم‌نشتیهای، برای ما نافع نیست و به جای آن خود را به‌دومثال قانع می‌کنیم.

مثال ۴.۷. برای حل دستگاه

$$(3) \quad \begin{cases} 3x - 4y \equiv 2 \pmod{7} \\ 5x + 6y \equiv 3 \pmod{7} \end{cases}$$

می‌توانیم، بدون تغییر جوابهایشان، اولین هم‌نشتی را در ۵ و دومی را در ۳ ضرب کنیم. از اینرو داریم

$$(3) \Leftrightarrow \begin{cases} 15x - 20y \equiv 10 \pmod{7} \\ 15x + 18y \equiv 9 \pmod{7} \end{cases} \\ \Leftrightarrow \begin{cases} 15x - 20y \equiv 10 \pmod{7} \\ 38y \equiv -1 \pmod{7} \end{cases}$$

حال داریم

$$38y \equiv -1 \pmod{7} \Leftrightarrow 3y \equiv -1 \pmod{7} \Leftrightarrow y \equiv 2 \pmod{7}$$

از اینرو جوابهای (۳) به‌وسیلهٔ $y \equiv 2 \pmod{7}$ و $15x - 40 \equiv 10 \pmod{7}$ داده می‌شوند. بنا بر این جواب یکتای $(y \equiv 2 \pmod{7}, x \equiv 1)$ وجود دارد.

مثال ۵.۷. برای حل دستگاه

$$\begin{cases} 4x - 6y \equiv 2 \pmod{35} \\ 5x + 22y \equiv 7 \pmod{35} \end{cases}$$

نمی‌توانیم بدون تغییر جوابها x را حذف کنیم. ولی چون $2 = (22, 35)$ ، می‌توانیم يك ضریب ۲ برای y در معادلهٔ دوم ساخته و سپس y را حذف کنیم. برای انجام این امر لازم است $(y \equiv 2 \pmod{35})$ را حل کنیم و، هنگامی که دانستیم $11 = k$ يك جواب است، با توجه به اینکه $1 = (11, 35)$ ، معادلهٔ دوم را در ۱۱ ضرب می‌کنیم. بنا بر این

$$\left\{ \begin{array}{l} 4x - 6y \equiv 2 \text{ (به پیمانۀ } 30\text{)} \\ 5x + 22y \equiv 7 \text{ (به پیمانۀ } 30\text{)} \end{array} \right\} \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} 4x - 6y \equiv 2 \text{ (به پیمانۀ } 30\text{)} \\ 25x + 2y \equiv 17 \text{ (به پیمانۀ } 30\text{)} \end{array} \right\}$$

$$\Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} 25x + 2y \equiv 17 \text{ (به پیمانۀ } 30\text{)} \\ 19x \equiv 23 \text{ (به پیمانۀ } 30\text{)} \end{array} \right\}$$

توجه کنید که در آخرین مرحله نباید اولین همنهشتی $4x - 6y \equiv 2$ را به جای $25x + 2y \equiv 17$ نگه داریم، زیرا در آن صورت پس از ضرب آن در ۳ قادر نخواهیم بود که $25x + 2y \equiv 17$ را مجدداً به دست آوریم. از اینجا به بعد دیگر بسادگی می توان جواب یکتای (به پیمانۀ ۳۰) $x \equiv -13$ را برای همنهشتی (به پیمانۀ ۳۰) $19x \equiv 23$ به دست آورد و از آنجا دو دستگاه جواب به پیمانۀ ۳۰ از جفت همنهشتی اصلی را یافت:

$$x = -13, y = 6 \text{ یا } x = -9, y = -13$$

روش دیگر ما حذف به وسیله روشهای استاندارد برای معادلات خطی می باشد با کسب اطمینان از اینکه حداقل در هر مرحله، همنهشتیهای جدید از قبلیها نتیجه می شوند گرچه عکس آن صادق نباشد. در پایان استدلال، مجموعه ای از همنهشتیها خواهیم داشت که جوابهایشان نه فقط شامل همه جوابهای اصلی هستند، بلکه ممکن است تعدادی جوابهای اضافی نیز داشته باشند. در این مرحله بایستی جایگزینی برگشتی انجام داد، تا در پایان کدام یک از جوابها حقیقی اند. مثلاً برای همان دستگاه همنهشتی می توان بدین طریق استدلال کرد.

$$\left\{ \begin{array}{l} 4x - 6y \equiv 2 \text{ (به پیمانۀ } 30\text{)} \\ 5x + 22y \equiv 7 \text{ (به پیمانۀ } 30\text{)} \end{array} \right\} \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} 20x - 30y \equiv 10 \text{ (به پیمانۀ } 30\text{)} \\ 20x + 88y \equiv 28 \text{ (به پیمانۀ } 30\text{)} \end{array} \right\}$$

$$\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} 20x \equiv 10 \text{ (به پیمانۀ } 30\text{)} \\ 28y \equiv 18 \text{ (به پیمانۀ } 30\text{)} \end{array} \right\}$$

این دستگاه اخیر نتیجه می دهد (به پیمانۀ ۳۰) $y \equiv 9$ یا $y \equiv 6$ ولی، متأسفانه، ده مقدار ممکن برای x (به پیمانۀ ۳۰) به دست می دهد، که در واقع نه تای آنها جوابهای همنهشتیهای اصلی را نمی دهند. البته، با مشاهده اینکه همنهشتیهای اصلی نیز (به وسیله تفریق) نتیجه می دهند که $5 \equiv 28y + x$ ، می توان بلافاصله همه جوابها بغیر از دو تا را حذف کرد، و بنابراین $6 \equiv 28x - 5$ یا $9 \equiv 28x + 5$ هر دو اینها (به پیمانۀ ۳۰) $x \equiv -13$ را به دست می دهند و نهایتاً همان جوابهای فوق را به دست می آوریم.

اکنون به دستگاه همنهشتیهای خطی از نوع متفاوتی می پردازیم - چندین همنهشتی با یک مجهول ولی با پیمانتهای متفاوت. در اینجا هیچ شباهتی با دستگاه معادلات جهت راهنمایی خود نداریم، ولی حالت خاص مهمی وجود دارد که بدون زحمت زیادی می توانیم مسئله را به طور کامل حل کنیم. این حالتی که پیمانتهای متفاوت دو به دو متباین اند. قضیه معروف به باقیمانده چینی اطلاعات لازم را به ما می دهد.

قضیه ۷پ. فرض کنید m ، n اعداد صحیح مثبت باشند با $(m, n) = 1$. همچنین فرض کنید a و b اعداد صحیح دلخواه باشند. در این صورت همبستگیهای

$$\left\{ \begin{array}{l} x \equiv a \pmod{m} \text{ (به پیمانه } m) \\ x \equiv b \pmod{n} \text{ (به پیمانه } n) \end{array} \right\}$$

دارای جوابی مشترک است، و مجموعه جوابهای مشترک رده واحدی از باقیماندهها به پیمانه mn می باشد.

برهان. واضح است که، اگر x جواب مشترکی باشد و چنانچه (به پیمانه mn) $x' \equiv x$ ، آنگاه x' نیز يك جواب مشترك است. بعکس، اگر x و x' دو جواب مشترك باشند آنگاه $m | (x - x')$ و $n | (x - x')$ ، بنا به قضیه ۵ب (ث)، $mn | (x - x')$ ، چون $(m, n) = 1$. بنابراین، اگر جوابهای مشترکی وجود داشته باشند، تشکیل يك رده واحد از باقیماندهها به پیمانه mn می دهند، و تنها مسئله وجود جوابهاست. دو برهان می آوریم. در اولین برهان از گروههای $A = \mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$ و $B = \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ که دوری و بترتیب از مرتبههای m و n هستند، استفاده می شود. چون $(m, n) = 1$ ، قضیه ۶ب به ما می گوید که گروه حاصلضرب $A \times B$ ، دوری و از مرتبه mn است و (به طور جمعی) به وسیله عنصر $g = (\langle 1 \rangle_m, \langle 1 \rangle_n)$ تولید می شود. در اینجا $\langle 1 \rangle_m$ رده باقیمانده (به پیمانه m) شامل ۱ بوده و مولدی از A است؛ به همین نحو $\langle 1 \rangle_n$ گروه B را تولید می کند. توانهای (جمعی) g عبارت اند از:

$$rg = (r\langle 1 \rangle_m, r\langle 1 \rangle_n) = (\langle r \rangle_m, \langle r \rangle_n)$$

و اینها $A \times B$ را کاملا می سازند. بنابراین، به ازاء اعداد صحیح دلخواه a ، b ، عدد صحیحی مانند r به قسمی وجود دارد که

$$(\langle r \rangle_m, \langle r \rangle_n) = (\langle a \rangle_m, \langle b \rangle_n)$$

و این r همان جواب مورد نظر است.

بهر حال، این استدلال زیبا به پیدا کردن جواب کمک نمی کند، از اینرو برهان سودمندتری نیز می آوریم. چون $(m, n) = 1$ ، (به وسیله الگوریتم اقلیدس) اعداد صحیح p و q را به قسمی می توانیم پیدا کنیم که $mp + nq = 1$. جوابی از همبستگیها را در حالت ویژه $a = 1$ ، $b = 0$ جستجو می کنیم، یعنی x_1 ای را جستجو می کنیم به قسمی که (به پیمانه m) $x_1 \equiv 1$ و (به پیمانه n) $x_1 \equiv 0$. واضح است که $x_1 = nq$ چنین جوابی است. به همین نحو، $x_2 = mp$ جوابی از (به پیمانه m) $x_2 \equiv 0$ و (به پیمانه n) $x_2 \equiv 1$ می باشد. باحل این دو حالت می توانیم آنها را برای به دست آوردن جوابی در حالت کلی ترکیب کنیم، زیرا آشکار است که اگر قرار دهیم $x = ax_1 + bx_2$ ، داریم (به پیمانه m) $x \equiv a \times 1 + b \times 0$ و (به پیمانه n) $x \equiv a \times 0 + b \times 1$ و حکم برقرار است.

نتیجه ۱. فرض کنید n_1, n_2, \dots, n_r اعداد صحیح مثبت دوه‌دو متباین باشند. فرض کنید a_1, a_2, \dots, a_r اعداد صحیح دلخواه باشند. در این صورت همنهشتیهای (به پیمانه n_i) $x \equiv a_i$ ، $i = 1, 2, \dots, r$ دارای جواب مشترکی هستند و جوابهای مشترك تشکیل يك رده واحد از باقیمانده‌ها به پیمانه n می‌دهند، که $n = n_1 n_2 \dots n_r$.

برهان. از استقراء روی r استفاده می‌کنیم. اگر $r = 1$ ، چیزی برای اثبات وجود ندارد. چنانچه $r = 2$ ، ادعا همانند قضیه فوق است. به ازاء $r > 2$ ، می‌توان فرض استقراء را برای به دست آوردن جوابی مانند $x \equiv a_i$ از اولین $r - 1$ همنهشتی به کار ببریم. مجموعه همه چنین جوابهایی يك رده باقیمانده به پیمانه $n_0 = n_1 n_2 \dots n_{r-1}$ است. بنا بر این جوابهای مشترك همه r همنهشتی دقیقاً جوابهای مشترك (به پیمانه n_0) $x \equiv a_0$ (به پیمانه n_r) $x \equiv a_r$ هستند. به شرطی که بدانیم n_0 و n_r متباین اند، نتیجه به وسیله کاربرد دیگری از قضیه به دست می‌آید. قبلاً این به عنوان تمرینی آمده است (تمرین ۸، فصل ۵) ولی برای کامل بودن بحث، برهانی از آن را در اینجا می‌آوریم. اگر $1 \neq (n_0, n_r)$ آنگاه عامل مشتركی مانند d از n_0 و n_r وجود دارد که يکه نیست، این d بر عدد اولی مانند p قابل قسمت است، و داریم $p | n_0$ و $p | n_r$. بنا به قضیه ۵ پ (ت)، به ازاء اندیسی چون i در مجموعه $1 \leq i \leq r - 1$ و $p | n_i$ ، بنا بر این n_i و n_r متباین نیستند، که متناقض با فرض است. این تناقض ثابت می‌کند که $1 = (n_0, n_r)$.

نتیجه ۲. (قضیه عمومی باقیمانده چینی). فرض کنید n_1, n_2, \dots, n_r اعداد صحیح مثبت دوه‌دو متباین باشند. فرض کنید b_i, c_i ($i = 1, 2, \dots, r$) اعداد صحیح دلخواه باشند. در این صورت همنهشتیهای (به پیمانه n_i) $b_i x \equiv c_i$ ($i = 1, 2, \dots, r$) دارای جوابی مشترك اند اگر و فقط اگر هر کدام از آنها دارای جواب باشد.

برهان. اگر همنهشتی i ام دارای جوابی مانند a_i باشد آنگاه هر (به پیمانه n_i) $x \equiv a_i$ نیز يك جواب است. چنانچه به ازاء هر i ، جواب a_i وجود داشته باشد، آنگاه نتیجه ۱ وجود x ای را که در همه همنهشتها صدق نماید، تضمین می‌کند.

مثال ۶۰۷. برای حل دستگاه همنهشتیهای (به پیمانه ۱۰) $x \equiv 3$ ، (به پیمانه ۷) $x \equiv 5$ و (به پیمانه ۹) $6x \equiv 3$ اولاً تحقیق می‌کنیم که هر يك از آنها جوابهایی دارند و آنها را به همنهشتیهای معادل تحویل می‌کنیم:

$$x \equiv 3 \pmod{3} \text{ (به پیمانه ۳)}, x \equiv 2 \pmod{3} \text{ (به پیمانه ۳)}, x \equiv -1 \pmod{7} \text{ (به پیمانه ۷)}, x \equiv 3 \pmod{10} \text{ (به پیمانه ۱۰)}$$

پیمانه‌ها دوه‌دو متباین اند، از اینرو جوابهای مشترك تشکیل رده واحدی از باقیمانده‌ها به پیمانه ۲۱۰ می‌دهند، و فقط لازم است که يك جواب به دست آید. واضح است که آخرین دو همنهشتی جوابهای مشترك (به پیمانه ۲۱) $x \equiv -1$ دارند، از اینرو جواب مشتركی از این همنهشتی و (به پیمانه ۱۰) $x \equiv 3$ را می‌خواهیم. اکنون $10 \times 2 = 20$ و $21 \times 1 = 21$ از اینرو

$x_1 = -20$ و $x_2 = 21$ جوابهای (به پیمانۀ ۲۱) $x_1 \equiv 1$ ، $x_2 \equiv 0$ (به پیمانۀ ۱۰) $x_1 \equiv 0$ ، $x_2 \equiv 1$ (به پیمانۀ ۲۱) هستند. بنا براین

$$x = (-20) \times (-1) + 21 \times 3 = 83$$

جواب مورد نظر ماست. جوابهای هم‌نهشتیهای اصلی عبارت‌اند از: $x \equiv 83$ (به پیمانۀ ۲۱۰).

قبلا ارتباط بین هم‌نهشتیها و گروههای دوری روشن شده است. از این ارتباط می‌توان در دو جهت بهره‌برداری کرد و اکنون به مطالعه بیشتری در ساخت گروههای دوری می‌پردازیم - مولدهایشان، زیرگروههایشان و مرتبه‌های عناصرشان - که در آن نظریۀ هم‌نهشتیها نقش مهمی را ایفا می‌کند. قضایای مجرد منتج را می‌توان برای به دست آوردن اطلاعاتی در مورد طبیعت اعداد صحیح از جنبۀ نظریۀ اعداد، به کار گرفت.

قضیۀ ۷ ت. فرض کنید G یک گروه دوری از مرتبۀ n باشد، که به وسیلۀ عنصر g تولید شده است. در این صورت g^n گروه G را تولید می‌کند اگر و فقط اگر $(s, n) = 1$.

پرهان. فرض کنید $g^n = h$. اگر h گروه G را تولید کند، آنگاه g بایستی توانی از h باشد. بعکس، اگر g توانی از h باشد، آنگاه هر عنصر G که توانی از g است، توانی از h نیز هست. بنابراین h گروه G را تولید می‌کند اگر و فقط اگر عدد صحیحی مانند x به قسمی وجود داشته باشد که $g^{nx} = h$. اما $g = h^x = g^{nx} \iff sx \equiv 1 \pmod{n}$ (به پیمانۀ n)، زیرا g دارای مرتبۀ n است (قضیۀ ۴ ت را ببینید). این هم‌نهشتی دارای جواب x است اگر و فقط اگر $(s, n) = 1$ (قضیۀ ۷ ب).

تعریف. تابع اولر φ روی مجموعه اعداد صحیح مثبت به وسیلۀ قانون زیر تعریف می‌شود: $\varphi(n)$ برابر است با تعداد اعداد صحیح r در مجموعه $1 \leq r \leq n$ که با n متباین. بنابراین، مثلاً، $\varphi(1) = 1$ ، $\varphi(2) = 1$ ، $\varphi(3) = 2$ ، $\varphi(4) = 2$ ، $\varphi(5) = 4$ و $\varphi(6) = 2$. از این به بعد علامت φ را برای این تابع به کار خواهیم برد.

نتیجۀ. در یک گروه دوری G از مرتبۀ n ، تعداد عناصری که (بتنهايي) G را تولید می‌کنند $\varphi(n)$ است.

پرهان. عناصر G را می‌توان، به ازاء $1, 2, \dots, n$ ، به صورت g^s نوشت و، بنا به قضیۀ فوق، آن عده از این عناصر که G را تولید می‌کنند، آنهایی هستند که در مورد آنها $(s, n) = 1$.

مثال ۷.۷. یک ریشۀ n α در C یک ریشۀ n α^m اولیه α نامیده می‌شود اگر، به ازاء هر

$k < n$ ، يك ریشه k ام نباشد، به عبارت ديگر، اگر مرتبه اش دقيقاً برابر n باشد. ولي اين مثل آن است که بگوئيم آن ریشه، گروه دوری P_n از همه ریشه‌های n ام را توليد می‌کند. گروه P_n دارای مرتبه n است، از اينرو تعداد ریشه‌های n ام اوليه $\varphi(n)$ است. ریشه‌های اوليه عبارت‌اند از $e^{\frac{2\pi is}{n}}$ ، که در آن $1 \leq s \leq n$ و $(s, n) = 1$.

قضيه ۷ ث. اگر $(m, n) = 1$ ، آنگاه $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$.

برهان. برای اين قضيه برهانهای زيادی وجود دارد، ولي شايد زيباترين آنها برهانی باشد که مشخصه $\varphi(n)$ را به عنوان تعداد مولدها در يك گروه دوری به کار می‌برد. فرض کنيم گروههای دوری A و B بترتيب از مرتبه‌های m و n باشند. بنا به قضيه ۶ ب، چون $(m, n) = 1$ ، گروه $A \times B$ دوری و از مرتبه mn است. مولدهای $A \times B$ عناصری مانند (a, b) هستند، که a و b بترتيب مولدهای A و B باشند. بنا به قضيه ۷ ت، چون $\varphi(m)$ امکان انتخاب برای a و $\varphi(n)$ امکان انتخاب برای b وجود دارد، تعداد مولدهای متفاوت $A \times B$ برابر $\varphi(m)\varphi(n)$ است. اما، مجدداً بنا به قضيه ۷ ت، اين عدد برابر است با $\varphi(mn)$.

نتيجه ۱. اگر n_1, \dots, n_r اعداد صحيح مثبت دو به دو متباين باشند، آنگاه

$$\varphi(n_1 n_2 \dots n_r) = \varphi(n_1) \varphi(n_2) \dots \varphi(n_r)$$

برهان. اثبات، استقراء ساده‌ای روی r است، که با به کار بردن قضيه فوق‌واينکه n_1, n_2, \dots, n_{r-1} با n_r متباين است، انجام می‌شود. (برهان قضيه ۷ پ و نتيجه ۱ را ببينيد.)

نتيجه ۲. به ازاء هر $n > 0$ ،

$$\varphi(n) = n \prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right)$$

که در آن حاصلضرب بر روی همه مقسوم‌عليه‌های اول متمايز p از n گرفته شده است.

برهان. فرض کنيد p_1, p_2, \dots, p_r مقسوم عليه‌های اول متمايز n باشند و فرض کنيد $n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_r^{\alpha_r}$ ($\alpha_i \geq 1$). در اين صورت، $p_i^{\alpha_i}$ و $p_i^{\alpha_i - 1}$ متباين‌اند اگر $j \neq i$ (تمرين) از اينرو بنا به نتيجه ۱،

$$\varphi(n) = \sum_{i=1}^r \varphi(p_i^{\alpha_i})$$

حال اگر p اول باشد آنگاه $\varphi(p^\alpha)$ ($\alpha \geq 1$) برابر تعداد اعداد صحيح s در مجموعه $p \leq s \leq p^\alpha$ می‌باشد که بر p قابل قسمت نيستند. بوضوح ديده می‌شود تعدادی که بر

قابل قسمت‌اند برابر است با $p^a \cdot \frac{1}{p}$ ، از اینرو

$$\varphi(p^a) = p^a \left(1 - \frac{1}{p}\right).$$

بنابراین

$$\varphi(n) = \prod_{i=1}^r \varphi(p_i^{a_i}) = \prod_{i=1}^r p_i^{a_i} \left(1 - \frac{1}{p_i}\right) = n \prod_{i=1}^r \left(1 - \frac{1}{p_i}\right).$$

قضیه ۷ ج. فرض کنید G یک گروه دوری از مرتبه n باشد، که به وسیله عنصر g تولید شده است. در این صورت

(الف) هر زیرگروه G دوری است و مرتبه‌اش مقسوم‌علیهی از n است.

(ب) عنصر g^r دارای مرتبه $\frac{n}{(n,r)}$ است.

(پ) تعداد جوابهای معادله $x^m = e$ در G برابر است با (m, n) .

(ت) به ازاء هر مقسوم‌علیه d از n دقیقاً یک زیرگروه از مرتبه d وجود دارد.

(ث) تعداد عناصر G که دقیقاً از مرتبه d باشند عبارت است از:

$$\begin{cases} \varphi(d), & \text{اگر } d|n \\ 0, & \text{اگر } d+n \end{cases}$$

پروان. (الف) قبلاً این قسمت ثابت شده است. قضیه ۴ پ، نتیجه، و قضیه ۴ ج، نتیجه ۱ را ملاحظه کنید.

(ب) فرض کنید $h = g^r$. در این صورت $n|rs \iff h^s = g^{rs} = e$. اگر

$(n, r) = d$ آنگاه $n = dn_1$ ، $r = dr_1$ ، با $(n_1, r_1) = 1$. بنابراین

$$n|rs \iff dn_1|dr_1s \iff n_1|r_1s \iff n_1|s$$

و نتیجه می‌شود که مرتبه h برابر است با $\frac{n}{d}$.

(پ) فرض کنید $(m, n) = c$ و c را به صورت $c = ma + nb$ بنویسید، که در آن

a و b اعداد صحیح‌اند. چون، به ازاء هر $x \in G$ ، داریم $x^n = e$ ، هر جواب $x^m = e$ در

معادله $e = e^b = e^a e^b = e^{ma+nb} = x^{ma+nb} = x^c$ صدق می‌کند. بعکس، اگر $x^c = e$ ، آنگاه، چون

$m|c$ ، داریم $x^m = e$. بنابراین فقط نیاز داریم که جوابهای $x^c = e$ را بشماریم، و چون

$|c|n$ واضح است که دقیقاً c تا جواب موجود است، یعنی همه x^c ها به ازاء

$$r = \frac{n}{c}, \frac{2n}{c}, \dots, \frac{cn}{c}.$$

(ت) فرض کنید $d|n$. در این صورت عنصر $h = g^{\frac{n}{d}}$ دقیقاً دارای مرتبه d است و از اینرو زیر گروهی دوری مانند H از مرتبه d تولید می‌کند. باید نشان دهیم که زیر گروه دیگری وجود ندارد. حال گوییم هر عنصر H در $e = x^d = x^{\frac{n}{c}}$ صلق می‌کند، و بنا به قسمت (ب) تعداد کل جوابهای $e = x^d$ در G برابر است با (n, d) . بنابراین همه جوابها در H هستند. بالاخص هر عنصر از مرتبه d در H قرار دارد و از اینرو همه عناصر از مرتبه d همان زیر گروه H را تولید می‌کنند.

(ث) این قسمت بلافاصله نتیجه می‌شود. اگر $d|n$ ، همه عناصر از مرتبه d مولد های زیر گروه یکتای H از مرتبه d هستند، از اینرو، بنا به قضیه γ ت، دقیقاً $\varphi(d)$ تا از آنها وجود دارد. اگر $d+n$ ، بنا به قسمت (الف) یا (ب)، هیچ عنصری از مرتبه d وجود ندارد.

نتیجه. به ازاء هر عدد صحیح مثبت n ، $\sum_{d|n} \varphi(d) = n$.

برهان. جمع یابی بر روی همه مقسوم‌علیه‌های متمایز d از n می‌باشد. بنا به قسمت (ث) قضیه فوق، به ازاء هر چنین d ، تعداد عناصر در G دقیقاً از مرتبه d برابر است با $\varphi(d)$. بنابراین جمع فوق تعداد کل عناصر G است، زیرا هر عنصر دارای مرتبه‌ای است که n را عاد می‌کند.

مثال ۸.۷. فرض کنید $G = P_n$ گروه ریشه‌های n ام در C باشد. در این صورت به ازاء هر $d|n$ ، P_d زیر گروه مرتبه d است. به همین نحو، جوابهای $x^m = 1$ در G آن عده از ریشه‌های m ام اند که ریشه‌های n ام نیز هستند. بنابراین آنها عنصر $P_m \cap P_n$ می‌باشند، که زیر گروهی از هر یک از P_m و P_n است. بنا به قسمت (ب) از قضیه فوق، این گروه دارای مرتبه (m, n) است از اینرو به ازاء هر m و n باید داشته باشیم $P_m \cap P_n = P_{(m, n)}$. این نتیجه را می‌توان مستقیماً در C ثابت کرد و آن را برای ارائه برهان دیگری از قضیه فوق که به نظر ساده‌تر از برهان داده شده می‌رسد، به کار گرفت. به همین نحو، می‌توان نتیجه فوق را به وسیله شمارش همه ریشه‌های n ام در C بر طبق مرتبه‌هایشان «ثابت» کرد که هر کدام ریشه d ام اولیه‌یی برای $d|n$ یکتاست، و $\varphi(d)$ ریشه d ام اولیه در C وجود دارد، که تمامی آنها در میان ریشه‌های n ام قرار دارند. اما واقعاً این روش درست نیست زیرا فرض می‌کنند که همه گروههای دوری متناهی از هر سرتبه‌ای زیر گروه يك گروه بزرگ T هستند و برای ساختن این T ، لازم است که از دستگاه اعداد حقیقی یا مختلط استفاده کنیم. این مطلب، موضوعی عمیق‌تر و پیچیده‌تر از ساخت گروههای دوری است. روش طبیعی

بررسی توأم گروههای دوری متناهی آن است که آنها را به عنوان گروههای خارج قسمت از یک گروه بزرگ، یعنی Z ، در نظر بگیریم.

تمرینها

۱. همنهشتیهای زیر را حل کنید:

(الف) (به پیمانه ۲۵) $11x \equiv 18 \pmod{25}$;

(ب) (به پیمانه ۱۹۲) $36x \equiv 168 \pmod{192}$.

۲. کوچکترین مضرب مثبت ۸۴ را که آخرین سرقمش (در نماد دهدهی) ۸۳۲ است پیدا کنید.

۳. دستگاه همنهشتیهای زیر را حل کنید،

$$\begin{cases} x \equiv 3 \pmod{18} & (\text{به پیمانه } 18) \\ 3x \equiv 19 \pmod{35} & (\text{به پیمانه } 35) \end{cases}$$

۴. دستگاه همنهشتیهای زیر را حل کنید،

$$\begin{cases} 5x \equiv 21 \pmod{48} & (\text{به پیمانه } 48) \\ 6x \equiv 10 \pmod{70} & (\text{به پیمانه } 70) \\ 7x \equiv 35 \pmod{100} & (\text{به پیمانه } 100) \end{cases}$$

۵. حوادث A و B به طور منظم، بترتیب در فواصل ۴ روز و ۵ روز رخ می دهند. در یک سال معین، حادثه A در روز یکشنبه اول ژانویه و حادثه B در روز دوشنبه دوم ژانویه رخ داده است. در طول سال چند بار دو حادثه باهم در یک روز پنجشنبه رخ می دهند؟ آخرین این پنجشنبه ها کی بوده است؟ (این را به صورت «روز n ام سال» جواب دهید.)

۶. ثابت کنید که دستگاه همنهشتیهای

$$\begin{cases} x \equiv a \pmod{m} & (\text{به پیمانه } m) \\ x \equiv b \pmod{n} & (\text{به پیمانه } n) \end{cases}$$

دارای جواب است اگر و فقط اگر (m, n) عدد $a - b$ را عاقد کند.

۷. ثابت کنید یک عدد صحیح که به مبنای دهدهی نوشته شده باشد بر ۹ قابل قسمت است اگر و فقط اگر مجموع رقمهایش بر ۹ قابل قسمت باشد. قانون مشابهی برای تقسیم پذیری بر ۱۱ بیان و ثابت کنید.

$$\begin{cases} 3x - 5y \equiv 7 & (\text{به پیمانۀ } 45) \\ 10x - 36y \equiv 12 & (\text{به پیمانۀ } 45) \end{cases}$$

را حل کنید.

۹. ثابت کنید که، به ازاء هر $n > 2$ ، $\varphi(n)$ زوج است.
۱۰. ثابت کنید که، به ازاء همه اعداد صحیح مثبت m و n ، $\varphi(mn) \geq \varphi(m)\varphi(n)$.
۱۱. ثابت کنید که اگر $n \geq 3$ ، حاصل ضرب همه ریشه‌های n ام اولیه 1 در C برابر است با 1 .
۱۲. ثابت کنید که ریشه‌های دوازدهم اولیه 1 در C عبارت‌اند از ریشه‌های معادله

$$z^4 - z^2 + 1 = 0$$

معادله متناظری برای ریشه‌های دهم اولیه 1 پیدا کنید.

۱۳. ثابت کنید که اگر G گروهی متناهی از مرتبه فرد باشد آنگاه هر عنصر G دارای يك «ریشه دوم» است، یعنی، $(\forall g \in G)(\exists h \in G)(h^2 = g)$. آیا الزاماً هر عنصر دارای يك ریشه دوم یکتا است؟ (راهنمایی: درباره زیرگروه‌های دوری G بیندیشید.)

۱۴. ثابت کنید که اگر n يك عدد اول فرد باشد، هنهشتی (به پیمانۀ n) $x^2 \equiv 1$ دقیقاً دارای دو جواب به پیمانۀ n است. ثابت کنید که هنهشتی دقیقاً دارای چهار جواب به پیمانۀ n است اگر $n = pq$ ، که در آن p و q اعداد اول فرد متمایزند.

۱۵. نشان دهید که اگر n عدد صحیح مثبتی باشد و $d|n$ ، آنگاه تعداد اعداد صحیح x به قسمی که $1 \leq x \leq n$ و $(x, n) = d$ دقیقاً برابر است با $\varphi\left(\frac{n}{d}\right)$.

۱۶. نشان دهید که اگر a و b اعداد صحیح باشند و $(a, b) = 3$ ، آنگاه یا $a \equiv 3 \pmod{4}$ یا $b \equiv 3 \pmod{4}$.

يك دنباله از اعداد صحیح a_1, a_2, a_3, \dots به وسیله $a_1 = 1$ ؛ $a_{n+1} = 4a_1 a_2 \dots a_n + 3$ تعریف شده‌اند. ثابت کنید اگر $i \neq j$ ، آنگاه $(a_i, a_j) = 1$ و نتیجه بگیرید که بینهایت عدد اول به صورت $4k + 3$ وجود دارد.

فصل ۸

حلقه‌ها و میدانها

تا کنون مطالعات خود را دربارهٔ دستگاههای مجرد جبری به گروهها منحصر کرده‌ایم. مثلاً، در مورد کار بردها به اعداد صحیح، توجه خود را روی ساخت جمعی گروه متمرکز نموده‌ایم و گرچه می‌توانستیم حقایقی دربارهٔ ساخت ضربی، مانند قضیهٔ یکتایی تجزیه، نتیجه بگیریم، این تنها امکان بود زیرا ضرب اعداد صحیح بر حسب جمع قابل تعریف است. ما نمی‌توانیم انتظار داشته باشیم که روش مشابهی در سایر موقعیتها کارگر باشد؛ مثلاً، برای پیشرفت مشابه با چند جمله‌ایها، یا اثبات نتایج عمیق‌تر دربارهٔ اعداد صحیح، نیاز به مطالعهٔ نزدیکی بین فعل و انفعالات ساختهای جمعی و ضربی داریم. برای این منظور، مفهوم اساسی، مفهوم يك حلقه است.

تعریف. يك حلقه عبارت است از مجموعه‌ای مانند R با دو عمل دوتایی، $+$ ، \cdot ، و يك عمل یکتایی، $-$ ، روی آن، که شامل عناصر ویژه 0 و 1 بوده، و برای آن اصول موضوعهٔ زیر برقرار باشد.

$$(1) \quad \text{به ازاء هر } x, y, z \in R, \quad (x+y)+z = x+(y+z)$$

$$(2) \quad \text{به ازاء هر } x \in R, \quad x+0 = 0+x = x$$

$$(3) \quad \text{به ازاء هر } x \in R, \quad x+(-x) = (-x)+x = 0$$

$$(4) \quad \text{به ازاء هر } x, y \in R, \quad x+y = y+x$$

$$(5) \quad \text{به ازاء هر } x, y, z \in R, \quad (xy)z = x(yz)$$

$$(6) \quad \text{به ازاء هر } x \in R, \quad x1 = 1x = x$$

$$\begin{cases} x(y+z) = xy + xz \\ (x+y)z = xz + yz \end{cases} \quad \text{و} \quad \text{(ج ض ۱)} \quad \text{به ازاء هر } x, y, z \in R$$

این قوانین، زیر مجموعه‌ای از «قوانین استاندارد» فصل ۱ هستند و می‌تواند گویای این باشد که R یک گروه آبدی جمعی است با ضربی شرکت‌پذیر و توزیعی که شامل عنصر همانی ۱ برای ضرب می‌باشد.

قبلا چندین مثال از حلقه‌ها را دیده‌ایم. آشکارترین آنها \mathbb{Z} ، \mathbb{Q} ، \mathbb{R} و \mathbb{C} هستند. همچنین، جبر تمام چندجمله‌ایهای $p(X)$ با ضرایب حقیقی یک حلقه است (مثال ۲۰.۱ را ببینید). همه این حلقه‌ها در اصل موضوعه دیگر

$$xy = yx \quad \text{(ض ۴)} \quad \text{به ازاء هر } x, y \in R$$

صدق می‌کنند و در نتیجه حلقه‌های جابجایی نامیده می‌شوند. مثالی از حلقه‌ای که جابجایی نیست حلقه تمام ماتریسهای 2×2 با درایه‌های حقیقی می‌باشد (مثال ۳۰.۱ را ببینید). به‌طور کلیتر، اگر $n \geq 2$ ، مجموعه همه ماتریسهای $n \times n$ با درایه‌های حقیقی یک حلقه غیر جابجایی است.

با بعضی از نتایج مقدماتی اصول موضوعه آغاز می‌کنیم.

قضیه ۸.۱.۸. فرض کنید R یک حلقه باشد. در این صورت

$$\text{(الف)} \quad \text{به ازاء هر } a \in R, \quad a \cdot 0 = 0 \cdot a = 0$$

$$\text{(ب)} \quad \text{به ازاء هر } a, b \in R, \quad (-a) \cdot b = a \cdot (-b) = -(a \cdot b)$$

$$\text{(پ)} \quad \text{به ازاء هر } a, b \in R, \quad (-a) \cdot (-b) = ab$$

(ت) هر حاصلضرب $a_1 a_2 \dots a_n$ در R مستقل از نحوه پراکنش‌گذاری عوامل ضرب

است؛

(ث) به ازاء هر $a \in R$ و هر $m, n \in \mathbb{N}$ ، $a^m a^n = a^n a^m = a^{m+n}$ و $(a^m)^n = a^{mn}$

که a^n به‌طور استقرایی به وسیله $a^0 = 1, a^{n+1} = a^n a$ تعریف شده است؛

$$\text{(ج)} \quad \text{به ازاء هر } a_i, b_j \in R, \quad \left(\sum_{i=1}^n a_i \right) \cdot \left(\sum_{j=1}^m b_j \right) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m (a_i b_j)$$

برهان. در پایان فصل ۱ قسمتهای (الف) و (ب) فقط با به‌کار بردن اصول موضوعه حلقه ثابت شده‌اند. (پ) نتیجه فوری از قسمت (ب) است. اثبات (ت) مشابه برهان قضیه ۴.۱ (ج) می‌باشد. همانند قضیه ۴ ب، قسمت (ث) از (ت) به آسانی نتیجه می‌شود. بالاخره، (ج) به‌طریق زیر اثبات می‌شود. نخست استقراء را روی n به‌کار برید و نشان دهید که به‌ازاء هر

$$a_i, b_j \in R$$

$$(a_1 + a_2 + \dots + a_n)b = a_1b + a_2b + \dots + a_nb.$$

درپله استقراء از قانون توزیعی (جض ۱) یکبار استفاده می‌شود. حال برای تکمیل برهان، این نتیجه را همراه با $b = b_1 + b_2 + \dots + b_m$ و استقراء روی m ، به کار ببرید. این مطلب را به عنوان یک تمرین به عهده خواننده می‌گذاریم.

در اینجا دواخطار لازم به تذکر است. اولاً در حالت کلی a^n برای اعداد صحیح منفی n تعریف نشده است؛ این به آن علت است که فرض نکرده‌ایم عناصر نسبت به ضرب دارای معکوس‌اند. ثانیاً، قانون حذف وجود ندارد: $ab = ac$ نتیجه نمی‌دهد $b = c$ ، حتی وقتی که $a \neq 0$. در واقع ممکن است $ab = 0$ ، درست باشد در صورتی که نه a و نه b هیچکدام صفر نباشند، به عنوان مثال، در حلقه ماتریسهای 2×2 ، حاصلضرب

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \text{ و } \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

ماتریس صفر است.

هر حلقه شامل عناصر ویژه معینی است که در اغلب موارد نقش اعداد صحیح را ایفا می‌کنند. اگر x عنصر دلخواهی از حلقه R باشد و اگر $n \in \mathbb{Z}$ آنگاه، طبق معمول، nx توان جمعی n ام x را در گروه جمعی R نشان می‌دهد. بنابراین $3x = x + x + x$ و $(-2)x = -x - x$. اگر R خود حلقه اعداد صحیح باشد آنگاه دیده‌ایم که nx می‌تواند به عنوان حاصلضرب n و x در R نیز تعبیر شود. این را در حالت کلی نمی‌توانیم انجام دهیم، زیرا ممکن است n عضو R نباشد. به هر حال، اگر بنویسیم $\bar{n} = n1$ ، که در آن 1 عنصر همانی R است، بسادگی ثابت می‌شود که $\bar{n}x = nx$ ، که در آن حالا سمت چپ رابطه حاصلضربی در R است. این مطلب به ازاء n های مثبت از قانون توزیعی نتیجه می‌شود، زیرا $(1 + 1 + \dots + 1)x = x + x + \dots + x$ (با n جمله در هر طرف). برای $0 < -m = \bar{n}$ ، با آسانی ملاحظه می‌شود که

$$\bar{n} = (\overline{-m}) = (-m)1 = -(m1) = -\bar{m},$$

و بنابراین

$$nx = (-m)x = -(mx) = -(\overline{mx}) = (\overline{-m})x = \bar{n}x.$$

علی‌رغم تمایز روشن موجود بین $n \in \mathbb{Z}$ و $\bar{n} \in R$ ، حذف علامت «بار» (خطهای بالای n و m)، در اکثر موارد کاری رایج است و طوری صحبت می‌شود که گویی اعداد صحیح واقعاً اعضای R هستند. این مطلب هیچ مسئله جلدی را موجب نمی‌گردد به شرطی که به خاطر داشته باشیم که ممکن است حالت $\bar{m} = \bar{n}$ اتفاق بیفتد حتی هنگامی که $m \neq n$. بنا بر این، اگر بارها حذف شوند ممکن است تساوی $0 = 2$ در یک حلقه درست باشد. بعداً به این نکته

مراجعه خواهیم کرد.

محاسبات گوناگونی در یک حلقه جا بجایی می تواند انجام گیرد که در حلقه های دلخواه معتبر نیستند. قضیه دو جمله ای مثال مناسبی است که اکنون آن را در هر حلقه جا بجایی ثابت می کنیم. به عنوان مثال، این قضیه در حلقه ماتریسها درست نیست؛ زیرا برای دو ماتریس $n \times n$ ، $BA \neq AB$ از قوانین توزیعی نتیجه می شود که

$$(A+B)^2 = A^2 + AB + BA + B^2,$$

ولی نمی توان نوشت $AB + BA = 2AB$ ، زیرا در حالت کلی $AB \neq BA$.

قضیه ۸ ب. فرض کنید R یک حلقه جا بجایی باشد. در این صورت

(الف) به ازاء هر $a, b \in R$ و هر $n \in \mathbb{N}$ ، $(ab)^n = a^n b^n$ ؛

(ب) به ازاء هر $a, b \in R$ و همه اعداد صحیح $n > 0$ ،

$$(a+b)^n = a^n + na^{n-1}b + \binom{n}{2}a^{n-2}b^2 + \dots + \binom{n}{r}a^{n-r}b^r + \dots + b^n$$

که در آن $\binom{n}{r}$ ، طبق معمول، عدد صحیح $\frac{n!}{r!(n-r)!}$ را نشان می دهد.

پروان. (الف) دقیقاً همانند گروههای آبدی ثابت می شود (ولی به ازاء $n < 0$ برقرار نیست).

(ب) این قسمت به کمک استقراء روی n مشابه اعداد حقیقی ثابت می شود. اگر $n = 1$ نتیجه بدیهی است. بنابراین فرض می کنیم که دستور مفروض به ازاء یک مقدار ثابت n برقرار باشد (و به ازاء هر $a, b \in R$) و نتیجه بگیریم که

$$\begin{aligned} (a+b)^{n+1} &= (a+b)^n(a+b) \\ &= (a^n + na^{n-1}b + \dots + \binom{n}{r}a^{n-r}b^r + \dots + b^n)(a+b) \\ &= (a^{n+1} + na^n b + \dots + \binom{n}{r}a^{n-r+1}b^r + \dots + ab^n) \\ &\quad + (a^n b + na^{n-1}b^2 + \dots + \binom{n}{r}a^{n-r}b^{r+1} + \dots + b^{n+1}). \end{aligned}$$

همه جمله‌های این عبارت به صورت $ka^p b^q$ هستند، که در آن k عددی است صحیح و $p+q=n+1$. ضریب $a^{n+1-r} b^r$ برابر است با

$$\binom{n}{r} + \binom{n}{r-1},$$

که در آن $\binom{n}{0}$ و $\binom{n}{n}$ را، طبق معمول، مساوی ۱ و $\binom{n}{n+1}$ را برابر صفر تعبیر می‌کنیم. محاسبه ساده‌ای نشان می‌دهد که

$$\binom{n}{r} + \binom{n}{r-1} = \binom{n+1}{r},$$

و بنابراین

$$(a+b)^{n+1} = a^{n+1} + (n+1)a^n b + \dots + \binom{n+1}{r} a^{n+1-r} b^r + \dots + b^{n+1}.$$

این مطلب پلّه استقرای را کامل می‌کند و در نتیجه قضیه اثبات می‌شود.

قبلا یک‌های \mathbf{Z} را دیده‌ایم. در حالت کلی، عنصر x از حلقه R یک یک از R نامیده می‌شود اگر دارای معکوس ضربی باشد، یعنی، اگر $y \in R$ وجود داشته باشد به قسمی که $xy = yx = 1$. مجموعه یک‌های حلقه R به وسیله $U(R)$ نشان داده می‌شود.

$$\text{مثال ۱۰.۸. } U(\mathbf{Z}) = \{\pm 1\}.$$

مثال ۳.۸. در هر یک از حلقه‌های \mathbf{Q} ، \mathbf{R} و \mathbf{C} همه عناصر غیر صفر یک‌ه هستند، به عبارت دیگر:

$$U(\mathbf{C}) = \mathbf{C}^*, U(\mathbf{R}) = \mathbf{R}^*, U(\mathbf{Q}) = \mathbf{Q}^*$$

مثال ۳.۸. یک‌های حلقه $\mathbf{R}^{n \times n}$ از ماتریسهای حقیقی $n \times n$ ، ماتریسهای معکوس پذیر (یا غیر منفرد) هستند. به عبارت دیگر: $U(\mathbf{R}^{n \times n}) = GL_n(\mathbf{R})$ (مثال ۱۰.۴ را ببینید). خواننده احتمالا توجه کرده است که در هر یک از این مثالها مجموعه یک‌ها، گروه آشنایی است. این مطلب اتفاقی نیست، بلکه قضیه‌ای ساده است.

قضیه ۸ پ. مجموعه یک‌های $U(R)$ از حلقه R نسبت به ضرب حلقه، یک گروه است.

پرهان. قرار دهید $U = U(R)$. اگر $y \in U$ و x آنگاه هر یک دارای معکوسی مانند y' ، x' ،

هستند به قسمی که $xx' = x'x = yy' = y'y = 1$. از این نتیجه می شود که حاصل ضرب xy در R نیز دارای معکوسی مانند $y'x'$ است؛ زیرا

$$(xy)(y'x') = x(yy')x' = x1x' = xx' = 1$$

و به همین ترتیب $(y'x')(xy) = 1$. بنابراین $xy \in U$ و ضرب عملی دوتایی روی U القاء می کند. این عمل شرکت پذیر است زیرا ضرب در R شرکت پذیر می باشد. حال $1 \in U$ (معکوس آن ۱ است) و ۱ به عنوان عنصر خنثای ضرب عمل می کند. باقی می ماند نشان دهیم که معکوسها در U وجود دارند. این تقریباً، ولی نه کاملاً، تعریف U است. می دانیم که هر $x \in U$ دارای معکوس x' در R است، و کافی است نشان دهیم که این x' در U قرار دارد، یعنی اینکه معکوس عنصر یک عنصری است یکه. اما این واضح است، زیرا x' دارای معکوس x در R است.

توجه. مهمترین خاصیت یکهها این است که می توانند حذف شوند: اگر در R ، $ua = ub$ ، که در آن u یکه است، آنگاه $a = b$ ، زیرا می توان سمت چپ را در معکوس u یعنی u^{-1} ضرب کرد و $u^{-1}ua = u^{-1}ub$ را به دست آوریم، که از آنجا $1a = 1b$ ، یعنی $a = b$. به همین نحو، اگر u یکه باشد، $au = bu$ نتیجه می دهد $a = b$.

یک زیرحلقه از حلقه R به طریق روشنی، و مانند زیر گروههای يك گروه تعریف می شود. زیر مجموعه S از R يك زیرحلقه است به شرط آنکه $1 \in S$ ، $0 \in S$ و اگر $a, b \in S$ آنگاه همه عناصر $a+b$ ، $-a$ و ab در S قرار داشته باشند. بسادگی نتیجه می شود که خود S نسبت به اعمال تحدیدی يك حلقه است.

مثال ۴۰۸. مجموعه همه «اعداد صحیح» $\bar{n} = n1$ از حلقه R يك زیرحلقه است. خواننده باید خود تمام جزئیات را تحقیق کند و برای کلیه مثالهای زیر نیز همین عمل را انجام دهد.

مثال ۵۰۸. در زنجیره مجموعههای $\mathbf{Z} \subset \mathbf{Q} \subset \mathbf{R} \subset \mathbf{C}$ ، هر کدام زیرحلقه بعدی است. ولی \mathbf{N} زیرحلقه \mathbf{Z} نیست.

مثال ۶۰۸. در حلقه ماتریسهای حقیقی 2×2 ، مجموعه همه ماتریسهای به صورت

$$\begin{pmatrix} a & 0 \\ b & c \end{pmatrix}$$

يك زیرحلقه است، ولی مجموعه ماتریسهای به صورت

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & 0 \end{pmatrix}$$

زیر حلقه نیست.

مثال ۷.۸. مجموعه تمام اعداد صحیح زوج زیر حلقه Z نیست، در واقع در همه شرطها صادق است بجز یکی؛ این مجموعه شامل عنصر همانی ۱ نیست. (ونه دارای عنصری همانی از خودش می باشد.) در اینجا باید یاد آور شد که در بعضی کتابها داشتن عناصر همانی را برای حلقه‌ها ضروری نمی دانند، و اگر حلقه‌ای شامل عنصر همانی باشد، آن را «حلقه یکدار» می نامند. چنانچه این قرارداد اتخاذ گردد آنگاه باید مجموعه اعداد صحیح زوج را به عنوان زیر حلقه‌ای از Z در نظر گرفت.

توجه کنید که در حالت خاص هر زیر حلقه از یک حلقه R زیر گروهی جمعی از R است. بنا بر این از این جهت تمام قضایایی که در مورد زیر گروهها ثابت کرده ایم به زیر حلقه‌های یک حلقه به کار می روند. به عنوان مثال، در حلقه‌ای متناهی با n عنصر، تعداد عناصر هر زیر-حلقه مقسوم علیهی از n است. همچنین، هم‌رده‌های جمعی، یک زیر حلقه تشکیل افرازی از حلقه را می دهند.

کاوش شباهت بین گروهها و حلقهها را ادامه می دهیم و مفاهیمی از قبیل ضرب حلقه‌ها، یکریختیها و همریختیهای حلقه‌ها، و حلقه‌های خارج قسمت را تعریف خواهیم کرد. یکی دو اشکال که به وسیله وجود عمل اضافی موجب می شود، وجود دارد، ولی بر همین به طور خیلی مشابهی جریان می یابند. قضایای منتج، در دو فصل آینده، در مورد حلقه اعداد صحیح و حلقه‌های چند جمله ایها به کار می روند.

اگر R و S دو حلقه باشند آنگاه چون، در حالت خاص، نسبت به جمع گروه بلی هستند، حاصلضربشان $R \times S$ ، به مفهوم نظریه مجموعه‌ها، نسبت به جمع نیز یک گروه آبلی است که عمل جمع به وسیله $(r_1 + r_2, s_1 + s_2) = (r_1, s_1) + (r_2, s_2)$ تعریف شده است. حال اگر عمل ضرب را در $R \times S$ به وسیله $(r_1 r_2, s_1 s_2) = (r_1, s_1)(r_2, s_2)$ تعریف کنیم در آن صورت بسادگی تحقیق می شود $R \times S$ یک حلقه است، که حاصلضرب حلقه‌های R و S نامیده می شود. عنصر صفر آن $(0, 0)$ و عنصر همانی آن برابر است با $(1, 1)$. تحقیق اینهارا به عنوان تمرین به عهده خواننده می گذاریم. اگر R و S حلقه‌های جا بجایی باشند آنگاه واضح است که $R \times S$ نیز جا بجایی است.

قضیه ۸. ت. فرض کنید R و S دو حلقه باشند. در این صورت

$$U(R \times S) = U(R) \times U(S)$$

پرهان. عنصر $(r, s) \in R \times S$ یکه است اگر فقط اگر عنصری مانند $(r', s') \in R \times S$ وجود داشته باشد به قسمی که $(r, s)(r', s') = (1, 1) = (r', s')(r, s)$ و لسی بنا به تعریف $(r', s') = (rr', ss')$ ؛ از اینرو (r, s) یکه است اگر فقط اگر $r' \in R$ و $s' \in S$ وجود داشته باشند به قسمی که $rr' = r'r = 1$ و $ss' = s's = 1$ ، یعنی اگر فقط اگر r و s

هر دو یک‌ه باشند، و این مطلب قضیه را اثبات می‌کند. توجه کنید که تساوی $U(R \times S) = U(R) \times U(S)$ نه فقط تساوی مجموعه‌هاست، بلکه تساوی گروه‌ها نیز هست: ضرب در $U(R \times S)$ همانند ضرب در گروه حاصلضرب $U(R) \times U(S)$ است.

دقیقاً همان‌طور که هم‌ریختی گروه‌ها نگاشتی است که اعمال گروه را حفظ می‌کند، هم‌ریختی حلقه‌ها نیز نگاشتی است مانند $f: R \rightarrow S$ ، بین دو حلقه R و S ، که اعمال حلقه‌ها را حفظ می‌کند. بخصوص، شرایط این‌که f یک هم‌ریختی بین حلقه‌ها باشد عبارت‌اند از:

$$(الف) \quad f(x+y) = f(x) + f(y), \quad x, y \in R$$

$$(ب) \quad f(xy) = f(x)f(y), \quad x, y \in R$$

$$(پ) \quad f(1) = 1$$

قبلاً دیده‌ایم که (الف) نتیجه می‌دهد $f(-x) = -f(x)$ و $f(0) = 0$ ، زیرا R و S گروه‌های جمعی هستند (خواننده باید استدلالی را که برای یک‌ریختی گروه‌ها در صفحه ۵۹ ارائه شده است به‌خاطر آورد). متأسفانه (ب) نتیجه نمی‌دهد $f(1) = 1$ ، از اینرو بایستی این را به‌عنوان فرض جداگانه‌ای قرار دهیم. (مثال: نگاشتی از اعداد حقیقی به ماتریس‌ها که x را به

$$\begin{pmatrix} x & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

تبدیل می‌کند، در شرایط (الف) و (ب) صدق کرده، ولی در (پ) صدق نمی‌کند.) لیکن، (ب) و (پ) با هم‌دیگر نتیجه می‌دهند که اگر x یک یک‌ه در R باشد، آنگاه $f(x^{-1}) = f(x)^{-1}$ ، زیرا $f(x^{-1})f(x) = f(x^{-1}x) = f(1) = 1$ ، و به همین ترتیب $f(x)f(x^{-1}) = 1$. این مطلب قضیه زیر را اثبات می‌کند:

قضیه ۸.۳. اگر $f: R \rightarrow S$ هم‌ریختی حلقه‌ها باشد آنگاه f یک‌ه‌های R را به یک‌ه‌های S تبدیل کرده و معکوسها را حفظ می‌کند. بنابراین f یک هم‌ریختی گروه‌های ضربی از $U(R)$ به $U(S)$ را، القاء می‌کند.

البته، یک‌ریختی حلقه‌ها یک هم‌ریختی دوسویی بین حلقه‌هاست. دو حلقه که یک‌ریخت‌اند اساساً دارای یک ساخت حلقه‌ای هستند.

مثال ۸.۸. اگر R حلقه دلخواهی باشد و نگاشت $f: \mathbf{Z} \rightarrow R$ با ضابطه $f(n) = n1 = \bar{n}$ داده شده باشد، آنگاه f یک هم‌ریختی حلقه‌هاست. اگر، مثلاً، R حلقه اعداد حقیقی یا حلقه

ماتریسهای حقیقی 2×2 باشد، در آن صورت همریختی f يك به يك است و لی بروی
نیست.

مثال ۹.۸. نگاشت $f: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{R}^{2 \times 2}$ که به ازاها همه اعداد حقیقی x و y به وسیله

$$f(x+iy) = \begin{pmatrix} x & y \\ -y & x \end{pmatrix}$$

تعریف شده است يك همریختی حلقه‌ها و يك به يك است. خواننده باید تمام جزئیات این مثال
را تحقیق کند.

اکنون به ساختمان حلقه‌های خارج قسمت می‌پردازیم، و همان طرح گروهها را دنبال
می‌کنیم. افزای از حلقه R را جستجو می‌کنیم که در آن خود همرده‌ها بتوانند جمع و ضرب
شوند تا اینکه ساختی از حلقه روی مجموعه خارج قسمت به دست آید. قبلا می‌دانیم بدلیل
آنکه جمع به طور صحیح کار کند بایستی با انتخاب همرده‌های يك زیر گروه جمعی A از R
شروع کنیم. در اینجا ما فقط این را که R يك گروه آبدلی جمعی است، به کار می‌بریم. قضیه
عوت نشان می‌دهد که برای هر زیر گروه جمعی A از R مجموعه R/A از تمام همرده‌های
جمعی $\langle x \rangle = A+x$ نسبت به جمعی که به وسیله $\langle x+y \rangle = \langle x \rangle + \langle y \rangle$
تعریف شده، يك گروه آبدلی است. ولی اگر حالا سعی کنیم ضرب را با ضابطه
 $\langle xy \rangle = \langle x \rangle \langle y \rangle$ تعریف کنیم؛ اشکال کوچکی بوجود می‌آید، زیرا سمت
راست الزاماً مستقل از نماینده‌های انتخاب شده برای همرده‌های $\langle x \rangle$ و $\langle y \rangle$ نیست.
درواقع ما نیاز داریم که شرط زیر از قضیهٔ عپ را تحقیق کنیم:

$$\langle x \rangle = \langle x' \rangle \text{ \& } \langle y \rangle = \langle y' \rangle \Rightarrow \langle xy \rangle = \langle x'y' \rangle,$$

که به ازاها تمام زیر گروهها درست نیست. (مثلا، اگر $R = \mathbb{Q}$ و $A = \mathbb{Z}$ ، آنگاه

$$\langle 1 \rangle = \langle 2 \rangle \text{ و } \langle -\frac{1}{2} \rangle = \langle \frac{1}{2} \rangle, \text{ ولی}$$

$$\langle 1 \times \frac{1}{2} \rangle \neq \langle 2 \times (-\frac{1}{2}) \rangle$$

حالت خاصی از این شرط، این را می‌گوید که اگر $\langle x \rangle = \langle 0 \rangle$ آنگاه، به ازاها هر y ؛
 $\langle xy \rangle = \langle 0y \rangle = \langle 0 \rangle$ ؛ به عبارت دیگر، اگر $x \in A$ آنگاه، به ازاها هر $y \in R$ ،
 $xy \in A$ ، و به همین نحو $yx \in A$. هر زیر گروه جمعی A که در این شرط اخیر (یعنی،
 $x \in A \text{ \& } y \in R \Rightarrow xy \in A \text{ \& } yx \in A$) صدق کند يك ایده‌آل از R نامیده می‌شود. در واقع
خواهیم دید که این شرط، تمام چیزی است که برای خوب کار کردن خارج قسمتها لازم است.
توجه کنید که هر ایده‌آلی تحت ضرب بسته است، ولی همیشه يك زیر حلقه نیست زیرا $1 \in A$
را جزء شرایط محسوب نمی‌کنیم. در واقع اگر A ایده‌آلی از R باشد و $1 \in A$ آنگاه باید
داشته باشیم $A = R$.

از اینرو حال فرض می‌کنیم A ایده‌آل دلخواهی از R باشد، و همچنین

$\langle x \rangle = \langle x' \rangle$ و $\langle y \rangle = \langle y' \rangle$. این به آن معنی است که $x - x' \in A$ و $y - y' \in A$ ، و ما یلیم بدانیم که آیا $\langle xy \rangle = \langle x'y' \rangle$ ، یعنی آیا $xy - x'y' \in A$ ؟ در هر حلقه می توانیم بنویسیم $xy - x'y' = x(y - y') + (x - x')y'$. چون $y - y' \in A$ و A یک ایده آل است، داریم $x(y - y') \in A$. به همین ترتیب $(x - x')y' \in A$ و نتیجه می شود که $xy - x'y' \in A$ ، یعنی $\langle xy \rangle = \langle x'y' \rangle$. این نشان می دهد که ضرب می تواند، بدون هیچ ابهامی، روی R/A ، با ضابطه $\langle x \rangle \langle y \rangle = \langle xy \rangle$ ، تعریف شود. حال بسادگی می توانیم نتیجه بگیریم که R/A حلقه ای با عنصر همانی $\langle 1 \rangle = A + 1$ است. واضح است که به ازاء هر $x \in R$ ،

$$\langle 1 \rangle \langle x \rangle = \langle x \rangle \langle 1 \rangle = \langle x \rangle,$$

و

$$\begin{aligned} (\langle x \rangle \langle y \rangle) \langle z \rangle &= \langle xy \rangle \langle z \rangle = \langle (xy)z \rangle = \langle x(yz) \rangle \\ &= \langle x \rangle \langle yz \rangle = \langle x \rangle (\langle y \rangle \langle z \rangle). \end{aligned}$$

قوانین توزیمی به وسیله استدلال عادی مشابهی ثابت می شوند. همچنین، اگر در R ، $xy = yx$ ، آنگاه $\langle x \rangle \langle y \rangle = \langle y \rangle \langle x \rangle$ در R/A برقرار است. بدین ترتیب قضیه زیر اثبات می شود.

قضیه ۸ ج. اگر A ایده آل دلخواهی از حلقه R باشد آنگاه مجموعه R/A از همبرده های جمعی در R نسبت به اعمالی که به وسیله

$$\langle x \rangle + \langle y \rangle = \langle x + y \rangle$$

$$\langle x \rangle \cdot \langle y \rangle = \langle xy \rangle$$

تعریف شده یک حلقه است، که در اینجا $\langle x \rangle$ همبرده $A + x$ را نشان می دهد. $\langle 0 \rangle = A$ عنصر صفر R/A است و عنصر همانی آن $\langle 1 \rangle = A + 1$ می باشد. اگر R حلقه ای جا بجا بی باشد R/A نیز جا بجا بی است.

همانند حالت گروهها، واضح است که نگاشت خارج قسمت $q: R \rightarrow R/A$ یک همریختی سلفی است؛ این صرفاً انعکاسی است از نحوه تعریف اعمال حلقه در R/A . اکنون کم و بیش می توانیم قضیه اول یکریختی گروهها را (قضیه ۶ ج) با تغییرات مناسبی به اصطلاحات حلقه، رونویسی کنیم. هسته یک همریختی حلقهها، $f: R \rightarrow S$ ، مجموعه عناصر $x \in R$ است به قسمی که $f(x) = 0$. تصویر f درست همان نظریه مجموعه ای آن، یعنی $f(R)$ می باشد.

قضیه ۸ ج. فرض کنید R و S حلقه و $f: R \rightarrow S$ همریختی حلقهها باشد. در این صورت

(الف) هسته K از f يك ایده‌آل R است؛

(ب) بافتهای f همرده‌های جمعی K هستند؛

(پ) تصویر $T = f(R)$ از f يك زیرحلقه S است؛

(ت) $T \cong R/K$ (یکریختی حلقه‌ها).

برهان. چون f يك همریختی گروه‌های جمعی است، K زیرگروهی جمعی از R است و بافتهای f همرده‌های جمعی K هستند. همچنین T يك زیرگروه جمعی S است، و به‌عنوان گروه $T \cong R/K$ ، همه اینها مشمول قضیهٔ ۶ ج هستند. حال اگر $k \in K$ و $r \in R$ ، آنگاه $f(k) = 0$ ، پس $f(k) = 0$ ، $f(kr) = f(k)f(r) = 0 \times f(r) = 0$ و به‌همین نحو $f(rk) = 0$ ؛ بنابراین $kr \in K$ و $rk \in K$ ، از اینرو K يك ایده‌آل R است. به‌همین ترتیب، اگر $x, y \in T$ ، آنگاه به‌ازاء عناصری چون $a, b \in R$ ، داریم $x = f(a)$ و $y = f(b)$ ، از اینرو $xy = f(a)f(b) = f(ab) \in T$. همچنین $1 = f(1) \in T$ ، و این نشان می‌دهد که T زیر-حلقهٔ S است. بالاخره، یکریختی گروهی $f^*: R/K \rightarrow T$ که یادآور می‌شویم به‌وسیلهٔ $f^*(\langle r \rangle) = f(r)$ تعریف شده است، در واقع یکریختی حلقه‌ای است زیرا

$$\begin{aligned} f^*(\langle r_1 \rangle \langle r_2 \rangle) &= f^*(\langle r_1 r_2 \rangle) = f(r_1 r_2) = f(r_1) f(r_2) \\ &= f^*(\langle r_1 \rangle) f^*(\langle r_2 \rangle) \end{aligned}$$

و البته $f^*(\langle 1 \rangle) = f(1) = 1$. بدین ترتیب برهان کامل می‌شود.

قبل از اینکه نظری به‌کاربرد این نتایج بیفکنیم بعضی از مفاهیم جدید در نظریهٔ حلقه‌ها را معرفی خواهیم کرد که هیچ‌صورت مشابهی در نظریهٔ گروه‌ها ندارند. آنها به‌ساختمان کسرها مربوط می‌شوند و برای درک درستی از اعداد گویا و توابع گویا حائز اهمیت‌اند.

بامفهوم مقسوم‌علیه صفر در يك حلقهٔ جابجایی R آغاز می‌کنیم. واضح است که هر عنصر x از R صفر را عاد می‌کند بدین معنی که به‌ازاء y مناسبی (یعنی $y = 0$)، $xy = 0$ ، بنابراین برای اجتناب از این حالت بدیهی، مقسوم‌علیه صفر را در R عنصر $x \in R$ تعریف می‌کنیم که در این شرط صدق کند: $y \in R$ وجود داشته باشد به‌قسمی که $xy = 0$ و $y \neq 0$. (در يك حلقهٔ غیر جابجایی بایستی بین مقسوم‌علیه‌های صفر چپ و راست فرق قائل شویم، ولی این حالت را در نظر نمی‌گیریم.)

عنصر x که مقسوم‌علیه صفر نباشد در شرط $xy = 0 \Rightarrow y = 0$ ، صدق می‌کند. چنین عنصر x ای می‌تواند از معادلات به‌صورت $xa = xb$ حذف شود، زیرا

$$xa = xb \Rightarrow x(a - b) = 0 \Rightarrow a - b = 0 \Rightarrow a = b.$$

از طرف دیگر، مطمئناً يك مقسوم علیه صفر x همیشه نمی تواند حذف شود، زیرا $y \neq 0$ به قسمی وجود دارد که $xy = 0 = x0$. بنا بر این هر حلقه جا بجایی به دو نوع از عناصر افزای می شود: مقسوم علیه های صفر و عناصر قابل حذف. در میان مقسوم علیه های صفر، مقسوم علیه های صفر سره را تمیز می دهیم، یعنی آنهایی که برابر 0 نیستند.

قضیه ۸ ح. فرض کنید R يك حلقه جا بجایی باشد. در این صورت سه شرط زیر معادل اند:

(الف) R شامل هیچ مقسوم علیه صفر سره نیست؛

(ب) در R ، $xy = 0$ نتیجه می دهد $x = 0$ یا $y = 0$ ؛

(پ) در قانون حذف صدق می کند: اگر در R ، $xa = xb$ و $x \neq 0$ آنگاه

$$a = b$$

پرهان. به طور ساده (ب) بیان دوباره ای از (الف) به صورتی متقارن تر است، و به وضوح معادل آن می باشد. همچنین، در فوق نشان دادیم که يك عنصر قابل حذف است اگر فقط اگر مقسوم علیه صفر نباشد. بنا بر این (الف) دقیقاً بیان می کند که همه عناصر غیر صفر قابل حذف اند: که همان عبارت (پ) است.

تعریف. حوزه صحیح يك حلقه جا بجایی است که در یکی از (و بنا بر این در تمام) شرایط قضیه ۸ ح صدق کند که در آن عناصر 0 و 1 متمایزند. (قبلاً فرض نکرده ایم که $1 \neq 0$ ، و بسادگی تحقیق می شود که دقیقاً يك حلقه، حلقه های یکریخت را یکی فرض می کنیم، وجود دارد که در آن $0 = 1$. این حلقه فقط يك عنصر دارد. نکته ای مطرح است که آیا این حلقه در شرایط قضیه صدق می کند، ولی تحلیلی دقیق و منطقی بایستی خواننده را متقاعد کند که جواب مثبت است. حال ما ایلم وقتی که حوزه های صحیح را بررسی می کنیم این حلقه بدیهی را مستثنی کنیم، گرچه باید اجازه دهیم که واقعاً يك حلقه باشد، اگر در حالت کلی فرض $1 \neq 0$ را به عنوان اصلی برای حلقه ها قرار دهیم آنگاه قضیه ۸ ح نادرست خواهد بود، زیرا یقیناً تمام حلقه R ایده آلی از R بوده و خارج قسمت مربوطه، R/R ، فقط دارای يك عنصر است!) با مراجعه به تعریف، حوزه صحیح حلقه ای است جا بجایی با حداقل دو عنصر، که در آن قانون حذف برقرار است. مثالهایی که به ذهن خطور می کنند عبارت اند از: \mathbb{Z} ، \mathbb{Q} ، \mathbb{R} و \mathbb{C} . در فصل ۱۰ خواهیم دید که حلقه های معینی از چند جمله ایها نیز حوزه صحیح اند.

دلیل اینکه \mathbb{Q} ، \mathbb{R} و \mathbb{C} حوزه صحیح اند آن است که در هر يك از آنها، هر عنصر غیر صفر یکه است. قبلاً نشان داده ایم که عناصر یکه همیشه قابل حذف اند («توجه» صفحه ۱۲۵ را ببینید) از اینرو قانون حذف بلافاصله نتیجه می شود. چنین حلقه هایی ارزش نام خاصی دارند و میدان نامیده می شوند. بنا بر این میدان يك حلقه R است که، علاوه بر اصول موضوعه

حلقه که در اول فصل آمده‌اند، در قوانین زیر نیز صدق کند:

(۳) هر $x \neq 0$ در R دارای معکوسی چون $x^{-1} \in R$ است به قسمی که

$$xx^{-1} = x^{-1}x = 1$$

(۴) به ازاء هر $x, y \in R$ ، $xy = yx$ ؛

(ج) $1 \neq 0$.

این مارا به نقطه شروع می‌رساند، زیرا این سه قانون، همراه با اصول موضوعه حلقه، شامل مجموعه کامل قوانین «جبر استاندارد» است که در فصل ۱ فهرست شده‌اند. حال اگر فهرست کامل، مجدداً مورد مطالعه قرار گیرد ملاحظه می‌شود که يك میدان را می‌توان به اختصار به زبان دوساخت گروهی، یعنی ساخت جمعی وضربی، شرح داد. به منظور دقیق بودن تعریف میدان را دوباره به صورت زیر بیان می‌کنیم. میدان F مجموعه‌ای است که دو عمل دو تایی $+$ و \cdot روی آن تعریف شده‌اند به قسمی که :

(الف) F نسبت به جمع يك گروه آبدلی است ؛

(ب) اگر از عنصر صفر این گروه آبدلی صرف نظر کنیم، آنگاه بقیه عناصر نسبت به ضرب

تشکیل يك گروه آبدلی می‌دهند؛

(پ) ضرب نسبت به جمع توزیعی است.

توجه کنید که این سه شرط نتیجه می‌دهند $1 \neq 0$ زیرا گروه ضربی که در قسمت (ب) مشخص شده شامل صفر نیست، ولی شامل ۱ هست.

از میان انواع فراوان جبر مجرد که امروزه تحت مطالعه و بررسی قرار دارند محتملاً میدانها - پس از گروهها - مهمترین‌اند. آنها حوزه‌هایی هستند که در آنجا می‌توان همه اعمال وقواعد جبر استاندارد را به کار برد. آنها کراراً به عنوان منبع ضرایب چند جمله‌ایها و معادلات خطی و مکان مناسبی برای جستجوی حل چنین معادلاتی به کار می‌روند. میدان در نظریه اعداد به عنوان مجموعه‌ای با ساخت زیبا از اعداد جبری و در هندسه به عنوان مجموعه‌ای از مختصات ممکنه نقاط به کار می‌رود. در تمام این زمینه‌ها، غنای ساخت و سادگی محاسبات جبری در میدان است که آن را سودمند ساخته.

همه عناصر غیر صفر میدان قابل حذف‌اند، و این خاصیت در هر زیر حلقه آن نیز برقرار است. بنا بر این همه زیر حلقه‌های میدانها حوزه صحیح هستند. بایستی از به کار بردن نیندیشیده استدلالهایی نظیر این بر حذر بود. مثلاً، همه عناصر غیر صفر میدان یکه هستند، اما این خاصیت در يك زیر حلقه درست باقی نمی‌ماند زیرا زیر حلقه ممکن است شامل عنصر مفروضی

باشد بدون اینکه حاوی معکوس آن باشد. ساده‌ترین مثال، زیرحلقه Z از میدان Q است؛ این زیرحلقه حوزه صحیح است (درواقع نخستین نمونه!) و لسی فقط دارای دو عنصر یکه و ۱ - است.

مثال ۹۰۰۸. در میدان C ، مجموعه همه اعداد صحیح گاوسی $m+in$ ، که در آن $m, n \in Z$ ، یک زیرحلقه است و بنا بر این یک حوزه صحیح می باشد.

مثال ۹۰۰۸. در میدان R ، مجموعه S از همه اعداد به صورت $a+b\sqrt{2}$ ، که در آن a و b اعداد گویا هستند، یک زیرحلقه است زیرا ۱ و ۰ به این صورت هستند و مجموع و حاصلضرب هر دو عدد به صورت مذکور نیز دارای همین صورت است. (توجه کنید که

$$(a+b\sqrt{2})(a'+b'\sqrt{2}) = (aa'+2bb') + (ab'+ba')\sqrt{2}$$

و اعداد $aa'+2bb'$ و $ab'+ba'$ گویا هستند اگر a, a', b, b' گویا باشند.) در واقع این زیرحلقه S از R یک زیرمیدان است. این به آن دلیل است که اگر a و b اعداد گویا و هر دو باهم صفر نباشند آنگاه معکوس $a+b\sqrt{2}$ در R می تواند به صورت

$$\frac{a-b\sqrt{2}}{a^2-2b^2} = \frac{a}{a^2-2b^2} + \frac{-b}{a^2-2b^2}\sqrt{2}$$

نوشته شود و از آنجا که عضو S است. بنا بر این هر عنصر غیر صفر S یکه است، و در نتیجه S یک میدان است.

ارتباط بین حوزه‌های صحیح و میدانها حتی نزدیکتر از آن است که ما تا کنون مطرح کرده ایم. نه فقط هر زیرحلقه میدان حوزه صحیح است، بلکه هر حوزه صحیح زیرحلقه‌ای از یک میدان مناسب است. فصل حاضر را با اثبات این نتیجه مهم به پایان می رسانیم. حوزه صحیحی مانند D مفروض است می خواهیم میدانی مانند F بسازیم به قسمی که D به مثابه زیرحلقه‌ای در F باشد. در واقع کاری را که قدری راحتتر است انجام می دهیم، بدین معنی که میدان F را به قسمی می سازیم که D باز زیرحلقه‌ای از F بگردد؛ یعنی، به طوری که هم ریختی یک به یکی از D به F وجود داشته باشد. بهر حال، پس از انجام این امر، می توانیم F را به قسمی بپراش کنیم (تا اندازنه‌ای به طور مصنوعی) که واقعا D را به عنوان زیرحلقه در برداشته باشد؛ به طور ساده نسخه D بگردد یا D را از F برداشته و آن را با D جایگزین می کنیم. سپس مجموعه جدید F' می تواند به وسیله فرایند بهم پیوستن و به طریقی روشن به یک میدان تبدیل شود به طوری که D یک زیرحلقه آن باشد. این فرایند «همانند نمودن D با تصویرش در F' » نامیده می شود و جزئیات صوری آن را نمی نویسیم.

قضیه ۸. خ. فرض کنید D یک حوزه صحیح باشد. در این صورت میدانی مانند F که D را به عنوان

زیرحلقه دربر دارد وجود دارد به قسمی که هر عنصر F به صورت xy^{-1} است، که $x, y \in D$. میدان F تاحد یکریختی یکتا و دارای خاصیت جامع زیر است: اگر $\theta: D \rightarrow F'$ جادهی دلخواهی از D در یک میدان باشد (یعنی، همریختی حلقه‌ای یک به یک به توی یک میدان) آنگاه θ می‌تواند به طور یکتا به یک جادهی F در F' توسعه داده شود.

برهان. مفتاح بی بردن به ساختمان F ، صورت عناصر آن، یعنی xy^{-1} است. F را به صورت مجموعه‌ای از «کسرها» x/y ، که در آن $x, y \in D$ ، تعریف خواهیم کرد، ولی تعریف اینها نیاز به دقت بیشتری دارد. قواعد آشنای محاسبات کسرها به ما می‌گوید که مخرج کسر نباید هرگز صفر باشد و اینکه x/y و x'/y' یک کسرنده هرگاه $xy' = yx'$. بنابراین تجربه خود از روابط هم‌ارزی را به کار گرفته کسرها را به مثابه رده‌های هم‌ارزی جفتهای (x, y) تعریف می‌کنیم. جزئیات امر به صورت زیر است. فرض کنید $S \subset D \times D$ مجموعه همة جفتهای (x, y) باشد، که $x, y \in D$ و $y \neq 0$. رابطه \sim روی S را با قاعده زیر تعریف کنید:

$$(x, y) \sim (x', y') \text{ اگر در } D, xy' = yx'$$

نخست محقق می‌سازیم که \sim رابطه‌ای هم‌ارزی است. واضح است که انعکاسی هست، زیرا $xy = yx$. همچنین، متقارن است، زیرا با به کار بردن مجدد قانون جایابی در D ، اگر $xy' = yx'$ آنگاه $x'y = y'x$. اثبات قانون تعدی کمی مشکل‌تر است، فرض کنید که در S داریم: $(x, y) \sim (x', y') \sim (x'', y'')$. در این صورت $xy' = yx'$ و $x'y'' = y'x''$ ، که از آنجا $x'y'' = yx'y'' = y'y''x' = y'y''x''$ چون D حوزه صحیح است و، بنا به تعریف، $y' \neq 0$ ، می‌توان y' را از طرفین تساوی اخیر حذف کرد و به دست آورد: $x'y'' = yx''$ ؛ یعنی $(x, y) \sim (x'', y'')$. رده‌های هم‌ارزی \sim روی S کسر نامیده می‌شوند و x/y را برای رده هم‌ارزی شامل (x, y) می‌نویسیم. فرض می‌کنیم F مجموعه همة این کسرها باشد، یعنی $F = S/\sim$. باید F را به وسیله تعریف اعمال مناسبی روی کسرها به یک میدان تبدیل کنیم. ابتدا جمع را به صورت زیر تعریف می‌کنیم

$$\frac{x}{y} + \frac{x'}{y'} = \frac{xy' + yx'}{yy'} \quad (1)$$

چون این عملی است روی مجموعه خارج قسمت دیگر بار با این سؤال مواجه هستیم که آیا این عمل خوش تعریف است. خواننده را به قضیهٔ عقب رجوع می‌دهیم و استدلال لازم را عرضه می‌کنیم. فرض کنید که در S ، داریم $(x_1, y_1) \sim (x_2, y_2)$ و $(x'_1, y'_1) \sim (x'_2, y'_2)$. باید نشان دهیم که در S ،

$$(x_1y'_1 + y_1x'_1, y_1y'_1) \sim (x_2y'_2 + y_2x'_2, y_2y'_2)$$

حال D یک حلقه است، از اینرو هر دوی این جفتهای در $D \times D$ قرار دارند؛ همچنین چون D حوزه صحیح است و y_1, y_2, y'_1, y'_2 همگی غیر صفرند، داریم $y_1y'_1 \neq 0$ و

$y_2 y_2' \neq 0$ ، پس جفت‌های مذکور در S قرار دارند. باقی می‌ماند که در D نشان دهیم:

$$(x_1 y_1' + y_1 x_1')(y_2 y_2') = (y_1 y_1')(x_2 y_2' + y_2 x_2')$$

این تساوی از روابط مفروض $x_1 y_2 = y_1 x_2$ و $x_1' y_2' = y_1' x_2'$ به دست می‌آید زیرا

$$\begin{aligned}(x_1 y_1' + y_1 x_1')(y_2 y_2') &= x_1 y_2 y_1' y_2' + y_1 y_2 x_1' y_2' \\ &= y_1 x_2 y_1' y_2' + y_1 y_2 y_1' x_2' \\ &= (y_1 y_1')(x_2 y_2' + y_2 x_2').\end{aligned}$$

پس از اینکه به وسیله معادله (۱) خوش تعریفی جمع روی F را ثابت کردیم، تحقیق می‌کنیم که جمع مزبور در F را یک گروه آبدی می‌سازد. واضح است که $0/1$ به عنوان عنصر صفر عمل می‌کند و جمع جابجایی است. قانون شرکت‌پذیری به وسیله بررسی اینکه هر دو روش پراگت‌گذاری عبارت زیر

$$\frac{x}{y} + \frac{x'}{y'} + \frac{x''}{y''}$$

مارا به کسر

$$\frac{xy'y'' + yx'y'' + yy'x''}{yy'y''}$$

می‌رساند، اثبات می‌شود. همانند معکوسهای جمعی، ملاحظه می‌شود که

$$\frac{0}{yy} = \frac{0}{1} \quad \text{و} \quad \frac{x}{y} + \frac{-x}{y} = \frac{0}{yy}$$

زیرا $0 \times 1 = yy \times 0$. بنابراین $-x/y$ معکوس جمعی x/y است.

ضرب در F را با رابطه

$$\frac{x}{y} \cdot \frac{x'}{y'} = \frac{xx'}{yy'} \quad (2)$$

به‌ازاء هر $x, x', y, y' \in D$ با $y, y' \neq 0$ ، تعریف می‌کنیم. اثبات این‌را که (۲) نامبهم است و عملی روی F تعریف می‌کند به‌عهده خواننده می‌گذاریم. واضح است که عمل جابجایی و شرکت‌پذیر است و دارای عنصر خنثی $1/1$ است تحقیق قانون توزیعی ساده است:

$$\left(\frac{x}{y} + \frac{x'}{y'}\right) \frac{x''}{y''} = \frac{(xy' + yx')x''}{yy'y''}$$

$$= \frac{(xy' + yx')x''}{yy'y''}$$

$$= \frac{xx''}{yy''} + \frac{x'x''}{y'y''}.$$

بنابراین F يك حلقه جابجایی است و باقی می ماند نشان دهیم که هر عنصر غیر صفر x/y يکه است. ولی اگر $(x/y) \neq (0/1)$ آنگاه $x \neq 0$ ، از اینرو $(y/x) \in F$ و واضح است که

$$\frac{x}{y} \cdot \frac{y}{x} = \frac{xy}{yx} = \frac{1}{1}.$$

این نشان می دهد که F يك میدان است.

حال F شامل D نیست، اما نگاشت واضحی مانند $x \rightarrow x/1$ از D به F وجود دارد که يك هم ریختی يك به يك حلقه هاست (این را تحقیق کنید). بنا بر این همان طور که در فوق توضیح داده شد D را با تصویرش در F همانند می گیریم، پس از این x را به جای $x/1$ می نویسیم. در این نماد گذاری، به ازاء هر $y \neq 0$ در D داریم

$$y^{-1} = \left(\frac{y}{1}\right)^{-1} = \frac{1}{y},$$

و بنا بر این همان طور که ادعا شده است داریم

$$\frac{x}{y} = xy^{-1}.$$

حال خاصیت جامع F را ثابت می کنیم. اگر $\theta : D \rightarrow F'$ يك جادهی D در میدان دیگری باشد، ملاحظه می کنیم که، به ازاء $y \neq 0$ در D ، $\theta(y) \neq 0$ ، از اینرو $\theta(y)$ دارای معکوسی در F' است. اگر قرار است که θ به يك جادهی $\theta^* : F \rightarrow F'$ توسعه داده شود، θ^* باید معکوسها را حفظ کند، از اینرو $\theta^*(y^{-1}) = \theta(y)^{-1}$ و باید داشته باشیم

$$\theta^*(xy^{-1}) = \theta(x)\theta(y)^{-1} \quad (3)$$

این نشان می دهد که θ^* ، در صورت وجود، یکتاست. برای اثبات وجود بایستی نشان دهیم که (3) نامبهم است، یعنی اگر در F ،

$$\frac{x}{y} = \frac{x'}{y'}$$

آنگاه باید نشان دهیم که در F' ، $\theta(x)\theta(y)^{-1} = \theta(x')\theta(y')^{-1}$ ، این را به عهد خواننده می گذاریم که بعلاوه باید تحقیق کند نگاشت θ^* که به وسیله (3) تعریف شده است در واقع جمع و ضرب را حفظ می کند و 1 را به 1 می فرستد. اینکه θ^* يك به يك است از این مطلب به دست می آید که اگر $\theta^*(xy^{-1}) = 0$ آنگاه در F' ، $\theta(x)\theta(y)^{-1} = 0$ ، از اینرو

$\theta(x) = 0$ ، ولی این نتیجه می دهد $x = 0$ ، زیرا θ يك به يك است. بنابراین $\text{Ker } \theta^* = 0$ و بنا به قضیه ۶ ج و نتیجه اش، θ^* يك به يك است. اکنون یکتایی F' به آسانی نتیجه می شود؛ اگر D به وسیله نگاشتی مانند θ در میدان F' جا داده شود، به طریقی که هر عنصر F' بتواند به ازاء $y \in D$ ، x مناسبی، به صورت $\theta(x)\theta(y)^{-1}$ نوشته شود، آنگاه نگاشت $\theta^*: F \rightarrow F'$ بروی و بنا بر این یکرختی است.

میدان F' که از D ساخته شده است میدان کسرهاى D نامیده می شود. این میدان علی رغم طولانی بودن برهان وجودش، از اهمیت فراوانی برخوردار است و اساساً ساختمان روشن و ساده ای می باشد. دو مثال اصلی (اعداد گویا و توابع گویا) در دو فصل آینده به تفصیل مورد بحث قرار خواهند گرفت.

تمرینها

۱. ثابت کنید که حلقه R جا بجایی است اگر و فقط اگر، به ازاء هر $x, y \in R$ ، رابطه $(x+y)(x-y) = x^2 - y^2$ درست باشد.
۲. ثابت کنید که گروه یکه های حلقه اعداد صحیح گاوسی (مثال ۱۰.۸) گروهی دوری از مرتبه ۴ است.
۳. ثابت کنید که مجموعه همه اعداد حقیقی به صورت $m + n\sqrt{2}$ ، که در آن $m, n \in \mathbb{Z}$ ، يك حوزه صحیح است. نشان دهید که در این حلقه $m + n\sqrt{2}$ عنصری یکه است اگر و فقط اگر $m^2 - 2n^2 = \pm 1$.
۴. دستوری مشابه قضیه ۶ ج برای حلقه ها تنظیم کرده آن را ثابت کنید.
۵. ثابت کنید که تنها ایده آل های يك میدان F ، $\{0\}$ و خود F هستند. بنا بر این نشان دهید که هر همریختی حلقه ای بین دو میدان يك به يك است.
۶. ثابت کنید که حلقه M متشکل از تمام ماتریسهای حقیقی $n \times n$ فقط دارای دو ایده آل $\{0\}$ و خود M است. (راهنمایی: اثر ضرب عناصر يك ایده آل را در (الف) ماتریسهای مینای E_{ij} با عدد ۱ در مکان (j, i) ام و صفر در بقیه مکانها و (ب) ماتریسهای اسکالر λI ، بررسی کنید.)
۷. نشان دهید که اگر D يك حوزه صحیح و $d \in D$ عنصری ثابت و غیر صفر باشد، آنگاه نگاشت $x \rightarrow dx$ از D به D يك به يك است. در مورد D متناهی نتیجه بگیرید که این نگاشت دوسویی است و بنا بر این ثابت کنید که هر حوزه صحیح متناهی يك میدان است.
۸. فرض کنید R حلقه ای دلخواه و $\sigma: \mathbb{Z} \rightarrow R$ همریختی متعارف باشد، که به وسیله $\sigma(n) = \bar{n} = n1$ داده شده است. با در نظر گرفتن هسته σ ، نشان دهید که عدد

صحیح یکنای $k \geq 0$ (که مشخصه R نامیده می‌شود) وجود دارد به قسمی که (الف) به ازاء هر $x \in R$ ، $kx = 0$ ، و (ب) اگر به ازاء هر $x \in R$ ، $mx = 0$ ، آنگاه $k|m$. ثابت کنید که اگر R حوزه صحیح باشد آنگاه مشخصه آن، ۰ یا یک عدد اول است. نتیجه بگیرید که تمام عناصر غیر صفر یک حوزه صحیح دارای مرتبه جمعی برابرند.

۹. ثابت کنید که اگر R و S دو حلقه جابجایی و هر یک حداقل دارای دو عنصر باشند، آنگاه $R \times S$ نمی‌تواند یک حوزه صحیح باشد.

حلقه‌های \mathbb{Z}_n و میدان \mathbb{Z}

ساده‌ترین حلقه‌ای که در اختیار داریم حلقهٔ اعداد صحیح \mathbb{Z} است، و اکنون حلقه‌هایی را مورد مطالعه قرار می‌دهیم که با به کار بردن ساختمانهای مجرد فصل ۸ از \mathbb{Z} به دست می‌آیند.

نخست، تعیین زیر حلقه‌های \mathbb{Z} کاری ساده است. هر زیر حلقه شامل ۱ است و از اینرو بایستی شامل زیر گروه جمعی تولید شده به وسیلهٔ ۱، که همان \mathbb{Z} است، باشد. بنابراین \mathbb{Z} تنها زیر حلقه است.

اما ایده‌آل‌های \mathbb{Z} را نیز از پیش می‌شناسیم. هر ایده‌آل \mathbb{Z} یک زیر گروه جمعی است، از اینرو بایستی به ازاء عدد صحیحی چون $n \geq 0$ ، به صورت $n\mathbb{Z}$ باشد (قضیهٔ ۴ پ). بعکس، هر زیر گروه $n\mathbb{Z}$ ، ایده‌آلی از \mathbb{Z} است، زیرا اگر $m \in n\mathbb{Z}$ آنگاه $n|m$ ، از اینرو به ازاء هر عدد صحیح r ، $n|mr$ ، که از آنجا $m \in n\mathbb{Z}$. این استدلال اخیر در هر حلقهٔ جابجایی R درست است: اگر $a \in R$ آنگاه مجموعهٔ $aR = \{ar; r \in R\}$ ایده‌آلی از R است. ایده‌آلهایی که بدین طریق تشکیل می‌شوند ایده‌آلهای اصلی و عنصر a یک مولد ایده‌آل aR نامیده می‌شود. بنابراین قضیهٔ ۴ پ بیان می‌کند که هر ایده‌آل \mathbb{Z} یک ایده‌آل اصلی، $n\mathbb{Z}$ ، است که به وسیلهٔ عددی چون $n \geq 0$ تولید می‌شود.

حال، نسبت به هر یک از این ایده‌آلهای $n\mathbb{Z}$ ، به ازاء $n \geq 1$ ، می‌توانیم حلقهٔ خارج قسمت $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ را تشکیل دهیم، که به وسیلهٔ \mathbb{Z}_n نشان داده می‌شود. (حالت $n=0$ را از بررسی استثنای کنیم زیرا $\mathbb{Z}/0\mathbb{Z} = \mathbb{Z}/\{0\} \cong \mathbb{Z}$ حلقهٔ جدیدی نیست). قبلاً \mathbb{Z}_n را به عنوان گروهی جمعی دیده ایم. این گروه رده‌های باقیماندهٔ به پیمانتهٔ n است و گروهی است دوری از مرتبهٔ n که به وسیلهٔ ردهٔ باقیماندهٔ $\langle 1 \rangle$ شامل ۱، تولید می‌شود. این حقیقت جدید که از قضیهٔ ۸ ج ناشی شده این است که به دلیل

ایده آل بودن $n\mathbb{Z}$ ، ضرب رده‌های باقیمانده نیز بر طبق قاعده $\langle xy \rangle = \langle x \rangle \langle y \rangle$ امکان‌پذیر است و از این جهت گروه رده‌های باقیمانده تشکیل یک حلقه می‌دهد. این حلقه \mathbb{Z}_n جابجایی است زیرا \mathbb{Z} جابجایی است، عنصر همانی آن $\langle 1 \rangle$ و «اعداد صحیح» آن $\langle r \rangle = \langle r \rangle = r \langle 1 \rangle$ هستند. بنابراین پس از این \bar{r} را برای رده باقیمانده $\langle r \rangle$ در \mathbb{Z}_n خواهیم نوشت. توجه کنید که \bar{r} تصویر r تحت نگاشت خارج قسمت $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_n$ بوده که هسته‌اش $n\mathbb{Z}$ است.

مثال ۱۰.۹. حلقه \mathbb{Z}_4 دارای جدولهای جمع و ضرب زیر است:

+	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	×	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$
$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$	$\bar{0}$
$\bar{1}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$
$\bar{2}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{0}$	$\bar{2}$	$\bar{0}$	$\bar{2}$
$\bar{3}$	$\bar{3}$	$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{0}$	$\bar{3}$	$\bar{2}$	$\bar{1}$

اثبات برقراری اصول موضوعه حلقه به کمک این جدولها کار بسیار کسل‌کننده‌ای است؛ ولی این ضرورتی ندارد زیرا تحلیل ما از حلقه‌های خارج قسمت پیشاپیش آن را تضمین می‌کند. اعمال ابتدا به وسیله انجامشان در \mathbb{Z} و سپس تحویلشان به پیمانه $\bar{4}$ ، صورت گرفته‌اند. البته، به‌ازاء هر n ، به‌همین ترتیب انجام می‌شود. توجه کنید که \mathbb{Z}_4 یک حوزه صحیح نیست زیرا $\bar{2} \cdot \bar{2} = \bar{0}$. عناصر یک‌ه‌آن $\bar{1}$ و $\bar{3}$ هستند، که تشکیل یک گروه دوری از مرتبه $\bar{2}$ می‌دهند.

واضح است که هیچ دو حلقه \mathbb{Z}_n ($n = 1, 2, 3, \dots$) یکریخت نیستند زیرا هیچ دوتایی از آنها دارای تعداد عناصر مساوی نمی‌باشند. بنابراین تعداد بینهایت حلقه متناهی واقعا متفاوت ساخته‌ایم. به محاسبه در این حلقه‌ها غالباً به‌عنوان «حساب پیمانه‌ای» اشاره می‌شود و به‌طور مشروع می‌توان همه قوانین حلقه‌های جابجایی را به‌کاربرد. به‌استثنای قانون (ض ۳) و قانون حذف، البته بجز در حالت‌های خاص. برای تعیین اینکه کدام یک از حلقه‌های \mathbb{Z}_n از این قوانین اضافی پیروی می‌کنند بایستی یک‌ه‌های \mathbb{Z}_n را پیدا کنیم.

قضیه ۲۹. عنصر \bar{r} از حلقه \mathbb{Z}_n یک‌ه است اگر و فقط اگر r و n متباین باشند.

برهان. چون \mathbb{Z}_n یک حلقه جابجایی است،

$\bar{r} \cdot \bar{s} = \overline{rs}$ ، seZ به ازاء عددی چون Z_n است \iff در Z_n به ازاء عددی چون seZ ، $\bar{r} \cdot \bar{s} = \overline{rs}$ ،

\iff در Z_n به ازاء عددی چون seZ ، $\bar{rs} = \overline{rs}$ ،

\iff به ازاء عددی چون seZ ، $(rs \equiv 1 \pmod{n})$ (به پیمانه n) ،

\iff بنا به قضیه ۷ ب ، $(r, n) = 1$.

نتیجه. حلقه Z_n میدان است اگر و فقط اگر n عددی اول باشد.

پرهان. اگر n يك عدد اول باشد آنگاه به ازاء هر r که بر n قابل قسمت نیست، $(r, n) = 1$ ؛ بنا براین در Z_n ، هر $r \neq 0$ يك يکه است، از اینرو Z_n میدان است. از طرف دیگر، اگر $n > 1$ اول نباشد، آنگاه به ازاء اعداد صحیح مناسب r_1, r_2 که در شرایط $1 < r_1 < n$ و $1 < r_2 < n$ صادق اند، $n = r_1 r_2$. در این حالت در Z_n داریم $\bar{r}_1 \bar{r}_2 = \bar{n} = \bar{0}$ ، ولی $\bar{r}_1 \neq \bar{0}$ ، $\bar{r}_2 \neq \bar{0}$ ، از اینرو Z_n نه فقط يك میدان نمی باشد، بلکه يك حوزه صحیح هم نیست .

اکنون دسته‌ای نامتناهی از میدانهای متناهی $Z_2, Z_3, Z_5, Z_7, Z_{11}, Z_{13}, \dots$ ساخته ایم (این دسته به موجب تمرین ۱۳ از فصل ۵ نامتناهی است). حساب به پیمانه يك عدد اول از تمام قوانین جبر استانده پیروی می کند، و این مطلب تبصره‌های فصل ۷ درباره حل دستگاه منتهیهای چند مجهولی را نسبت به يك پیمانه تك توضیح می دهد. اگر اتفاقاً پیمانه عددی اول باشد آنگاه همه قواعد معمولی حذف مجازند و جوابها می توانند به وسیله آگوریتمهای استانده برای معادلات خطی پیدا شوند. اشاره می کنیم که به ازاء اعداد اول p ، میدانهای Z_p تنها میدانهای متناهی نیستند. در واقع میدانی با q عنصر وجود دارد وقتی که q توانی از يك عدد اول باشد، ولی ساختن آن هنگامی که q اول نباشد کمی مشکلتر است .

مثال ۲۰۹. عناصر $0, 1, a, b$ با جمع و ضربی که به وسیله جدولهای

+					×				
	0	1	a	b		0	1	a	b
0	0	1	a	b	0	0	0	0	0
1	1	0	b	a	1	0	1	a	b
a	a	b	0	1	a	0	a	b	1
b	b	a	1	0	b	0	b	1	a

تعریف شده‌اند تشکیل يك میدان می‌دهند. در فصل آینده روشی از اثبات این مطلب بدون تحقیق مستقیم همه قوانین به دست خواهیم داد.

گروه ضربی یکه‌های \mathbb{Z}_n را با U_n نشان می‌دهیم. بنا به قضیه ۹ آ، عناصر U_n رده‌های باقیمانده \bar{r} هستند، که $1 \leq r \leq n$ و $(r, n) = 1$. بنابراین تعداد عناصر U_n برابر است با $\varphi(n)$ ، که در آن φ تابع اولر است (صفحه ۱۰۸ را ببینید). (توجه کنید که یکه‌های \mathbb{Z}_n همان عناصر مولد گروه جمعی \mathbb{Z}_n هستند. برای ملاحظه عبارت مشابه در مورد حلقه‌های عام، تمرین ۱۲ آخر همین فصل را ببینید.) حال در یک گروه متناهی از مرتبه m هر عنصر دارای مرتبه‌ای است که m را عادی می‌کند و بنابراین توان m ام آن، عنصر همانی است (نتیجه ۲ از قضیه ۴ ج). چنانچه این را به گروه U_n از مرتبه $\varphi(n)$ به کار ببریم، می‌بینیم که در \mathbb{Z}_n به ازاء هر یکه \bar{r} ، $\bar{r}^{\varphi(n)} = \bar{1}$. اگر این عبارت را به زبان همنهشتیها برگردانیم، قضیه زیر به دست می‌آید.

قضیه ۹ ب. (قضیه اولر). فرض کنید n عددی صحیح و مثبت باشد. در این صورت به ازاء همه اعداد صحیح r متباین با n :

$$r^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n} \text{ (به پیمانه } n \text{)}.$$

پروهان. اگر $(r, n) = 1$ آنگاه بنا به قضیه ۹ آ، در \mathbb{Z}_n ، \bar{r} یکه است. بنابراین به موجب استدلال فوق، در \mathbb{Z}_n ، $\bar{r}^{\varphi(n)} = \bar{1}$ ؛ یعنی (به پیمانه n) $r^{\varphi(n)} \equiv 1$.

نتیجه ۹. (قضیه فرما). فرض کنید p عددی اول باشد، در این صورت به ازاء همه اعداد صحیح r که بر p قابل قسمت نیستند:

$$r^{p-1} \equiv 1 \pmod{p} \text{ (به پیمانه } p \text{)}.$$

پروهان. وقتی که p اول باشد، $\varphi(p) = p - 1$. همچنین، هنگامی که p اول باشد، $p + r \Leftrightarrow (r, p) = 1$.

نتیجه ۴. (صورت دیگر قضیه فرما). فرض کنید p عددی اول باشد، در این صورت به ازاء همه اعداد صحیح n ،

$$n^p \equiv n \pmod{p} \text{ (به پیمانه } p \text{)}.$$

به ازااء عددی چون $k \geq 1$ ، يك ریشه k ام اولیه ۱ است؛ این عدد k ، مرتبه ضربی عنصر يکه در گروه U_n است.

مثال ۴.۹. يکه‌های Z_8 عبارت‌اند از: ۱، ۳، ۵، ۷. از میان اینها، ۱ دارای مرتبه ۱ و بقیه دارای مرتبه ۲ هستند. از اینرو Z_8 دارای سه ریشه دوم اولیه ۱ است و دارای هیچ ریشه چهارم اولیه ۱ نیست. بنابراین گروه يکه‌های U_8 دوری نیست بلکه همان ۴-گروه کلاین است (مثال ۵.۶ و تمرین ۱۲ از فصل ۶ را ببینید).

مثال ۵.۹. يکه‌های Z_7 عبارت‌اند از: ۱، ۲، ۳، ۴، ۵، ۶. توانهای ۳ به پیمانه ۷ عبارت‌اند از: $۳^۱ = ۳$ ، $۳^۲ = ۲$ ، $۳^۳ = -۱$ ، $۳^۴ = -۳$ ، $۳^۵ = -۲$ ، $۳^۶ = ۱$ ، از اینرو ۳ يك ریشه ششم اولیه ۱ در Z_7 است و U_7 گروهی دوری از مرتبه ۶ است.

این سؤال که آیا گروه U_n دوری است یا خیر بسادگی می‌تواند در مورد يك مقدار خاص n به وسیله محاسبه مستقیم توانهای همه يکه‌ها جواب داده شود. درحالی‌که p اول باشد می‌توان ثابت کرد که U_p دوری است، یعنی به ازااء هر عدد اول p ، يك ریشه $(p-1)$ ام اولیه به پیمانه p وجود دارد. این مطلب خیلی مشکل است، ارائه پاسخ کلی به سؤال «چه وقت U_n دوری است؟» از آن هم مشکلتر است، اما با به‌کار بردن قضیه زیر برخی از حالات می‌تواند حل و فصل شود.

قضیه ۹.۱. اگر m و n دو عدد صحیح مثبت باشند و $(m, n) = 1$ ، آنگاه

$$Z_m \times Z_n \cong Z_{mn}$$

که يکریختی حلقه‌هاست.

برهان. در اینجا نماد \bar{r} مبهم است زیرا با سه حلقه متفاوت Z_m ، Z_n ، Z_{mn} سروکار داریم. بنابراین برای رده‌های باقیمانده r در حلقه‌های Z_m و Z_n به ترتیب $\bar{r}_{(m)}$ و $\bar{r}_{(n)}$ می‌نویسیم. نگاشتهای $r \rightarrow \bar{r}_{(m)}$ و $r \rightarrow \bar{r}_{(n)}$ ، از Z به Z_m و Z_n ، همریختیهای حلقه‌ای هستند. بنا به تعریف اعمال حلقه‌ای در $Z_m \times Z_n$ بلافاصله نتیجه می‌شود که نگاشت $\theta: r \rightarrow (\bar{r}_{(m)}, \bar{r}_{(n)})$ از Z به $Z_m \times Z_n$ يك همریختی حلقه‌ای است. (به عنوان مثال،

$$\begin{aligned} r+s \rightarrow ((r+s)_{(m)}, (r+s)_{(n)}) &= (\bar{r}_{(m)} + \bar{s}_{(m)}, \bar{r}_{(n)} + \bar{s}_{(n)}) \\ &= (\bar{r}_{(m)}, \bar{r}_{(n)}) + (\bar{s}_{(m)}, \bar{s}_{(n)}) \end{aligned}$$

از اینرو θ حافظ عمل جمع است.) تا این اندازه برای m و n دلخواه درست است. هسته θ مجموعه اعداد صحیح r است به قسمی که $\bar{r}_{(m)} = \bar{0}_{(m)}$ و $\bar{r}_{(n)} = \bar{0}_{(n)}$ ، یعنی به طوری که

$m|r$ و $n|r$. اگر nm متباین باشند، نتیجه می‌شود که هسته θ مجموعه تمام مضارب mn است (قضیه ۵ ب (ث) را ببینید)، یعنی $\text{Ker}\theta = mn\mathbf{Z}$. حال قضیه اول یکریختی برای حلقه‌ها (قضیه ۸ ج) را به کار می‌بریم تا استنتاج کنیم که تصویر θ با $\mathbf{Z}/\text{Ker}\theta = \mathbf{Z}/mn\mathbf{Z} = \mathbf{Z}_{mn}$ یکریخت است. اما \mathbf{Z}_{mn} دارای mn عنصر است، یعنی به همان تعداد عناصر $\mathbf{Z}_m \times \mathbf{Z}_n$ که شامل تصویر θ است. بنابراین تصویر بایستی تمامی $\mathbf{Z}_m \times \mathbf{Z}_n$ باشد، و برهان قضیه کامل است.

نتیجه. اگر $(m, n) = 1$ آنگاه $U_m \times U_n \cong U_{mn}$ که، یکریختی گروه‌هاست.

برهان. قضیه ۸ ت را به کار گیرید تا به دست آورید

$$U_{mn} = U(\mathbf{Z}_{mn}) \cong U(\mathbf{Z}_m \times \mathbf{Z}_n) \cong U(\mathbf{Z}_m) \times U(\mathbf{Z}_n) = U_m \times U_n.$$

مثال ۶.۹. از این نتیجه مستقیماً می‌توانیم استنتاج کنیم که اگر n دارای تجزیه به عوامل اول $n = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_r^{a_r}$ باشد، آنگاه $U_n \cong U_{p_1^{a_1}} \times U_{p_2^{a_2}} \times \dots \times U_{p_r^{a_r}}$ ، که q_i همان $p_i^{a_i}$ است. برای اینکه این گروه، دوری باشد لازم و کافی است که هر یک از عوامل دوری بوده و مرتبه‌هایشان دوهو متباین باشند. (تمرینهای ۱ و ۲ از فصل ۶ را ببینید.) پس، به عنوان مثال، $U_{72} \cong U_8 \times U_9$ دوری نیست زیرا U_8 ، همان‌طور که در مثال ۶.۹ نشان دادیم، دوری نمی‌باشد. همچنین $U_{36} \cong U_4 \times U_9$ دوری نیست زیرا مرتبه‌های دو عامل عبارت‌اند از: $\varphi(9) = 6$ و $\varphi(4) = 2$ که متباین نیستند.

در اینجا مشاهده می‌کنیم که قضیه ۹ پ و برهانش به‌طور نزدیک با قضیه باقیمانده چینی (قضیه ۷ پ) مربوط است. در هر دو حالت برهان یکی است و نشان می‌دهد که وقتی $(m, n) = 1$ همریختی طبیعی $\mathbf{Z} \rightarrow \mathbf{Z}_m \times \mathbf{Z}_n$ بروی است، یعنی به ازاء اعداد صحیح a, b عددی مانند r وجود دارد که در شرایط (به پیمانۀ m) $r \equiv a$ و (به پیمانۀ n) $r \equiv b$ صدق می‌کند.

اکنون نظر خود را به ساختمان میدانهای کسرهای معطوف می‌کنیم. نمی‌توانیم آن را به‌طور ثمربخشی برای حلقه‌های متناهی \mathbf{Z}_n به کار ببریم زیرا آنهايي که حوزه صحیح‌اند مسلماً میدان نیز هستند. لیکن، چون \mathbf{Z} حوزه صحیح است ساختمان مذکور می‌تواند برای آن به کار رود و میدان کسرهای حاصل میدان اعداد گویا، \mathbf{Q} ، است. بدفعات این میدان قبلاً در مثالهای ما ظاهر شده است، ولی این اولین باری است که به‌صورت منطقی ظاهر می‌شود. برآستی توجه به کارگیری اعداد گویا محتوای قضیه ۸ د است، که وجود میدانی را که اعضایش کسرهای m/n هستند، با $m, n \in \mathbf{Z}$ ، $n \neq 0$ ، نشان می‌دهد. (استفاده از میدانهای \mathbf{R} و \mathbf{C} باید به‌همین ترتیب توجه گردد، ولی بهتر است ساختمانشان در یک درس آنالیز مطالعه شود.)

هر عدد گویای x را می توان به صورت

$$x = \frac{a}{b}$$

نوشت، با $b > 0$ زیرا $\left(\frac{a}{b} = \frac{-a}{-b}\right)$.

به موجب خاصیت اقلیدسی \mathbb{Z} ، به طور یکتا داریم $a = bq + r$ ، که در آن $0 \leq r < b$.
بنابراین به طور یکتا

$$x = q + \frac{r}{b},$$

که در آن $q, r \in \mathbb{Z}$ و $0 \leq r < b$. q و r/b را به ترتیب قسمتهای صحیح و کسری x می نامیم. اکنون به شرح و بسط نظریه کسرهایی جزئی می پردازیم که هدف از آن بیان x به صورت مجموع کسرهایی از نوع بویژه ساده است، یعنی کسرهایی با مخصرجهایی از توانهای اول.

لم. اگر $b = b_1 b_2$ ، که در آن b_1, b_2 اعداد صحیح متباین اند، آنگاه به ازاء اعداد صحیح مناسب r_1 و r_2 رابطه

$$\frac{1}{b} = \frac{r_1}{b_1} + \frac{r_2}{b_2}.$$

در \mathbb{Q} برقرار است.

پروان. رابطه مفروض در \mathbb{Q} با رابطه $1 = r_1 b_2 + r_2 b_1$ در \mathbb{Z} معادل است (دو طرف رابطه را در b ضرب کنید). این رابطه به ازاء اعداد مناسب r_1 و r_2 برقرار است زیرا b_1 و b_2 متباین اند (قضیه ۵ (ب)).

قضیه ۹ ت. هر عدد گویای

$$x = \frac{a}{b}$$

می تواند به طور یکتایی به صورت

$$x = x_0 + \frac{a_1}{b_1} + \frac{a_2}{b_2} + \dots + \frac{a_s}{b_s} \quad (1)$$

بیان شود، که در آن $a_i, b_i \in \mathbb{Z}$ و $x_0, b_1, b_2, \dots, b_s$ توانهایی از اعداد اول متمایزند، و به ازاء هر i ، $0 < a_i < b_i$ و $b_i | b$.

بوهان. اثبات وجود، نتیجه ساده‌ای از لم فوق است. می‌نویسیم

$$x = \frac{a}{b}$$

با $b > 0$. اگر $b = 1$ آنگاه x عددی است صحیح و x_0 را برابر x اتخاذ می‌کنیم. چنانچه $b > 1$ آنگاه $b = b_1 b_2 \dots b_s$ ، که در آن b_1, b_2, \dots, b_s توانهایی از اعداد اول متمایزند. چون b_1, b_2, \dots, b_s دوهو متباین‌اند، استقراء ساده‌ای با استفاده از لم فوق، به ازاء اعداد صحیح مناسب r_1, r_2, \dots, r_s ، به دست می‌دهد:

$$\frac{1}{b} = \frac{r_1}{b_1} + \frac{r_2}{b_2} + \dots + \frac{r_s}{b_s}.$$

بنابراین

$$\frac{a}{b} = \frac{ar_1}{b_1} + \frac{ar_2}{b_2} + \dots + \frac{ar_s}{b_s},$$

و چنانچه حالا تمام قسمتهای صحیح جمله‌های

$$\frac{ar_i}{b_i}$$

را با هم دسته‌بندی کنیم عبارتی به صورت مطلوب، با $0 \leq a_i < b_i$ ، به دست می‌آوریم. اگر هر يك از این a_i ها صفر باشد، بسادگی آن را حذف می‌کنیم تا جمله‌های ما در شرط $0 < a_i < b_i$ صدق کند.

اثبات یکتایی کمی دشوارتر است. فرض کنید x دارای عبارت دیگری به صورت زیر باشد

$$x = y_0 + \frac{c_1}{d_1} + \dots + \frac{c_t}{d_t}.$$

در این صورت

$$\frac{a_1}{b_1} + \frac{a_2}{b_2} + \dots + \frac{a_s}{b_s} - \frac{c_1}{d_1} - \dots - \frac{c_t}{d_t} \in \mathbf{Z},$$

و چنانچه هر جفت از جملاتی را که مخرجشان توانی از يك عدد اول یکسان‌اند با هم جمع کنیم دستوری به صورت

$$\frac{u_1}{v_1} + \frac{u_2}{v_2} + \dots + \frac{u_r}{v_r} \in \mathbf{Z} \quad (2)$$

به دست می‌آوریم، که در آن v_1, v_2, \dots, v_r توانهایی از اعداد اول متمایزند، و بسادگی دیده می‌شود که به ازاء هر i ، $|u_i| < v_i$. (این مطلب اخیر در صورتی که

$$\frac{u_i}{v_i}$$

یکی از جمله‌های

$$-\frac{c_j}{d_j} \text{ یا } \frac{a_j}{b_j}$$

باشد واضح است و در غیر این صورت u_i/v_i به صورت

$$\frac{g}{p^m} - \frac{h}{p^n}$$

است، که در آن $0 < g < p^m$ و $0 < h < p^n$. با فرض، مثلاً، $m \leq n$ ، داریم

$$\frac{u_i}{v_i} = \frac{gp^{n-m} - h}{p^n}$$

و به وضوح $|gp^{n-m} - h| < p^n$ (۲) حال را در $v_1 v_2 \dots v_r$ ضرب می‌کنیم. آنگاه همه کسرها بجز اولی به اعداد صحیح تبدیل می‌شوند، از اینرو داریم

$$v_1 | u_1 v_2 v_3 \dots v_r \in \mathbb{Z} \text{، یعنی } \frac{u_1 v_2 v_3 \dots v_r}{v_1}$$

اما v_1 با $v_2 v_3 \dots v_r$ متباین است، پس نتیجه می‌شود که $v_1 | u_1$. چون $|u_1| < v_1$ ، این نتیجه می‌دهد $u_1 = 0$. به همین نحو، می‌توانیم ثابت کنیم که به ازاء هر i ، $u_i = 0$. بنابراین جمله‌های کسری دو عبارت x بایستی دقیقاً برابر باشند و لذا جمله‌های صحیح نیز باهم برابرند.

فرایند کسره‌های جزئی را می‌توانیم با تفکیک جملاتی از نوع q/p^m ، که در آن p اول است، کمی بیشتر بررسی کنیم.

قضیه ۹۸. فرض کنید p عدد اول ثابتی باشد. در این صورت هر عدد صحیح مثبت q می‌تواند به‌طور یکتایی به صورت $q = q_0 + q_1 p + q_2 p^2 + \dots + q_n p^n$ نوشته شود، که در آن $0 \leq q_i < p$ و $q_n \neq 0$.

برهان. اگر $q < p$ آنگاه $n = 0$ و $q_0 = q$ اختیار می‌کنیم. چنانچه $q \geq p$ داریم $q = q'p + q_0$ ، که در آن $0 \leq q_0 < p$ ، q' که از q کوچکتر است، می‌تواند به صورت $q' = q_1 + q_2 p + \dots + q_n p^{n-1}$ نوشته شود و لذا $q = q_0 + q_1 p + \dots + q_n p^n$. یکتایی این عبارت به طریق زیر ثابت می‌شود. فرض کنید که

$$q_0 + q_1 p + q_2 p^2 + \dots + q_n p^n = r_0 + r_1 p + r_2 p^2 + \dots + r_m p^m,$$

با $0 \leq r_i < p$ و $0 \leq q_i < p$. با تحویل به پیمانه p درمی‌یابیم (به پیمانه p) $q_0 \equiv r_0$ که از آنجا، به موجب مجموعه مقادیر تحدید شده آنها، $q_0 = r_0$. با تفریق $q_0 = r_0$ و حذف p به دست می‌آوریم

$$q_1 + q_2 p + \dots + q_n p^{n-1} = r_1 + r_2 p + \dots + r_m p^{m-1},$$

و استقراء ساده‌ای برهان را کامل می‌کند.

قضیه ۹ ج. همدعدگویای

$$x = \frac{a}{k}$$

می‌تواند به طور یکتا به صورت

$$x = x_0 + \frac{r_1}{p_1^{\alpha_1}} + \frac{r_2}{p_2^{\alpha_2}} + \dots + \frac{r_k}{p_k^{\alpha_k}} \quad (۳)$$

بیان شود، که در آن x_0, r_i, p_i, α_i اعداد صحیح و p_1, p_2, \dots, p_k اعداد اول هستند (الزاماً متمایز نیستند)، به ازاء هر i ، $0 < r_i < p_i$ و $\alpha_i > 0$ ، و همه توانهای اول $p_1^{\alpha_1}, p_2^{\alpha_2}, \dots, p_k^{\alpha_k}$ متمایزند و b ، مخرج کسر x ، را عادی می‌کنند.

برهان. در تجزیه x به کسره‌های جزئی که در قضیه ۹ آمده است، هر جمله بغیر از x_0 ، به ازاء عدد اولی چون p به صورت a/p^n است، که در آن $0 < a < p^n$ و $p^n | b$. بنا به قضیه ۹ ث، a می‌تواند به صورت $a = q_0 + q_1 p + \dots + q_r p^r$ نوشته شود، که در آن $0 \leq q_i < p$ و $q_r \neq 0$. واضح است که $r < n$ ، از اینرو از تقسیم طرفین بر p^n به دست می‌آوریم

$$\frac{a}{p^n} = \frac{q_0}{p^n} + \frac{q_1}{p^{n-1}} + \dots + \frac{q_r}{p^{n-r}}, \quad (۴)$$

که به صورت مطلوب است. چنانچه این را برای هر جمله انجام دهیم و نتایج حاصل را با هم جمع کنیم، می‌توانیم x را به صورت مطلوب (۳) بیان کنیم. این بیان یکتاست، زیرا اگر تمام جملاتی که مخرجشان توان یک عدد اول یکسان‌اند دسته‌بندی و با هم جمع کنیم، تجزیه‌ای به صورت

$$x = x_0 + \frac{a_1}{b_1} + \dots + \frac{a_s}{b_s}$$

به دست می‌آوریم که از نوع ارائه شده در قضیه ۹ ث است. این تجزیه یکتاست، از اینرو

a_i/b_i ها به طور یکتا معین می شوند. اما هر يك از اینها دارای تجزیه یکتایی به صورت (۴) می باشد، لذا جمله های (۳) به طور یکتا معین می شوند.

مثال ۷.۹. عددگویای

$$\frac{14}{135} = \frac{14}{3^3 \times 5}$$

بنا به قضیه ۹ ج، می تواند به صورت

$$a + \frac{b}{5} + \frac{c}{3} + \frac{d}{3^2} + \frac{e}{3^3}$$

نوشته شود، که در آن a, b, c, d, e اعداد صحیح اند و $0 \leq c < 3, 0 \leq b < 5$ و $0 \leq d < 3, 0 \leq e < 3$. برای یافتن صورتها طرفین را در $3^3 \times 5$ ضرب کرده به دست می آوریم $14 = 3^3 \times 5a + 3^2b + 3^2 \times 5c + 3 \times 5d + 5e$. این رابطه به پیمانۀ ۵ به دست می دهد (به پیمانۀ ۵) $14 \equiv 27b \pmod{5}$ ، یعنی (به پیمانۀ ۵) $2b \equiv 4$ ، که از آنجا $b = 2$ (زیرا $0 \leq b < 5$) . با جایگزین کردن این مقدار به دست می آوریم

$$-40 = 3^3 \times 5a + 3^2 \times 5c + 3 \times 5d + 5e$$

که از آنجا $-8 = 27a + 9c + 3d + e$ ، که c, d و e در مجموعه مقادیر $\{0, 1, 2\}$ هستند. این به پیمانۀ ۳ به دست می دهد $1 \equiv -8 \equiv e \pmod{3}$ ، از اینرو $e = 1$. بنابراین $-3 = 9a + 3c + d$ ، که به دست می دهد $d = 0$. با ادامه این طریق به دست می آوریم $c = 2$ و $a = -1$ و از اینرو می توان نتیجه گرفت که

$$\frac{14}{135} = -1 + \frac{2}{5} + \frac{2}{3} + \frac{1}{27} \quad (5)$$

به منطق این ادعا توجه کنید: به موجب قضیه فوق می دانیم که تجزیه ای به صورت مطلوب وجود دارد؛ با فرض اینکه $14/135$ به صورت مزبور بیان شود، ثابت کرده ایم که تنها مقادیر ممکن صورتها آنهايي هستند که به دست آورده ایم؛ بنابراین (۵) درست است. تنها دلیل برای تحقیق درستی نتیجه آن است که مطمئن شویم هیچ خطای محاسباتی در عملیات رخ نداده است. لیکن، آزمودن و به کار بردن همان استدلال برای تجزیه يك عدد به صورتی که در واقع امکان پذیر نیست اشتباه متداولی است. مثلا، اگر کسی قضا یا را درست در نیابد، ممکن است تصور کند که، چون $7/45$ دارای قسمت صحیح ۰ است، می تواند به صورت

$$\frac{7}{45} = \frac{a}{3} + \frac{b}{9} + \frac{c}{5}$$

نوشته شود با $0 \leq a < 3, 0 \leq b < 3, 0 \leq c < 5$. چنانچه این را فرض کنیم وطرفین را در 45 ضرب کنیم، به دست می آوریم $7 = 15a + 5b + 9c$ که به پیمانۀ ۳ به دست

می‌دهد (به پیمانۀ ۳) $5b \equiv 7$ و از آن نتیجه می‌شود $b = 2$ و $b = 2$ و $15a + 9c = 3$. این به پیمانۀ ۵ به دست می‌دهد (به پیمانۀ ۵) $9c \equiv -3$ ، و به پیمانۀ ۹ به دست می‌دهد (به پیمانۀ ۹) $15a \equiv -3$. اینها نتیجه می‌دهند $c = 3$ و $a = 1$. بنابراین ممکن است استنتاج کرد که

$$\frac{7}{45} = \frac{1}{3} + \frac{2}{9} + \frac{3}{5}$$

که نادرست است. نکته در اینجا است که $7/45$ نمی‌تواند به صورت مورد نظر نوشته شود، از اینرو هر اطلاعی که بتوان در مورد a ، b و c استنتاج کرد فاقد ارزش است.

تمرینها

۱. ثابت کنید که گروه یک‌های Z_n به‌ازاء $n = 2, 3, 4, 5, 6, 7$ دوری است. نشان دهید که به‌ازاء $n = 15$ دوری نیست.
۲. مولدی برای گروه ضربی میدان Z_{77} پیدا کنید.
۳. کوچکترین عدد صحیح مثبت n را به‌قسمی پیدا کنید که $(27^n) \equiv 1$.
۴. ثابت کنید که به‌ازاء هر $n \in \mathbb{Z}$ ، $(25^n) \equiv n^2$.
۵. ثابت کنید که به‌ازاء هر $n \in \mathbb{Z}$ ، $(1001^n) \equiv n^6$.
۶. ثابت کنید که به‌ازاء هر $n \in \mathbb{Z}$ ، $(252^n) \equiv n^2$.
۷. ثابت کنید که به‌ازاء همه اعداد صحیح فرد، $(8160^n) \equiv n$ ، این هم‌نشستی به‌ازاء کدام يك از اعداد صحیح زوج n درست است؟ بزرگترین عدد صحیح N را به‌قسمی پیدا کنید که، به‌ازاء هر $n \in \mathbb{Z}$ ، $(N^n) \equiv n$.
۸. نشان دهید که اعداد ۲، ۴، ۶ و ۸ تحت عمل ضرب به پیمانۀ ۱۰ تشکیل يك گروه می‌دهند. عنصرهمانی آن چیست؟ آیا يك گروه دوری است؟
۹. فرض کنید p يك عدد اول فرد باشد و فرض کنید که (به پیمانۀ p) $a^p + b^p \equiv 0$. نتیجه بگیريد که (به پیمانۀ p^2) $a^p + b^p \equiv 0$.
۱۰. 379 را به‌صورت مجموع کسرهایی که مخرج آنها توان يك عدد اول است بیان کنید. 1200
۱۱. تجزیه کامل $\frac{29}{180}$ را به کسرهایی جزئی، همانند قضیۀ ۹ ج، پیدا کنید.
۱۲. فرض کنید R حلقه‌ای جا بجایی باشد و $x \in R$. ثابت کنید که x عنصر یک‌های R از

است اگر و فقط اگر ایده آل اصلی xR که به وسیله x تولید می شود تمامی R باشد.

۱۳. ثابت کنید که هر ایده آل Z_n يك ایده آل اصلی به صورت dZ_n است، که در آن $d|n$. نشان دهید حلقه خارج قسمت مربوطه، با Z_n یکرهخت است.

۱۴. ثابت کنید که اگر R زیرحلقه ای از Q باشد آنگاه میدان کسره های R با Q یکرهخت است. (راهنمایی: خاصیت جامع میدان کسرها و این حقیقت را که $R \supset Z$ به کار ببرید.)

۱۵. فرض کنید p عدد اول ثابتی باشد و L_p زیر مجموعه Q شامل همه کسره های a/p^r ، به ازا $a, r \in \mathbb{Z}$ ، $r \geq 0$. ثابت کنید که L_p زیرحلقه ای از Q است و هر ایده آل غیر صفر از L_p به صورت dL_p می باشد، که در آن d عدد صحیح مثبتی است که بر p قابل قسمت نیست.

۱۶. فرض کنید P مجموعه ای از اعداد اول باشد، و همچنین L_p مجموعه تمام اعداد گویایی را نشان دهد که مخرجهایشان حاصلضریبی از توانهای اعداد اول در P باشند. نشان دهید که L_p زیرحلقه ای از Q است. بعکس، نشان دهید که هر زیرحلقه Q ، به ازا P مجموعه ای از اعداد اول P ، برابر است با L_p . (راهنمایی: برای اثبات عکس مطلب، نشان دهید که اگر زیرحلقه R از Q شامل عدد گویایی باشد که مخرجش بر عدد اول مفروضی مانند p قابل قسمت باشد ولی صورت آن بر p قابل قسمت نباشد، آنگاه

$$\frac{1}{p} \in R \text{ و بنا بر این } (R \supset L_p)$$

۱۷. ثابت کنید که هر عدد گویای r ، با خاصیت $0 < r < 1$ ، می تواند به صورت

$$r = \frac{1}{n_1} + \frac{1}{n_2} + \dots + \frac{1}{n_k}$$

نوشته شود، که در آن n_1, n_2, \dots, n_k اعداد صحیح اند و $n_1 < n_2 < \dots < n_k$. آیا این کار برای هر عدد مثبت گویایی می تواند انجام شود؟ (اشتباه نکنید! این هیچ ارتباطی با کسره های جزئی ندارد و صرفاً برای ازدیاد اطلاعات شما آمده است.)

حلقه چندجمله‌ایها

اساساً يك چندجمله‌ای عبارتی به صورت

$$a_0 + a_1X + a_2X^2 + \dots + a_nX^n \quad (1)$$

است، ولی تعریف دقیق مستلزم کمی دقت است. بایستی روشن کنیم که ضرایب a_i چه هستند (مثلاً، آیا می‌توانیم X را به عنوان ضرایب به کار ببریم؟) همچنین با استفاده از تعریف باید قادر باشیم که تعیین کنیم آیا $X^2 \circ$ همان چندجمله‌ای $X^4 \circ$ است و یا $X^2 + X^2$ همان چندجمله‌ای $X^2 + 2X$ است؟

با تعیین يك حلقه جابجایی R که ضرایب از آن اختیار می‌شوند و علامت X ، که عضوی از R نیست، آغاز می‌کنیم. يك چندجمله‌ای از X با ضرایب در R را عبارتی صوری مانند زیر تعریف می‌کنیم.

$$\sum_{i=0}^{\infty} a_i X^i \quad (\text{یا برای اختصار، } \sum a_i X^i)$$

که ضرایب a_0, a_1, a_2, \dots اعضای R هستند و همه بجز تعداد متناهی از آنها صفرند. در این تعریف (هنوز) \sum جمع را اعلام نمی‌کند. X هم به جای عنصر متغیری از R محسوب نمی‌شود؛ به طور ساده منظور از آن نشان کردن جمله‌های گوناگون به طریقی مناسب برای محاسبات آینده است. دو چندجمله‌ای $\sum a_i X^i$ و $\sum b_i X^i$ با هم مساوی اند اگر فقط اگر به ازاء هر $i \in \mathbb{N}$ ، $a_i = b_i$. مجموعه همه چندجمله‌ایها از این نوع به وسیله $R[X]$ نشان داده می‌شود، و کار بعدی ما آن است که این مجموعه را به يك ساخت حلقه‌ای مجهز کنیم.

مجموع دو چندجمله‌ای $\sum a_i X^i$ و $\sum b_i X^i$ برابر $\sum c_i X^i$ تعریف می‌شود، که در آن به ازاء هر $i \in \mathbb{N}$ ، $c_i = a_i + b_i \in R$ ؛ این مجموع نیز يك چندجمله‌ای است زیرا به ازاء هر i ، $c_i = a_i + b_i \in R$ و فقط تعداد متناهی از c_i ها مخالف صفرند. بنابراین يك عمل دوتایی $+$ داریم که روی $R[X]$ تعریف شده است و به وضوح $R[X]$ را به يك گروه آبدی

تبدیل می‌کند. عنصر صفر آن چندجمله‌ای است که همه ضرایبش صفرند (این چندجمله‌ای را نیز به وسیله 0 نشان می‌دهیم). قرینه چندجمله‌ای $\sum a_i X^i$ چندجمله‌ای $\sum (-a_i) X^i$ است، که آنرا به صورت $-\sum a_i X^i$ نیز می‌نویسیم. قوانین شرکت پذیری و جابجایی برای جمع چند جمله‌ایها مستقیماً از همان قوانین در R به دست می‌آیند.

حاصلضرب دو چندجمله‌ای $\sum a_i X^i$ و $\sum b_i X^i$ چندجمله‌ای $\sum d_i X^i$ تعریف می‌شود، که در آن

$$d_n = a_0 b_n + a_1 b_{n-1} + \dots + a_i b_{n-i} + \dots + a_n b_0.$$

نخست مشاهده می‌کنیم که به ازاء هر $n \in \mathbb{N}$ ، $d_n \in R$ ، و همچنین همه بجز تعداد متناهی از d_n ها صفرند (زیرا N ای وجود دارد به قسمی که به ازاء $i > N$ ، $a_i = b_i = 0$ ، و واضح است که به ازاء $n > 2N$ ، $d_n = 0$). بنابراین یک عمل دو تایی خوش تعریف ضرب روی $R[X]$ داریم و حال ادعای کنیم که $R[X]$ ، همراه با عمل جمعی که قبلاً تعریف کردیم، یک حلقه جابجایی است. هنوز تعدادی قوانین هست که باید تحقیق شوند، و آنهایی که واضح اند عبارت‌اند از (الف) قانون جابجایی ضرب، که از رابطه

$$d_n = a_0 b_n + a_1 b_{n-1} + \dots + a_n b_0 = b_0 a_n + b_1 a_{n-1} + \dots + b_n a_0.$$

نتیجه می‌شود و (ب) $R[X]$ دارای عنصر همانی 1 است که برابر چندجمله‌ای $\sum a_i X^i$ می‌باشد، که در آن $a_0 = 1$ و تمامی a_i های دیگر صفرند. قانون شرکت پذیری ضرب و قانون توزیعی باقی می‌مانند، که هیچکدام بلافاصله واضح نیستند. برای قانون شرکت پذیری، می‌نویسیم $a(X) = \sum a_i X^i$ ، $b(X) = \sum b_i X^i$ ، $c(X) = \sum c_i X^i$ ، و قرار می‌دهیم:

$$d(X) = a(X)b(X), \quad e(X) = b(X)c(X), \quad \text{که باید نشان دهیم که}$$

$$d(X)c(X) = a(X)e(X).$$

حال $d(X) = \sum d_i X^i$ ، که در آن

$$d_n = a_0 b_n + a_1 b_{n-1} + \dots + a_n b_0 = \sum_{i+j=n} a_i b_j.$$

بنابراین، بنا به تعریف، $d(X)c(X) = \sum g_i X^i$ ، که در آن

$$g_m = d_0 c_m + d_1 c_{m-1} + \dots + d_m c_0.$$

$$= \sum_{n+k=m} d_n c_k$$

$$= \sum_{n+k=m} \left(\sum_{i+j=n} a_i b_j \right) c_k$$

$$= \sum_{i+j+k=m} a_i b_j c_k.$$

تقارن این دستور نتیجه می‌دهد که اگر ضرایب $a(X)e(X)$ را محاسبه کنیم همان نتیجه را به دست خواهیم آورد و از اینرو قانون شرکت پذیری در $R[X]$ درست است. درستی آن

عمدتاً مبتنی است بر قوانین شرکت پذیری و توزیعی در R . قانون توزیعی به وسیله محاسبه مشابهی از ضرایب $\{a(X)\{b(X)+c(X)\}$ و $a(X)b(X)+a(X)c(X)$ با به کار بردن تعاریف جمع و ضرب در $R[X]$ اثبات می‌شود: این را به عنوان تمرین می‌گذاریم و اصرار داریم که خواننده آن را به طور کامل بنویسد، زیرا قوانین حلقه برای چندجمله‌ایها بدون سؤال بیشتری به کار برده می‌شود و او باید در مورد درستی همه آنها متقاعد شده باشد.

خاصیت‌های حلقه‌جا بجایی $R[X]$ به طور اصولی بررسی خواهد شد، ولی ابتدا برخی از نمادهای مختصر کننده را معرفی می‌کنیم. چندجمله‌ای $\sum a_i X^i$ که در آن به ازاء هر $i \geq 1$ ، $a_i = 0$ ، به طور ساده به وسیله a_0 نشان داده می‌شود. این ممکن است نسنجیده به نظر آید زیرا a_0 عنصری از R را نیز نشان می‌دهد. لیکن، مجموع و حاصلضرب a_0 و b_0 به عنوان چندجمله‌ایها، همان مجموع و حاصلضربشان در R است (این را به کمک تعاریف تحقیق کنید!). بنا بر این می‌توان R را با مجموعه تمام چندجمله‌ایها از این نوع ساده همانند کرد و از اینرو با R به عنوان زیرحلقه‌ای از $R[X]$ رفتار کرد.

هر چندجمله‌ای غیر صفر $\sum a_i X^i$ دارای حداقل یک ضریب غیر صفر می‌باشد و بنا بر این دارای آخرین ضریب غیر صفر است، یعنی ضریب $a_n \neq 0$ به قسمی که به ازاء هر $i > n$ ، $a_i = 0$. این ضریب، ضریب پیشرو نامیده می‌شود (اگرچه در نماد گذاری ما ضریب دنباله روست)، جمله $a_n X^n$ جمله پیشرو و عدد صحیح n درجه چندجمله‌ای نامیده می‌شود. چندجمله‌ای 0 دارای درجه‌ای به این مفهوم نیست و بایستی در مقابل کسی که فرض کند درجه‌اش صفر است جبهه گرفت. چندجمله‌ایهای درجه صفر چندجمله‌ایهایی هستند با این خاصیت که $a_0 \neq 0$ و به ازاء $i > 0$ ، $a_i = 0$. بنا بر این زیرحلقه R از $R[X]$ متشکل است از چندجمله‌ایهای درجه صفر همراه با چندجمله‌ای صفر. $\deg(a(X))$ را برای نمایش درجه چندجمله‌ای $a(X)$ می‌نویسیم و، به دلایلی که بعداً آشکار می‌شوند، به طور قراردادی درجه ∞ را به چندجمله‌ای صفر نسبت می‌دهیم.

چندجمله‌ای درجه یکی که ضرایبش عبارت‌اند از: $a_0 = 0$ ، $a_1 = 1$ و به ازاء $i > 1$ ، $a_i = 0$ ، به طور ساده به وسیله X نشان داده خواهد شد. با به کار بردن تعریف ضرب برای این چندجمله‌ای درمی‌یابیم که $(m$ عامل) $X^m = XX \dots X$ چندجمله‌ای با ضرایب $a_m = 1$ ، $a_i = 0$ به ازاء $i \neq m$ ، می‌باشد. به همین نحو به ازاء $a \neq 0$ در R چندجمله‌ای aX^m دارای ضرایب $a_m = a$ و $a_i = 0$ به ازاء $i \neq m$ است. بنا بر این، اگر چندجمله‌ای $\sum a_i X^i$ دارای درجه n باشد در واقع مجموع چندجمله‌ایهای $a_0 X^0$ ، $a_1 X^1$ ، $a_2 X^2$ ، \dots ، $a_n X^n$ در $R[X]$ است و از اینرو می‌تواند به صورت (۱) نوشته شود. اکنون علامت جمع در تعریف چندجمله‌ایها و همچنین نماد $a_i X^i$ برای جمعوندهایش در جنبه درست خود ظاهر می‌شوند. البته، چون جمع در $R[X]$ جا بجایی است چندجمله‌ای $\sum a_i X^i$ از درجه n می‌تواند به صورت $a_0 + a_1 X + \dots + a_{n-1} X^{n-1} + a_n X^n$ یا به روشهای دیگر نیز نوشته شود.

قضیه ۱۰.۲. فرض کنید $a(X)$ ، $b(X)$ چندجمله‌ایهای غیر صفر در $R[X]$ باشند. در این صورت

$$\deg(a(X) + b(X)) \leq \max\{\deg(a(X)), \deg(b(X))\} \quad (\text{الف})$$

$$\deg(a(X)b(X)) \leq \deg(a(X)) + \deg(b(X)) \quad (\text{ب})$$

اگر R حوزه صحیح باشد آنگاه

$$\deg(a(X)b(X)) = \deg(a(X)) + \deg(b(X))$$

و بنابراین $R[X]$ نیز یک حوزه صحیح است.

برهان. فرض کنید $m = \deg(a(X))$ ، $n = \deg(b(X))$ ، طبق معمول، $a(X) = \sum a_i X^i$ و $b(X) = \sum b_i X^i$. در این صورت به ازا $i > m$ ، $a_i = 0$ ، و به ازا $i > n$ ، $b_i = 0$. بنابراین به ازا $i > \max\{m, n\}$ ، $a_i + b_i = 0$ ، و لذا (الف) نتیجه می شود. به همین ترتیب اگر $a(X)b(X) = \sum d_i X^i$ آنگاه در صورتی که $r > m + n$ داریم:

$$d_r = \sum_{i+j=r} a_i b_j = 0.$$

و لذا (ب) نتیجه می گردد. لیکن، اگر R حوزه صحیحی باشد، آنگاه ضریب پیشروی حاصل ضرب برابر است با

$$d_{m+n} = a_0 b_{m+n} + \dots + a_m b_n + \dots + a_{m+n} b_0 = a_m b_n$$

و این صفر نیست زیرا $a_m \neq 0$ ، $b_n \neq 0$. بنابراین $a(X)b(X)$ چند جمله ای صفر نیست و $R[X]$ یک حوزه صحیح است. (دستور فوق وقتی که $a(X)$ یا $b(X)$ برابر صفر باشد نیز صادق است، هر گاه، عباراتی مانند $n + \infty - \infty$ به طریق واضحی تعبیر گردند.)

به دلیل این قضیه، از این به بعد، توجه خود را تقریباً به تمامه منحصر به چند جمله ایهای می کنیم که ضرایبشان در یک حوزه صحیح قرار دارند. برای برخی از نتایج حتی خواهان این فرضیم که حوزه ضرایب یک میدان باشد و در این صورت آن را به وسیله F نشان می دهیم. لیکن توجه کنید که اگر F یک میدان باشد نمی توانیم نتیجه بگیریم که $F[X]$ یک میدان است. در واقع این مطلب به دلیل قضیه زیر هرگز درست نیست.

قضیه ۱۰ ب. اگر D حوزه صحیح باشد آنگاه یکه های حلقه چند جمله ای $D[X]$ همان یکه های D هستند. بالخصوص، اگر F یک میدان باشد، یکه های $F[X]$ دقیقاً چند جمله ایهای درجه صفرند.

برهان. واضح است که یکه های D هنگامی که به عنوان اعضای $D[X]$ در نظر گرفته شوند یکه باقی می مانند. بعکس، فرض کنید که $a(X)$ یکه ای از $D[X]$ باشد. در این صورت به ازا $a(X)b(X) = 1$ داریم، $b(X) \in D[X]$ ، بنابراین بنا به قضیه ۱۰ آ،

$\deg(a(X)) + \deg(b(X)) = 0$ زیرا D حوزه صحیح است. این نتیجه می‌دهد که $a(X)$ و $b(X)$ هر دو دارای درجه صفرند و بنابراین عنصرهای زیرحلقه D هستند. چون حاصلضربشان برابر است با ۱، هر دو یکه‌های D می‌باشند. هنگامی که $D = F$ یک میدان باشد، این یکه‌ها همه عناصر غیر صفر F هستند، یعنی تمام چندجمله‌ایهای درجه صفرند.

در مورد حلقه‌های چندجمله‌ای $F[X]$ روی میدان F شواهد زیادی با حلقه \mathbb{Z} مبتنی بر «خاصیت اقلیدسی» زیر وجود دارد، که بایستی با قضیه ۳ مقایسه شود.

قضیه ۱۰ پ. فرض کنید F یک میدان و $a(X)$ ، $b(X)$ چندجمله‌ایهایی در $F[X]$ باشند با $b(X) \neq 0$. در این صورت چندجمله‌ایهای $r(X)$ ، $q(X)$ در $F[X]$ به قسمی وجود دارند که $a(X) = b(X)q(X) + r(X)$ و $\deg(r(X)) < \deg(b(X))$. بعلاوه، $r(X)$ و $q(X)$ با این خاصیت، یکتا هستند.

برهان. فرض کنید $r(X)$ در میان همه چندجمله‌ایهای به صورت $a(X) - b(X)q(X)$ ، به‌ازاء $q(X)$ دلخواه، دارای کوچکترین درجه ممکن باشد. قراردادمان را یادآور می‌شویم که چندجمله‌ای صفر دارای درجه $-\infty$ است، که به‌عنوان کوچکترین عدد طبیعی تعبیر شده است، $r(X)$ چندجمله‌ای صفر خواهد بود اگر 0 بین چندجمله‌ایهای با صورت مفروض باشد؛ در غیر این صورت مجموعه تمام درجه‌های این چندجمله‌ایها مجموعه‌ای غیر تهی از اعداد طبیعی است و از اینرو دارای کوچکترین عضو است، که وجود $r(X)$ را ضمانت می‌کند. حال نشان می‌دهیم که $\deg(r(X)) < \deg(b(X))$. زیرا اگر چنین نباشد، فرض می‌کنیم جمله‌های پیشروی $r(X)$ و $b(X)$ به ترتیب $r_n X^n$ و $b_m X^m$ باشند، با $n \geq m$. چون $b_m \neq 0$ و F یک میدان است، چندجمله‌ای $s(X) = b_m^{-1} r_n X^{n-m}$ در $F[X]$ قرار دارد، و $b(X)s(X)$ دارای جمله پیشروی $r_n X^n$ است که همان جمله پیشروی $r(X)$ می‌باشد. بنابراین چندجمله‌ای $t(X) = r(X) - b(X)s(X)$ دارای درجه کوچکتر از درجه $r(X)$ است. اما به‌ازاء چندجمله‌ای چون $q(X)$ ، $r(X) = a(X) - b(X)q(X)$ ، از اینرو

$$t(X) = a(X) - b(X)\{q(X) + s(X)\}$$

نیز به‌همان صورت است و دارای درجه کوچکتر از درجه $r(X)$ است؛ که یک تناقض می‌باشد. این ثابت می‌کند که $\deg(r(X)) < \deg(b(X))$. اکنون یکتایی $r(X)$ و $q(X)$ نتیجه می‌شود: اگر $a(X) = b(X)q_1(X) + r_1(X)$ و $\deg(r_1(X)) < \deg(b(X))$ ، آنگاه

$$b(X)\{q(X) - q_1(X)\} = r_1(X) - r(X).$$

بنا به قضیه ۱۰ آ، طرف راست رابطه فوق دارای درجه کمتر از $\deg(b(X))$ است، در صورتی که طرف چپ حداقل دارای درجه $\deg(b(X))$ است مگر اینکه $\{q(X) - q_1(X)\} = 0$. استنتاج می‌کنیم که $q(X) = q_1(X)$ و از آنجا $r(X) = r_1(X)$.

حال مشابه قضیه ۴ پ در مورد زیر گروههای Z را ثابت می کنیم، که بنیای نظریه تجزیه در Z بود. يك چندجمله‌ای را تکین نامیم اگر ضریب پیشروی آن برابر ۱ باشد، و ملاحظه کنید که هر چندجمله‌ای غیر صفر روی يك میدان می تواند به وسیله ضرب در يك يکه، یعنی معکوس ضریب پیشرواش، تکین گردد.

قضیه ۱۰. (قضیه ایده آل اصلی.) فرض کنید F يك میدان باشد. در این صورت هر ایده آل $F[X]$ ایده آلی اصلی مانند $d(X)F[X]$ است، به ازاء يك $d(X) \in F[X]$. مولد $d(X)$ می تواند یا ۰ یا چندجمله‌ای تکین انتخاب شود و در آن صورت یکتاست.

برهان. فرض کنید I ایده آل دلخواهی از $F[X]$ باشد. اگر $I = \{0\}$ آنگاه می توان $d(X) = 0$ برگزید و این به وضوح یکتاست. در غیر این صورت، I شامل چندجمله‌ایهایی غیر صفر است و از آن میان چندجمله‌ای با کوچکترین درجه ممکن را انتخاب می کنیم. چنانچه این چندجمله‌ای را در يك يکه ضرب کنیم در I باقی می ماند و درجه اش تغییر نمی کند، از اینرو می توان آن را به قسمی انتخاب کرد که تکین باشد. این چندجمله‌ای را $d(X)$ می نامیم. واضح است که $d(X)F[X] \subset I$ و باقی می ماند نشان دهیم که هر $a(X) \in I$ ، به ازاء چندجمله‌ای چون $q(X)$ ، به صورت $a(X) = d(X)q(X)$ است. بنابه قضیه ۰ پ، می دانیم $a(X) = d(X)q(X) + r(X)$ ، که در آن $\text{degr}(X) < \text{degr}(d(X))$ و $r(X) = a(X) - d(X)q(X) \in I$ ، از اینرو به يك تناقض می رسم مگر اینکه $r(X) = 0$. (یادآور می شویم که $d(X)$ عنصر غیر صفری با کوچکترین درجه در I بود.) بنا بر این همان طور که می خواستیم بایستی داشته باشیم $r(X) = 0$ و $a(X) = d(X)q(X)$. یکتایی $d(X)$ واضح است زیرا اگر $d_1(X)$ مولد تکین دیگری از I باشد، آنگاه $d_1(X) = d(X)q_1(X)$ و $d(X) = d_1(X)q_1(X)$ ، پس $d(X) = d(X)q_1(X)q_1(X)$. طبق دستور درجه، ملاحظه می کنیم که $q_1(X)q_1(X)$ دارای درجه صفر است و بنا بر این $q_1(X)$ و $q(X)$ هر دو يکه اند. ولی چون $d(X)$ و $d_1(X)$ هر دو تکین اند، از اینرو نتیجه می شود $q_1(X) = q(X)$ ، که از آنجا $d_1(X) = d(X)$.

اکنون روش اثبات مشابه تمام قضیه‌های فصل ۵ روشن است. برآستی می توانیم به طور همزمان قضیه‌های متناظر را برای Z و $F[X]$ به وسیله معرفی ایده «حوزه اقلیدسی»، که حوزه صحیح با خاصیت اقلیدسی مناسبی است، ثابت کنیم. لیکن، چون ما فقط با این دو مثال از چنین ساختهای ارتباط خواهیم داشت، طرح اصل موضوعه‌ای خیلی ثمر بخش نیست. به جای آن، تعاریف و قضایا را برای حلقه‌های چندجمله‌ای بیان می کنیم و اشارات کافی از براهین می آوریم تا خواننده قادر باشد آنها را تکمیل کند. به منظور صرفه جویی علامت X را معمولا از چندجمله‌ایها حذف می کنیم و می نویسیم $a, b, \dots \in F[X]$ به معنی $a(X), b(X), \dots \in F[X]$.

تقسیم پذیری در يك حلقه چندجمله‌ای $D[X]$ طبق معمول تعریف می شود: $a|b$ یعنی اینکه

کرد، دو قسمت آخر به حوزه صحیح بودن D بستگی دارند.

(الف) به ازاء هر $a \in D[X]$ ، $a|0$ ؛

(ب) $a|a \iff a=0$ ؛

(پ) $a|b \ \& \ b|c \implies a|c$ ؛

(ت) به ازاء هر $a|b \ \& \ a|c \implies a|bp+cq$ ، $p, q \in D[X]$ ؛

(ث) در $D[X]$ ، $a|1 \iff a$ یکه‌ای از D است.

(ج) به ازاء یکه‌ای مانند u از D ، $a|b \ \& \ b|a \iff a=bu$ ؛

برای چندجمله‌ایهای $a, b \in D[X]$ که در آن D یک حوزه صحیح است و a, b هر دو صفر نیستند، گوئیم که $d \in D[X]$ بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک a و b است اگر

(الف) $d|b$ و $d|a$ ؛

(ب) $c|a \ \& \ c|b \implies c|d$ ؛

(پ) d تکین باشد.

مانند حالت اعداد صحیح، شرط سوم بدین سبب اضافه شده است که مطمئن شویم d در صورت وجود، یکتاست. زیرا اگر d و d_1 هر دو درسه شرط صدق کنند آنگاه $d_1|d$ و $d|d_1$ که از آنجا به ازاء یکه‌ای چون u از D ، $d=d_1u$ ، چون d_1 تکین‌اند، بایستی داشته باشیم $d=d_1$. لیکن، نمی‌توانیم وجود بزرگترین مقسوم‌علیه‌های مشترک را با این کلیت ثابت کنیم، در حال حاضر ما فقط حالتی را که D میدان است مورد بررسی قرار می‌دهیم.

قضیه ۱۰.۱ فرض کنید F یک میدان باشد و $a, b \in F[X]$ که هر دو صفر نیستند. در این صورت a و b دارای بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک یکتای d در $F[X]$ هستند و d می‌تواند به ازاء چندجمله‌ایهای مناسب $p, q \in F[X]$ ، به صورت $d=ap+bq$ نوشته شود.

برهان. فرض کنید I مجموعه همه چندجمله‌ایهای به صورت $ap+bq$ باشد، که در آن a و b چندجمله‌ایهای ثابت مفروض‌اند و p, q چندجمله‌ایهای دلخواه هستند. در آن صورت I ایده‌آلی از $F[X]$ است. (تحقیق این را به عهده خواننده می‌گذاریم.) بنا به قضیه ۱۰.۱، این ایده‌آل اصلی است و به وسیله یک چندجمله‌ای تکین، چون $d \in I$ ، تولید می‌شود. (توجه کنید که $I \neq \{0\}$ زیرا $a \in I$ و $b \in I$). به ازاء چندجمله‌ایهای مناسب $p, q \in F[X]$ ، داریم $d=ap+bq$ و بنابراین، اگر $c|b$ و $c|a$ ، داریم $c|d$. بالاخره، چون $I=dF[X]$ و $a, b \in I$ ، داریم $d|b$ و $d|a$ یکتایی d قبلاً اثبات شده است.

همانند حلقه \mathbb{Z} ، در این مورد نیز $d = (a, b)$ را برای بزرگترین مقسوم علیه مشترك می نویسیم، و گوئیم که a و b متباین اند اگر $(a, b) = 1$. همچنین قراردادی اتخاذ می کنیم که $(0, 0) = 0$ (گرچه این يك چندجمله ای تکیین نیست).

قضیه ۱۰ ج. فرض کنید F يك میدان باشد. در این صورت

(الف) به ازاء هر $a, b, c \in F[X]$ با فرض تکیین بودن c ، $(ac, bc) = (a, b)c$ ؛

(ب) اگر در $F[X]$ ، $d = (a, b) \neq 0$ ، آنگاه $a = da_1$ ، $b = db_1$ که در آن a_1 و b_1 متباین اند؛

(پ) a و b در $F[X]$ متباین اند $\iff (\exists p, q \in F[X])(ap + bq = 1)$ ؛

(ت) اگر در $F[X]$ ، $(a, b) = 1$ ، آنگاه $a|bc$ ، $a|c$ ؛

(ث) اگر در $F[X]$ ، $a|c$ و $b|c$ و $(a, b) = 1$ ، آنگاه $ab|c$ ؛

(ج) اگر در $F[X]$ ، $a = bq + r$ ، آنگاه $(a, b) = (b, r)$.

برهان. خواننده باید تحقیق کند که برهان قضیه ۵ ب در زمینه چندجمله ایها با کمی تغییر برقرار است وقتی که شرطی مانند $c > 0$ به وسیله شرط « c تکیین است» تعویض شود.

آخرین عبارت (ج) از قضیه فوق، در حالت \mathbb{Z} ، مبنایی برای الگوریتم اقلیدس است، و به کمک همان استدلال می توانیم ثابت کنیم که الگوریتم اقلیدس می تواند برای محاسبه بزرگترین مقسوم علیه های مشترك چندجمله ایها (روی يك میدان) استفاده شود. البته، انجام عمل تقسیم چندجمله ایها مشکلتر از تقسیم اعداد صحیح است؛ از اینرو الگوریتم پرزحمت تر است، ولی اساس کار کاملاً یکی است. هر گاه چندجمله ایهای $a_1 \in F[X]$ ، $a_0 \neq 0$ با a_1 مفروض باشند، می نویسیم

$$a_0 = a_1 q_1 + a_2$$

$$a_1 = a_2 q_2 + a_3$$

⋮

$$a_{n-2} = a_{n-1} q_{n-1} + a_n$$

$$a_{n-1} = a_n q_n$$

که، در هر مرحله، $\deg(a_i) < \deg(a_{i-1})$. سرانجام باید داشته باشیم $a_{n+1} = 0$ زیرا درجه ها نمی توانند به طور نامحدود تنزل کنند. اگر $a_n \neq 0$ ، آنگاه a_n ، پس از اینکه با ضرب در یکه ای تکیین شد، بزرگترین مقسوم علیه مشترك است، زیرا

$$(a_0, a_1) = (a_1, a_2) = \dots = (a_{n-1}, a_n) = (a_n, 0) = a_n u,$$

که در آن u معکوس ضریب پیشروی a_n است.

مثال ۰۹.۰۹۰ فرض کنید $F = Q$ و

$$a_0(X) = 12X^4 - 9X^3 - 14X^2 + 15X - 10$$

و

$$a_1(X) = 4X^4 + 9X^3 - 7X^2 + 6X.$$

برای محاسبه ب. م. م. a_0 و a_1 تقسیمات طولانی لازم را در مراحل ساده انجام می‌دهیم، باقیمانده نیز همیشه از کوچکترین درجه ممکن نیست. همچنین برای اجتناب از کسرها همه را در یک‌های مناسب (درواقع اعداد صحیح غیر صفر) ضرب می‌کنیم. هیچکدام از این تغییرات الگوریتم در نتیجه حاصله تأثیر نمی‌گذارد.

$$؛ a_3 = -36X^3 + 7X^2 - 3X - 10، \text{ که در آن } a_0 = 3a_1 + a_3$$

$$a_3 = 88X^3 - 66X^2 + 44X، \text{ که در آن } 9a_1 = (-X)a_3 + a_3$$

$$= 22(4X^3 - 3X^2 + 2X)$$

$$a_4 = -20X^2 + 15X - 10، \text{ که در آن } a_2 = -\frac{9}{44}a_3 + a_4$$

$$= 5(-4X^2 + 3X - 2)$$

$$a_3 = \left(-\frac{22}{5}X\right)a_4.$$

بنابراین

$$(a_0, a_1) = (a_1, a_3) = (9a_1, a_3) = (a_3, a_3) = (a_3, a_4) = (a_4, 0)$$

$$= X^2 - \frac{3}{4}X + \frac{1}{4}.$$

برای بیان این عبارت به صورت $a_0 p + a_1 q$ محاسبه را به طریق عکس محاسبات فوق انجام می‌دهیم:

$$a_4 = a_3 + \frac{9}{44}a_3 = a_3 + \frac{9}{44}(9a_1 + Xa_3) = \frac{81}{44}a_1 + \left(1 + \frac{9}{44}X\right)a_3$$

$$= \frac{81}{44}a_1 + \left(1 + \frac{9}{44}X\right)(a_0 - 3a_1)$$

$$= \left(1 + \frac{9}{44}X\right)a_0 + \left(\frac{15}{44} - \frac{27}{44}X\right)a_1.$$

در این صورت ب. م. م. تکین به وسیله تقسیم بر ۲۰ - به دست می‌آید.

مثال ۲.۱۰. فرض کنید $F = Z_5$ و

$$a_1 = 3X^2 + 2X + 2 \text{ و } a_0 = 2X^2 + 4X + 1$$

در اینجا خطهای روی ضرایب را، که اعداد صحیح نیستند بلکه رده‌های باقیمانده به پیمانۀ ۵ هستند، حذف می‌کنیم. لیکن می‌توانیم با اعداد صحیح محاسبه کنیم به شرطی که بخاطر داشته باشیم که $7 = -3 = 2$ و غیره. چون معکوسهای ۱، ۲، ۳ و ۴ عبارت‌اند از: ۱، ۳، ۲ و ۴، کار با اینها خیلی ساده است، البته، الگوریتم به وسیلهٔ این حقیقت که Z_5 میدان است توجیه می‌شود.

$$a_2 = 2X^2 + 2X + 3 \text{ که در آن } a_0 = 4a_1 + a_2$$

$$a_3 = 4X^2 + X + 2 \text{ که در آن } a_1 = 4Xa_2 + a_3$$

$$a_4 = 4X + 2 \text{ که در آن } a_2 = 3a_3 + a_4$$

$$a_5 = 4X + 2 \text{ که در آن } a_3 = Xa_4 + a_5$$

$$a_4 = a_5$$

بنا بر این $d = 4a_5 = X + 3$ است. اگر مرحله به مرحله به عقب برگردیم، به دست می‌آوریم

$$\begin{aligned} d &= 4a_4 = 4a_2 + 3a_3 = 4a_2 + 3(a_1 + Xa_2) = (4 + 3X)a_2 + 3a_1 \\ &= (4 + 3X)(a_0 + a_1) + 3a_1 = (4 + 3X)a_0 + (7 + 3X)a_1. \end{aligned}$$

مشابه «عدد اول» برای حلقهٔ $F[X]$ ، «چندجمله‌ای تکین تحویل‌ناپذیر» است که در زیر تعریف شده است. چندجمله‌ای $p \in F[X]$ تحویل‌ناپذیر است اگر

$$p \neq 0 \text{ (الف)}$$

(ب) p چندجمله‌ای یکه نباشد، و

(پ) هر مقسوم‌علیه p در $F[X]$ به صورت u یا up باشد، که u یکه است.

چون یکه‌های $F[X]$ دقیقاً چندجمله‌ایهای درجهٔ صفرند، بسادگی دیده می‌شود که یکه چندجمله‌ای تحویل‌ناپذیر است اگر و فقط اگر حداقل دارای درجهٔ ۱ باشد و نتواند به صورت حاصلضرب دو چندجمله‌ای از درجهٔ بزرگتر یا مساوی ۱ نوشته شود. دو چندجمله‌ای تحویل‌ناپذیر وابسته هستند اگر یکی برابر مضرب یکه‌ای از دیگری باشد. در هر رده از چندجمله‌ایهای تحویل‌ناپذیر وابسته یک چندجمله‌ای تکین تحویل‌ناپذیر یکتا وجود دارد (که همان نقش عدد اول مثبت n را که از جفت $\pm n$ اختیار شده، ایفا می‌کند). با به کار بردن خواص بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک، همانند قضیهٔ ۵ پ، خواننده نباید در اثبات قضیهٔ زیر با اشکالی مواجه گردد.

قضیهٔ ۱۰ ج. فرض کنید F یک میدان باشد. در این صورت

(الف) اگر p و q چندجمله ایهای تکین تحویل ناپذیر در $F[X]$ باشند و $p|q$ ، آنگاه

$$p = q$$

(ب) اگر $a, p \in F[X]$ ، و چنانچه p تحویل ناپذیر باشد و pta ، آنگاه

$$(p, a) = 1$$

(پ) اگر چندجمله ای $a \in F[X]$ صفر، بکه و تحویل ناپذیر نباشد، آنگاه $b, c \in F[X]$ وجود دارد به قسمی که

$$0 < \deg(b) < \deg(a), \quad 0 < \deg(c) < \deg(a), \quad a = bc$$

(ت) اگر p يك چندجمله ای تحویل ناپذیر باشد و $p|a_1 a_2 \dots a_n$ در $F[X]$ برقرار باشد، آنگاه به ازاء حداقل يك مقدار i ، $p|a_i$.

بامجهز شدن به این اطلاعات می توانیم قضیه یکتایی تجزیه بر ای چندجمله ایها را ثابت کنیم.

قضیه ۱۰ ح. فرض کنید F يك میدان باشد. در این صورت

(الف) هر چندجمله ای غیر صفر $a \in F[X]$ می تواند به صورت $a = up_1 p_2 \dots p_r$ تجزیه شود، که u يك یکه است، و هر p_i يك چندجمله ای تکین تحویل ناپذیر است، و $r \geq 0$ ؛

(ب) اگر $a = vq_1 q_2 \dots q_s$ تجزیه دیگری باشد که v یکه و هر q_j چندجمله ای تکین تحویل ناپذیر است، آنگاه $r = s$ ، $u = v$ ، $p_1 = q_1$ ، $p_2 = q_2$ ، \dots ، $p_r = q_r$ جایگشتی از p_1, p_2, \dots, p_r است.

برهان. (الف) چون هر چندجمله ای غیر صفر مضرب یکه ای از يك چندجمله ای تکین است، می توانیم فرض کنیم که a تکین است. اگر a یکه باشد، می توان اختیار کرد، $r = 0$ ، $u = 1$. اگر a تحویل ناپذیر باشد، می توان اختیار کرد: $r = 1$ ، $u = 1$ ، $p_1 = a$. در غیر این صورت، بنا به قضیه ۱۰ ج، $a = bc$ که در آن $0 < \deg(b) < \deg(a)$ و $0 < \deg(c) < \deg(a)$ چون a تکین است می توانیم هر دوی b و c را تکین اختیار کنیم. حال عمل استقراء روی $\deg(a)$ وجود تجزیه مطلوب مانند حالت \mathbf{Z} را به دست می دهد. (قضیه ۵ ت را ببینید.)

(ب) فرض کنیم که $a = up_1 p_2 \dots p_r = vq_1 q_2 \dots q_s$. واضح است که $u = v$ ضریب پیشروی a است، از اینرو می توان فرض کرد که a تکین است و $u = v = 1$. اگر a دارای درجه صفر باشد آنگاه $a = 1$ و واضح است که $r = s = 0$. بنا بر این می توان فرض کرد که $a = p_1 p_2 \dots p_r = q_1 q_2 \dots q_s$ با $r \geq 1$ ، $s \geq 1$. چندجمله ایهای تحویل ناپذیر را نمی توانیم به ترتیب صعودی مرتبه ایشان مرتب کنیم، چنانکه برای اعداد صحیح انجام دادیم، ولی اساساً استدلال یکی است. از استقراء روی درجه a استفاده می کنیم، حالت $\deg(a) = 0$ قبلاً مورد رسیدگی قرار گرفته است. داریم $p_1 | q_1 q_2 \dots q_s$ از اینرو به ازاء اندیسی

چون $z, q_j | p_1$ ، و بنابراین، بنا به قضیه ۱۰ ج، $p_1 = q_j$. چون $F[X]$ يك حوزه صحیح است (قضیه ۲۱) می توان p_1 و q_j را حذف نمود و $b = p_2 p_3 \dots p_r = q_1 \dots q_{j-1} q_{j+1} \dots q_s$ را به دست آورد. ولی $\deg(b) < \deg(a)$ ، از اینرو بنا به فرض استقراء، $q_1, \dots, q_{j-1}, q_{j+1}, \dots, q_s$ جایگشتی از p_2, p_3, \dots, p_r است، و چون $p_1 = q_j$ نتیجه می شود که $q_1, q_2, \dots, q_r, p_1, p_2, \dots, p_r$ است.

مثال ۳۰۱۰. تجزیه يك چندجمله ای به عوامل تحویل ناپذیر بستگی زیادی به میدانی دارد که ضرایب می باید از آنجا انتخاب شوند. مثلا، چندجمله ای $X^4 - 4$ می تواند به عنوان عضوی از $C[X]$ ، $R[X]$ یا $Q[X]$ بررسی گردد. تجزیه آن در $C[X]$ ، به صورت $(X - \sqrt{2})(X + \sqrt{2})(X - i\sqrt{2})(X + i\sqrt{2})$ است؛ این عاملها الزاماً تحویل ناپذیرند زیرا آنها از درجه ۱ هستند. در $R[X]$ داریم $X^4 - 4 = (X - \sqrt{2})(X + \sqrt{2})(X^2 + 2)$ و همه این عاملها در $R[X]$ تحویل ناپذیرند. در $Q[X]$ نمی توانیم تجزیه ای بهتر از $X^4 - 4 = (X^2 - 2)(X^2 + 2)$ انجام دهیم. در آینده توجه این ادعاها ساده تر خواهد شد. لیکن، هم اکنون می توانیم مطمئن باشیم که در هر يك از این حلقه های چندجمله ای، تجزیه به عوامل تحویل ناپذیر یکتاست.

يك جنبه از چندجمله ایها که حلقه اعداد صحیح بکلی فاقد آن است، این است که چندجمله ایها می توانند برای تعریف توابع به کار روند. اگر R حلقه جابجایی دلخواهی باشد و چنانچه $a(X) \in R[X]$ ، آنگاه به ازاء عنصرهایی چون $a_i \in R$ ، $a(X) = a_0 + a_1 X + \dots + a_n X^n$. اگر در این دستور به جای X عضو x از R را جایگزین کنیم، عبارتی به صورت $a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n$ به دست می آوریم که با به کار بردن اعمال حلقه R می توانند محاسبه شوند، و نتیجه عضوی از R است که به وسیله $a(x)$ نشان داده می شود. بنابراین چندجمله ای $a(X)$ تابعی مانند $a(x)$ از R به R را معین می کند. و این را تابع چندجمله ای می نامیم. نمادگذاری، ما را ملزم می کند که این تابع را به وسیله a نشان دهیم زیرا مقدارش در x برابر است با $a(x)$. لیکن، از این نماد بایستی اجتناب شود زیرا ممکن است که چندجمله ایهای متفاوت تنها يك تابع چندجمله ای را معین کنند.

مثال ۴۰۱۰. فرض کنید $R = \mathbb{Z}_p$ ، که در آن p يك عدد اول است. در حلقه چندجمله ای $\mathbb{Z}_p[X]$ و X^p چندجمله ایهای متفاوت اند زیرا دارای درجات مختلف اند؛ اما توابع از \mathbb{Z}_p به \mathbb{Z}_p که به وسیله آنها معین می شوند عبارت اند از: $x \mapsto x$ و $x \mapsto x^p$ ، و هر دوی اینها يك تابع هستند زیرا، بنا به نتیجه ۲ قضیه ۹ ب، به ازاء هر $x \in \mathbb{Z}_p$ ، $x^p = x$. به عبارت دیگر، این احتضار می گوید که چندجمله ای $a(X) \in R[X]$ ممکن است بدون اینکه چندجمله ای صفر باشد، به ازاء هر $x \in R$ در «اتحاد» $a(X) = 0$ صدق کند (مثلا، چندجمله ای $a(X) = X^p - X$ وقتی که $R = \mathbb{Z}_p$). بنابراین استدلالی که غالباً به کار می رود «به ازاء هر x ، $a(x) = b(x)$ ، پس می توان ضرایب $a(X)$ و $b(X)$ را برابر گرفت»

در حالت عمومی معتبر نیست. همان‌طور که مثال ۴.۱۰ نشان می‌دهد، این مطلب حتی وقتی که R یک میدان است معتبر نیست. لیکن بزودی نشان خواهیم داد که این مطلب هنگامی که R میدانی نامتناهی است، معتبر است.

قضیه ۱۰ خ. (خاصیت جامع حلقه‌های چندجمله‌ای.) فرض کنید R ، S حلقه‌های جابجایی و $f: R \rightarrow S$ یک همریختی حلقه‌ها باشد، و $x \in S$. در این صورت همریختی یکتایی از حلقه‌های $S \rightarrow R[X]$ وجود دارد به قسمی که (الف) به‌ازاء هر $r \in R$ ، $f(r) \mapsto r$ و (ب) $x \mapsto X$. این همریختی به‌ازاء هر چندجمله‌ای $a(X) \in R[X]$ ، به‌وسیله $a^*(X) \mapsto a(X)$ داده می‌شود، که در آن چندجمله‌ای $a^*(X) \in S[X]$ از $a(X)$ با اثر f به‌همه ضرایبش به‌دست می‌آید.

پوهان. فرض کنید یک همریختی F از $R[X]$ به S وجود داشته باشد که در (الف) و (ب) صدق کنند. با نوشتن r^* به‌جای $f(r)$ می‌بینیم که چون F ضرب را حفظ می‌کند، rX^n را به $r^n x^n$ می‌فرستد. بنا بر این F بیستی $\sum a_i X^i$ را به $\sum a_i^* x^i$ می‌فرستد، زیرا جمع را نیز حفظ می‌کند. این نشان می‌دهد که F یکساست و به‌وسیله $a^*(x) \mapsto a(X)$ داده شده است. برای اثبات وجود این همریختی، فرض می‌کنیم F نگاشتی از $R[X]$ به S باشد که به‌وسیله $a^*(x) \mapsto a(X)$ داده شده است. این نگاشت خوش تعریف است و در شرایط (الف) و (ب) صدق می‌کند؛ جمع و ضرب را نیز حفظ می‌کند زیرا اعمال روی $R[X]$ دقیقاً با در نظر گرفتن این موضوع تعریف شده‌اند. برای اثبات آن، فرض کنید $a(X) = \sum a_i X^i$ ، $b(X) = \sum b_j X^j$. در این صورت، بنا به تعریف، $a(X) + b(X)$ چندجمله‌ای $\sum (a_i + b_i) X^i$ است که به‌وسیله F به $\sum (a_i^* + b_i^*) x^i$ نگاشته می‌شود. قوانین حلقه در S نتیجه می‌دهند که این برابر است با $\sum a_i^* x^i + \sum b_i^* x^i = a^*(x) + b^*(x)$. بنا بر این F جمع را حفظ می‌کند. به همین ترتیب، $a(X)b(X) = c(X)$ ، که در آن $c(X) = \sum c_n X^n$ و

$$c_n = a_n b_n + a_n b_{n-1} + \dots + a_n b_0.$$

این چند جمله‌ای به‌وسیله F به $\sum c_n^* x^n \in S$ نگاشته می‌شود. ولی $c_n^* = a_n^* b_n^* + a_n^* b_{n-1}^* + \dots + a_n^* b_0^*$ ، زیرا f یک همریختی حلقه‌ای است. نتیجه می‌شود که

$$\begin{aligned} a^*(x)b^*(x) &= (\sum a_i^* x^i)(\sum b_j^* x^j) \\ &= \sum c_n^* x^n \\ &= c^*(x) \end{aligned}$$

(قوانین S را برای دسته بندی همه جمله‌هایی که حاوی x^n اند، به کار برده ایم). بنا بر این F ضرب را حفظ می‌کند و یک همریختی حلقه‌هاست. بدین ترتیب قضیه اثبات می‌شود.

نتیجه ۱. به‌ازاء حلقه جابجایی دلخواه R و هر عنصر $x \in R$ ، نگاشت از $R[X]$ به R که با ضابطه

$a(X) \mapsto a(x)$ داده شده، یک همریختی حلقه‌هاست.

برهان. این حالت خاص قضیه است که در آن $R = S$ و f نگاشت همانی باشد.

نتیجه ۴. (قضیه باقیمانده). فرض کنید F یک میدان باشد، $t \in F$ و $a(X) \in F[X]$. در این صورت r ، باقیمانده تقسیم $a(X)$ بر $X - t$ برابر است با $a(t)$.

برهان. بنا به قضیه ۱۰ پ، داریم

$$a(X) = (X - t)q(t) + r, \quad (1)$$

که در آن $\deg(r) < 1$ ، یعنی $r \in F$. بنا به نتیجه ۱، نگاشتی که هر چند جمله‌ای $b(X)$ را به $b(t) \in F$ بفرستد یک همریختی حلقه‌هاست و بنا بر این رابطه (۱) را بین چند جمله‌ایها حفظ می‌کند. پس در F داریم

$$a(t) = (t - 1)q(t) + r,$$

و از اینرو $r = a(t)$.

نتیجه ۴. (قضیه عامل). فرض کنید F یک میدان باشد، $t \in F$ و $a(X) \in F[X]$. در این صورت در $F[X]$ ، $(X - t)$ چند جمله‌ای $a(X)$ را عاد می‌کند اگر و فقط اگر در F ، $a(t) = 0$.

برهان. $(X - t) | a(X) \iff$ در نتیجه ۲، $r = 0$.

هر عنصر $t \in F$ به قسمی که $a(t) = 0$ یک ریشه $a(X)$ در F نامیده می‌شود. چند جمله‌ای مفروض $a(X) \in F[X]$ ممکن است دارای هیچ ریشه‌ای در F نباشد. مثلا، $X^2 + 2$ هیچ ریشه‌ای در \mathbf{R} ندارد زیرا به ازاء هر $t \in \mathbf{R}$ ، $t^2 + 2 \geq 2$ ، از اینرو نمی‌توانیم داشته باشیم $t^2 + 2 = 0$.

قضیه ۱۰۵. فرض کنید F یک میدان باشد و $a(X) \in F[X]$ دارای درجه بزرگتر یا مساوی صفر n . در این صورت $a(X)$ حداکثر دارای n ریشه متمایز در F است.

برهان. از استقراء روی n استفاده می‌کنیم. اگر $n = 0$ آنگاه $a(X)$ عنصری غیر صفر از F است و هیچ ریشه‌ای ندارد. اگر $n > 0$ و $a(X)$ هیچ ریشه‌ای نداشته باشد، قضیه درست است. چنانچه دارای یک ریشه t باشد، آنگاه بنا به قضیه عامل $a(X) = (X - t)b(X)$ ، که در آن $b(X)$ دارای درجه $n - 1$ است. اگر s ریشه دیگری از $a(X)$ در F باشد به قسمی که $s \neq t$ ، آنگاه $0 = a(s) = (s - t)b(s)$ ، که از آنجا $b(s) = 0$ زیرا $s - t \neq 0$

و F يك میدان است. اما، بنا به فرض استقراء، $b(X)$ حداکثر دارای $n-1$ ریشه متمایز است، پس $a(X)$ حداکثر دارای $n-1$ ریشه متمایز بجز t است، از اینرو روی هم حداکثر n ریشه دارد. بدین ترتیب قضیه به‌ازاء همه n ها درست است.

نتیجه ۱. اگر چندجمله‌ای $a(X) \in F[X]$ دارای درجه کمتر از m باشد و m ریشه متمایز در F داشته باشد، آنگاه يك چندجمله‌ای صفر است.

برهان. اگر $a(X) \neq 0$ آنگاه دارای درجه بزرگتر یا مساوی صفر n است و از اینرو نمی‌تواند بیش از n ریشه متمایز داشته باشد.

نتیجه ۲. اگر $a(X), b(X) \in F[X]$ هر دو با درجه کمتر از m باشند و چنانچه به‌ازاء m مقدار متمایز t در F ، $a(t) = b(t)$ ، آنگاه $a(X) = b(X)$.

برهان. نتیجه ۱ را برای چندجمله‌ای $a(X) - b(X)$ ، که درجه اش کمتر از m است، به‌کار ببرید.

نتیجه ۳. فرض کنید F میدانی نامتناهی باشد و $a(X), b(X) \in F[X]$. اگر به‌ازاء هر $t \in F$ ، $a(t) = b(t)$ ، آنگاه $a(X) = b(X)$. بنابراین در این حالت چندجمله‌ایهای متمایز، توابع چندجمله‌ای متمایزی را معین می‌کنند.

برهان. فرض کنید n از درجه $a(X)$ و $b(X)$ بزرگتر باشد. در این صورت به‌ازاء $n+1$ مقدار متمایز t در F ، $a(t) = b(t)$ ، از اینرو نتیجه ۲ به‌دست می‌دهد که $a(X) = b(X)$.

نتیجه ۴. فرض کنید F میدان دلخواهی باشد و $a(X) \in F[X]$ دارای درجه بزرگتر از صفر n . اگر $a(X)$ دارای n ریشه متمایز t_1, t_2, \dots, t_n در F باشد آنگاه

$$a(X) = u(X - t_1)(X - t_2) \dots (X - t_n),$$

که در آن u ضریب پیشروی $a(X)$ است.

برهان. چندجمله‌ای

$$b(X) = a(X) - u(X - t_1)(X - t_2) \dots (X - t_n)$$

را در نظر بگیرید. درجه اش کمتر از n است زیرا ضریب X^n برابر است با $u - u = 0$. اما $b(X)$ دارای n ریشه متمایز t_1, t_2, \dots, t_n است، از اینرو بایستی چندجمله‌ای صفر باشد.

مثال ۵.۱۰. فرض کنید $F = \mathbf{Z}_p$ ، که p يك عدد اول است. در این صورت F میدان است و همه نتایج فوق برای حلقه چندجمله‌ای $\mathbf{Z}_p[X]$ درست هستند. حال چندجمله‌ای $X^p - X$ دارای p ریشه متمایز در \mathbf{Z}_p است، یعنی، بنا به قضیه فرما، همه عناصر \mathbf{Z}_p ریشه‌اند. در این صورت می‌توانیم نتیجهٔ ۴ فوق‌را به‌کار ببریم و استنتاج کنیم که در $\mathbf{Z}_p[X]$

$$X^p - X = X(X-1)(X-2) \dots (X-p+1).$$

به‌عنوان مثال، اگر $p = 3$ داریم

$$X(X-1)(X-2) = X(X^2 - 3X + 2) = X(X^2 - 1) = X^3 - X.$$

البته، می‌توانیم X را از دو طرف حذف کنیم تا در $\mathbf{Z}_p[X]$ به‌دست آوریم:

$$X^{p-1} - 1 = (X-1)(X-2) \dots (X-p+1).$$

در این رابطه علامتهای ۱ ، ۲ ، ... عناصر \mathbf{Z}_p هستند. اکنون تساوی چندجمله‌ایها به‌معنی تساوی ضرایب توانهای متناظر X است، از اینرو می‌توان «ضرایب را مساوی گرفت». جمله‌های با درجهٔ صفر در \mathbf{Z}_p به‌دست می‌دهند

$$-1 = (-1)(-2) \dots (-p+1).$$

به‌عبارت‌دیگر، با تحویل به‌اعداد صحیح واقعی، داریم

$$-1 \equiv (-1)(-2) \dots (-p+1) \pmod{p} \quad (\text{به پیمانه } p),$$

که به (به پیمانه p) $(-1)^p \equiv (-1) \pmod{p}$ تبدیل می‌شود. از آنجا که اگر p فرد باشد $(-1)^p = -1$ ، و (به پیمانه p) $(-1)^2 \equiv -1 \pmod{p}$ ، می‌توانیم بنویسیم

$$\text{به‌آزاء هر عدد اول } p, \quad (-1)^{p-1} \equiv -1 \pmod{p} \quad (\text{به پیمانه } p),$$

نتیجه‌ای که به‌نام قضیهٔ ویلسون^۱ مشهور است.

شبهت میان اعداد صحیح و چندجمله‌ایها روی میدان F می‌تواند بیش از آنچه که ما تاکنون انجام داده‌ایم دنبال شود. ما به تعدادی از نتایجی که می‌توانند به‌این طریق به‌دست آیند اشاره خواهیم کرد. همنهشتی‌ها می‌توانند به‌وسیلهٔ نوشتن (به پیمانه $p(X)$) $a(X) \equiv b(X) \pmod{p(X)}$ اگر $\{a(X) - b(X)\} \in p(X)F[X]$ ، درحلقهٔ چندجمله‌ای $F[X]$ تعریف شوند. این معادل آن است که بگوییم $a(X)$ و $b(X)$ در يك هم‌ردهٔ جمعی از ایده‌آل $I = p(X)F[X]$ متشکل از تمام مضارب $p(X)$ ، قرار دارند. بنابراین، درست مانند اعداد صحیح، رده‌های باقیماندهٔ چندجمله‌ایها به پیمانه $p(X)$ تشکیل يك حلقهٔ جا بجایی می‌دهند. یعنی حلقهٔ خارج قسمت $F[X]/I$.

قضیهٔ ۱۰.۵. فرض کنید F يك میدان باشد، $p(X) \in F[X]$ و ایده‌آل اصلی که به‌وسیلهٔ $p(X)$ تولید شده است، در این صورت $F[X]/I$ میدان است اگر و فقط اگر $p(X)$ تحویل ناپذیر باشد.

پروان. فرض کنید $p(X)$ تحویل‌ناپذیر باشد. می‌دانیم که $R = F[X]/I$ یک حلقهٔ جابجایی است و باید نشان دهیم که عناصر غیر صفر آن دارای معکوس‌اند. به عبارت دیگر، اگر $a(X) \in F[X]$ و $p(X) + a(X)$ باید نشان دهیم که چندجمله‌ای $b(X)$ به‌قسمی وجود دارد که (به پیمانهٔ $p(X)$) $a(X)b(X) \equiv 1$. اما مانند اعداد صحیح و بنا به قضیهٔ ۱۰ ج، داریم $(p(X), a(X)) = 1$ ، از اینرو می‌توانیم $r(X)$ و $s(X)$ را به‌قسمی پیدا کنیم که $p(X)r(X) + a(X)s(X) = 1$. در این صورت چند جمله‌ای $s(X)$ در خاصیت (به پیمانهٔ $p(X)$) $a(X)s(X) \equiv 1$ صدق می‌کند. از طرف دیگر، اگر $p(X)$ تحویل‌ناپذیر نباشد آنگاه یا (الف) $p(X)$ برابر صفر است، یا (ب) $p(X)$ یک یکه است، یا (پ) $p(X) = a(X)b(X)$ ، که در آن $a(X), b(X)$ غیر صفر و با درجهٔ کوچکتر از درجهٔ $p(X)$ اند. در حالت (الف) $F[X]/I \cong F[X]$ که میدان نیست. در حالت (ب) $I = F[X]$ ، از اینرو $F[X]/I$ حلقهٔ تک‌عنصری است و میدان نیست، در حالت (پ) رده‌های باقیماندهٔ شامل $a(X)$ و $b(X)$ غیر صفرند ولی حاصلضربشان صفر است، پس $F[X]/I$ حتی حوزهٔ صحیح هم نیست.

مثال ۶.۱۰. فرض کنید $F = \mathbb{R}$ و $p(X) = X^2 + 1$. در این صورت چندجمله‌ای $p(X)$ در $\mathbb{R}[X]$ تحویل‌ناپذیر است (در غیر این صورت $p(X)$ حاصلضرب دو عامل با درجهٔ ۱ بوده، دارای ریشه‌ای در \mathbb{R} است). بنابراین رده‌های باقیمانده به پیمانهٔ $X^2 + 1$ تشکیل یک میدان می‌دهند. برای انجام محاسبات در این میدان، چندجمله‌ایهای باضرایب حقیقی را به کار می‌بریم اما با قرارداد $X^2 = -1$ هر جا که X^2 ظاهر شود، آنها را به پیمانهٔ $X^2 + 1$ تحویل می‌کنیم. در این صورت هر چندجمله‌ای با یک چندجمله‌ای به صورت $a + bX$ ($a, b \in \mathbb{R}$) همنهشت است و هیچ دو چندجمله‌ای از این نوع همنهشت نیستند. اینها را مانند چندجمله‌ایها جمع و ضرب می‌کنیم با قرارداد $X^2 = -1$ و خواننده متوجه خواهد شد که میدان جدید درست همان میدان اعداد مختلط است؛ زیرا اگر در همه جا علامت X را با i جایگزین کنیم محاسبات درست همانند محاسبات در میدان \mathbb{C} است.

مثال ۷.۱۰. فرض کنید $F = \mathbb{Z}_7$ و $p(X) = X^2 + X + 1$. آنگاه $p(X)$ در $\mathbb{Z}_7[X]$ تحویل‌ناپذیر است زیرا در غیر این صورت حاصلضربی از عوامل با درجهٔ ۱ بوده و در نتیجه دارای ریشه‌ای در \mathbb{Z}_7 است و این درست نیست چون $p(0) = p(1) = 1$. بنابراین رده‌های باقیماندهٔ چندجمله‌ایهای به پیمانهٔ $X^2 + X + 1$ تشکیل یک میدان می‌دهند. هر چندجمله‌ای با یک چندجمله‌ای به صورت $a + bX$ ($a, b \in \mathbb{Z}_7$) همنهشت است و محاسبه با آنها را همچون چندجمله‌ایها انجام می‌دهیم ولی جواب را با قرارداد $X^2 = -(X + 1)$ هر جا که X^2 ظاهر شود، به صورت $a + bX$ تبدیل می‌کنیم. فقط چهار چندجمله‌ای به صورت $a + bX$ وجود دارد؛ یعنی $0, 1, X, X + 1$. جدولهای جمع و ضرب عبارت‌اند از:

و به‌ازاء $i = 2, 3, \dots, n$ ، به‌پیمانه $(p_i(X))$ $a_1(X) \equiv 0$

به‌همین ترتیب می‌توانیم به‌ازاء $n, \dots, 2, 1$ ، $a_j(X)$ را طوری پیدا کنیم که

$$a_j(X) \equiv 1 \quad (\text{به‌پیمانه } (p_j(X)))$$

و به‌ازاء $i \neq j$ ، $a_j(X) \equiv 0$ (به‌پیمانه $(p_i(X))$)

حال چندجمله‌ای $a(X) = \sum a_i(X)c_i(X)$ در تمام هم‌نهشتیهای

$$a(X) \equiv c_i(X) \quad (\text{به‌پیمانه } (p_i(X)))$$

صدق می‌کند. اگر $b(X)$ جواب دیگری باشد آنگاه به‌ازاء $n, \dots, 2, 1$ ، i ، $a(X) \equiv b(X) \quad (p_i(X))$ و نتیجه می‌شود که $a(X) \equiv b(X) \quad (p(X))$ (به‌پیمانه $(p(X))$) همچنین واضح است که هر چندجمله‌ای هم‌نهشت با $a(X)$ (به‌پیمانه $(p(X))$) یک جواب است.

مثال ۸۰۹۰. حالت خاص جالبی از قضیه باقیمانده چینی به‌صورت زیر است. فرض کنید t_1, t_2, \dots, t_n عناصر متمایزی از F باشند. در این صورت چندجمله‌ایهای تکین $X - t_1, X - t_2, \dots, X - t_n$ متمایز و تحویل‌ناپذیرند و از این دو دو به‌دو متباین‌اند. اگر قرار دهیم $p_i(X) = X - t_i$ و $c_i(X)$ را عنصری مانند c_i از F اختیار کنیم، آنگاه قضیه بیان می‌کند که یک چندجمله‌ای $a(X)$ وجود دارد که به‌ازاء $n, \dots, 2, 1$ ، i در شرط $(\text{به‌پیمانه } (X - t_i))$ $a(X) \equiv c_i$ صدق می‌کند. حال قضیه باقیمانده (غیرچینی) می‌گوید که $a(t_i) = c_i \iff a(X) \equiv c_i \quad (\text{به‌پیمانه } (X - t_i))$. بنابراین چندجمله‌ای $a(X)$ وجود دارد که مقادیر مفروض c_1, c_2, \dots, c_n را در نقاط (متمایز) مفروض t_1, t_2, \dots, t_n اختیار می‌کند. بعلاوه، مجموعه تمام چنین چندجمله‌ایهایی یک رده باقیمانده به‌پیمانه $p(X) = (X - t_1)(X - t_2) \dots (X - t_n)$ است. چون $p(X)$ دارای درجه n است، چندجمله‌ای یکتایی مانند $a(X)$ با درجه کمتر از n وجود دارد که به‌ازاء $n, \dots, 2, 1$ ، i در شرط $a(t_i) = c_i$ صدق می‌کند (یعنی، باقیمانده تقسیم هر چنین چندجمله‌ای بر $p(X)$). در واقع برای نوشتن این چندجمله‌ای می‌توانیم روش ارائه شده در برهان قضیه را به‌کار گیریم. ابتدا، بایستی چندجمله‌ای $a_i(X)$ را پیدا کنیم که در $a_i(t_i) = 1$ و $a_i(t_j) = 0$ به‌ازاء $j \neq i$ صدق کند. چندجمله‌ای

$$b_i(X) = \prod_{j \neq i} (X - t_j)$$

تقریباً درست است. این چندجمله‌ای دارای خاصیت‌های $b_i(t_j) = 0$ ، به‌ازاء $j \neq i$ و

$$b_i(t_i) = (t_1 - t_i)(t_2 - t_i) \dots (t_{i-1} - t_i)(t_{i+1} - t_i) \dots (t_n - t_i) = s_i$$

است. بنا بر این $a_i(X)$ را به‌صورت زیر اختیار می‌کنیم

$$a_i(X) = s_i^{-1} \prod_{j \neq i} (X - t_j)$$

اکنون چندجمله‌ای مطلوب به‌صورت زیر است

$$a(X) = \sum_{i=1}^n c_i a_i(X) = \sum_{i=1}^n c_i s_i^{-1} \prod_{j \neq i} (X - t_j),$$

این دستوری است که اولین بار توسط لاگرانژ پیدا شده است. این دستور به نام دستور درونیایی لاگرانژ مشهور است زیرا وقتی که $F = \mathbf{R}$ این دستور شخص را قادر می سازد که مقادیر یک تابع بین مقادیر مفروض c_i در نقاط t_i را درونیایی کند. واضح است که چندجمله ای $a(X)$ حداکثر دارای درجه $n-1$ است و بنابراین تنها چندجمله ای با این خاصیت است.

توسیع \mathbf{Z} به میدان کسرها \mathbf{Q} ساختمانی است که برای هر حوزة صحیح به کار می آید (قضیه ۸خ). در حالت خاص، اگر D یک حوزة صحیح باشد، بنا به قضیه ۱۰آ، $D[X]$ هم یک حوزة صحیح است، و بنابراین $D[X]$ دارای یک میدان کسرهاست. جالبترین حالت وقتی است که $D = F$ میدان باشد، و ما میدان کسرها $F[X]$ را با $F(X)$ نشان می دهیم. عضوهای کسرها $a(X)/b(X)$ هستند، که در آن $a(X)$ و $b(X)$ چندجمله ای هستند و $b(X) \neq 0$. چنین کسرهایی تسوابع گویا نامیده می شوند، نام خیلی بی مسامی است زیرا آنها ابدأ تابع نیستند، گرچه می توانند مانند حالت چندجمله ایها برای تعیین توابع به کار روند. «صورت های گویا» نام بهتری خواهد بود. دو کسر

$$\frac{a_1(X)}{b_1(X)} \quad \text{و} \quad \frac{a_2(X)}{b_2(X)}$$

در $F(X)$ با هم برابرند اگر و فقط اگر در $F[X]$ داشته باشیم $a_1(X)b_2(X) = b_1(X)a_2(X)$. به این دلیل عوامل مشترک صورت و مخرج می توانند حذف شوند. چنانچه هر دوی صورت و مخرج را به صورت حاصلضربی از یکها و چندجمله ایهای تکین تحویل ناپذیر بیان کنیم، در صورت ممکن حذف نماییم، می بینیم که هر عنصر $F[X]$ می تواند به طور یکتایی به صورت $p_n(X)^{\alpha_n} \dots p_2(X)^{\alpha_2} p_1(X)^{\alpha_1} u$ بیان شود، که در آن u یک و $p_i(X)$ یک $p_i(X), \dots, p_2(X), p_1(X)$ چندجمله ایهای تکین تحویل ناپذیرند و $\alpha_i \in \mathbf{Z}$ ، $\alpha_i \neq 0$. البته، در اینجا به لحاظ مخرج، α_i می تواند منفی باشد. تمرین خوبی است که یکتایی این تجزیه در $F(X)$ از قضیه یکتایی تجزیه معروف در $F[X]$ استنتاج شود.

احکام مربوط به کسرها جزئی که برای \mathbf{Q} در فصل ۹ شرح داده شد در $F(X)$ هم برقرار است. (براستی شاید در این زمینه، به سبب کاربردش در انتگرالگیری توابع گویا بایک متغیر حقیقی بر ایمان آشنا تر باشد.) اکنون مرور مجدد همان استدلال بی مورد خواهد بود، از اینرو بسادگی نتیجه اصلی را بیان می کنیم و به خواننده توصیه می کنیم که برهان آن را بیورد (در صورت امکان بدون مراجعه به فصل ۹).

قضیه ۱۰ز. فرض کنید F یک میدان باشد. در این صورت هر عنصر غیر صفر از میدان توابع گویای $F(X)$ می تواند به طور یکتا به صورت زیر بیان شود

$$a(X) + \frac{b_1(X)}{p_1(X)^{\alpha_1}} + \frac{b_2(X)}{p_2(X)^{\alpha_2}} + \dots + \frac{b_n(X)}{p_n(X)^{\alpha_n}},$$

که در آن $a(X)$ ، $b_i(X)$ ، $p_i(X)$ چند جمله‌ایهایی در $F[X]$ هستند، $p_1(X)$ ، $p_2(X)$ ، \dots ، $p_n(X)$ چند جمله‌ایهای تکین تحویل‌ناپذیرند (الزاماً متمایز نیستند)، α_1 ، α_2 ، \dots ، α_n اعداد صحیح مثبت‌اند، $p_1(X)^{\alpha_1}$ ، $p_2(X)^{\alpha_2}$ ، \dots ، $p_n(X)^{\alpha_n}$ متمایزند، و به‌ازاء n ، 1 ، 2 ، \dots ، $\deg(b_i(X)) < \deg(p_i(X))$ ، $i = 1, 2, \dots, n$.

تمرینها

۱. الگوریتم اقلیدس را برای پیدا کردن بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک

$$X^5 - 2X^3 + X^2 - 3X + 1$$

$$X^4 - 2X^3 - 3X^2 + 7X - 2$$

در $R[X]$ به‌کار ببرید.

۲. بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک $X^9 + 1$ و $X^{12} + 1$ را در $Z_7[X]$ و در $Z_3[X]$ پیدا کنید.

۳. بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک $X^{72} - 1$ و $X^{45} - 1$ را در $Q[X]$ پیدا کنید، و آن‌را به‌صورت $(X^{72} - 1)q(X) + p(X)(X^{45} - 1)$ بیان کنید.

۴. ثابت کنید که اگر چندجمله‌ای $f(X) \in F[X]$ با درجه ۳ دارای هیچ‌ریشه‌ای در F نباشد آنگاه تحویل‌ناپذیر است. مثالی بیاورید و نشان دهید که این مطلب برای چندجمله‌ایهای درجه ۴ درست نیست. (F یک میدان است.)

۵. ثابت کنید که اگر $a(X)$ ، $b(X) \in F[X]$ و چنانچه F زیرمیدانی از یک میدان F' باشد، آنگاه بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک $a(X)$ و $b(X)$ در $F[X]$ برابر است با بزرگترین مقسوم‌علیه مشترکشان در $F'[X]$. (توجه کنید: این مطلب جوابهای تمرین ۲ فوقی را نقض نمی‌کند زیرا نه Z_7 زیرمیدانی است از Z_3 و نه Z_3 زیر میدانی از Z_7 .)

۶. فرض کنید F یک میدان باشد و J مجموعه همه چندجمله‌ایهای $a(X) \in F[X]$ به‌قسمی که به‌ازاء هر $x \in F$ ، $a(x) = 0$. ثابت کنید که J ایده‌آلی از $F[X]$ است و مولدی برای آن پیدا کنید (الف) در صورتی که $F = R$ ، (ب) در صورتی که $F = Z_p$. (توجه کنید که بنا به قضیه ۱۰، J یک ایده‌آل اصلی است.)

۷. چندجمله‌ای $a(X) \in F[X]$ با درجه کوچکتر یا مساوی ۳ به‌قسمی پیدا کنید که $a(-1) = 0$ ، $a(0) = 3$ ، $a(1) = -2$ ، $a(2) = 1$ وقتی که (الف) $F = Q$ و (ب) $F = Z_7$.

۸. نشان دهید که چندجمله‌ایهای $X^2 + 2$ و $X^2 - X$ در $R[X]$ متباین‌اند، و یک

چند جمله‌ای حقیقی $p(X)$ به قسمی پیدا کنید که

$$p(X) \equiv X - 1 \quad (\text{به پیمانه } X^2 + 2)$$

$$p(X) \equiv 2X \quad (\text{به پیمانه } X^2 - X)$$

اگر چند جمله‌ایهای $X^2 - X$ و $X^2 + 2$ به عنوان عناصر $\mathbf{Z}_p[X]$ در نظر گرفته شوند، آیا در آن صورت متباین اند؟ آیا یک چند جمله‌ای $p(X) \in \mathbf{Z}_p[X]$ وجود دارد که در دستگاه همبستگیهای مفروض صدق کند؟

۹. فرض کنید F یک میدان باشد و $q(X), p(X) \in F[X]$ ، که

$$\deg(q(X)) < \deg(p(X)).$$

ثابت کنید که چند جمله‌ایهای $p_0(X), p_1(X), \dots, p_k(X)$ هر یک با درجه کمتر از $\deg(q(X))$ به قسمی وجود دارند که

$$p(X) = p_0(X) + p_1(X)q(X) + p_2(X)(q(X))^2 + \dots + p_k(X)(q(X))^k$$

نشان دهید که چند جمله‌ایهای $p_i(X)$ یکتا هستند.

۱۰. فرض کنید $r(X) = p(X)/[a(X)b(X)]$ در میدان توابع گویای $F(X)$ باشد، که F یک میدان است. فرض کنید $a(X)$ و $b(X)$ چند جمله‌ایهای متباین باشند و

$$\deg(p(X)) < \deg(a(X)) + \deg(b(X))$$

به صورت زیر نوشته شود

$$r(X) = \frac{c(X)}{a(X)} + \frac{d(X)}{b(X)},$$

که در آن $c(X)$ و $d(X)$ چند جمله‌ایهایی هستند با $\deg(c(X)) < \deg(a(X))$ و $\deg(d(X)) < \deg(b(X))$.

۱۱. فرض کنید $p(X) = p_0 + p_1X + \dots + p_nX^n$ که در آن $p_i \in \mathbf{Z}$ و $p_n \neq 0$.

ثابت کنید که اگر $p(t) = 0$ ، که در آن $t \in \mathbf{Q}$ ، آنگاه $t = r/s$ ، که $r, s \in \mathbf{Z}$ ، $s | p_n, r | p_0$.

۱۲. فرض کنید p یک عدد اول باشد. ثابت کنید که در $\mathbf{Z}_p[X]$ ، $(1+X)^p = 1 + X^p$ ، و استنتاج کنید که

$$(1+X)^{p-1} = 1 - X + X^2 - \dots + (-1)^{p-1}X^{p-1}.$$

بنابراین نشان دهید که به ازاء $i = 1, 2, \dots, p-1$ ،

$$p \mid \binom{p}{i}$$

و به ازاء $i = 0, 1, 2, \dots, p-1$

$$\binom{p-1}{i} \equiv (-1)^i \quad (\text{به پیمانه } p).$$

۱۳. ثابت کنید که حاصلضرب همه عناصر یک گروه آبدلی ضربی برابر است با حاصلضرب تمام عناصر با مرتبه ۲. نشان دهید که گروه ضربی میدان \mathbf{Z}_p (یک عدد اول فرد) دقیقاً دارای یک عنصر با مرتبه ۲ است و قضیه و یلسون را نتیجه بگیرید:

$$(p-1)! \equiv -1 \quad (\text{به پیمانه } p).$$

۱۴. ثابت کنید که اگر p یک عدد اول بزرگتر یا مساوی ۳ باشد، آنگاه

$$\sum_{k=1}^{p-1} k^2 \equiv 0 \quad (\text{به پیمانه } p).$$

(راهنمایی: مجموع مکعبات ریشه‌های یک چندجمله‌ای می‌تواند بر حسب ضرایب بیان شوند.)

۱۵. ثابت کنید که به ازاء هر عدد صحیح n و هر عدد اول p ،

$$\sum_{k=1}^{p-1} n^k \equiv 0 \quad \text{یا} \quad -1 \quad (\text{به پیمانه } p).$$

۱۶. ثابت کنید که اگر $1 + 2^n$ عددی اول باشد آنگاه n توانی از ۲ است. (راهنمایی: تجزیه‌های چندجمله‌ای $X^n + 1$ را در نظر بگیرید.)

۱۷. ثابت کنید که اگر p عدد اول فردی باشد آنگاه در \mathbf{Z}_p دقیقاً $(p-1)/2$ عنصر وجود دارد که هر یک مجذور عنصر غیر صفری از \mathbf{Z}_p هستند. نشان دهید که این مجذورها، ریشه‌های چندجمله‌ای $X^{(p-1)/2} - 1$ در \mathbf{Z}_p هستند و عناصر غیر مجذور در \mathbf{Z}_p ریشه‌های $X^{(p-1)/2} + 1$ می‌باشند. نتیجه بگیرید که هم‌نهستی

$$x^2 \equiv -1 \quad (\text{به پیمانه } p)$$

که در آن p اول است، دارای جواب است اگر و فقط اگر $p \equiv 1 \pmod{4}$ (به پیمانه ۴) یا $p = 2$.

چند جمله ایها روی C, R, Q, Z

تجزیه يك چند جمله ای $a(X) \in F[X]$ به عوامل تحویل ناپذیر در صورتی که به میدان بزرگتری مانند F' برویم و عوامل تحویل ناپذیر در $F'[X]$ را جستجو کنیم ممکن است تغییر نماید. ارتباط بین این دو تجزیه بسادگی توصیف می شود.

قضیه ۱۱ آ. فرض کنید F زیر میدانی از میدان F' باشد.

(الف) اگر چند جمله ای $p(X) \in F[X]$ در $F'[X]$ تحویل ناپذیر باشد آنگاه در $F[X]$ نیز تحویل ناپذیر است.

(ب) اگر چند جمله ای $a(X) \in F[X]$ دارای تجزیه تحویل ناپذیر

$$a(X) = up_1(X)p_2(X) \dots p_n(X)$$

در $F'[X]$ باشد و اگر ضرایب هر $p_i(X)$ در F باشند آنگاه این تجزیه $a(X)$ در $F[X]$ نیز تحویل ناپذیر است.

(پ) (حالت عمومی). فرض کنید $a(X) \in F[X]$ دارای تجزیه تحویل ناپذیر $a(X) = vq_1(X)q_2(X) \dots q_m(X)$ در $F[X]$ باشد. در این صورت تجزیه تحویل ناپذیر $a(X)$ در $F'[X]$ می تواند به وسیله تجزیه هر $q_i(X)$ به صورت حاصلضربی از چند جمله ایهای تحویل ناپذیر در $F'[X]$ به دست آید. بعکس، اگر $a(X)$ دارای تجزیه تحویل ناپذیر $a(X) = up_1(X)p_2(X) \dots p_n(X)$ در $F[X]$ باشد چنانچه هر $p_i(X)$ تکین باشد، آنگاه تجزیه تحویل ناپذیر $a(X)$ در $F[X]$ به صورت $uq_1(X)q_2(X) \dots q_m(X)$ است، که پس از نام گذاری مناسب مجدد p_1, p_2, \dots, p_n داریم:

$$\begin{aligned} q_1(X) &= p_1(X)p_2(X) \dots p_i(X), \\ q_2(X) &= p_{i+1}(X)p_{i+2}(X) \dots p_j(X), \\ &\vdots \\ q_m(X) &= p_{k+1}(X)p_{k+2}(X) \dots p_n(X). \end{aligned}$$

برهان. (الف) واضح است، و (ب) بسادگی نتیجه می‌شود زیرا اگر ضرایب p_i در F باشند در $F[X]$ تحویل ناپذیرند، و یکه u نیز بایستی در F باشد. (پ) واضح است که، اگر هر q_i را به صورت حاصلضربی از عوامل تحویل ناپذیر در $F[X]$ بیان کنیم آنگاه تجزیه مطلوب در $F'[X]$ را به دست می‌آوریم زیرا یکه v از $F[X]$ در $F'[X]$ یکه باقی می‌ماند. برای اثبات عکس این حالت، فرض کنید $a(X) = up_1(X) \dots p_n(X)$ در $F[X]$ باشد، که در آن $p_i(X)$ ها تکین و تحویل ناپذیرند. در این صورت یکه u و p_i به طور یکتا معین می‌شوند (صرف نظر از جایگشتی از عاملها). واضح است که $u \in F$ ، زیرا ضریب پیشروی $a(X)$ است. اگر اکنون این تجزیه را با تجزیه تحویل ناپذیر

$$a(X) = vq_1(X) \dots q_m(X)$$

در $F[X]$ که در آن q_j ها تکین اند، مقایسه کنیم، آنگاه بلافاصله درمی‌یابیم که $v = u$. بعلاوه، اگر هر q_j را به صورت حاصلضربی از چند جمله‌ایهای تکین تحویل ناپذیر در $F'[X]$ بیان کنیم (که این امر امکان پذیر است زیرا q_j تکین است)، می‌بایستی به موجب یکتایی تجزیه در $F'[X]$ ، دقیقاً عوامل $p_1(X), \dots, p_n(X)$ را - با ترتیبی - به دست آوریم. بنابراین q_j ها همان طور که ذکر شد با دسته بندی p_i ها به دست می‌آیند.

قضیه ۱۱ ب. فرض کنید F زیر میدانی از F' باشد و $a(X), b(X) \in F[X]$. اگر در $F'[X]$ ، $a(X)|b(X)$ ، آنگاه $a(X)|b(X)$ در $F[X]$.

برهان. اگر $a(X) = 0$ ، نتیجه بدیهی است. در غیر این صورت، طبق خاصیت اقلیدسی $F[X]$ ، داریم $b(X) = a(X)q(X) + r(X)$ ، که در آن $r(X) \in F[X]$ و $q(X) \in F[X]$ و $\deg(r(X)) < \deg(a(X))$. همه این چند جمله‌ایها در $F'[X]$ قرار دارند، و در $F'[X]$ ، $a(X)|b(X)$ نتیجه می‌شود که در $F'[X]$ ، $a(X)|r(X)$. اما $\deg(r(X)) < \deg(a(X))$ ، از اینرو $r(X) = 0$ ، بنا به قضیه ۱۰ آ، باید چند جمله‌ای صفر باشد. بنابراین همان طور که ادعا شده است، $b(X) = a(X)q(X)$ ، که در آن $q(X) \in F[X]$.

این قضیه‌ها را برای مقایسه تجزیه‌ها در $\mathbf{R}[X]$ و $\mathbf{C}[X]$ به کار می‌بریم. به وضوح با عدم تعریفی دقیق از \mathbf{R} و \mathbf{C} مطالب زیادی در مورد آنها نمی‌توانیم ثابت کنیم، از اینرو فرض می‌کنیم (الف) که \mathbf{C} میدانی است بازیر میدانهای $\mathbf{Q} \subset \mathbf{R}$ و (ب) هر عنصر \mathbf{C} به طور یکتا به صورت $a + bi$ است، با $a, b \in \mathbf{R}$ ، که در آن i عنصر ثابتی از \mathbf{C} است به قسمی که $i^2 = -1$.

شرح کاملی از این میدانها را می‌توان در کتاب بیرکف^۱ و مک‌لین^۲ [۱] پیدا کرد. همچنین حقیقت خیلی عمیقتر زیر درباره C را که مبنای تجزیه در $C[X]$ است، دانسته فرض می‌کنیم.

قضیه اساسی جبر. هر چندجمله‌ای در $C[X]$ که درجه‌اش حداقل یک باشد دارای یک ریشه در C است.

برای اثبات این قضیه دومی اصلی موجود است. اولین مشی نظریه توابع تحلیلی یک متغیره مختلط را به کار می‌برد. این، نظریه فوق‌العاده زیبایی است که، در مرحله‌ای، کلیه دانشجویان ریاضی باید آن را مطالعه نمایند، ولی پرداختن به چنین برهانی بتهنایی قابل استفاده نخواهد بود. صورت ساده شده چنین برهانی را، بدون جزئیات تحلیلی، می‌توان در کتاب قابل تحسین بیرکف و مک‌لین [۱] پیدا کرد. دومین مشی به کاربردن این حقیقت است که چندجمله‌ایهای با درجه فرد در $R[X]$ همیشه دارای حداقل یک ریشه در R هستند. این حقیقت به‌طور شهودی روشنتر است و می‌توان آن را فقط با به کار بردن مقدار کمی آنالیز حقیقی ثابت کرد. آنگاه مرحله R به C را می‌توان به طریق جبری محض انجام داد. (برای مثال، کتاب واندر واردن^۳ جلد ۱ [۷] را ببینید).

قضیه ۱۱ پ. هر چندجمله‌ای تحویل‌ناپذیر در $C[X]$ دارای درجه ۱ است. بنابراین هر چندجمله‌ای غیرصفر $a(X) \in C[X]$ دارای تجزیه‌ای به صورت

$$a(X) = u(X - t_1)(X - t_2) \dots (X - t_n),$$

است که در آن $t_1, t_2, \dots, t_n \in C$ و $u \neq 0, n \geq 0$.

برهان. فرض کنید $p(X) \in C[X]$ تحویل‌ناپذیر باشد. بنا به تعریف، $\deg(p(X)) \geq 1$ ، از اینرو بنا به قضیه اساسی، $p(X)$ دارای یک ریشه در C است، مثلاً $p(t) = 0$. بنا به قضیه عامل (نتیجه ۳ قضیه ۱۰ خ)، $(X - t) | p(X)$ ، و چون $p(X)$ تحویل‌ناپذیر است نتیجه می‌شود که به‌ازاء یک‌ای چون u ، $p(X) = u(X - t)$. بنا براین $\deg(p(X)) = 1$. اکنون بقیه اثبات از قضیه یکتایی تجزیه (قضیه ۱۰ ح) نتیجه می‌شود.

متأسفانه، دانستن اینکه یک چندجمله‌ای دارای تجزیه‌ای با عوامل خطی است کمکی به پیدا نمودن عاملها نمی‌کند. در واقع، در حالت کلی هیچ امکانی برای پیدا کردن آنها با روشی دقیق وجود ندارد. بهترین امیدی که می‌توان داشت الگوریتمی است که تقریبهایی نزدیک و نزدیکتر به ریشه‌های یک چندجمله‌ای مفروض را به دست می‌دهد. چنین الگوریتمهایی موجودند ولی انجام آنها بادست، کار پرزحمتی است. به‌رحال، دانش نظری وجود تجزیه‌ای خطی بتهنایی با اهمیت است و اکنون نتایجش را برای چندجمله‌ایهای حقیقی مورد بررسی قرار می‌دهیم.

اگر $c = a + bi$ عددی مختلط باشد ($a, b \in \mathbf{R}$) آنگاه مزدوج مختلط c عدد مختلط $\bar{c} = a - bi$ است. مزدوجها در قوانین زیر که بسادگی اثبات می‌شوند، صدق می‌کنند:

(الف) به ازاء هر $c_1, c_2 \in \mathbf{C}$ ، $\overline{c_1 + c_2} = \bar{c}_1 + \bar{c}_2$ ،

(ب) به ازاء هر $c_1, c_2 \in \mathbf{C}$ ، $\overline{c_1 c_2} = \bar{c}_1 \bar{c}_2$ ،

(پ) $\bar{\bar{c}} = c \iff c \in \mathbf{R}$ ،

(ت) به ازاء هر $c \in \mathbf{C}$ ، $\overline{\bar{c}} = c$.

عبارتهای (الف) و (ب) ، همراه با این حقیقت که $\bar{1} = 1$ ، بیان می‌کنند که نگاشت $c \mapsto \bar{c}$ از \mathbf{C} به \mathbf{C} یک همریختی حلقه‌هاست. این نگاشت، بنا به قسمت (ت) نگاشتی دوسویی است (در واقع، معکوس خودش است). بنابراین یک یکریشتی از \mathbf{C} به خودش می‌باشد. (چنین یکریشتی یک خود ریشتی \mathbf{C} نامیده می‌شود.)

قضیه ۱۱ ت. فرض کنید $a(X) \in \mathbf{R}[X]$ و x یک ریشه $a(X)$ در \mathbf{C} باشد. در این صورت \bar{x} نیز یک ریشه $a(X)$ در \mathbf{C} است.

برهان. برای هر چند جمله‌ای $p(X) \in \mathbf{C}[X]$ ، مثلا $p(X) = \sum p_i X^i$ ، می‌نویسیم $\bar{p}(X) = \sum \bar{p}_i X^i$. چون $c \mapsto \bar{c}$ یک خودریختی است، به ازاء هر عدد مختلط x ، داریم $\overline{p(x)} = \bar{p}(\bar{x})$ ، و از اینرو $\overline{p_i x^i} = \bar{p}_i \bar{x}^i$ ، $\overline{(x^i)} = (\bar{x})^i$ داریم $\bar{a}(X) = a(\bar{x})$. بنابراین اگر $a(x) = 0$ نتیجه می‌شود که $a(\bar{x}) = 0$.

نتیجه ۱. هر چند جمله‌ای تحویل‌ناپذیر در $\mathbf{R}[X]$ یا با درجه ۱ است یا به صورت $ax^2 + bx + c$ است، که در آن $a, b, c \in \mathbf{R}$ ، و $b^2 < 4ac$. بعکس ، همه چنین چندجمله‌ایها تحویل‌ناپذیرند.

برهان. فرض کنید $p(X) \in \mathbf{R}[X]$ تحویل‌ناپذیر باشد، در این صورت $\deg(p(X)) \geq 1$ ، از اینرو $x \in \mathbf{C}$ وجود دارد به قسمی که $p(x) = 0$ (به موجب قضیه اساسی). اگر $x \in \mathbf{R}$ ، آنگاه، بنا به قضیه‌عامل، در $\mathbf{R}[X]$ داریم $(X - x) | p(X)$ ، از اینرو $p(X) = u \cdot (X - x)$ که در آن u یک‌ای در $\mathbf{R}[X]$ است (زیرا $p(X)$ تحویل‌ناپذیر است). بنا براین در این حالت ، $p(X)$ دارای درجه ۱ است. از طرف دیگر ، اگر $x \notin \mathbf{R}$ ، آنگاه $\bar{x} \neq x$ و $p(\bar{x}) = 0$. از قضیه‌عامل نتیجه می‌شود که $(X - \bar{x}) | p(X)$ و در $\mathbf{C}[X]$ ، $(X - \bar{x}) | p(X)$ بنا براین در $\mathbf{C}[X]$ ، داریم $(X - x)(X - \bar{x}) | p(X)$ ، زیرا $(X - x)$ و $(X - \bar{x})$ متباین‌اند. حال داریم

$$(X-x)(X-\bar{x}) = X^2 - (x+\bar{x})X + x\bar{x},$$

و اگر $x = s + ti$ آنگاه $x + \bar{x} = 2s$ و $x\bar{x} = s^2 + t^2$ هر دو حقیقی اند. از اینرو در $\mathbb{C}[X]$ چند جمله‌ای $p(X)$ بزرگ چند جمله‌ای با درجه ۲ و ضرایب حقیقی قابل قسمت است. بنا به قضیه ۱۱ ب، $p(X)$ هنوز در $\mathbb{R}[X]$ برای چند جمله‌ای قابل قسمت است و بنابراین دارای درجه ۲ است زیرا در $\mathbb{R}[X]$ تحویل‌ناپذیر است. پس

$$p(X) = a(X^2 - 2sX + (s^2 + t^2))$$

که در آن $t \in \mathbb{R}$ ، $s \neq 0$ و $a \neq 0$. اگر برای ضرایب X^0 و X^1 بنویسیم: $b = -2as$ و $c = a(s^2 + t^2)$ داریم

$$b^2 - 4ac = 4a^2s^2 - 4a^2(s^2 + t^2) = -4a^2t^2 < 0.$$

بعکس، همه چند جمله‌ایها با درجه ۱ به‌طور روشن تحویل‌ناپذیرند. اگر

$$b^2 < 4ac \text{ و } p(X) = aX^2 + bX + c$$

آنگاه $p(X)$ نیز تحویل‌ناپذیر است، زیرا در غیر این صورت حاصلضربی از دو عامل درجه ۱ خواهد بود و بنا بر این دارای یک ریشه $t \in \mathbb{R}$ است؛ ولی $at^2 + bt + c = 0$ نتیجه می‌دهد

$$b^2 - 4ac = b^2 + 4a(at^2 + bt) = (2at + b)^2 \geq 0,$$

که یک تناقض است.

نتیجه ۴. هر چند جمله‌ای با درجه بزرگتر یا مساوی ۱ و ضرایب حقیقی، دارای تجزیه‌ای به صورت حاصلضرب چند جمله‌ایهای درجه ۱ یا ۲ با ضرایب حقیقی است.

برهان. این مطلب از نتیجه ۱ و قضیه یکتایی تجزیه به دست می‌آید.

مثال ۱۰.۱۱. چند جمله‌ای $a(X) = X^n - 1$ در $\mathbb{R}[X]$ را در نظر بگیرید. می‌دانیم که $a(X)$ دارای n ریشه متمایز در \mathbb{C} است، یعنی $1, \zeta, \zeta^2, \dots, \zeta^{n-1}$ ، که $\zeta = e^{2\pi i/n}$. همه اینها متمایزند، و بنا بر این به موجب نتیجه ۴ قضیه ۱۰.۱۰، داریم

$$X^n - 1 = (X-1)(X-\zeta)(X-\zeta^2) \dots (X-\zeta^{n-1}),$$

ریشه ۱ حقیقی است، و همچنین اگر n زوج باشد ریشه $\zeta^{n/2} = -1$ نیز حقیقی است. به موجب قضیه ۱۱ ت، ریشه‌های دیگر به صورت جفت‌های مزدوج ظاهر می‌شوند که هر جفت بزرگ چند جمله‌ای تحویل‌ناپذیر در $\mathbb{R}[X]$ به دست می‌دهد. اگر $n = 2m$ زوج باشد، جفت‌های مزدوج عبارت‌اند از: ζ^r و $\zeta^{-r} = \zeta^{n-r}$ به ازاء $m-1, \dots, 2, 1$. عوامل درجه دوم متناظر عبارت‌اند از $(X-\zeta^r)(X-\zeta^{-r}) = X^2 - (2\cos 2\pi r/n)X + 1$ ، از اینرو تجزیه تحویل‌ناپذیر $(X^n - 1)$ در $\mathbb{R}[X]$ عبارت است از:

$$d = (\dots ((a_1, a_2), a_3), \dots, a_n)$$

تعریف می شود. بسادگی دیده می شود که d به وسیله خاصیت های زیر مشخص می گردد:

$$(الف) \text{ در } Z \text{ به ازاء } n, \dots, 2, 1, 0 \text{ : } d|a_i, i = 0, 1, 2, \dots, n$$

$$(ب) \text{ اگر در } Z \text{ به ازاء } n, \dots, 2, 1, 0 \text{ : } c|d \text{ آنگاه در } Z \text{ : } c|d$$

$$(پ) \quad d \geq 0$$

محتوای $a(X)$ را با $\gamma(a(X))$ نشان می دهیم، و ملاحظه می کنیم که اگر $\gamma(a(X)) = d$ ، آنگاه $a(X) = d \cdot b(X)$ ، که در آن $b(X) \in Z[X]$ و $\gamma(b(X)) = 1$ زیرا اگر $\gamma(b(X)) = c$ آنگاه تمام ضرایب $a(X)$ بر dc قابل قسمت اند. اکنون حکم قاطعی را برای تجزیه در $Z[X]$ ثابت می کنیم.

قضیه ۱۱ ج. (لمگادوس). فرض کنید $a(X), b(X) \in Z[X]$. در این صورت

$$\gamma\{a(X)b(X)\} = \gamma(a(X))\gamma(b(X)).$$

برهان. اگر یکی از چند جمله ایها صفر باشد، محتوایش صفر است، و قضیه به طور بدیهی درست است. از اینرو فرض کنید $\gamma(a(X)) = r > 0$ ، $\gamma(b(X)) = s > 0$. در این صورت $a(X) = r \cdot a_1(X)$ و $b(X) = s \cdot b_1(X)$ ، که $a_1(X)$ و $b_1(X)$ هر یک دارای محتوای ۱ است. بنابراین تمام ضرایب $a(X)b(X) = rs \cdot a_1(X)b_1(X)$ بر rs قابل قسمت اند، و کافی است نشان دهیم که $\gamma\{a_1(X)b_1(X)\} = 1$. فرض کنید که این درست نباشد؛ در آن صورت عدد اولی مانند p وجود دارد که تمام ضرایب $a_1(X)b_1(X) = c(X)$ را عاد می کند. حال اگر ضرایب را (به پیمانۀ p) برای این عدد اول تحویل کنیم، قضیه ۱۱ نتیجه می دهد که در $Z_p[X]$:

$$a_1^*(X)b_1^*(X) = c^*(X) = 0.$$

اما $Z_p[X]$ حوزه صحیح است (قضیه ۱۰ آ) زیرا Z_p میدان است، از اینرو نتیجه می گیریم که در $Z_p[X]$ ، یا $a_1^*(X) = 0$ یا $b_1^*(X) = 0$. بدین ترتیب در $Z[X]$ همه ضرایب $a_1(X)$ یا $b_1(X)$ بر p قابل قسمت اند، که متناقض با این حقیقت است که هر دو این چند جمله ایها دارای محتوای ۱ هستند.

این استدلال مثال خیلی خوبی از سودمندی روش مجرد است. عبارت قضیه فقط اعداد صحیح و چند جمله ایها را در بر می گیرد و می تواند مستقیماً در $Z[X]$ اثبات شود، ولی تنها به وسیله بعضی محاسبات نسبتاً پیچیده برای تحلیل مقتضیاتی که تحت آنها همه ضرایب حاصل ضرب دو چند جمله ای بر عدد اولی قابل قسمت اند. لیکن تحویل به پیمانۀ p ، با استفاده از این استدلال که Z_p میدان است پس $Z_p[X]$ يك حوزه صحیح است، ما را از این پیچیدگی رها می سازد. در اثبات این حقیقت اخیر، که مجدداً مطرح خواهد شد، فقط

از ضرایب پیشروی چند جمله‌ایها استفاده می‌شود، و این همانجایی است که تسهیل مطلب نهفته است. حتی مثال بهتری از این فرایند تسهیل به وسیلهٔ تحویل (به پیمانۀ p)، برهان محک آیزنشتاین است که ذیلا آمده است (قضیهٔ ۱۱ خ).

نتیجه. فرض کنید $a(X), b(X) \in \mathbf{Z}[X]$. اگر در $\mathbf{Q}[X]$ ، $a(X) | b(X)$ و چنانچه محتوای $a(X)$ برابر ۱ باشد، آنگاه در $\mathbf{Z}[X]$ ، $a(X) | b(X)$.

برهان. مطابق فرض داریم: $b(X) = a(X)q(X)$ ، که در آن دارای ضرایب گویاست. عددی صحیح و مخالف صفری مانند n به قسمی وجود دارد که $q_1(X) = nq(X)$ دارای ضرایب صحیح است (مثلا، فرض کنید n حاصلضرب مخرجهای ضرایب غیر صفر $q(X)$ باشد). بنا بر این در $\mathbf{Z}[X]$ ، داریم $nb(X) = a(X)q_1(X)$. بنا به لم گاوس،

$$\gamma(a(X)) = 1, \quad n\gamma(b(X)) = \gamma(q_1(X))$$

بنا بر این n محتوای $q_1(X)$ را عا د می کند و از اینرو

$$q(X) = \frac{1}{n}q_1(X)$$

دارای ضرایب صحیح است. پس در $\mathbf{Z}[X]$ ، $a(X) | b(X)$.

مثال ۴.۱۱. فرض کنید $b(X) \in \mathbf{Z}[X]$ و $b(X) = b_0 + b_1X + \dots + b_nX^n$. فرض کنید $b(X)$ دارای یک ریشهٔ $t = r/s$ در \mathbf{Q} باشد. در این صورت در $\mathbf{Q}[X]$ ، $(X-t) | b(X)$ ، از اینرو در $\mathbf{Q}[X]$ ، $(sX-r) | b(X)$. r و s را می توانیم طوری انتخاب کنیم که اعداد صحیح متباین باشند که در نتیجه $\gamma(sX-r) = 1$. بنا به نتیجهٔ فوق، در $\mathbf{Z}[X]$ داریم $(sX-r) | b(X)$ ، یعنی

$$b_0 + b_1X + \dots + b_nX^n = (-r + sX)(c_0 + c_1X + \dots + c_{n-1}X^{n-1})$$

که در آن $c_0, c_1, \dots, c_{n-1} \in \mathbf{Z}$. با مساوی قرار دادن ضرایب X^0 و X^n در می یابیم که $b_0 = -rc_0$ و $b_n = sc_{n-1}$ بنا بر این در \mathbf{Z} ، $r | b_0$ و $s | b_n$. چون b_0 و b_n فقط دارای تعداد متناهی مقسوم علیه هستند می توانیم همهٔ اعداد گویای r/s را که $r | b_0$ و $s | b_n$ ، امتحان کنیم و ملاحظه کنیم آیا ریشه هستند یا نه و لذا معین کنیم که آیا $b(X)$ هیچ ریشه‌ای در \mathbf{Q} دارد یا خیر. به عنوان مثال، اگر $b(X) = X^2 - 2$ ، تنها ریشه‌های ممکن در \mathbf{Q} عبارت‌اند از ± 1 و ± 2 . ولی چون هیچکدام از اینها ریشه نیست، در نتیجه $X^2 - 2$ دارای ریشهٔ گویا نمی باشد. این برهان که « $\sqrt{2}$ اصم است» ساده تر از برهان معمول به نظر می آید، ولی این فقط بدان علت است که قبلا کار در اثبات لم گاوس و نتیجه اش انجام شده است.

مثال ۴.۱۱. اگر $b(X) = 3X^3 - 2X^2 + X - 4$ ، ریشه‌های ممکن $b(X)$ در \mathbf{Q} عبارت‌اند از:

$$t = \pm 1, \pm 2, \pm 4, \pm \frac{1}{3}, \pm \frac{2}{3}, \pm \frac{4}{3}.$$

در واقع هیچ کدام از اینها در شرط $b(t) = 0$ صدق نمی‌کند، از اینرو $b(X)$ هیچ ریشه‌ای در Q ندارد. بنابراین $b(X)$ در $Q[X]$ تحویل‌ناپذیر است زیرا در غیر این صورت حاصلضرب دو چند جمله‌ای از درجه‌های ۱ و ۲ می‌باشد و لذا یک ریشه در Q خواهد داشت. $b(X)$ در $Z[X]$ نیز تحویل‌ناپذیر است زیرا هیچ مقسوم‌علیه $3-X$ در $Z[X]$ ندارد و هیچ مقسوم‌علیه از درجه صفر بجز ± 1 ندارد چون محتوایش برابر است با ۱.

قضیه ۱۱ ج. فرض کنید $a(X) \in Z[X]$ دارای محتوای ۱ باشد. در این صورت $a(X)$ در $Z[X]$ تحویل‌ناپذیر است اگر و فقط اگر در $Q[X]$ تحویل‌ناپذیر باشد.

پروان. ابتدا فرض کنید $a(X)$ در $Q[X]$ تحویل‌ناپذیر باشد. در این صورت $\deg(a(X)) \geq 1$ ، از اینرو $a(X)$ در $Z[X]$ یکه نیست. اگر $a(X) = b(X)c(X)$ تجزیه‌ای در $Z[X]$ باشد، آنگاه یک تجزیه در $Q[X]$ نیز هست، از اینرو یکی از عاملها، مثلا $b(X)$ ، در $Q[X]$ یکه است. چون $b(X)$ دارای ضرایب صحیح است پس عددی است صحیح و بایستی ± 1 باشد زیرا $a(X)$ دارای محتوای ۱ است. بنابراین $a(X)$ در $Z[X]$ تحویل‌ناپذیر است. بعکس، فرض کنید $a(X)$ در $Z[X]$ تحویل‌ناپذیر باشد. $a(X)$ برابر با صفر و ± 1 نیست پس بایستی دارای درجه بزرگتر یا مساوی ۱ باشد، زیرا محتوایش ۱ است. فرض کنید که در $Q[X]$ ، $a(X) = b(X)c(X)$. عددگویایی مانند $r \neq 0$ به قسمی وجود دارد که $b_1(X) = rb(X)$ دارای ضرایب صحیح و محتوای ۱ باشد (مضرب صحیحی از $b(X)$ پیدا کنید که دارای ضرایب صحیح باشد و سپس بر محتوایش تقسیم کنید). به‌وضوح در $Q[X]$ $a(X) = b_1(X)c(X)$ و بنابراین، بنا به نتیجه قضیه ۱۱ ج، در $Z[X]$ داریم $a(X) = b_1(X)c(X)$. چون $a(X)$ در $Z[X]$ تحویل‌ناپذیر است، نتیجه می‌شود که $b_1(X) = \pm a(X)$ یا $b_1(X) = \pm a(X)$. بنابراین $b(X)$ برابر است با $\pm r^{-1}a(X)$ یا $\pm r^{-1}a(X)$ و از اینرو $a(X)$ در $Q[X]$ تحویل‌ناپذیر است.

نتیجه. فرض کنید $a(X) \in Z[X]$ دارای محتوای n باشد. در این صورت $a(X)$ در $Q[X]$ تحویل‌ناپذیر است اگر و فقط اگر $a(X)$ در $Z[X]$ تحویل‌ناپذیر باشد.

قضیه ۱۱ ح. هر چند جمله‌ای غیر صفر $a(X) \in Z[X]$ دارای تجزیه‌ای به صورت زیر است

$$a(X) = np_1(X)p_2(X) \dots p_r(X),$$

که در آن $n \in Z$ و $p_i(X)$ ها چند جمله‌ایهای تحویل‌ناپذیر در $Z[X]$ با محتوای ۱ و ضرایب پیشروی مثبت هستند. صرفنظر از ترتیب عاملها، تجزیه یکتاست.

پروان. قضیه ۱۰ ح یک تجزیه $a(X) = u \cdot q_1(X)q_2(X) \dots q_r(X)$ را در $Q[X]$ تضمین

می‌کند، که در آن u یک عدد گویای غیر صفر است و هر $q_i(X)$ در $Q[X]$ تحویل ناپذیر است. به ازاء اعداد گویای غیر صفر مناسب r_i ، چند جمله ایهای $p_i(X) = r_i q_i(X)$ دارای ضرایب صحیح و محتوای ۱ هستند. در صورت لزوم با تغییر r_i به $-r_i$ ، می‌توان فرض کرد که ضریب پیشروی $p_i(X)$ مثبت است. حال در $Q[X]$ داریم

$$a(X) = v \cdot p_1(X) p_2(X) \dots p_r(X)$$

و می‌خواهیم نشان دهیم که عدد گویای v صحیح است. این مطلب از نتیجه قضیه ۱۱ ج به دست می‌آید، زیرا $p_1(X) p_2(X) \dots p_r(X)$ دارای محتوای ۱ است.

یکتایی تجزیه بسادگی اثبات می‌شود. ابتدا، n یکتاست زیرا بنا به لم گاوس، برابر است با $\pm \gamma(a(X))$ و علامتش علامت ضریب پیشروی $a(X)$ است. سپس بنا به قضیه ۱۱ ج، هر $p_i(X)$ در $Q[X]$ تحویل ناپذیر است. بنابراین، اگر

$$a(X) = n p_1'(X) p_2'(X) \dots p_r'(X)$$

تجزیه دیگری از نوع مفروض باشد آنگاه، بنا به قضیه یکتایی تجزیه برای $Q[X]$ ، $r = s$ و (در صورت لزوم پس از اندیس گذاری مجدد) در $Q[X]$ ، $p_i(X) | p_i'(X)$ و چون $p_i(X) | p_i'(X)$ ، $p_i'(X) | p_i(X)$ هر دو دارای محتوای ۱ اند، کاربرد دیگری از نتیجه قضیه ۱۱ ج نشان می‌دهد که هر کدام دیگری را در $Z[X]$ عادی می‌کند و بنابراین $p_i(X) = \pm p_i'(X)$. اما هر دو چند جمله ای دارای ضریب پیشروی مثبت اند، لذا با هم برابرند، و تجزیه یکتاست.

مثال ۴۰۱۱. چند جمله ای $X^6 + 1 \in Z[X]$ دارای سه جفت ریشه مزدوج ζ, ζ^{-1} ، ζ^2, ζ^{-2} ، ζ^3, ζ^{-3} است، که $\zeta = e^{2\pi i/6}$ است. بنا بر این عوامل تحویل ناپذیر $X^6 + 1$ در $R[X]$ عبارت اند از:

$$(X - \zeta)(X - \zeta^{-1}) = X^2 - 2 \cos \frac{\pi}{6} X + 1,$$

$$(X - \zeta^2)(X - \zeta^{-2}) = X^2 + 1,$$

$$(X - \zeta^3)(X - \zeta^{-3}) = X^2 - 2 \cos \frac{5\pi}{6} X + 1.$$

بنا به قضیه ۱۱ آ، عوامل تحویل ناپذیر $X^6 + 1$ در $Q[X]$ به وسیله ترکیب مناسب عوامل فوق به دست می‌آیند. پس در $Q[X]$ ، $(X^6 + 1) = (X^2 + 1)(X^4 - X^2 + 1)$ ، و در $R[X]$

$$X^6 - X^2 + 1 = (X^2 - 2 \cos \frac{\pi}{6} X + 1)(X^2 - 2 \cos \frac{5\pi}{6} X + 1)$$

و از اینرو تنها سؤال این است که آیا $\cos \frac{\pi}{6}$ گویاست یا خیر. اما

$$\cos \frac{\pi}{6} = \frac{\sqrt{3}}{2}$$

یک ریشه چندجمله ای $3 - 4X^2$ است که بنا به استدلالی که در مثالهای ۲.۱۱ و ۳.۱۱ به کار رفته است، هیچ ریشه گویایی ندارد. بنا بر این عوامل تحویل ناپذیر $X^2 + 1$ در $Q[X]$ عبارت اند از: $X^2 + 1$ و $X^4 - X^2 + 1$. هر دوی اینها در $Z[X]$ هستند و دارای محتوای ۱ اند، از اینرو آنها عوامل تحویل ناپذیر $X^2 + 1$ در $Z[X]$ نیز هستند.

اکنون یکی از محدود محکهای شناخته شده برای تحویل ناپذیری یک چندجمله ای را در $Z[X]$ ثابت می کنیم. این شرط کافی، ولی نه لازم، برای تحویل ناپذیری است، لذا محلا به اندازه کافی توانا نیست که توسط آن بتوان در حالت کلی تعیین کرد که آیا یک چندجمله ای مفروض تحویل ناپذیر است یا خیر. لیکن، در برخی از حالات ویژه خیلی مفید است و بخصوص نشان می دهد که در $Z[X]$ چندجمله ایهای تحویل ناپذیر از هر درجه بالای دلخواهی وجود دارد.

قضیه ۱۱ خ. (محک آیزنشتاین.) فرض کنید

$$a(X) = a_0 + a_1X + \dots + a_nX^n$$

یک چندجمله ای با درجه بزرگتر یا مساوی یک n و ضرایب صحیح با محتوای ۱ باشد. فرض کنید که عدد اولی مانند p به قسمی وجود داشته باشد که

$$(الف) \quad p | a_i, \quad i = 0, 1, \dots, n-1,$$

$$(ب) \quad p \nmid a_n.$$

در این صورت $a(X)$ در $Z[X]$ تحویل ناپذیر است و بنا بر این در $Q[X]$ نیز تحویل ناپذیر است.

برهان. فرض می کنیم که $a(X)$ در $Z[X]$ تحویل ناپذیر باشد و به جستجوی تناقضی می پردازیم. چون محتوای $a(X)$ برابر است با ۱، دارای هیچ عامل تحویل ناپذیر با درجه صفر نیست، از اینرو باید دارای تجزیه زیر باشد

$$a(X) = b(X)c(X),$$

که در آن $c(X), b(X) \in Z[X]$ به ترتیب دارای درجه های s, r هستند و در شرایط $r \geq 1, s \geq 1, r+s=n$ صدق می کنند. حال ضرایب را به پیمانه p (عدد اول مفروض) تحویل می کنیم و معادله $a^*(X) = b^*(X)c^*(X)$ را در $Z_p[X]$ به دست می آوریم (قضیه ۱۱ ا را ببینید). بنا به شرط (الف) داریم $a^*(X) = uX^n$ ، که در آن u رده باقیمانده a_n به پیمانه p است، به وضوح در $Z_p, u \neq 0$ ، زیرا در غیر این صورت p همه ضرایب $a(X)$ را عاد می کند.

حال Z_p میدان است (نتیجه قضیه ۹ آ) و بنا بر این قضیه یکتایی تجزیه در $Z_p[X]$ برقرار است (قضیه ۱۰ ح). چندجمله ای X تحویل ناپذیر است و نتیجه می شود که تنها مقسوم علیه های uX^n به صورت tX^m هستند، که در آن t عنصر غیر صفری از Z_p است و $m \leq n$. چون $uX^n = b^*(X)c^*(X)$ به ترتیب حدا کردارای درجه های r, s هستند، تجزیه $uX^n = b^*(X)c^*(X)$ بایستی به صورت $uX^n = (vX^r)(wX^s)$ باشد. حال اگر به $Z[X]$ رجوع کنیم می بینیم که

«جمله‌های ثابت» $b(X)$ و $c(X)$ ، یعنی جمله‌های b_0 و c_0 با درجه صفر، هر دو بر p قابل قسمت‌اند، زیرا آنها در $b^*(X)$ و $c^*(X)$ به ۰ تبدیل می‌شوند (توجه کنید که $s \geq 1, r \geq 1$). بنابراین $a_0 = b_0 c_0$ بر p^2 قابل قسمت است، که شرط (ب) را نقض می‌کند. این تناقض قضیه را اثبات می‌کند. (تحویل ناپذیری در $\mathbb{Q}[X]$ از قضیه ۱۱ چ نتیجه می‌شود.)

مثال ۵.۱۱. به‌ازاء هر عدد اول p و هر $n \geq 1$ چندجمله‌ای $X^n - p$ دارای محتوای ۱ است و در محک آیزنشتاین صدق می‌کند؛ بنابراین در $\mathbb{Z}[X]$ و $\mathbb{Q}[X]$ تحویل ناپذیر است. این بخصوص نشان می‌دهد که ریشه مثبت m ام در \mathbb{R} گویا نیست، واقعیتی که بسادگی می‌تواند از قضیه یکتایی تجزیه برای \mathbb{Z} نیز به‌دست آید.

مثال ۶.۱۱. فرض کنید p يك عدد اول باشد و چندجمله‌ای

$$\begin{aligned} a(X) &= \frac{1}{X} \{(X+1)^p - 1\} \\ &= X^{p-1} + pX^{p-2} + \dots + \binom{p}{i} X^{p-i-1} + \dots + p \end{aligned}$$

را در $\mathbb{Z}[X]$ در نظر بگیرید. این چندجمله‌ای دارای محتوای ۱ است، زیرا تکین است، و همه ضرایب

$$\binom{p}{i}$$

به‌ازاء $i = 1, 2, \dots, p-1$ بر p قابل قسمت‌اند. این مطلب را از دستور زیر نیز می‌توان دریافت:

$$\binom{p}{i} = \frac{p!}{i!(p-i)!},$$

که در آن صورت بر p قابل قسمت است در حالی که مخارج نیست. [به‌طریق دیگر (تمرین ۱۲ از فصل ۱۰ را ببینید) می‌توان در $\mathbb{Z}_p[X]$ چنین استدلال کرد که چندجمله‌ای $(X+1)^p - X^p - 1$ دارای درجه $p-1$ است، و دارای p ریشه متمایز در \mathbb{Z}_p می‌باشد زیرا به‌ازاء هر $x \in \mathbb{Z}_p$

$$(x+1)^p = x+1 = x^p + 1.$$

پس این چندجمله‌ای، چندجمله‌ای صفر است. نتیجه می‌شود که در $\mathbb{Z}[X]$ همه ضرایب $(X+1)^p - X^p - 1$ بر p قابل قسمت‌اند. [اگر به $a(X)$ در فوق رجوع کنیم، ملاحظه می‌کنیم که جمله ثابتش p بر p^2 قابل قسمت نیست و بنابراین به‌موجب محک آیزنشتاین $a(X)$ در $\mathbb{Z}[X]$ و در $\mathbb{Q}[X]$ تحویل ناپذیر است.]

با مقایسه تجزیه‌های چندجمله‌ای $X^n - 1$ در $C[X]$ ، $R[X]$ و $Q[X]$ مطلب را به پایان می‌رسانیم. در $C[X]$ داریم

$$X^n - 1 = \prod_{r=1}^n (X - \zeta^r),$$

که در آن $\zeta = e^{2\pi i/n}$. با جدا کردن ریشه‌های مزدوج ζ^r و $\zeta^{-r} = \zeta^{n-r}$ (مثال ۱۰.۱۱ را ببینید) عوامل تحویل‌ناپذیر در $R[X]$ را به دست می‌آوریم. برای به دست آوردن عاملی از $X^n - 1$ در $Q[X]$ بایستی مجموعه‌ای از ریشه‌های m ام n را به قسمی پیدا کنیم که حاصلضرب عاملهای مربوطه $\zeta^r - X$ دارای ضرایب گویا باشد. امتحانی در مورد مقادیر کوچک n جواب این مسئله را به دست می‌دهد. به عنوان مثال

$$\begin{aligned} X^6 - 1 &= (X^3 - 1)(X^3 + 1) \\ &= (X - 1)(X + 1)(X^2 + X + 1)(X^2 - X + 1). \end{aligned}$$

ریشه‌های این چهار عامل، به حسب $\zeta = e^{2\pi i/3}$ عبارت‌اند از: $\{\zeta^2, \zeta^4\}$ ، $\{\zeta^3\}$ ، $\{\zeta^6\}$ و $\{\zeta^1, \zeta^5\}$. اینها به ترتیب ریشه‌های یکم اولیه، ریشه‌های دوم اولیه، ریشه‌های سوم اولیه و ریشه‌های ششم اولیه هستند. خواننده بایستی تحقیق کند که طرح مشابهی برای مقادیر کوچک دیگر n وجود دارد. این طرح تعریف زیر را القاء می‌کند. به ازاء هر عدد صحیح مثبت m ، چندجمله‌ای تکین $\Phi_m(X)$ را که ریشه‌هایش در C ، ریشه‌های m ام اولیه n اند چندجمله‌ای دایره m ام تعریف می‌کنیم. بنابراین

$$\Phi_m(X) = \prod_{\rho \in S_m} (X - \rho),$$

که در آن S_m مجموعه تمام ریشه‌های m ام اولیه n است. عضوهای S_m به صورت ζ^r هستند، که $\zeta = e^{2\pi i/n}$ و همه اعداد صحیح در مجموعه مقادیر $1 \leq r \leq m$ را که با m متباین‌اند، اختیار می‌کند (مثال ۷.۷ را ببینید). بنابراین S_m دارای $\varphi(m)$ عضو است و لذا درجه $\Phi_m(X)$ برابر است با $\varphi(m)$.

حال، به ازاء هر $n \geq 1$ ، مجموعه همه ریشه‌های n ام n برابر اتحاد مجزای مجموعه‌های S_m است، به ازاء همه مقسوم‌علیه‌های m از n . از این نتیجه می‌شود که در $C[X]$ ،

$$X^n - 1 = \prod_{m|n} \Phi_m(X).$$

(به طور ساده عوامل خطی $X - \rho$ از $X^n - 1$ را بر طبق مرتبه ریشه‌های ρ دسته‌بندی کرده‌ایم.)

قضیه ۱۱.۵. چندجمله‌ایهای دایره $\Phi_m(X)$ دارای ضرایب صحیح‌اند.

بوهان. از استقرای روی m استفاده می‌کنیم. مسلماً چندجمله‌ای $\Phi_1(X) = X - 1$ دارای ضرایب صحیح است، از اینرو فرض می‌کنیم که به ازاء هر عدد صحیح r کوچکتر از m ، $\Phi_r(X)$

دارای ضرایب صحیح باشد و $\Phi_m(X)$ را در نظر می‌گیریم. داریم $\Phi_m(X)\Psi(X) = X^m - 1$ ، که $\Psi(X)$ حاصلضرب همه $\Phi_r(X)$ هایی است که $r|m$ و $r \neq m$. بنا به فرض استقراء، همه این $\Phi_r(X)$ ها دارای ضرایب صحیح اند و بنابراین $\Psi(X)$ نیز دارای ضرایب صحیح است. چون در $[X]$ ، $c[X]$ ، $\Psi(X)|X^m - 1$ ، قضیه ۱۱ ب نشان می‌دهد که در $Q[X]$ ، $\Psi(X)|X^m - 1$ ، و بنا بر این خارج قسمت $\Phi_m(X)$ دارای ضرایب گویاست، بعلاوه، $\Psi(X)$ و $X^m - 1$ هر دو در $Z[X]$ قرار دارند و دارای محتوای ۱ هستند زیرا آنها تکین اند؛ بنابراین، به موجب نتیجه قضیه ۱۱ ج، در $Z[X]$ داریم $\Psi(X)|X^m - 1$. لذا خارج قسمت $\Phi_m(X)$ دارای ضرایب صحیح است، و بدین ترتیب استقراء کامل می‌شود.

اکنون تجزیه ای استاندارد از $X^n - 1$ در $Z[X]$ داریم، یعنی

$$X^n - 1 = \prod_{d|n} \Phi_d(X).$$

توجه داشته باشید که دستور درجه يك حاصلضرب، رابطه آشنای

$$n = \prod_{d|n} \varphi(d),$$

را به دست می‌دهد. این حقیقتی است که همه چند جمله‌ایهای دایره بر در $Z[X]$ و در $Q[X]$ تحویل ناپذیرند (اثبات آن در اینجا خیلی مشکل است)، به طوری که در واقع تجزیه کامل $X^n - 1$ را در تمام حالتها داریم. خواننده علاقه‌مند برهانی از این حقیقت را در کتاب وان در واردن [۷] پیدا خواهد کرد. لیکن ما حالت خاص زیر را می‌توانیم ثابت کنیم.

مثال ۷.۱۱. اگر p عددی اول باشد آنگاه ریشه‌های p ام اولیه ω ، ω^2 ، بجز خود ω ، همان ریشه‌های p ام هستند. بنا بر این

$$\Phi_p(X) = \frac{X^p - 1}{X - 1} = X^{p-1} + X^{p-2} + \dots + X + 1.$$

برای مشاهده اینکه این چند جمله‌ای در $Z[X]$ تحویل ناپذیر است علامت جدیدی مانند Y اختیار می‌کنیم و چند جمله‌ای

$$a(Y) = \Phi_p(Y + 1) = Y^{-1} \{(Y + 1)^p - 1\} \in Z[Y]$$

را در نظر می‌گیریم. در مثال ۶.۱۱ با به کار بردن محک آیزنشتاین ثابت کردیم که $a(Y)$ در $Z[Y]$ تحویل ناپذیر است. با بررسی نگاشتی از $Z[X]$ به $Z[Y]$ که هر چند جمله‌ای $c(X)$ را به $c(Y + 1)$ می‌فرستد می‌توانیم نتیجه بگیریم که $\Phi_p(X)$ در $Z[X]$ تحویل ناپذیر است. بنا به قضیه ۱۰ خ، این نگاشت يك هم ریختی حلقه‌هاست، و هر عدد صحیح را به خودش می‌فرستد. بنابراین هر تجزیه $\Phi_p(X) = f(X)g(X)$ در $Z[X]$ تجزیه $a(Y) = f(Y + 1)g(Y + 1)$ در $Z[Y]$ را نتیجه می‌دهد. یکی از عاملهای تجزیه اخیر بایستی برابر ± 1 باشد، از اینرو این مطلب برای عاملهای $f(X)$ و $g(X)$ در $Z[X]$ نیز

درست است. این نشان می‌دهد که، وقتی p اول باشد، $\Phi_p(X)$ تحویل‌ناپذیر است.

تمرینها

۱. عوامل تحویل‌ناپذیر $X^n + 1$ را در $\mathbf{R}[X]$ پیدا کنید.
۲. عوامل تحویل‌ناپذیر $X^{2n} + X^n + 1$ را در $\mathbf{R}[X]$ پیدا کنید.
۳. $X^{12} - 1$ را به صورت حاصلضربی از چندجمله‌ایهای تحویل‌ناپذیر در (الف) $\mathbf{R}[X]$ ، (ب) $\mathbf{Q}[X]$ ، (پ) $\mathbf{Z}_7[X]$ و (ت) $\mathbf{Z}_7[X]$ بیان کنید. جوابهای خود را توجیه کنید.
۴. ثابت کنید که بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک $X^m - 1$ و $X^n - 1$ در $\mathbf{Q}[X]$ برابر است با $X^d - 1$ ، که در آن d بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک m و n در \mathbf{Z} است.
۵. ضرایب $\Phi_8(X)$ ، $\Phi_{10}(X)$ و $\Phi_{36}(X)$ را پیدا کنید.
۶. ثابت کنید که به ازاء $n \geq 2$ ، $\Phi_n(0) = 1$.
۷. با فرض تحویل‌ناپذیری چندجمله‌ایهای دایره‌بر، عوامل تحویل‌ناپذیر $X^n + 1$ و $X^{2n} + 1$ را در $\mathbf{Z}[X]$ پیدا کنید.

واژه نامه فارسی به انگلیسی

decimal	اعشاری	Abel	آبل
-notation	نماد-	abelian	آبلی
initial	آغازی	-group	گروه-
partition	افراز	union	اتحاد، اجتماع
Euclid	اقلیدس	Argand	آرگان
-'s algorithm	الگوریتم-	trial and error	آزمایش و خطا
euclidean	اقلیدسی	standard	استانده
-transformation	تبدیل-	-algebra	جبر-
-domain	حوزه-	induction	استقرا
-property	خاصیت-	inductive	استقرایی
-group	گروه-	scalar	اسکالر
strictly increasing	اکیداً صعودی	Stirling	استرلینگ
if and only if	اگر و فقط اگر	implication	استنتاج منطقی
algorithm	الگوریتم	deduce	استنتاج کردن
analysis	آنالیز	deduction	استنتاج
n -ary	n تایی	cylinder	استوانه
integrating	انتگرالگیری	Peano's axiom	اصل پئانو
index	اندیس		اصل خوش ترتیبی
reflection	انعکاس	well-ordering principle	
reflexive	انعکاسی	postulate	اصل متعارفی
prime	اول (عدد اول)	axiom	اصل موضوع
primitive	اولیه	axiomatic	اصل موضوعی
-root	ریشه-	axioms	اصول موضوعه

Peano leading	پشانو پیشرو	Euler ideal	اوایلر ایده آل
-coefficient	ضریب-	principal-	اصلی-
-term	جمله-	Eisenstein	آیزنشتاین
modulus	پیمانہ	-criterion	محک-
modular	پیمانہ ای	open	باز
function	تابع	-interval	بازة (فاصله)-
Euler's-	اوایلر-	remainder	باقیمانده
rational-	گویا-	residue	باقیمانده
exponential-	نمائی-	-class	رده-
surjection	تابع برو	fibre	بافت
injection	تابع يك به يك	bounded above	بالا کراندار
transformation	تبدیل	into	بتوی
euclidean-	اقلیدسی-	torsion-free	بدون تاب
orthogonal-	متعامد	trivial	بدیهی
	تجزیه	vector	بردار
decomposition (factorization)		-algebra	جبر-ی
restrict	تحدید کردن	-product	ضرب-ی
reducible	تحویل پذیر	onto	برو
irreducible	تحویل نا پذیر		بزرگترین مقسوم علیه مشترک
recursive	تراجعی	greatest common divisor	
transposition	ترانهش	dimension	بعد
rearrangement	ترتیب مجدد	vice versa	بعکس
similarity	تشابه	block	بلوک
Mercator's projection	تصویر مرکاتور	Bool	بول
projective	تصویری	boolean	بولی
definition	تعریف	-algebra	جبر-
subtraction	تفریق	modulo n	به پیمانہ n
symmetry	تقارن	uniquely	به طور یکتا
division	تقسیم	Birkhoff	بیرکف
correspondence	تناظر	infinite	بینهایت
one-one-	یک به یک-	antisymmetric	پادمقارن
period	تناوب	paradox	پارادکس
power	توان		

at least	حداقل	prime—	—اول
at most	حداکثر	distributive	توزیعی
elimination	حذف	—law	قانون—
eliminate	حذف کردن	empty	تهی
arithmetic	حساب	—set	مجموعه—
real	حقیقی	embed	جادادن
—number	عدد—	embedding	جادهی
—line	محور—	universal	جامع
solution	حل	algebra	جبر
solve	حل کردن	standard—	—استانده
ring	حلقه	vector—	—بررداری
commutative—	—جابجایی	boolean—	—بولی
quotient—	—خارج قسمت	abstract—	—مجرد
non-commutative—	—غیرجابجایی	elementary—	—مقدماتی
finite—	—متناهی	modern—	—نو
euclidean domain	حوزه اقلیدسی	algebraic	جبری
domain	حوزه تعریف	—structure	—ساخت—
integral domain	حوزه صحیح	—law	قانون—
range	حوزه مقادیر (مجموعه مقادیر)	disjoint	جدا از هم
terminate	خاتمه یافتن	pair	جفت
quotient	خارج قسمت	ordered—	—مرتب
property	خاصیت	term	جمله
euclidean—	—اقلیدسی	leading—	—پیشرو
universal—	—جامع	summation	جمع یابی
line	خط	summand	جمعوند
linear	خطی	additive	جمعی
equator	خط استوا	polynomial	چندجمله ای
automorphism	خودریختی	monic—	—تکین
well-ordered	خوش ترتیب	cyclotomic—	—دایره بر
well-ordering	خوش ترتیبی	product	حاصلضرب
well-defined	خوش تعریف	direct—	—مستقیم
cyclotomic	دایره بر	limit	حد
determinant	دترمینان		

primitive—	— اولیه	entry	درایه
Riordan	ریوردان	degree	درجه
even	زوج (عدد)	quadratic	درجه دوم
subring	زیر حلقه	validity	درستی
subspace	زیر فضا	false	دروغ
subgroup	زیر گروه	interpolation	درون یابی
normal—	— نرمال	Lagrange's—	— لاگرانژ
subset	زیر مجموعه	equations	دستگاه معادلات
subfield	زیر میدان	simultaneous congruences	دستگاه هم‌نهشتیها
algebraic structure	ساخت جبری	formulae	دستور، فرمول
simplify	ساده کردن	collection	دسته
column	ستون	cartesian	دکارتی
proper	سره	arbitrary	دلخواه
surface	سطح	Demorgan	دمورگان
row	سطر	pairwise	دو بدو
quantifier	سور	binary	دوتایی
Sylow	سیلو	—operation	عمل—
—'s theorem	قضیه—	rotation	دوران
sine	سینوس	period	دوره
include	شامل بودن	bijection	دوسویی
condition	شرط	relation	رابطه
associative	شرکت پذیری	ordered—	— ترتیبی
hexagon	شش ضلعی	equivalence—	— هم ارزی
radius	شعاع	true	راست
renumbering	شماره گذاری مجدد	class	رده
include	شمول	residue—	— باقیمانده
slope	شیب	equivalence—	— هم ارزی
satisfy	صدق کردن	digit	رقم
plane	صفحه	axiomatic method	روش اصل موضوعی
zero	صفر	mathematical	ریاضی
increasing	صعودی	mathematics	ریاضیات
		root	ریشه

square-free	فاقد عامل مربع	numerator	صورت کسر
process	فرایند	rational form	صورت گویا
odd	فرد	formal	صوری
individual	فردی		
hypothesis	فرض	multiplication	ضرب
Fermat	فرما	vector product	ضرب برداری
... 's Theorem	قضیه -	multiplicative	ضربی
		coefficient	ضریب
divisible	قابل تقسیم، تقسیم پذیر	... number	عدد -
rule	قاعده	factor	عامل
theorem	قضیه	statement	عبارت
fundamental...	... اساسی	number	عدد
Euler's...	... اوایلر	cardinal...	... اصلی
chinese remainder...	... باقیمانده چینی	irrational...	... اصم
Wilson's...	... ویلسون	real...	... حقیقی
polar	قطبی	even...	... زوج
diagonal	قطری	natural	طبیعی
segment	قطعه خط	odd...	... فرد
		rational...	... گویا
sufficient	کافی	complex...	... مختلط
complete	کامل	gaussian integer	عدد صحیح گاوسی
bound	کران	member	عضو
upper...	... بالا	sign	علامت
lower...	... پائین	operation	عمل
fraction	کسر	unary...	... یکنایی
cosine	کسینوس	general	عمومی
Klein	کلاین	element	عنصر
... 's 4-group	... ۴-گروه -		
total	کلی	non-chinese	غیر چینی
completeness	کمال	non-square	غیر مربع
minimum	کمینه	non-singular	غیر منفرد
	کوچکترین مضرب مشترک		
least common multiple		interval	فاصله
Cayley	کیلی	closed...	... بسته
... 's octanious	هشتگانهای -		

alternative	متناوب	Gauss	گاوس
finite	متناهی	group	گروه
counter-example	مثال نقض	euclidean—	— اقلیدسی
positive	مثبت	quotient (factor)—	— خارج قسمت
triangle	مثلث	general linear—	— خطی عمومی
sum	مجموع	special linear—	— خطی ویژه
set	مجموعه	circle—	— دایره‌ای
empty—	— تهی	cyclic—	— دوری
quotient—	— خارج قسمت	orthogonal—	— متعامد
countable—	— شمارش پذیر	symmetric—	— متقارن
finite—	— متناهی	finite—	— متناهی
unknown	مجهول	proposition	گزاره
content	محتوا	rational	گویا
pure	محض	—function	— تابع
criterion	محک	—form	— صورت
real line	محور حقیقی	—number	— عدد
axis	محور	Lagrange	لاگرانژ
x—	—xها	logarithm	لگاریتم
y—	—yها	lemma	لم
circumference	محیط	matrix	ماتریس
coordinates	مختصات	origin	مبدأ
polar —	—قطبی	coprime	متباین
complex	مختلط	equilateral	متساوی الاضلاع
—number	— عدد	continuous	متصل
—conjugate	— مزدوج	canonical	متعارف
denominator	مخرج کسر	orthogonal	متعامد
square	مربع	—transformation	—تبدیل
order	مرتبه	—group	—گروه
Mercator	مرکاتور	transitive	متعدی
—'s projection	— تصویر	variable	متغیر
conjugate	مزدوج	opposite	متقابل
circular	مستدیر	symmetric	متقارن
rectangle	مستطیل	—group	—گروه
rectangular	مستطیلی		
independent	مستقل		

point	نقطه	characteristic	مشخصه
mapping	نگاشت	contained	مشمول
quotient—	— خارج قسمت	multiple	مضرب
canonical —	— متعارف	equation	معادله
geographical —	— جغرافیایی	inverse	معکوس
surjection	نگاشت بر و	invertable	معکوس پذیر
bijection	نگاشت دوسوئی	inversion	معکوس گیری
injection	نگاشت يك به يك	definite	معین
exponent	نما	value	مقدار
representative	نماینده، نمودار	divisor	مقسوم علیه
type	نوع	zero—	— صفر
typical	نوعی	common—	— مشترك
Newton	نیوتن	intersection	مقطع
		complement	مکمل
associated	وابسته	Maclane	مکلین
Van der Waerden	وان در وردن	logic	* منطق
existence	وجود	logical	منطقی
Wilson	ویلسون	regular	منظم
		singular	منفرد
Halmos	هالموس	negative	منفی
Hamilton	هامیلتون	parallel	موازی
Hamiltonian	هامیلتونی	generator	مولد
kernel	هسته	field	میدان
Cayley octanions	هشتگانهای کیلی		
equivalence	هم ارزی	infinite	نامتناهی
—class	رده—	indefinite	نامعین
coset	همرده	consequence, corollary	نتیجه
right—	— راست	imply	نتیجه دادن
homomorphic	همریخت	normal	نرمال
homomorphism	همریختی	ratio	نسبت
quotient—	— خارج قسمت	relatively prime	نسبت به هم اول
congruence	همنهشتی	theory	نظریه
geometry	هندسه	negation	نفی
geometrical	هندسی	end-points	نقاط انتهایی
		image	نقش

isomorphic	یکریخت	one-to-one	یک به یک
isomorphism	یکریختی	unique	یکتا
identical	یکسان	unary	یکتایی
unit	یکه	-operation	عمل-
identify	یکی گرفتن	uniqueness	یکتایی

واژه‌نامه انگلیسی به فارسی

axiom	اصل موضوع	Abel	آبل
axioms	اصول موضوعه	abelian group	گروه آبل
axis	محور	absolute value	قدر مطلق
		abstract algebra	جبر مجرد
belong	متعلق بودن	abstraction	تجريد
bijection	تابع دوسویی	additive power	توان جمعی
binary operation	عمل دو تایی	algebra	جبر
Birkhoff	بیرکف	algebraic	جبری
block	بلوک	—law	قانون—
Bool	بول	—structure	ساخت—
boolean algebra	جبر بولی	algorithm	الگوریتم
bounded above	بالا کراندار	alternative	متناوب
		analysis	آنالیز
cancellation law	قانون حذف	analytic	تحلیلی
canonical map	نگاشت متعارف	antisymmetric	پادمتقارن
cardinal number	عدد اصلی	approximation	تقریب
cartesian	دکارتی	Argand	آرگان
Cayley	کیلی	arithmetic	حساب
—octanions	هشتگانهای—	associative	شرکت پذیری
characteristic	مشخصه	assumption	فرض
chinese remainder theorem	قضیه باقیمانده چینی	automorphism	خودریختی
		axiomatic method	
circle group	گروه دایره‌ای		روش اصل موضوعی

cylinder	استوانه	circular	مستدیر
decimal notation	نماد اعشاری	circumference	محیط
decomposition	تجزیه	class	رده
deduction	استنتاج	closed interval	فاصله (بازه) بسته
definite	معین	coefficient	ضریب
definition	تعریف	collection	دسته
degree	درجه	column	ستون
Demorgan	دمورگان	common divisor	مقسوم علیه مشترک
denominator	مخرج کسر	commutative ring	حلقهٔ جابجایی
determinant	دترمینان	complement	مکمل
diagonal	قطری	complete	کامل
diagram	نمودار	complex	مختلط
digit	رقم	-conjugate	مزدوج-
dimension	بعد	-number	عدد-
direct product	حاصلضرب مستقیم	composite function	تابع مرکب
disjoint	جدداً از هم	composition	ترکیب
distributive law	قانون توزیعی	congruence	همنهشتی
division	تقسیم	conjugate	مزدوج
divisor	مقسوم علیه	contained	مشمول
domain	حوزهٔ تعریف	content	محتوا
Eisenstein	آیزنشتاین	continuous	متصل
-criterion	محک-	contradiction	تناقض
element	عنصر	coordinates	مختصات
elementary algebra	جبر مقدماتی	coprime	متباین
elimination law	قانون حذف	corollary	نتیجه
embedding	جادهی	correspondence	تناظر
empty set	مجموعهٔ تهی	coset	همرده
end-points	نقاط انتهایی	cosine	کسینوس
entry	درایه	countable set	مجموعهٔ شمارش پذیر
equator	خط استوا	counter-example	مثال نقض
equilateral	متساوی الاضلاع	criterion	محک
equivalence	هم‌ارزی	cyclic group	گروه دوری
		cyclotomic	دایره بر
		-polynomial	چند جمله‌ای-

gaussian integer عدد صحیح گاوسی
 general linear group گروه خطی عمومی
 generator مولد
 geographical map نگاشت جغرافیایی
 greatest common divisor بزرگترین مقسوم علیه مشترک
 group گروه
 Halmos هالموس
 Hamilton هامیلتون
 hamiltonian هامیلتونی
 hexagon شش ضلعی
 homomorphic همریخت
 hypothesis فرض
 ideal ایده آل
 identical یکسان
 identity element عنصر همانی
 if and only if اگر و فقط اگر
 image نقش
 implication شامل بودن
 include شمول
 inclusion استلزام منطقی
 increasing صعودی
 independent مستقل
 index اندیس
 individual فردی
 induction استقرا
 infinite نامتناهی
 initial آغازی
 injection تابع یک به یک
 integer عدد صحیح

—class رده—
 —relation رابطه—
 Euclid اقلیدس
 —'s algorithm الگوریتم—
 euclidean اقلیدسی
 —domain حوزه—
 —group گروه—
 —property خاصیت—
 —transformation تبدیل—
 Euler اویلر
 —'s algorithm الگوریتم—
 —'sfunction تابع—
 —'stheorem قضیه—
 even number عدد زوج
 exponent نما
 exponential function تابع نمائی
 factor عامل
 factor group گروه خارج قسمت
 factorization تجزیه
 Fermat فرما
 —'s Theorem قضیه—
 fibre بافت
 field میدان
 finite منتهای
 —field میدان—
 —group گروه—
 —ring حلقه—
 —set مجموعه—
 formulae دستور
 fundamental theorem of algebra قضیه اساسی جبر
 Gauss گاوس

mathematical	ریاضی	integral domain	میدان صحیح
matrix	ماتریس	integrating	انتگرالگیری
member	عضو	interpolation	درون‌یابی
Mercator	مرکاتور	intersection	مقطع
—'s projection	تصویر —	interval	فاصله (بازه)
minimum	کمینه	into	بتوی
modern algebra	جبر نو	inverse	معکوس
modular	پیمانه‌ای	inversion	معکوس‌گیری
modulo n	به پیمانه n	invertable	معکوس‌پذیر
modulus	پیمانه	irrational number	عدد اصم
monic polynomial	چند جمله‌ای تکین	irreducible	تحویل‌ناپذیر
multiple	مضرب	isomorphic	یکریخت
multiplication	ضرب	isomorphism	یکریختی
multiplicative	ضربی		
		kernel	هسته
n -ary	n تایی	Klein	کلاین
natural number	عدد طبیعی	—'s 4-group	۴-گروه
negation	نفی	Lagrange	لاگرانژ
negative	منفی	leading	پیشرو
neutral element	عنصر خنثی	—coefficient	ضریب—
Newton	نیوتن	—term	جمله—
non-chinese	غیر چینی	least common multiple	کوچکترین مضرب مشترک
non-commutative ring	حلقه غیر جابجایی		
non-singular	غیر منفرد	lemma	لم
non-square	غیر مربع	limit	حد
normal subgroup	زیر گروه نرمال	line	خط
numerator	صورت کسر	linear	خطی
		logarithm	لگاریتم
odd	فرد	logic	منطق
one-one correspondence	تناظر یک به یک	lower bound	کران پائین
one-to-one	یک به یک	Maclane	مکلین
onto	برو	mapping	نگاشت

probability	احتمال	open	باز
process	فرایند	operation	عمل
product	حاصلضرب	opposite	متقابل
projection	تصویر	order	مرتب
projective	تصویری	order relation	رابطه ترتیبی
proof	برهان	ordered pair	جفت مرتب
proper	سره	origin	مبدأ
proposition	گزاره	orthogonal	متعامد
pure	محض	-group	گروه-
		-transformation	تبدیل-
quadratic	درجه دوم	pair	جفت
quantifier	سور	pairwise	دو بدو
quotient	خارج قسمت	paradox	پارادکس
-group	گروه-	parallel	موازی
-homomorphism	همریختی-	partial fraction	کسر جزئی
-mapping	نگاشت-	partition	افراز
-ring	حلقه-	Peano	پتانو
-set	مجموعه-	's axiom	اصل-
radius	شعاع	period	تناوب
range	حوزه مقادیر	periodic	دوره‌ای
ratio	نسبت	permutation	جابجاشت
rational	گویا	plane	صفحه
-number	عدد-	point	نقطه
-form	صورت-	polar coordinates	مختصات قطبی
-function	تابع-	polynomial	چند جمله‌ای
real	حقیقی	positive	مثبت
-line	خط-	postulate	اصل متعارفی
-number	عدد-	predecessor	ماقبل
rearrangement	ترتیب مجدد	prime	اول
rectangle	مستطیل	prime-power	توان اول
rectangular	مستطیلی	primitive root	ریشه اولیه
recursive	تراجمی	principal ideal	ایده آل اصلی
reflection	انعکاس	principle	اصل

subgroup	زیر گروه	reflexive	انعکاسی
subring	زیر حلقه	regular	منظم
subset	زیر مجموعه	relatively prime	نسبت به هم اول
subspace	زیر فضا	remainder	باقیمانده
summand	جمعوند	renumbering	شماره گذاری مجدد
summation	جمع یابی	residue class	رده باقیمانده
surface	سطح	restrict	تحدید کردن
surjection	تابع برو	right coset	همرده راست
Sylow	سیلو	ring	حلقه
—'s theorem	قضیه —	Riordan	ریوردان
symmetric group	گروه متقارن	root	ریشه
symmetry	تقارن	rotation	دوران
term	جمله	row	سطر
terminate	خاتمه یافتن	rule	قاعده
theorem	قضیه	scalar	اسکالر
theory	نظریه	segment	قطعه خط
torsion-free	بدون تاب	series	سری
transformation	تبدیل	set	مجموعه
transitive	متعدی	sign	علامت
transposition	ترانژیشن	similarity	تشابه
trial and error	آزمایش و خطا	simultaneous congruences	دستگاه همبستگیها
triangle	مثلث	simultaneous equations	دستگاه معادلات
trivial	بدیهی	singular	منفرد
unary operation	عمل یکتایی	slope	شیب
union	اتحاد (اجتماع)	special linear group	گروه خطی ویژه
unique	یکتا	sphere	کره
unit	یکه	square-free	فاقد عامل مربع
universal property	خاصیت جامع	standard algebra	جبر استاندارد
unknown	مجهول	Stirling	استرلینگ
upper bound	کران بالا	strictly increasing	اکیداً صعودی
Van der Waerden	وان در وردن	subfield	زیر میدان

theorem	قضیه -	variable	متغیر
x-axis	محور xها	vector	بردار
y-axis	محور yها	-algebra	جبر سی
zero	صفر	-product	ضرب سی
-element	عنصر -	vice versa	بعکس
-divisor	مقسوم علیه -	well-defined	خوش تعریف
		well-ordering	خوش ترتیبی
		-principle	اصل -
		Wilson	ویلسون

فهرست راهنما

<p>بزرگترین مقسوم علیه مشترك ۱۵۵،۷۰</p> <p>پاد متقارن ۲۸</p> <p>پیمانه ۴۴</p> <p>تابع ۱۷</p> <p>— اویلر ۱۰۸</p> <p>— بروی ۲۱</p> <p>— چند جمله ای ۱۶۰</p> <p>— چند متغیره ۲۵</p> <p>— دوسویی ۲۱</p> <p>— گویا ۱۶۸</p> <p>— لگاریتمی ۲۴</p> <p>— مرکب ۲۰</p> <p>— معکوس ۲۰</p> <p>— نمائی ۲۴</p> <p>— همانی ۲۰</p> <p>— يك به يك ۲۱</p> <p>تبدیل متعامد ۵۰</p> <p>تساوی مجموعه ها ۱۴</p>	<p>اتحاد (اجتماع) ۱۵</p> <p>اتحاد مجموعه ها ۱۵</p> <p>استنتاج (استلزام) ۱۷</p> <p>اصل</p> <p>— استقرا ۴۰</p> <p>— خوش ترتیبی ۳۸</p> <p>اعداد صحیح</p> <p>— گاوسی ۸۵</p> <p>— متباین ۷۳</p> <p>اعداد طبیعی ۱۴</p> <p>اعمال روی مجموعه های خارج قسمت ۸۶</p> <p>افراز ۲۹</p> <p>الگوریتم اقلیدسی ۱۵۶، ۷۶</p> <p>انعکاسی ۲۸</p> <p>ایده ال اصلی ۱۳۵</p> <p>ایده الهای يك حلقه ۱۲۳</p> <p>بافتهای يك تابع ۳۱</p> <p>باقیمانده ۴۴</p> <p>بیون-تاب ۹۷</p>
---	--

تقارن ۵۰	- تعریف ۱۸
تناظر ۲۷	- صحیح ۱۲۶
یک به یک ۲۱	- مقادیر (مجموعه مقادیر) ۱۸۰
توابع مساوی ۱۹	خاصیت
توانها در گروه ۵۳	- اقلیدسی ۱۵۳
توانهای جمعی ۵۴	- اقلیدسی چند جمله ایها ۱۵۶
جایگشت ۲۹	- جامع ۳۲
جبر	خودریختی ۱۷۶
- استانده ۱	دستگاه همبستگیها ۱۰۳
- بردارها ۴	دستور درون یابی لاگرانژ ۱۶۸
- بولی ۵	رابطه ۲۸
- ماتریسها ۳	- انعکاسی ۲۸
- مجرد ۷	- پاد متقارن ۲۸
- مجموعهها ۵	- ترتیب ۲۹
جرج بول ۵	- خطی ۲۹
جفت مرتب ۲۵	- کلی ۲۹
جمع به پیمانه ۹۹	- متعدی ۲۸
جمله پیشرو ۱۵۱	- مقارن ۲۸
چند جمله ایها ۱۴۹، ۲۰	- هم ارزی ۲۹
- ی تحویل ناپذیر ۱۵۸	رده
- ی تکین ۱۵۴	- باقیمانده ۴۴
- ی متباین ۱۵۶	- یکریختی ۶۰
حاصلضرب	- روش اصل موضوعی ۷
- گروهها ۸۳	ریشه
- مجموعهها ۲۵	- اولیه ۱۰۸
حلقه ۱۱۵	- های یک چند جمله ای ۱۶۳
- جایجایی ۱۱۶	زیر حلقه ۱۲۰
- خارج قسمت ۱۲۴	زیر گروه ۵۶
- های یکریخت ۱۲۲	- نرمال ۹۰
حوزه	زیر مجموعه ۱۴
- اقلیدسی ۱۵۴	

— باقیمانده چینی ۱۰۵	سورها ۱۶
— باقیمانده چینی برای چندجمله‌ایها ۱۶۶	
— دوجمله‌ای ۱۱۸	ضرب پیشرو ۱۵۱
— عامل ۱۶۲	
— فرما ۱۳۸	عادی پذیری ۲۴
— لاگرانژ ۶۴	عدد
— ویلسون ۱۶۴	— اصلی ۲۴
— یکتایی تجزیه برای Z ۷۵	— اول ۷۴، ۴۲
— یکتایی تجزیه برای چندجمله‌ایها ۱۵۹	— مختلط ۱۷۶
	عضو ۱۴
کسر ۱۲۹	عمل ۲۶، ۱
— های جزئی ۱۴۲	— دونایی ۲۶
	— یکتایی ۲۶
گروه ۴۷	عنصر ۱۴
— آبلی ۴۸	— خنثی ۴۷
— اقلیدسی ۴۹	— صفر ۴۸
— جایجایی ۴۸	— همبانی ۴۸
— جمعی ۴۸	— یکه ۱۱۹، ۷۰
— خارج قسمت ۸۶	
— خطی عمومی ۵۰	فرض استقرا ۴۱
— دایره‌ای ۴۹	
— دوری ۵۶	قانون ۶
— ضربی ۴۸	— توزیع پذیری ۶
— کلاین ۸۶	— جایجایی ۶
— متعامد ۵۰	— حذف ۳۷
— متقارن ۴۹	— شرکت پذیری ۶
— متناهی ۴۸	قضایای یکرخیختی ۹۳
— نامتناهی ۴۸	قضیه
— یکه‌ها ۱۱۹	— اساسی جبر ۱۷۵
	— اساسی حساب ۷۵
لم گاوس ۱۷۹	— اول یکرخیختی برای حلقه‌ها ۱۲۴
	— اول یکرخیختی برای گروه‌ها ۹۳
متعدی ۲۸	— اویلر ۱۳۸
مجموعه ۱۳	— ایده‌ال اصلی ۱۵۴
— اندیس ۱۶	— باقیمانده ۱۶۲

- | | |
|---------------------|------------------------|
| نسبت بهم اول ۷۳ | - تهی ۱۵ |
| نگاشت ۱۹ | - خارج قسمت ۳۱ |
| - خارج قسمت ۱۲۴، ۳۱ | - شمارش پذیر ۲۴ |
| - شمولی ۲۱ | - متناهی ۲۴ |
| نگاشتن ۱۹ | - نامتناهی ۲۴ |
| نوع یکریختی ۶۰ | - های مشابه ۲۴ |
| هسته | محتوای چند جمله‌ای ۱۷۸ |
| - همریختی حلقه ۱۲۴ | محک ایزنشتاین ۱۸۳ |
| - همریختی گروه ۹۳ | مرتبه |
| همرده ۶۲ | - يك عنصر ۵۸ |
| - چپ ۶۲ | - گروه ۴۸ |
| - راست ۶۲ | مزدوج مختلط ۱۷۶ |
| همریختی | معکوس عنصری از گروه ۴۸ |
| - حلقه‌ها ۱۲۲ | مقادیر تابع ۱۸ |
| - گروه‌ها ۹۲ | مقسوم‌علیه صفر ۱۲۵ |
| همنهشتی ۴۵ | مقطع ۱۵ |
| - خطی ۱۰۱ | مکمل ۱۶ |
| یکریختی | مولد |
| - حلقه‌ها ۱۲۲ | - ایده‌آل ۱۳۵ |
| - گروه‌ها ۵۹ | - گروه ۵۶ |
| | میدان ۱۲۶ |
| | - اعداد گویا ۱۴۱ |
| | - کسر ها ۱۳۲ |
| | - متناهی ۱۳۷ |

منابع

- [1] Birkhoff, G. and MacLane, S. *A Survey of Modern Algebra*, Macmillan, (1953).
- [2] Boole, G. *The Mathematical Analysis of Logic*, Cambridge, (1847). Reprinted by Blackwell, Oxford, (1948).
- [3] Burkhil, J.C. *A First Course in Mathematical Analysis*, Cambridge University Press, (1962).
- [4] Halmos, P. *Naive Set Theory*, Van Nostrand, (1960).
- [5] Perfect, H. *Topics in Algebra*, Pergamon (1967).
- [6] Riordan, J. *Introduction to Combinatorial Analysis*, Wiley, (1958).
- [7] Van der Waerden, B. L. *Modern Algebra*, Vol. I, Ungar, (1950).