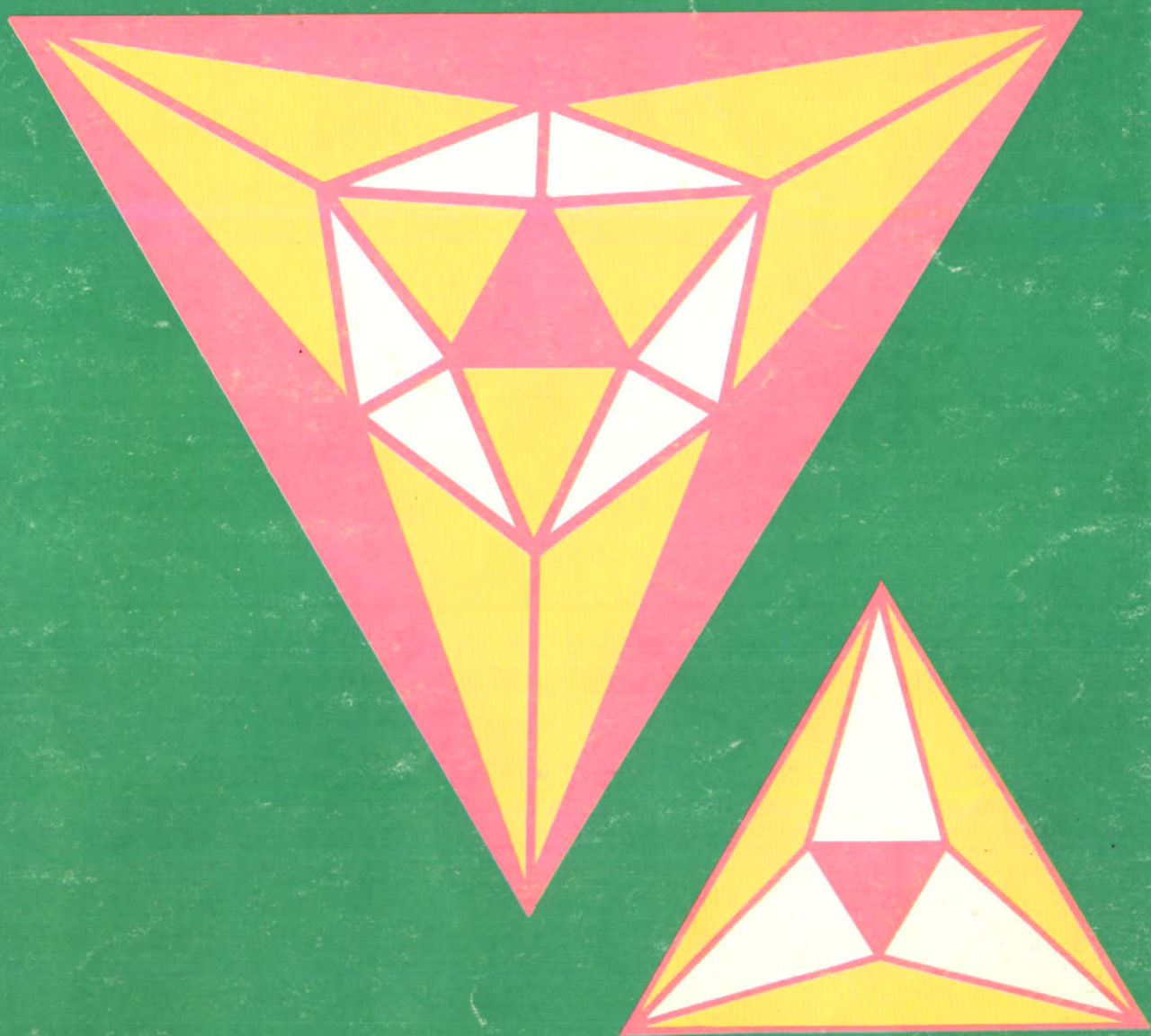


رشد آموزش ریاضی

بها: ۳۵۰ ریال

سال یازدهم - بهار ۱۳۷۳ - شماره مسلسل ۴۱



بسم الله الرحمن الرحيم

رشد آموزش ریاضی هر سه ماه یکبار از طرف سازمان پژوهش و برنامه‌ریزی آموزشی منتشر می‌شود هدف از انتشار این مجله اعتلای دانش ریاضی دانش‌آموزان، دبیران و دانشجویان دانشگاهها و مراکز تربیت معلم است. علاوه بر این ایجاد ارتباط متقابل بین معلمان ریاضی و دفتر برنامه‌ریزی، به منظور تبادل تجارب، ارائه روشهای جدید آموزش ریاضی، معرفی جنبه‌های تاریخی، فلسفی، کاربردی ریاضیات در سطح پیش دانشگاهی است. هیأت تحریریه از مشارکت و همکاری همه علاقه‌مندان بسویژه دبیران و دانشجویان و دانش‌آموزان در ارائه مقالاتی در زمینه‌های زیر استقبال می‌کند:

الف) آموزش ریاضی (طرح و بررسی آموزش ریاضی، بسویژه آموزش ریاضی در دوره‌های پیش دانشگاهی).

ب) تاریخ ریاضی (مشمول بر سیر تحول مفاهیم ریاضی، شرح و احوال ریاضیدانان و کارهای علمی آنها، بسویژه ریاضیدانان دوره اسلامی).

ج) فلسفه ریاضی (تبیین مفاهیم ریاضی، ریاضیات چیست، بررسی مکاتب ریاضی، بررسی ارتباط تاریخ و فلسفه ریاضی).

ریاضی کاربردی (مشمول بر مباحثی در زمینه‌های آنالیز عددی، کامپیوتر و برنامه‌ریزی، تحقیق در عملیات، آمار و احتمال).

د) سایر مباحث ریاضی (مشمول بر مقالات مختلفی در زمینه‌های مختلف، ارائه راه‌حلهای مختلف برای مباحث ریاضی، ارائه مسائل نمونه).

رعایت نکات زیر در مورد مقالات ارسالی ضروری است:

۱) مقالات ارسالی باید در چهارچوب اهداف فوق و با سبکی مشابه با سبک مقالات چاپ شده در رشد ریاضی باشد و در سطحی عرضه شوند که ضمن داشتن محتوی مطلوب دارای کیفیت عرضه مطلوب هم باشند؛

۲) مقالات باید با خط خوانا (یا در صورت امکان ماشین شده) و به صورت یک سطر در میان و با در نظر گرفتن جای کافی در حاشیه تهیه شود و صفحات به طور دقیق شماره‌گذاری شود؛

۳) فهرست مراجع مقاله به طور کامل و در دو قسمت فارسی و خارجی و به ترتیب الفبایی و طبق استاندارد مقالات علمی درج شود؛

۴) مقالات ترجمه شده از زبانهای خارجی همراه با متن اصلی ارسال شود؛

۵) مقالات ارائه شده نباید قبلاً در نشریات کشور به چاپ رسیده باشد؛

۶) رد یا قبول و حک و اصلاح و ویراستاری مقالات به عهده هیأت تحریریه است.

سردبیر: دکتر علیرضا مدقالچی

اعضای هیأت تحریریه: دکتر اسماعیل بابلیان

دکتر محمدحسن بیژن‌زاده

دکتر علیرضا مدقالچی

ابراهیم دارابی

محمود نصیری

جواد لالی

حسین غیور

دکتر امیر خسروی

میرزا جلیلی

ویراستار ارشد: دکتر اسماعیل بابلیان.

رشد آموزش ریاضی

سال یازدهم - بهار ۱۳۷۳ - شماره مسلسل ۴۱

نشریه گروه ریاضی دفتر برنامه ریزی و تألیف کتب
درسی، تلفن ۴ - ۸۳۹۲۶۱ داخلی (۴۹)

سر دبیر: دکتر علیرضا مدقالچی

مدیر داخلی: میرزا جلیلی

مسئول هماهنگی و تولید: فتح الله فروغی

امور فنی، صفحه آرا و رسام: محمد پریسای

ناظر چاپ: محمد کشمیری

مجله رشد آموزش ریاضی هر سه ماه یک بار به منظور اعتلای دانش
دبیران و دانشجویان دانشگاهها و مراکز تربیت معلم و سایر دانش پژوهان در
این رشته منتشر می شود. جهت ارتقاء کیفی آن نظرات ارزنده خود را به
صندوق پستی تهران ۳۶۳ - ۱۵۸۵۵ ارسال فرمائید.



پیشگفتار

در شماره ۴۱ ترجمه مقاله ای تحت عنوان پایان کار آخرین
قضیه فرما را چاپ کردیم. با توجه به اهمیت این واقعه بزرگ علمی و
تاریخی سرمقاله این شماره را به روند تاریخی این مسأله اختصاص
می دهیم:

خوانندگان مجله خوب به خاطر دارند که در سرمقاله های
گذشته به این موضوع اشاره کردیم که "حل مسأله تاریخی فرما خارج
از چهارچوب اعمال مقدماتی است و لهندا، نباید دانشجویان و
دانش آموزان وقت خود را صرف این نوع مسایل کنند، بلکه باید
همت خود را صرف فراگیری مفاهیم نمایند و با حل مسائل متنوع
ضمن تقویت قوای فکری و ذهنی خود، ابتکار و خلاقیت خود را نیز
تقویت کرده و بر دانش خود بیفزایند."

شده ای از پایان کار آخرین قضیه فرما در شماره ۴۰ از منظر
خوانندگان گذشت. بحث در آخرین قضیه فرما، از نقطه نظر تاریخی
و پیامدهای آن که مباحث مختلف در نظریه اعداد به وجود آورده
است از عهده یک سرمقاله خارج است و درج سلسله مقالاتی در این
زمینه ضروری است. باید طی چندین مقاله، حدس فرما، نتایج آن،
نظریه های ایجاد شده که نتیجه کوشش های مداوم برای اتمام کار این
حدس بود شکافته شود تا خوانندگان دریابند که چگونه تحقیق در
یک مسأله مطروحه منجر به ایجاد ساختمانهای نوین ریاضی شده
است و لو اینکه خود مسأله حل نشده باشد.

- ۳ سر دبیر
- ۶ سید محمد کاظم نائینی
- ۱۳ غلامرضا دانش ناروئی
- ۲۴ دکتر امیر خسروی
- ۲۷ مجید میرزاویری
- ۳۰ ترجمه محمد حسین آبادی $\sum_{k=1}^{\infty} \frac{K^i}{M^k}$
- ۳۲ ترجمه دکتر عین الله پاشا
- ۳۵ ترجمه امیر خسروی
- ۳۸ دکتر محمد حسن بیژن زاده
- ۴۳ مسائل المپیاد مقدماتی ریاضی
- ۴۴ ترجمه و تنظیم ابراهیم دارابی
- ۴۹ ترجمه و تنظیم ابراهیم دارابی
- ۵۲ دکتر علی وحیدیان کامیار
- ۵۴ ترجمه یحیی ملائی کشاور
- ۵۶ حمده الله زاده
- ۵۷ حل مسائل المپیاد مقدماتی ریاضی
- ۵۹ یازدهمین المپیاد ریاضی (آزمون مرحله اول)
- ۶۰ حل مسائل یازدهمین المپیاد ریاضی (مرحله اول)
- ۶۲ پاسخ به نامه ها

ذیلاً به طور اجمال روند تاریخی این مسأله را بیان می‌کنیم:
 به طوری که می‌دانید آخرین قضیه فرما چنین است:
 "معادله $x^n + y^n = z^n$ به ازای $n \geq 3$ جواب غیربدیهی ندارد" فرما این حکم را در حاشیه کتاب دیوفانتوس در اواخر سال ۱۶۳۰ میلادی نوشته است و ادعا کرده است که روشی برای حل این مسأله دارد. روز ۲۸ ژوئن ۱۹۹۳ میلادی (۲ تیرماه ۷۲) اندرو وایلز در یک کنفرانس سه ساعته ادعا می‌کند که آخرین قضیه فرما را حل کرده است. روند تاریخی مسأله فرما را در سه مرحله مورد بررسی قرار می‌دهیم:

- ۱) دیوفانتوس تا اویلر (۱۷۸۳ - ۲۵۰ میلادی)
- ۲) اویلر تا فری (۱۹۸۲ - ۱۷۸۳ میلادی)
- ۳) فری تا وایلز (۱۹۹۳ - ۱۹۸۲ میلادی)

کوشش می‌کنیم که در این سرمقاله وارد مفاهیم دقیق ریاضی نشویم و صرفاً به طرز توصیفی در باب این مقوله بحث کنیم. کتاب معروف ادواز تحت عنوان "آخرین قضیه فرما" در واقع مدخلی بر باب نظریه جبری اعداد است و در این کتاب به طرز ماهرانه‌ای نشان داده است که چگونه تقلاً برای اثبات قضیه فرما راه را برای ابداع دستگاهها و میدانهای جدید باز کرده و منجر به ایجاد این ساختمانها شده است.

۱) دیوفانتوس تا اویلر: کتاب حساب (Arithmetica) دیوفانتوس شامل مسایل متنوعی در نظریه مقدماتی اعداد است. از جمله این مسأله مطرح بوده است که چگونه می‌توان عدد ۱۶ را به مجموع دو مربع گویا نوشت. او جوابهای $\frac{1}{5}$ و $\frac{1}{6}$ را به دست آورده است.

این کتاب در سال ۱۵۷۵ میلادی به لاتین ترجمه شد. فرما (۱۶۶۵ - ۱۶۰۱ میلادی) نسخه‌ای از ترجمه آن را به دست آورده و حاشیه‌هایی بر آن نوشته است. عبارت زیر از نوشته‌های او در این حاشیه‌ها است:

"از سوی دیگر، تجزیه یک مکعب به مجموع دو مکعب و یا یک مجذور کامل به مجموع دو مجذور کامل و یا به طور کلی، توان یک عدد به غیر از دو به مجموعه دو عدد با همان توان غیرممکن است. من برهان تحسین برانگیزی بر این مسأله کشف کرده‌ام، معیناً این حاشیه برای درج آن ناکافی است"

بنابراین، به طوری که اشاره شد آخرین قضیه فرما این است که معادله $x^n + y^n = z^n$ به ازای $n \geq 3$ دارای جواب نابدیهی است. شگفتا، این چه روندی است که در سیر منطقی مسایل ریاضی نهفته است و در تحولات مغزی یک ریاضیدان، اندیشمند، متفکر چه می‌گذرد که متجاوز از سیصد و پنجاه سال پیش جرقه‌ای در ذهن او می‌زند و ادعایی ابراز می‌شود و امروز در قرن بیستم بعد از تقلا فراوان ریاضیدانان و اندیشمندان، ریاضیدانی برجسته ادعا می‌کند که

او این مسأله را حل کرده است. گرچه هنوز به طور دقیق برهان وایلز مورد آزمایش قرار نگرفته است ولی بالاخره صبح صادق نمایان است و احتمال قریب به یقین خبر از درستی حدس فرما می‌دهد.

آنچه مسلم است فرما به ازای $n = 4$ و $n = 5$ براین خود را ازان کرده است. بعد از فرما چه اتفاقی افتاد؟ در ۱۶۷۰ میلادی یادداشت‌های حاشیه‌ای او توسط پسرش به چاپ رسید. در ۱۷۲۹ گلدباخ اویلر را از بعضی از کارهای فرما مطلع ساخت. سه سال بعد اویلر بسیاری از حدسهای فرما را ثابت کرد و فی الواقع نظریه اعداد را به صورت یک نظریه منسجم ریاضی تدوین کرد.

در حاشیه مسأله ۱۷ کتاب ششم حساب فرما نوشته بود آیا همه جوابهای معادله $x^2 + y^2 = z^2$ را می‌توان یافت. برای حل این معادله اویلر اعدادی به صورت $2 + b^2$ و $2 + a^2$ (با توجه به تجزیه طرف راست) معرفی می‌کند و جوابهای (5 ± 2) به دست می‌آید. برای رسیدن به این پاسخ این سؤال اساسی مطرح می‌شود که آیا اعدادی به صورت $2 + b^2$ و $2 + a^2$ دارای تجزیه یکتا هستند (نظیر آنچه در تجزیه اعداد به عوامل اول وجود دارد)

معادله $x^2 - y^2 = 2$ از نوع خمهایی است که به خمهای بیضوی معروفند.

۲) اویلر تا فری: در این بخش اجمالاً و به طور سریع به تاریخچه زیبا و شگفت‌انگیز دو بیست ساله نظریه اعداد می‌نگریم. طالبین اطلاعات بیشتر در این زمینه را به کتاب ادواردز ارجاع می‌دهیم:

الف) در اوایل ۱۸۰۰ میلادی تمام مسایل فرما به غیر از آخرین قضیه او حل شدند.

ب) در ۱۸۱۶ میلادی آکادمی علوم فرانسه جایزه‌ای برای حل آخرین قضیه فرما پیشنهاد کرد.

ج) در ۱۸۲۰ میلادی سوفیا ژرمن (Sophie Germain) ثابت کرد که اگر $2p + 1$ اول باشد آن‌گاه معادله $x^p + y^p = z^p$ دارای جوابی با شرط $xyz \nmid p$ نیست.

د) در ۱۸۲۵ میلادی دیریکله و لژاندر قضیه فرما را به ازای $n = 5$ ثابت کردند.



ها) در ۱۸۲۲ میلادی دیریکله در راستای کوشش برای پیدا کردن راه حلی برای حالت $n = 7$ به ازای $n = 14$ ثابت کرد.
و) در ۱۸۳۹ میلادی لامه (Lamé) به ازای $n = 7$ ثابت کرد.

ز) در سال ۱۸۴۷ میلادی لامه و کوشی براین غلطی برای حالت کلی ارائه دادند.

ح) بین سالهای ۱۸۴۴ تا ۱۸۴۷ میلادی کومر روی آخرین قضیه فرما به تحقیق پرداخت...

بحث در مورد اعداد کومر از عهده این سرمقاله بیرون است. اما اجمالاً اینکه او ردهای از اعداد h را تعریف کرد و نشان داد که اولاً اگر عدد اول h در این صورت معادله فرما به ازای p برقرار نیست و چنین اعداد اول را منظم نامید. ثانیاً p منظم است اگر و فقط اگر p صورت اعداد برنوی B_1, B_2, B_3, \dots را عادن کند

$$\left(\frac{x}{e^x - 1}\right) = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{B_n}{n!} x^n$$

مثلاً از بین اعداد اول کمتر از ۱۰۰ اعداد ۳۷، ۵۹ و ۶۹ نامنظم هستند.

۱۸۵۰ آکادمی علوم فرانسه جایزه دیگری برای حدس فرما پیشنهاد کرد.

۱۸۶۵ بنا به پیشنهاد کوشی آکادمی فرانسه مدالی برای کومر اعطا کرد و از دادن جوایز دیگر منصرف گردید.

۱۹۰۹ نشان داده شد که اگر $x^p + y^p = z^p$ و $xy \nmid z$ آن گاه $2^{p-1} = 1$.

۱۹۵۳ نشان داده شد که اگر $x^p + y^p = z^p$ و $x < y < z$ آن گاه $x > ((2p^2 + p) / \log 3p)^p$ (حالت اول)

$x > p^{2p-4}$ (حالت دوم).

۱۹۷۱ بریلهارت نشان داد که در حالت اول حدس فرما به ازای $p > 3 \times 10^9$ برقرار است.

۱۹۷۶ ویگ استاف نشان داد که حدس فرما به ازای هر عدد اول کمتر از ۱۲۵۰۰۰۰ برقرار است.

فری تا وایلز: در سال ۱۹۸۳ فالتینگ حدس موردل را ثابت

کرد: هر معادله چند جمله‌ای با ضرایب گویا $(O(x,y) = 0)$ دارای تعداد متناهی ریشه گویا است اگر عدد منسوبی به آن مانند n ناکمتر از ۲ باشد. برای معادله فرما این عدد برابر $\frac{(n-1)(n-2)}{2}$ است که به ازای $n \geq 4$ ناکمتر است.

در دهه ۸۰ حدسهای مختلفی مطرح گردید که ارائه طریق برای هر یک از این حدسها منجر به پاسخگویی به حدس فرما می شد. این مسایل مسایلی مختلف از نظریه اعداد و خمها را در برمی گرفت. با توجه به تکنیکی و تخصصی بودن ادامه بحث ورود به این مسأله را بیش از این جایز نمی دانیم و ادامه بحث باید در یک مقاله تخصصی ارائه شود.

آنچه مسلم است تحویلی عظیم اتفاق افتاده است گرچه هنوز به طور کامل برهان وایلز تأیید نشده است والسلام.

(سردبیر)

تأثیر و نقش فلسفه ریاضی در شیوه‌های آموزش ریاضی

سید محمد کاظم نائینی
عضو هیئت علمی دانشگاه تهران

مقاله حاضر متن سخنرانی آقای نائینی است که در بیست و سومین
کنفرانس ریاضی کشور در دانشگاه شهید بهشتی ایراد شده است.
این مقاله مبتنی بر نظریات و تجربیات ایشان می‌باشد:

چکیده فلسفه ریاضی، در تعریف ساده، یعنی، تحقیق بر امون مبانی ریاضی، و این تحقیق معمولاً با سؤال آغاز می‌شود. نخستین سؤالی که مطرح است این است: ریاضی چیست؟ یا ریاضی از چه موضوعی سخن می‌گوید؟ پاسخ به این سؤال هر چه باشد، هدف و فایده، اهمیت و روش آموزش ریاضی را مشخص می‌کند.

اما در پاسخ به این سؤال، دانشمندان ریاضی، اختلاف نظر دارند و بر این اختلاف نظر ۴ مکتب فلسفی در ریاضی پدید آمده است که عبارتند از:

مکتب افلاطون گرایی یا اصل موضوعی: این مکتب در سیر تکاملی ریاضی از لحاظ وابستگی آن به نظریه مجموعه‌ها به وجود آمده است و پایه‌گذار آن جرج کانتور است. پیروان این مکتب می‌کوشند تا کلیه قضایای ریاضی را در سه محور اصلی جبر، آنالیز و هندسه بر پایه اصول موضوعه و متعارف استوار سازند. در مقابل این مکتب سه مکتب جدید فلسفی در ریاضی پدید آمده است که عبارتند از:

۱- مکتب شهودگرایی که بانی آن برآورد ریاضیدان هلندی است. پیروان این مکتب می‌گویند مبانی ریاضی چیزی جز شهود نیست که در خارج از ذهن یافت می‌شود.

۲- مکتب صودت‌گرایی که بانی آن هیلبرت دانشمند آلمانی است که می‌گوید مبانی ریاضی موجودات ذهنی‌اند و در ذهن زاده می‌شوند و همانجا زندگی می‌کنند و همانجا رشد می‌کنند و تکامل می‌یابند آنچه

که از ریاضی در خارج از ذهن مشاهده می‌شود فقط صورتی از آن موجودات است. ۳- مکتب منطق گرایی که بر پایه نظریات فرگه و داسل استوار است و اعتقاد دارد مبانی ریاضی چیزی جز منطق نیست و هر بحث ریاضی سرانجام به قوانین منطقی می‌انجامد. بر پایه این تفکرات شیوه آموزش ریاضی در این چهار مکتب با یکدیگر متفاوت است و دانشمندان تابع فلسفه وجودی ریاضی هر کدام از این مکاتب روش خاصی را در آموزش ریاضی به کار برده اند و هدف ما در این سخن بیان این روش‌ها و موارد افتراق آنها با یکدیگر است. قصد ایراد یا نقد آنها را نداریم.

مقدمه:

فلسفه ریاضی، در تعریف ساده، یعنی تحقیق پیرامون مبانی ریاضی و این تحقیق، چیزی به قضا یا احکام، نظریه‌ها و ساختارهای ریاضی اضافه نمی‌کند اما می‌تواند به بسیاری از سؤالات ماهوی ریاضی پاسخ دهد.

اصولاً فلسفه در تعریف کلی تحقیق درباره ماهیت اشیاء است آن هم به قدر طاقت بشر و معمولاً با این سؤال آغاز می‌شود که: این چیست؟

متفکران ریاضی از قدیم وحدت خاصی بین فلسفه ریاضی قائل بودند و در تقسیم جهان به دو بخش بودن و شدن، حقایق ریاضی را جزء جهان بودن به حساب آورده و آن را از تغییر و فساد میرامی دانستند اما در پاسخ این سؤال که ریاضیات چیست نظر واحد، ارائه نمی‌دهند و پیرویکی از ۴ مکتب‌اند و شاید این تنها موردی باشد که دانشمندان ریاضی در آن اتفاق نظر ندارند. وگرنه شیوه اثبات در احکام ریاضی به گونه‌ای است که هیچ‌گونه شک و تردیدی را برای شکاک‌ترین انسانها باقی نمی‌گذارد.

آنچه که مسلم است سه ویژگی ریاضی مورد توافق همگان است:

- مسلم بودن نتایج به دست آمده از اصول،

- نظام بردازی،

- دقت کامل در ساختمان قضایا.

و در همه موارد، سه فرایند اساسی وجود دارد:

- ساختن عناصر ریاضی مثل اعداد، علامات و اشکال

- ایجاد روابط بین عناصر مانند اصول و قضایا

- اثبات درستی احکام به روش قیاس و یا استقراء از نوع خاص.

در معرفی و به کارگیری این سه فرایند نیز بین ریاضیدانان اختلاف نظری نیست. در اصول و شیوه‌های اثبات، رعایت قوانین منطقی و ساختن دستگاههای ریاضی نیز، هماهنگی و اشتراك فکری وجود دارد. تنها اختلاف نظر، در موضوع ریاضی است.

اصولاً صحنه ریاضی از قبل و قال مدرسه دور است و از بحث و جدلهای کلامی مبرا است و دانش ریاضی در آرامش کامل پیش می‌رود و مرزهای خود را گسترش می‌دهد، هر معلم ریاضی در بدو ورود به این صحنه این آرامش را حس می‌کند و از همان بحث آغازین مبانی ریاضی، به طور کلاسیک با مشترکات فکری ریاضیدانان آشنا می‌شود.

در اینجا هدف شرح این مشترکات ویا ورود به حیطه پیچیده فلسفه ریاضی نیست. قصد ما تنها بیان تفاوت نظر مکاتب در موضوع ریاضی و تأثیر آن روی شیوه آموختن و روش عملی آموزش ریاضی است و منظور ما نقد و مقایسه آنها هم نیست تنها تفاوت‌ها را بازگو می‌کنیم و نقیصات

ضعف و قوت این روشها را که در اثر تجربه به دست آمده است شرح می‌دهیم تا شاید بتوانیم در هر مورد مطابق زمان و مکان راهی برای به کارگیری مناسب آنها بیابیم.

از تاریخی که استاد ریاضی فرانسوی شوکه (Choquet) در مجمع بین‌المللی معلمان ریاضی در شهر ملن (Melun) فرانسه در حضور دو فیلسوف معروف سوییسی کنزت (Gonseth) و پیازه (Piaget) معلمان ریاضی را راهنمایان و نگاهبانان موزه لقب داد ۴۰ سال می‌گذرد*. این اتهام انگیزه و سرآغازی شد برای ایجاد تحول در روش‌های آموزش ریاضی به طوری که در این مدت تحولی عظیم در آموزش ریاضی در سراسر جهان پدید آمده است به خصوص در سال‌های اخیر با ظهور پدیده‌ای به نام کامپیوتر و گرفتن آن به خدمت آموزش این تحول و دیگر گونی مضاعف گردید ولی این تحول و دیگر گونی، در کشور ما چندان مشهود نیست و سالها است که شاهد تغییری چشمگیر و امید بخش در شیوه‌های آموزشی، در محتوای درسی و در افکار معلمان ریاضی نیستیم**، هنوز هم در کلاسهای دبیرستانی به خصوص سال آخر، در کلاسهای کنکور و در درسهای خصوصی همان شیوه‌های قدیم در آموزش ریاضی به کار گرفته می‌شود. شاید این بحث شروعی تازه برای این تحقیق باشد، آیا وقت آن نرسیده است که در این زمینه بیندیشیم که هر گاه به عنوان يك معلم ریاضی در ابتدای سال تحصیلی به کلاس جدید می‌رویم نسبت به سال قبل چه چیز تازه‌ای برای گفتن داریم.

* سال ۱۹۵۲ (ریاضیات نوین سرژ برمن ورنه یزارد ترجمه احمد پیرشک)
** امید است با تغییر نظام تغییر چشمگیر در نظام آموزشی ایجاد شود (هیأت تحریریه)

آیا عدم علاقه جوانان نسبت به ریاضی و عدم استقبال آنان از این رشته ناشی از کهنه بودن روش‌ها، تکرار قضیه‌ها، نامانوس بودن درس‌ها و عدم ارتباط دروس با زندگی و واقعیتها نیست؟ آیا دانش آموزان از بازدید مکرر موزه تاریخی ریاضی خسته نشده‌اند؟ آیا وقت آن نرسیده است که روش راهنمایی و محتوای موزه را عوض کنیم؟

ریاضیات چیست؟

دانشمندان ریاضی به این سؤال پاسخی متفاوت داده‌اند و هنوز تعریف روشنی از این مفهوم در دست نیست. اگر چه هر ریاضیدان در ذهن خود تصور روشنی از این مفهوم دارد ولی در تعریف آن کلمه‌ای واضحتر سراغ ندارد تا آن را به وسیله آن تعریف کند. یکی از دانشمندان می‌گوید:

«ریاضی کاری است که ریاضیدان می‌کند» ریاضی را گاهی علم اعداد، زمانی علم فضا و برخی علم کمیات منفصل و متصل تعریف کرده‌اند (مقدمه آنالیز ریاضی، غلامحسین مصاحب). عده‌ای نیز آن را علم رابطه‌ها و ابزار کشف قوانین علمی می‌دانند (تاریخ علم جرج سارتن).

بعضی از متفکران اعتقاد دارند که ریاضی زبان علم است و علم زبان طبیعت است و برای درک علم و آشنائی با طبیعت باید با این زبان آشنا بود (ریاضیات چیست، ریچارد کوران). این زبان مانند تمام زبانهای زنده دنیا الفبا و دستور زبان دارد و روش آموزش آن هم همانند شیوه زبان آموزی است. الفبای ریاضی نظریه مجموعه‌ها است که مولد تمام مفاهیم ریاضی است و دستور زبان ریاضی منطق ریاضی است که فن استدلال است، تقریباً همه مفاهیم ریاضی را می‌توان از نظریه مجموعه‌ها

استخراج کرد (بیر باکی) و تقریباً همهٔ براهین ریاضی سرانجام به قواعد منطقی می‌انجامد (برتراند راسل).

کشف نظریه مجموعه‌ها موجب شد که دانشمندان در آموزش ریاضی بیان واحدی را به کار برند و منطق ریاضی تکنیک واحدی را در آموزش ریاضی ارائه می‌دهد.

برخی از این حد فراتر رفته اعتقاد دارند که هر شیء در جهان علاوه بر هویت وجودی یک ساختمان ریاضی دارد، ضرورت ندارد که ما ماهیت موجودات مورد بحث را بشناسیم بلکه آنچه که ضروری است شناختن ساختمان ریاضی آنهاست، و در حقیقت، تنها چیزی که می‌شناسیم همین است (مقدمه‌ی فنی آنالیز ریاضی، غلامحسین مصاحب).

تشبیه دستگاههای ریاضی به یک بازی علاقه بیش از حد ریاضیدانان را به ریاضی موجه می‌سازد بعضی می‌گویند ریاضی همچون بازی زیبا و فرحبخش است و هر چقدر علاقه یک فرد به بازی بیشتر باشد آن را زودتر و بهتر فرا می‌گیرد، البته سلامت جسم و آمادگی روحی می‌خواهد، ذاتی نیست اکتسابی است باید ابتدا مهره‌ها را شناخت با مفاهیم اولیه و اصول آن آشنا شد سپس قواعد بازی را فرا گرفت. در ایجاد علاقه و سرعت یادگیری نقش معلم حساس است ولی زیاد نیست، (چیزی که به آن اصلاً توجه نداریم) یکی از مسائلی که در آموزش ریاضی باید به آن توجه کرد جداسازی نقش معلم از سهم والدین و سهم یادگیرنده است. در آموزش ریاضی معلم در ضلع مثلثی است که در دو ضلع دیگر آن والدین و یادگیرنده قرار دارند اگر بخواهیم سهم‌ها را عادلانه تقسیم کنیم سهم معلم کمتر از سهم والدین و بعضاً کمتر از سهم یادگیرنده است، فراهم آوردن امکانات برای ایجاد علاقه به یادگیری بر عهده والدین

است تلاش و جنبش و اجرای دستور به عهده معلم است و نقش معلم در این میان هدایت و راهنمایی و معرفی مهره‌های بازی و تشریح اصول و قواعد و حل مسائل نمونه است.

والدین موظف‌اند زمینه‌های مختلف فراگیری ریاضیات را برای فرزندان خود ایجاد و امکانات آن را فراهم کنند و متعلمین هم موظف‌اند به تلاش و کوشش خود در یادگیری بیفزایند تا نقش معلم به خوبی در این صحنه انفا شود.

و بالاخره برخی از دانشمندان بر این عقیده‌اند که ریاضیات موضوعی است کمی و سروکارش تنها با شمارش و اندازه‌گیری است، تنها کشف قوانین کمی در علوم مختلف به کمک ریاضیات امکان پذیر است و کشف قانونی که خصوصیات کیفی را بیان کند و ماهیت اشیاء را توصیف نماید از عهده ریاضی ساخته نیست (مقدمه آنالیز ریاضی، غلامحسین مصاحب). این فکر موضوع ریاضی را در محدوده عدد و روابط کمی محبوس می‌سازد و فعالیت آموزشی را به نظریه اعداد و خواص اعداد همانند گذشته محدود می‌کند و همه می‌دانیم که امروز قلمرو ریاضی از این محدوده فراتر رفته و نسبت به گذشته تکامل یافته است.

تکامل آموزش ریاضی نیز نتیجه مستقیم پیشرفت اطلاعات بشر است، اگر چه این تکامل در ۵۰ سال گذشته بسیار کند بوده است ولی از آن پس دیگر صحبت از تکامل نیست بلکه موضوع تحول ریاضی است که مطرح است دیگر مانند سابق صحبت از این نیست که مطالب کهنه کتاب را بهتر کنیم یا روش بهتری را در آموزش به کار بریم بلکه سخن از تعلیم چیزی است به کلی مغایر با گذشته که کم و بیش شاهد آن هستیم.

مکتب افلاطون گرائی یا مکتب اصل موضوعی:

افلاطون به کاربرد ریاضیات در تمام شئون زندگی اعتقاد داشت و در این اعتقاد افراط می کرد بدان حد که بر در مدرسه خود نوشته بود کسی که ریاضی (هندسه) نمی داند داخل نشود و می گفت خدا قبل از هر چیز ریاضیدان است او بهره‌بران و سیاستمداران و مدیران هر فرد جامعه توصیه و تأکید می کرد که باید ریاضیات بدانند. چون راز اصلی جهان نظم و اندازه است و کشف این راز جز به کمک ریاضی امکان پذیر نیست، هر چیز در شهر و کشور باید به اندازه و منظم باشد و برای ایجاد چنین نظمی به ریاضی نیاز است (تاریخ علم جرج سارتن).

این توجه افلاطون به ریاضیات بود که موجب پیشرفت ریاضیات و گسترش آن در سطح جهان گردید.

مدبران و سیاستمداران امروز به ریاضیات از دید آمار و اقتصاد می نگرند ولی منظور افلاطون از ریاضیات آمار و اقتصاد نبود زیرا شواهدی در دست نیست که افلاطون ریاضیات را در آمار و اقتصاد به کار گیرد منظور افلاطون از ریاضی، ریاضیات محض بود و این ریاضی از نظر افلاطون به اندازه‌ای مهم بود که اصرار داشت باید قانونی وضع شود که به موجب آن تعلیم ریاضی را برای عموم سیاستمداران اجباری سازد (تاریخ علم جرج سارتن) او اعتقاد داشت که ریاضی روح را صفا می بخشد و ذهن را برای درک حقیقت مهیامی سازد.

افلاطون ریاضیات را ساخت و لسی مبلغ و مشوق آن بود و می گفت هر مرد شریف باید ریاضیات بداند و راه دانستن و آموختن ریاضیات دوست داشتن آنست مطلب را بهتر از این نمی توان بیان کرد که

می گفت:

«هر کس قبل از آنکه ریاضیات بداند باید آنرا دوست بدارد و اگر جز این باشد هرگز بدرک آن دست نمی یابد» (جرج سارتن تاریخ علم)

و می بینیم که این ایمان از افلاطون به ریاضیدانان به ارث رسیده است و موجب پیشرفت و گسترش و باعث بقاء و حیات آن گردیده است.

سیر تکاملی ریاضی از لحاظ وابستگی آن به نظریه مجموعه‌ها و ضرورت یک تغییر و تحول بنیادی در آموزش ریاضی یک مکتب فلسفی در ریاضیات پدید آورد به نام مکتب افلاطون گرائی یا مکتب اصول گرائی که جرج کانتور (۱۸۴۵-۱۹۱۸) پایه‌های اولیه آن را ریزی کرد. پیروان این مکتب می‌کوشند ساختمانهای ریاضی و دستگاههای مختلف حساب و جبر و هندسه را بر پایه تعدادی تعریف و اصول موضوعه استوار کنند. مبانی این مکتب که متأثر از اندیشه‌های فلسفی افلاطون است ریاضی را مجموعه‌ای از اصول متعارف یا اصول موضوعه می‌داند به طور شهودی یا نظری ساخته می‌شوند و درستی آنها را یک بارو برای همیشه می‌پذیریم و ساختمانهای ریاضی را بر پایه این اصول بنامی کنیم در این مکتب آموزش ریاضی در هر زمینه همانند آموزش یک بازی است ابتدا مهره‌ها به صورت مفاهیم اولیه معرفی می‌شوند سپس اصول و قراردادها بدون ارائه برهان پذیرفته می‌شود سپس بازی آغاز می‌شود هر حکمی در ریاضی وقتی پذیرفته می‌شود که نتیجه مستقیم ترکیب اصول با یکدیگر باشد و هر قضیه‌ای که با اصول تطبیق نکند مردود است و اصول حتی المقدور بی‌خطر انتخاب می‌شوند و اگر اصلی در فرآیند استدلال دچار تناقض گردد ناگزیر تغییر می‌کند و ساختمان ریاضی درهم می‌ریزد.

مثال گویا و در عین حال ساده از طرز تفکر پیروان این مکتب ساختمانهای هندسی اقلیدسی و غیر اقلیدسی است و یا مثال آشنا تر دستگاه اصولی نظریه مجموعه‌ها ZF است که نام سازندگان آن تسرملو (۱۸۷۱-۱۹۵۳ Ernst Zermelo) و فرانکل (۱۸۹۱ Abraham A. Frankel) و فون نویمان (۱۹۰۳-۱۹۸۷) (Johon Von Neuman) معروف است.

در این سیستم‌ها برای اینکه درستی یک استدلال مورد قبول قرار گیرد باید شرایط زیر را بپذیریم:

- ۱- تفاهم متقابل در معنی واژه‌ها و نمادها (مفاهیم اولیه)
- ۲- پذیرفتن احکامی که نیاز به دلیل ندارند (اصول موضوعه)
- ۳- توافق در برخی از قواعد استدلال (اصول اثبات یا قواعد استنتاج)

مفاهیم اولیه: کلمات و علائمی هستند که بدون تعریف پذیرفته می‌شوند.

اصول موضوعه: گزاره‌هایی هستند در یک موضوع علمی که آنها را بدون دلیل می‌پذیریم.

وقواعد استدلال: قواعدی است که اندیشه آدمی به راهنمایی عقل سلیم در پذیرش آنها مهیا است و متأثر از قواعد منطقی است.

مثلا در هندسه اقلیدسی مفاهیم اولیه عبارتند از:

نقطه، خط (خط مستقیم)، صفحه، قرار دارد بر...، بین... (یا در میان...) و قابل انطباق است بر... (مساوی است با...)

این فهرست بوسیله هیلبرت در کتابی بنام مبانی هندسه (در سال ۱۸۹۹ ارائه شده است) غیر از مفاهیم بالا در هندسه اقلیدسی از مفهوم مجموعه و مفهوم وابسته

به آن متعلق است به... و جزئی است از... نیز استفاده می کنند. و اما اصول عبارتند از:

۱- بر دو نقطه متمایز A و B فقط يك خط می گذرد.

۲- هر پاره خط AB را می توان با اندازه BE امتداد داد به طوریکه BE بر پاره خط مفروض CD قابل انطباق باشد.

۳- بازاء هر نقطه O و هر نقطه A که بر O نباشد فقط یکدایره به مرکز O و شعاع OA وجود دارد.

۴- همه زوایا قائمه قابل انطباق بر یکدیگرند.

۵- به ازاء هر خط L و هر نقطه P غیر واقع بر آن يك و تنها يك خط مانند l وجود دارد که از P می گذرد و با L موازی است.

البته در این اصول از کلمات مانند پاره خط، دایره، نیم خط، دو نیم خط متقابل زاویه، دو زاویه مکمل، زاویه قائمه و دو خط موازی استفاده شده است که تمام آنها به کمک مفاهیم اولیه قابل تعریف اند.

ریاضی را صرفاً باید با تعدادی متناهی روش ساختاری بنا کرد و در هر مرحله از ساخت آن شهود وجود دارد که به ما اجازه تصویریک شیء را میدهد. بنا بر این تمام اصول و قضایا و نتایج آنها در ریاضی از طریق مشاهده حاصل می شوند هر چیز ابتدا مشاهده می شود سپس در ذهن نقش می بندد ذهنی که به زبان ریاضی آشنا است مجرد سازی می کند و با نمادهای ریاضی آنها را تبدیل به موجودات ذهنی ریاضی می کند. طراحی این مکتب را به پوانکاره و کروچکر نسبت می دهند ولی بنیانگذار آن برآورد است در این مکتب ممکن است گزاره ای مانند P وجود داشته باشد که

توانیم نه P را ثابت کنیم و نه $\sim P$ را. مانند احتمال t در حالت $P(t) = \frac{1}{4}$ و

$q(t) = \frac{1}{4}$ درجه درستی و نادرستی این دو

گزاره به ازاء يك یکسان است. بنا بر این قانون تناقض ($P \wedge \sim P$) در مکتب شهود گرایان ممکن است صادق نباشد. در این مکتب مجموعه را با ساختار شهودی می سازند بنا بر این پارادکس مجموعه همه مجموعه ها در این مکتب منتهی است.

عیب این مکتب اینست که بعضی از قضایای مآنوس ریاضی در این مکتب اثبات نشده باقی می ماند و روش آموزش ریاضی در این مکتب اینست که در بیان هر حکم یا اصلی و در اثبات هر قضیه ای ابتدا باید مثال یا روشی شهودی ارائه دهیم تا ذهن برای درک موضوع مورد نظر مهیا باشد ولی هیچ معیاری برای آگاهی از درک صحیح ذهن در اختیار نداریم معلمینی که به روش شهودی به اثبات قضایا می پردازند مورد قبول و محبوب دانش آموزان اند اما اینکه اصل مطلب را در ریاضی دریافته اند یا نه مورد تردید است آنها می گویند مشاهده می کنیم، حس می کنیم، تکرار می کنیم آنقدر تجربه می کنیم تا دریابیم.

اما باید به نحوه تفکر دانش آموز نیز توجه کرد موجودات ریاضی ولو اینکه از مشاهده حاصل شوند بهر حال ذهنی اند و در ذهن بدون تناقض با یکدیگر با سازگاری باهم زندگی می کنند کار معلم اینست که با انتخاب علائم و نشانه های مناسب آنها را به جا و به موقع انتخاب و فعال نماید چگونه می توان فعال شدن آنها را مشاهده کرد و یا از آن اطمینان حاصل نمود.

مکتب صورت گرائی:

بانی این مکتب هیلبرت ریاضیدان

آلمانی است (۱۸۶۳ - ۱۹۴۳) فلسفی کانت می گوید موجودات ریاضی عموماً ذهنی اند در ذهن زاده می شوند و همانجا زندگی می کنند و رشد و تکامل می یابند ریاضیدان در ذهن خود از پیش این اشیاء را بدون استفاده از منطق از طریق حدس و گمان بدون واسطه کسب می کند و این اشیاء اصول تفکر ریاضی او را می سازند در این نوع ریاضیات تناقض های بنیانی وجود ندارد.

در این مکتب ریاضی علم دستگاههای صوری است و از موجودات ریاضی در طبیعت چیزی مشاهده نمی شود مبانی ریاضی شامل اشیاء ذهنی و ساختمانهای معین است مانند علائم، اعمال و ضوابط و شامل گزاره های مقدماتی و قضایای اصلی است انضمام عناصر آرمانی به يك قضیه ریاضی مستلزم اثبات سازگاری آن با دستگاه ریاضی است بدین ترتیب ریاضی قدم به قدم توسط اثبات سازگاری آن با دستگاههای صوری بنا می شود.

اصول مکتب صورت گرائی عبارتند از:

۱- نمادهای اولیه در ریاضی عبارتند از \sim و \Rightarrow

۲- ترکیب این نمادها به صورت با معنی تشکیل فرمول ریاضی می دهد.

۳- تهیه مراحل ساختاری که ما را برای ساختن فرمول متناظر با يك گزاره ریاضی قادر می سازد، اثبات می نامند.

۴- روش مؤثر برای اثبات پذیری يك گزاره نشان دادن اثبات پذیری فرمول صوری آن گزاره است.

بدین ترتیب مبانی ریاضی در مجموعه ای از نمادها است و دانش ریاضی مجموعه ای

از مجردات است که حمل آن صرفاً از نمادها و گزاره‌ها است.

این مکتب طرفداران زیادی داشت ولی از وقتی که گودل باروشی که مورد قبول همه پیروان مکاتب ریاضی بود نشان داد که در هر سیستم صوری اثبات سازگاری سیستم باروشهای داخل سیستم غیر ممکن است مبانی مکتب صورت‌گرائی فروریخت شبیه آموزش ریاضی در این مکتب بر پایه تفهیم روی نمادهای اولیه و عناصر اصلی ریاضی و گزاره‌های مقدماتی و اصولی قرار دارد و استفاده از شهود در این مکتب مجاز نیست ریاضیات در این مکتب خشک و کاملاً نظری است، پیروان این مکتب می‌کوشند مرزهای دانش را بدون توجه به کاربرد آن گسترش داده و پیش ببرند ولی آیا جایز است که انسان به‌غیر از ادراک حسی یعنی تنها بر مبانی عقلی اعتماد کند مطالب عقلی محض غالباً غلط از آب درمی‌آیند و بر همین آن‌گاهی به خطا می‌انجامد و معیاری که خطای آن را از صوابش جدا کند در دست نیست. پیروان این مکتب عقیده دارند که برهان علمی محسوسات را بدان جهت که محسوس‌اند شامل نمی‌شود.

مکتب منطق‌گرائی:

لایب نیتز فیلسوف شهیر آلمانی یکی از بنیان‌گذاران منطق ریاضی به‌شمار می‌رود او اعتقاد داشت که نظام‌های ریاضی می‌تواند قالب خوبی برای مبانی تفکر باشد و باز عقیده داشت که حقایق ریاضی همانند منطق بر پایه اصل تناقض مبتنی است.

$$(\forall x: \sim(P(x) \wedge \sim P(x)))$$

این اصل یکی از اصول منطق‌گرای است. پیرون این مکتب اعتقاد دارند ریاضیات چیزی جز منطق نیست و تمام ریاضیات را می‌توان بر مبنای تعدادی گزاره‌های همیشه

درست منطقی بنا کرد و اینکار را هم کردند و بخشی از ریاضیات را بر پایه گزاره‌های همیشه درست بنا کردند.

فرگه، دکیند و داسل از پیروان و پایه‌گذاران مکتب. منطق‌گرائی‌اند آنها کل ریاضیات را قابل استخراج و استنتاج از منطق می‌دانند و منطق را به‌عنوان روشی برای ساختمان ریاضی و به‌عنوان مولد و اصل بنای ریاضیات پذیرفته‌اند.

اصول اولیه این مکتب عبارتست از:

۱- دانش ریاضی شاخه‌ای از منطق است.

۲- تمام منطق ریاضی را می‌توان از مفاهیم منطقی به دست آورد.

۳- قضایای ریاضی را می‌توان طبق قوانین استنتاج منطقی از اصول منطقی نتیجه گرفت.

و این نتیجه‌گیری در بسیاری از قضایا صورت گرفت بر نامه کار پیروان این مکتب عبارت بود از:

آوردن اصول متعارف منطق به عنوان مبنا و اساس.

وضع نمادهای اولیه گزاره‌های مقدماتی و اصلی و توابع گزاره‌ای و استفاده از ثابتهای پنجگانه و ادوات منطقی (رابط عطف ۸، رابط فصل ۷، رابط لزوم \Rightarrow ، رابط سلب \sim و رابط کفایت و لزوم \Leftarrow).

تبدیل مفاهیم منطقی به مفاهیم ریاضی توسط دکیند ریاضی‌دان آلمانی و فرگه صورت گرفت و بیان قضایا بوسیله منطق توسط پثانو ایتالیایی شروع و به کمک وایتهد و داسل تکمیل شد.

علیرغم اشکالات و ایرادهائی که بر این مکتب وارد است این مکتب پیروان زیادی دارد چون ویت‌کنستین، چوستین، دمزی- لانگفورد، کازاپ، کوپن، ...

یکی از ایرادهائی که به این مکتب وارد است اینست که تعدادی گزاره وجودی در ریاضیات وجود دارد که منطقی نیستند مثل اصل بی‌نهایت (هر عدد طبیعی عدد بزرگتر از آن هم وجود دارد) و اصل انتخاب) به ازای هر خانواده از مجموعه‌های غیر تهی مجموعه‌ای وجود دارد که از هر مجموعه تنها یک عضو در آن عضویت داشته باشد) اصل قابلیت تحویل و مفهوم بنیادی تکرار و نظایر آن از این قبیل‌اند. صحت این گزاره‌ها مورد تردید است و اصولاً منطق نمی‌تواند در مورد درستی چیزهایی که وجود آن مورد سؤال است تصمیم بگیرد. ایراد دیگر اینست که گاهی در تعریف مفاهیم ریاضی به کمک مفاهیم منطقی توان آنرا نداریم که دامنه تعریف را دقیقاً محدود کنیم در نتیجه تعریف، جامع و مانع نمی‌شود مثلاً اصول منطقی پثانو برای تعریف مجموعه اعداد طبیعی در مورد اعداد زوج با دنباله ... $\frac{1}{4}$ و $\frac{1}{p}$ و یا یک تصاعد حسابی هم صادق است مگر آنکه برای ۱ و تالی آن تعریف دقیقتری را ارائه دهیم که نداریم.

اصول پثانو برای تعریف مجموعه اعداد طبیعی با استفاده از مفاهیم اولیه: (۱ و تالی، مجموعه، عضویت) به صورت زیر است:

مجموعه غیر تهی N در شرایط پنجگانه زیر مجموعه اعداد طبیعی نامیده می‌شود.

$$1 \in N \quad (1)$$

$$n \in N \Rightarrow n+1 \in N \quad (2)$$

(۳) هر خاصیتی که برای x وجود دارد برای تالی آن یعنی n+1 هم وجود دارد.

$$1 \text{ تالی هیچ عددی نیست.} \quad (4)$$

(۵) اگر دو عدد n و m مساوی باشند

تالی‌های آنها نیز مساوی است.

حال اگر تالی را (نصف) تعریف کنیم این شرایط در مورد دنباله زیر:

$$1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \dots$$

نیز صادق است.

واگر تالی را دو برابر و به جای ۲، ۱ رامفهوم اولیه بگیریم شرایط فوق در مورد دنباله

$$2, 4, 6, \dots$$

نیز صادق است.

روش آموزش در این مکتب اینست که ابتدا مفاهیم و قواعد منطقی را به طور کامل به فهمیم سپس احکام ریاضی را بر پایه آن بنا کنیم و شیوه اثبات قضایا در این مکتب رساندن استدلال به اصول منطقی بویژه اصل تناقض است.

نتیجه:

این مکاتب هر کدام نقاط ضعف و قوتی دارند که در فلسفه ریاضی مورد بحث قرار می‌گیرد اگر مشترکات را بگیریم:

یکی از مهمترین مسائل مشترک بین مکاتب ریاضی مسأله ارتباط ریاضی با تجربه است که بهر حال باید از ریاضی به عنوان وسیله‌ای در زندگی بهره برد و مسأله دیگر حقیقت ریاضی است آنچه که مسلم است حقیقت ریاضی صرفاً يك حقیقت منطقی نیست، ماهیت مشخصی دارد که والاتر و عمیق‌تر از روابط منطقی بین گزاره‌های صوری است.

و در روش آموزش نمی‌توان گروه‌گرایی کرد زیرا در بعضی موارد با موفقیت روبرو نخواهیم شد. آنچه در اثر تجربه به دست آمده اینست که در هر مواردی از زمان و مکان و هر بخشی از ریاضی برای گروهی خاص از دانش آموزان باید

روشی را به کار برد که متناسب و قابل پذیرش باشد.

اصولا هدفی که باید به آن رسید عبارت است از:

«ادراك واقعی ریاضیات به عنوان دانشی مستقل و مبنائی در تفکر علمی.» روش‌ها باید طوری باشد که مارا به این هدف بکشاند. باید راه مستقیم را انتخاب کرد که از اولین مقدمات شروع و به نکات مهم و اساسی منجر گردد که به مدد آنها می‌توان جوهر ریاضیات جدید و نیروی محرک آن را کشف کرد. به قول معروف تفاهم ریاضیات را نمی‌توان به مدد معاشرت و مجالست به کسی منتقل کرد باید با محتوای آن تماس واقعی داشت و از حیل‌های متخصصان اجتناب کرد. در پایان: اگر چه بسیار دشوار است که گزاشی واقعی از وضع آموزش ریاضیات در کلاسها بوسیله معلمین داده شود ولی دور از انتظار نیست که معلمی پس از تدریس مبحثی در ریاضیات به عنوان خود آزمائی و بر آورد موفقیت خود تحقیقی فاضلانه در مورد شیوه‌ای که برای آموزش آن مبحث در کلاس به کار برده است انجام دهد و روش خود را تشریح نماید و نقاط ضعف و قوت آن را در شرایط موجود روشن کند حرکت از اینجا آغاز می‌شود.

منابع:

- ۱- آذرننگ، عبدالحسین، راهی نو در منطق (ویلفرد هاکسیر) ترجمه، از انتشارات اطلاعات، ۱۳۶۴
- ۲- آرام، احمد، تاریخ علم (جرج سارتن) ترجمه، مؤسسه انتشاراتی امیر کبیر ۱۳۳۶
- ۳- اعتماد، شاهپور و غلامرضا برادران خسروشاهی، منطق ریاضی چیست؟ (ج. ن، کراسلی و دیگران) ترجمه، از انتشارات نشر روز ۱۳۶۳

- ۴- برادران خسروشاهی، غلامرضا و محمد رجیبی طرخورانی، آشنائی با منطق ریاضی (هربرت ب. اندرتون)، ترجمه از انتشارات نشر دانشگاهی ۱۳۶۶
- ۵- بزرگمهر، منوچهر، علم ما به عالم خارج (برتراند راسل) ترجمه از انتشارات پنگاه ترجمه و نشر کتاب ۱۳۵۶
- ۶- پیرشک، احمد، ریاضیات نوین (سرزیرمان) ترجمه از انتشارات خوارزمی ۱۳۵۵
- ۷- شریعتمداری، علی، منطق، تئوری تحقیق (جان دیوئی) ترجمه از انتشارات دانشگاه تهران ۱۳۶۹
- ۸- صفاری، حسن، تاریخ علوم (پی‌یر روسو) ترجمه از انتشارات مؤسسه انتشاراتی امیر کبیر ۱۳۴۵
- ۹- صفاری، حسن، ریاضیات چیست (ریچارد کوانت) ترجمه از انتشارات مؤسسه انتشاراتی خوارزمی ۱۳۴۹
- ۱۰- فلسفه ریاضی (مجموعه ۹ مقاله) ترجمه دانشجویان دانشکده ریاضی دانشگاه صنعتی شریف مرکز ایرانی مطالعه فرهنگها ۱۳۵۹
- ۱۱- مصاحب، غلامحسین، آنالیز ریاضی جلد اول از انتشارات مؤسسه فرانکلین ۱۳۵۱
- ۱۲- وحیدی اصل، محمد قاسم، آشنائی با تاریخ ریاضیات (هاورد و. ایوز) جلد دوم، ترجمه، از انتشارات نشر دانشگاهی ۱۳۶۸

نقش ریاضیات در زندگی بشر و شناخت طبیعت (۷)

نقش منطقی نمادی در کامپیوتری کردن دانش بشر (II)

در مقاله قبلی دیدیم که منطق کلاسیک دارای دو سیمای اصلی است:

الف- وظیفه و نقش آن به عنوان يك زبان برای بیان و نمایش داده‌ها و پرسشها (مفروضات و احکام).

ب- وظیفه و نقش آن به عنوان دستورهای منطقی برای بررسی این که آیا حکمی معین از يك دسته مفروضات داده شده به طور منطقی نتیجه می شود یا نه؟

این منطق اساساً با جنبه دوم سروکار دارد و به عنوان يك زبان از يك قدرت بیان کننده قوی برخوردار نیست. دلیل این امر آن است که در این منطق توجه اصلی بر استنتاج منطقی

$$\frac{P}{A}$$

است که ساده ترین صورت استنتاجی است که در مطالعات گوناگون به آنها نیازمندیم.

غلامرضا دانش نارویی

ب- ۵ بزرگتر است از y

ج- z يك انسان است

آیا این جمله را می توان، در منطق کلاسیک، گزاره های اتمی دانست؟ یقیناً نه. دلیل این امر آن است که نمی توانیم در مورد درستی یا نادرستی آنها تصمیم بگیریم. ارزش این گزاره ها به x, y, z بستگی دارد. اگر $y = 3$ روشن است که (ب) درست است، ولی اگر $y = 7$ (ب) نادرست است. به دلیل مشابه، دو جمله دیگر نیز چنین وضعی دارند (بررسی کنید).

توجه: این جمله ها همان گزاره نماهائی هستند که در منطق مدارس دیده اید.

علاقه و خواسته ما این است که زبان مورد نظر، علاوه بر اتمهای منطق کلاسیک، شامل چنین جمله هائی نیز باشد. دستگاه منطقی مورد نظر ما به «منطق مرتبه اول» معروف است که منطق کلاسیک را به عنوان يك زیردستگاه در بر می گیرد.

الف- زبان منطق مرتبه اول مشتمل است بر: ۱

الف- ثابتها ۲: که بانمادهای a, b, c, \dots (احتمالاً با اندیس) و یا رشته ای از حروف مانند $Reza, Bijan, \dots$ نشان می دهیم. اینها اسامی اشیاء هستند.

ب- متغیرها: که بانمادهای x, y, z, \dots (احتمالاً با اندیس) نشان می دهیم

اینها جانگهدار می باشند.

ج- تابعها ۴: که بانمادهای f, g, h, \dots (احتمالاً با اندیس) و یا رشته هائی از حروف الفباء مانند

«plus»، «times»، «father»، «Length»، ... نشان می دهیم.

د- نمادهای گزاره ای ۵: که بانمادهای p, q, r, \dots (احتمالاً با اندیس) یا رشته هائی از الفباء مانند:

«sort»، «less»، «greater»، «Like»، «possess»، «append»، ... نمایش می دهیم.

توجه: این نمادها همان رابطه های ریاضی هستند که در کتابهای ریاضیات جدید دیده اید.

ه- رابطه ها ۶: که عبارتند از:

$\rightarrow, \leftarrow, \Rightarrow, \Leftarrow, \Leftrightarrow$

قطعاً متوجه شده اید که در منطق کلاسیک هر گزاره اتمی را به صورت يك واحد تجزیه ناپذیر (یا يك كل) فرض کردیم و کاری به ساختمان داخلی آن نداشتیم. باندکی دقت پرسش زیر مطرح می شود:

آیا در همه جا و در هر مبحثی می توان به گزاره های اتمی با این دید ساده بنگریم؟ به استنتاج زیر توجه کنید:

۲ تمام اعداد زوج را عاد می کند

۳۶ عددی است زوج

بنابراین، ۲ عدد ۳۶ را عاد می کند

گرچه این استنتاج به طور شهودی درست است، اما در چارچوب منطق کلاسیک نمی توان آن را ثابت کرد. زیرا،

اگر گزاره «۲ تمام اعداد زوج را عاد می کند» را به p

و گزاره «۳۶ عددی است زوج» را به q

و گزاره «۲ عدد ۳۶ را عاد می کند» را به s

نشان دهیم، آنگاه استنتاج بالا صورت

$$\frac{p \wedge q}{s}$$

را دارد که، با ابزار منطق کلاسیک، نمی توان در مورد معتبر یا نامعتبر بودن آن حکم کرد.

اگر زبانی می داشتیم که قادر به شکستن (تجزیه) گزاره های اتمی بود و آنها را به اجزاء (واحدهای) کوچکتری تقسیم می کرد، آنگاه ساختمان بحث (استنتاج) به صورت زیر نمایان می شد:

۲ عاد می کند تمام اعداد زوج را

۳۶ عددی است زوج

۳۶ را ۲ عاد می کند

در این مقاله، هدف، توسعه زبان منطق کلاسیک است به زبان قویتری که به ما توانائی انجام چنین بحثهائی را بدهد. به جمله های زیر توجه کنید:

الف- x عدد ۳۶ را عاد می کند

و- سورهای: که بانمادهای \forall (سور عمومی) و \exists (سور وجودی) نشان می‌دهیم.

ز- نمادهای نقطه‌گذاری $^{\wedge}$: که عبارتند از «»، «>»، «>>» و «>>>» اینک مفهوم جمله $^{\wedge}$ را در این منطق معرفی می‌کنیم.

تعریف: جمله‌ها را به صورت استقرائی زیر تعریف می‌کنیم:

الف- هر ثابت يك جمله است

ب- هر متغیر يك جمله است

ج- اگر f يك تابع n متغیره و t_1, t_2, \dots, t_n جمله باشند، آنگاه $f(t_1, \dots, t_n)$ يك جمله است.

مثال: 2 يك جمله است، x يك جمله است. بنابراین

$plus(x, 2)$ يك جمله است که همان $x+2$ است و نیز $times(plus(x, 2), x)$ يك جمله است که عبارت است از $Bijan \cdot x(x+2)$ و $Father(Bijan)$ جمله‌اند.

حال که جمله‌ها را تعریف کردیم به تعریف فرمول در منطق مرتبه اول می‌پردازیم.

تعریف: يك فرمول (خوش تعریف $^{\circ}$) را در این منطق به صورت استقرائی زیر تعریف می‌کنیم.

الف- اگر p يك نماد گزاره‌ای n تائی (يك رابطه n تائی) و t_1, t_2, \dots, t_n جمله باشند، آنگاه $p(t_1, t_2, \dots, t_n)$ يك فرمول است که آن را يك فرمول اتمی یا صرفاً يك اتم می‌نامیم.

ب- اگر F, G فرمول باشند، آنگاه:

$$F \iff G, F \implies G, F \wedge G, F \vee G, \neg G, \neg F$$

$\forall x(F)$ (یا بطور ساده $\forall xF$) و $\exists x(F)$ (یا $\exists xF$) فرمولند. فرمولها در واقع گزاره‌های این دستگاه منطقی هستند).

مثال: رشته‌های حرفی زیر فرمولند (یا گزاره‌اند)

$$\begin{aligned} & prime(x), divisor(z, t), equal(x, y), less(x, y) \\ & Greater(x, minus(y, 1)), \forall x(even(x) \rightarrow \\ & divide(2, x)), mother(x) \\ & \forall x(\exists y(Greater(y, x))), \neg(\exists x(p(x, a) \wedge q \\ & (f(x))), Brother(x, y) \end{aligned}$$

$less(x, y)$ یعنی x از y کوچکتر است (يك رابطه 2 تائی)

$equal(x, y)$ یعنی x با y برابر است (يك رابطه 2 تائی)
 $prime(x)$ یعنی x عددی است اول (يك رابطه 1 تائی)
 $mother(x)$ یعنی x يك مادر است (يك رابطه 1 تائی)
 $divisor(x, y)$ یعنی x يك مقسوم علیه y است (يك رابطه 2 تائی و غیره.

تعابیر ومعانی $\forall xF$ و $\exists xF$

فرض کنیم $F(x)$ يك گزاره (به مفهوم کلی یا يك گزاره نما به معنی منطق دبیرستانی) باشد. منظور از $\forall xF(x)$ این است که تک تک اعضای عالم سخن (یا جمله‌ها) را اختیار و جانشین x در $F(x)$ نماید و سپس ترکیب عطفی آنها را تشکیل دهید.

مثلاً اگر عالم سخن مجموعه

$$U = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$$

باشد، آنگاه $\forall xF(x)$ عبارت است از:

$$F(a_1) \wedge F(a_2) \wedge \dots \wedge F(a_n)$$

به این ترتیب ملاحظه می‌شود که ارزش راستی $\forall xF(x)$ فقط وقتی درست است که $F(a_1), F(a_2), \dots, F(a_n)$ همگی درست باشند و زمانی نادرست است که دست کم یکی از $F(a_i)$ ها نادرست باشد.

همینطور، منظور از $\exists xF(x)$ این است که تک تک اعضای عالم سخن را جانشین x بکنیم و آنگاه ترکیب فصلی آنها را تشکیل دهیم.

در عالم سخن بالا، معنی $\exists xF(x)$ چنین است:

$$F(a_1) \vee F(a_2) \vee \dots \vee F(a_n)$$

ملاحظه می‌شود که ارزش راستی $\exists xF(x)$ فقط زمانی نادرست است که همه $F(a_i)$ ها نادرست باشند. در غیر این صورت درست است. به عبارت دیگر، برای این که این گزاره درست باشد کافی است یکی از مؤلفه‌ها درست باشد. یعنی k ئی ($1 \leq k \leq n$) یافت به طوری که $F(a_k)$ درست باشد.

از توضیحات بالا، نتایج زیر به سادگی به دست می‌آیند:

الف- دستورهای منطقی زیر در مورد سورها برقرارند:

$$\forall xF(x) \quad \text{و} \quad \frac{F(a)}{\exists xF(x)}$$

$$\frac{a}{F(a)}$$

است زیرا در این حالت بحث به صورت زیر درمی آید:

$$\text{even}(۳۶) \Rightarrow \text{divide}(۲, ۳۶)$$

$$\frac{\text{even}(۳۶)}{\text{divide}(۲, ۳۶)}$$

که همان دستور (۵) منطق کلاسیک (که در مقاله قبل دیدیم) یعنی

$$\frac{A}{\frac{A}{B}} \rightarrow B \text{ دستور است.}$$

توجه: معتبر بودن این بحث را مجدداً پس از معرفی اصل رز لوسیون^{۱۱} نشان خواهیم داد.

یادآوری می شود که مهم ترین عامل در بکارگیری اصل رز لوسیون پیدا کردن دو گزاره است که شامل اتمهای مکمل (نقیض یکدیگر) باشند. پیدا کردن چنین گزاره هایی در منطق مرتبه صفر کاری ساده بود، ولی در منطق مرتبه اول این کار، به دلیل حضور متغیرها، پیچیده است. ابتدا به چند تعریف نیازمندیم.

تعریف: در $\forall xF$ و $\exists xF$ ، F را حوزه کارکرد^{۱۲} سورهای $\forall x$ ، $\exists x$ می نامیم. متغیر x را در $\forall xF$ و $\exists xF$ و هر موردی از آن را که در F بیاید مورد پابند^{۱۳} نامند و سایر موارد يك متغیر را آزاد خوانیم.

مثال: الف- در $\exists x(\text{less}(y, x))$ هر دو مورد x پابندند ولی y آزاد است.

ب- در $\forall y(p(x, y) \wedge q(y))$ موارد اول و دوم y پابندند ولی مورد سوم و نیز x آزادند.

ج- در $\forall x(\exists y(\text{Greater}(x, y)))$ تمام موارد x و y پابندند.

تعریف: فرمول F را وابسته گوئیم هرگاه F شامل هیچ مورد آزادی از يك متغیر نباشد.

تعریف: اگر $F(x)$ يك فرمول و U عالم سخن باشد، برای هر $a \in U$ را يك گزاره زمینه ای (یا يك مورد زمینه) $F(a)$ نامیم. اساس نظری اصل رز لوسیون، در منطق مرتبه اول، قضیه زیر است.

قضیه هر براند^{۱۵}: فرض کنیم S يك مجموعه از گزاره های فصلی و S' مجموعه حاصل از گزاره های زمینه ای اعضای S در صورتی ناسازگار است که زیر مجموعه ای متناهی و

ب- هر سورهم ارزش است بانقیض دیگری: یعنی

$$\neg (\forall x F(x)) \equiv \exists x (\neg F(x))$$

$$\neg (\exists x F(x)) \equiv \forall x (\neg F(x))$$

حال که زبان قویتری در اختیار داریم می توانیم بحث مطرح شده در ابتدای مقاله را توجیه کنیم: در زبان جدید جمله ها (یا فرمولها) به صورت زیر ترجمه می شوند.

الف- «۲ تمام اعداد زوج را عاد می کند»

$$\forall x(\text{even}(x) \Rightarrow \text{divide}(۲, x)) \equiv$$

ب- «۳۶ عدد زوج است»

$$\text{even}(۳۶) \equiv$$

ج- «۲ عدد ۳۶ را عاد می کند»

$$\text{divide}(۲, ۳۶) \equiv$$

بنابراین بحث مورد نظر به صورت زیر درمی آید.

$$\forall x(\text{even}(x) \Rightarrow \text{divide}(۲, x))$$

$$\frac{\text{even}(۳۶)}{\text{divide}(۲, ۳۶)}$$

بنابر توضیحاتی که در مورد سور عمومی آوردیم، به جای x تمام اعداد از ۱ تا ۳۶ و... را که اعضای عالم سخن (مجموعه اعداد طبیعی) هستند جانشین می کنیم. در اینجا $F(x)$ عبارت است از

$$\text{even}(x) \rightarrow \text{divide}(۲, x)$$

گزاره های زیر حاصل می شود:

$$x=۱, \text{even}(۱) \rightarrow \text{divide}(۲, ۱)$$

$$x=۲, \text{even}(۲) \rightarrow \text{divide}(۲, ۲)$$

$$x=۳, \text{even}(۳) \rightarrow \text{divide}(۲, ۳)$$

$$\vdots$$

$$x=۳۶, \text{even}(۳۶) \Rightarrow \text{divide}(۲, ۳۶) \quad *$$

$$\vdots$$

از (*) و $\text{even}(۳۶)$ نتیجه می شود که $\text{divide}(۲, ۳۶)$ درست



به گزاره‌های زمینه‌ای (که گزاره‌هایی به معنی منطق کلاسیک دربارهٔ عالم سخن هستند).

پس از انتخاب تعبیر ارزش راستی فرمول F طبق دستورهای منطق کلاسیک به دست می‌آید.

تعریف دقیق تعبیر در این منطق چنین است:

تعریف: فرض کنیم یک فرمول منطق مرتبهٔ اول باشد. منظور از یک تعبیر F مانند I عبارت است از:

الف- مجموعه‌ای ناتهی مانند D که آن را حوزهٔ مقادیر I (یا عالم سخن) می‌نامیم.

ب- تناظری از مجموعهٔ ثابتها به D (یعنی به هر ثابت مانند a عضوی از D متناظر می‌کنیم).

ج- تناظری که به هر نماد تابعی n متغیره نگاشتی از D^n به D متناظر کند (درحقیقت نماد تابعی را تعریف کنیم).

د- تناظری که به هر نماد گزاره‌ای n تائی نگاشتی از D^n به مجموعهٔ $\{t, f\}$ متناظر کند.

مثال: فرض کنیم F فرمول $\forall x(p(x) \rightarrow q(f(x), a))$ باشد. می‌توان تعبیر I را چنین اختیار کرد:

الف- $D = \{1, 2\}$ ، یعنی عالم سخن را مجموعهٔ دو عضوی $\{1, 2\}$ می‌گیریم.

ب- مجموعهٔ ثابتها عبارت است از $\{a\}$. می‌توان تناظر مورد نظر را تناظر $1 \rightarrow a$ اختیار کرد (یعنی برای a مقدار 1 را اختیار کنیم).

ج- f را با تناظر $f: D \rightarrow D$ اختیار می‌کنیم (یعنی $f(1) = 2$) و $(f(2) = 1)$.

$$\begin{aligned} 1 &\rightarrow 2 \\ 2 &\rightarrow 1 \end{aligned}$$

د- برای نمادهای گزاره‌ای p و q تناظرهای زیر را می‌توان اختیار کرد:

$$\begin{array}{ll} q: D^2 \rightarrow \{t, f\} & p: D \rightarrow \{t, f\} \\ (1, 1) \rightarrow t & 1 \rightarrow f \\ (1, 2) \rightarrow t & 2 \rightarrow t \\ (2, 1) \rightarrow f & \\ (2, 2) \rightarrow t & \end{array}$$

ناسازگار از S' وجود داشته باشد.

از آنجائی که S' ممکن است نامتناهی باشد و چون هیچ الگوریتمی وجود ندارد که در یک زمان متناهی یک مجموعهٔ نامتناهی را بررسی کند، این قضیه، در صورتی که الگوریتم محاسبه‌ای برای اثبات ناسازگاری یافت شود، نقش مهمی بازی می‌کند.

تعبیر فرمولهائی را که به صورت $\forall x F$ و $\exists x F$ باشند قبلاً دیدیم. چون تعبیر دقیق فرمولها در منطق جدیدمان نسبت به فرمولهائی منطق کلاسیک پیچیده‌ترند. ابتدا مطلب را با ذکر مثال روشن می‌کنیم.

فرض کنیم F فرمول $\forall x \exists y (p(x, y))$ باشد. برای تعبیر چنین فرمولی اولاً باید عالم سخن معلوم شود؛ به عبارت دیگر حوزهٔ مقادیر x و y مشخص گردد. می‌توان این حوزه را هر مجموعه‌ای گرفت. فرض کنیم عالم سخن N ، همان مجموعهٔ اعداد طبیعی باشد. ثانیاً باید مشخص شود p چه نوع رابطه‌ای در N است. p را می‌توان، مثلاً، رابطهٔ کوچکتری « $<$ » اختیار کرد. پس از این انتخابها می‌توان ارزش فرمول F را به دست آورد. F به صورت زیر درمی‌آید:

$$\forall x(x \in N \Rightarrow \exists y(y \in N \wedge x < y))$$

دانش ریاضی به ما می‌گوید که این گزاره درست است (کافی است y را برابر $x + 1$ اختیار کنیم. مثلاً $x = 1$ و $y = 2$ در این گزاره صدق می‌کنند).

به سادگی دیده می‌شود که اگر p را رابطهٔ بزرگتری (یعنی $p(x, y) \equiv x > y$) اختیار یا تعبیر کنیم و حوزهٔ مقادیر همان N باشد، فرمول F نادرست است (بررسی کنید).

دیده می‌شود که ارزش راستی یک فرمول در این منطق به تعبیری که اختیار می‌کنیم بستگی دارد.

تمرین: آیا می‌توانید تعبیرهای دیگری برای این فرمول انتخاب کنید؟ چند تا؟

ملاحظه می‌شود که برای تعبیری از یک فرمول F نیاز به انتخابهای زیر داریم:

الف- انتخاب یک مجموعه به عنوان عالم سخن (که گزاره‌ها دربارهٔ اعضای آن هستند).

ب- مشخص کردن توابع و نمادهای گزاره‌ای

ج- مقدار دادن به ثابتها و متغیرها و تبدیل گزاره‌ها (فرمولها)

به ازای $x=1$ ، F به صورت $F(x, 1) \rightarrow q(f(1), 1)$ درمی آید که با توجه به تناظرهای بالا داریم:

$$(*) \quad p(1) \rightarrow q(2, 1)$$

اما $p(1) = f$ و $q(2, 1) = f$ و بنا بر این $(*)$ درست است. به ازای $x=2$ ، F به صورت

$$p(2) \rightarrow q(f(2), 1)$$

درمی آید که با توجه به (ج) داریم

$$p(2) \rightarrow q(1, 1)$$

که گزاره‌ای است درست. پس به ازای مقادیر عالم سخن F در این تعبیر درست است. I را يك مدل F می نامیم.

تمرین: تعبیر دیگری برای F در مثال بالا اختیار کنید و ارزش F را در آن معلوم نمایید.

تعریف: فرض کنیم I تعبیری از فرمول F باشد. I را يك مدل F برای F نامند، هر گاه ارزش راستی آن نسبت به I درست باشد.

تعریف: فرض کنیم $X = \{F_1, F_2, \dots, F_n\}$ مجموعه‌ای متناهی از فرمولهای بسته و تعبیر I را مدلی برای X گوئیم، در صورتی که I مدلی برای فرمول $F_1 \wedge F_2 \wedge \dots \wedge F_n$ باشد.

تعریف: فرمول بسته F را سازگار n گوئیم، هر گاه مدلی مانند I برای F موجود باشد. در غیر این صورت آن را ناسازگار n نامیم.

مثال: الف- فرمول

$$F \equiv \forall x \exists y p(x+1, y)$$

فرمولی است سازگار. زیرا اگر I را مرکب از $D = \mathbb{Z}$ و p را رابطه برابری ($=$) اختیار کنیم، آنگاه I يك مدل F است.

ب- فرمول

$$F \equiv \forall x p(x) \wedge \exists y (\neg p(y))$$

ناسازگار است (بررسی کنید).

تعریف: فرض کنیم

$$S = \{F_1, F_2, \dots, F_n\}$$

يك مجموعه از فرمولهای بسته و G نیز فرمولی بسته باشد. G را

نتیجه منطقی S گوئیم، هر گاه فرمول

$$F_1 \wedge F_2 \wedge \dots \wedge F_n \rightarrow G$$

سازگار باشد. هر مدل S يك مدل برای G است.

مثال:

فرض کنیم

$$S = \{p(a), \forall x(p(x) \Rightarrow q(x))\}$$

$$G \equiv q(a) \quad \text{و}$$

آنگاه G نتیجه منطقی S است

اثبات، فرض کنیم I يك مدل S باشد. آنگاه در این تعبیر

$$p(a) \Rightarrow q(a), p(a)$$

هر دو درست هستند. در نتیجه بنا بر دستورهای منطق کلاسیک $q(a)$ درست است.

قضیه زیر از نظر کاربردی بسیار مهم است.

قضیه: فرض کنیم S مجموعه‌ای از فرمولهای بسته باشد. فرمول بسته G يك نتیجه منطقی S است هر گاه $\{ \neg G \}$ ناسازگار باشد.

تعریف: هر فرمول به صورت

$$\forall x_1 \dots \forall x_n (p_1 \vee p_2 \vee \dots \vee p_n)$$

را که در آن p_1, p_2, \dots, p_n اتم یا نقیض اتم می باشند و x_1, x_2, \dots, x_n تمام متغیرهایی هستند که در $p_1 \vee p_2 \vee \dots \vee p_n$ رخ می دهند يك گزاره فصلی نامیم.

دستور العملی وجود دارد که (ما در اینجا به دلیل پیچیدگی و به درازا کشیدن مطلب از بحث در آن خودداری می کنیم) به کمک آن می توان هر فرمول بسته را به صورت ترکیب عطفی از گزاره‌های فصلی نوشت.

معمولاً برای سادگی، وجود سورهای عمومی را در جلو گزاره‌های فصلی دانسته فرض می کنند و آن را به صورت

$$p_1 \vee p_2 \vee \dots \vee p_n$$

نشان می دهند.

پیش از آنکه اصل رزلوسیون را بیان کنیم، هنوز احتیاج به يك مفهوم دیگر داریم.

به دو گزاره $odd(x)$ و $odd(z) \rightarrow odd(z)$ یعنی z

عددی است فرد) توجه کنید. با اینکه این دو گزاره به ظاهر مثل یکدیگر هستند، نمی‌توانیم از آنها در اصل رز لوسیون مستقیماً، مانند منطق کلاسیک، استفاده کنیم. زیرا $odd(x)$ با تغییرات x گزاره‌هایی به دست می‌دهد که با $odd(5)$ یکی نیستند. ولی اگر به جای x مقدار ۵ را جانشین کنیم، آن‌گاه این دو گزاره نقیض (یا مکمل) یکدیگرند. این عمل جانشینی را که از آن در اصل رز لوسیون استفاده خواهیم کرد به صورت $\{5/x\}$ نشان می‌دهیم و آن را یک «یکسان‌ساز» (۱۹) دو گزاره $odd(x)$ و $odd(5)$ می‌نامیم.

ما بدون این که وارد در بحث معرفی دقیق جانشینی (که خود یک نوع تابع است از مجموعه متغیرها به عالم سخن) شویم مطلب را بازکر چند مثال روشن می‌کنیم.

مثال ۱

اگر $F_1 \equiv p(a, y)$ و $F_2 \equiv p(x, f(b))$ ، آن‌گاه

$$\theta\{a/x, f(b)/y\}$$

یک یکسان‌ساز F_1 و F_2 است.

مثال ۲

اگر $F_1 \equiv divide(2, x)$ و

$$F_2 \equiv divide(y, 36)$$

آن‌گاه

$$\theta = \{2/y, 36/x\}$$

یک یکسان‌ساز F_1 و F_2 است.

مثال ۳: اگر

$$G_1 \equiv less(5, times(x, 2))$$

و

$$G_2 \equiv less(y, times(8, z))$$

آن‌گاه

$$\theta = \{8/x, 5/y, 2/z\}$$

یک یکسان‌ساز است.

توجه: در بیشتر موارد بیش از یک یکسان‌ساز برای دو گزاره یافت

می‌شود که در اینجا وارد بحث آن نمی‌شویم.

در این موارد آن را که کلیتر است اختیار می‌کنیم. یک الگوریتم یکسان‌سازی وجود دارد که، توسط کامپیوتر، اتوماتیک این کار را می‌کند؛ ولی ما در اینجا اشاره‌ای به آن نمی‌کنیم.

اصل رز لوسیون در منطق مرتبه اول:

الگوریتم یکسان‌سازی به ما توانایی آن را می‌دهد که به بینیم دو گزاره داده شده مکمل یکدیگرند یا نه (دو گزاره را مکمل یکدیگر گوئیم، هرگاه یک یکسان‌سازی بین یکی از آن دو نقیض دیگری یافت شود).

فرض کنیم F_1 و F_2 دو گزاره فصلی باشند که شامل یک جفت گزاره مکمل هستند؛ به عبارت دیگر، F_1 شامل گزاره‌ای مانند C_1 و F_2 شامل گزاره‌ای مانند C_2 باشد به گونه‌ای که C_1 و C_2 با تابع یکسان‌سازی θ مکمل یکدیگر شوند. فرض کنیم F'_1 و F'_2 به ترتیب از حذف C_1 از F_1 و حذف C_2 از F_2 پس از عمل یکسان‌سازی θ به دست آیند. گزاره $F'_1 \vee F'_2$ را بر آیند F_1 و F_2 می‌نامیم. این عمل را به صورت زیر نشان می‌دهیم.

$$\begin{array}{ccc} F_1 & & F_2 \\ & \searrow \theta & / \\ & F_1 \vee F'_2 & \end{array}$$

و آن را درخت استنتاج رز لوسیون می‌نامیم.

مثال

$$F_1 \equiv divide(y, 36) \vee p(y) \quad \text{اگر}$$

$$F_2 \equiv \neg divide(2, x) \vee q(x) \quad \text{و}$$

آن‌گاه درخت استنتاج رز لوسیون چنین است.

$$\begin{array}{ccc} F_1 & & F_2 \\ & \searrow \theta & / \\ & p(2) \vee q(36) & \end{array} \quad \theta = \{2/y, 36/x\}$$

دستورالعمل رز لوسیون

فرض کنیم S یک مجموعه از فرمول‌های بسته باشد. برای آن که نشان دهیم فرمول بسته B نتیجه منطقی S است چنین عمل می‌کنیم:

الف- نقیض B را به اعضای S اضافه می‌کنیم تا مجموعه S'

به دست آید. به عبارت دیگر، مجموعه

$$S' = S \cup (\neg B)$$

را تشکیل می‌دهیم.

ب- تمام اعضای S' را به صورت گزاره‌های فصلی می‌آوریم.

ج- متغیرهای موجود در گزاره‌های حاصل را متمایز اختیار می‌کنیم (با نامگذاری مجدد). یعنی اگر متغیری یا متغیرهایی در دو گزاره فصلی مشترک باشند، در یکی از دو گزاره متغیر(ها) را عوض می‌کنیم که کاملاً متمایز باشند.

د- مراحل زیر را روی گزاره‌های فصلی حاصل انجام می‌دهیم تا زمانی که یا به تناقض برسیم یا پیشرفتی حاصل نشود.

۱- دو گزاره، مثلاً F_1 و F_2 را به گونه‌ای انتخاب می‌کنیم که یکی شامل گزارهٔ مکملی از دیگری باشد.

۲- بر آیند این دو یعنی $F_1 \vee F_2'$ را تشکیل می‌دهیم.

۳- اگر بر آیند گزارهٔ خالی \square باشد تناقض دلخواه حاصل است وگرنه بر آیند را به مجموعهٔ گزاره‌های قبلی اضافه می‌کنیم و مراحل (۱) و (۲) را از نو تکرار می‌کنیم.

مثال ۱: درستی استنتاج زیر را با استفاده از اصل رزلوسیون تحقیق کنید.

$$\frac{\begin{array}{l} 2 \text{ تمام اعداد زوج را عاد می‌کند} \\ 36 \text{ عدد زوج است} \end{array}}{\quad}$$

بنابراین: 2 عدد 36 را عاد می‌کند

صورت نمادی استنتاج (به طوری که دیدیم) چنین است:

$$\forall x(\text{even}(x) \rightarrow \text{divide}(2, x))$$

$$\text{even}(36)$$

$$\text{divide}(2, 36)$$

در اینجا

$$S = \{\forall x(\text{even}(x) \rightarrow \text{divide}(2, x)), \text{even}(36)\}$$

و نقیض حکم عبارتست از

$$\neg \text{divide}(2, 36)$$

بنابراین باید نشان دهیم

$$S' = \{\forall x(\text{even}(x) \rightarrow \text{divide}(2, x)),$$

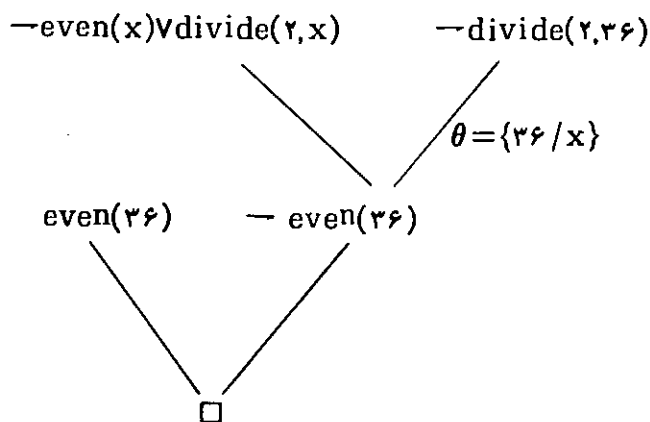
$$\text{even}(36), \neg \text{divide}(2, 36)\}$$

که پس از تبدیل به گزاره‌های فصلی داریم

$$S' = \{\neg \text{even}(x) \vee \text{divide}(2, x), \text{even}(36),$$

$$\neg \text{divid}(2, 36)\}$$

درخت استنتاج چنین است:



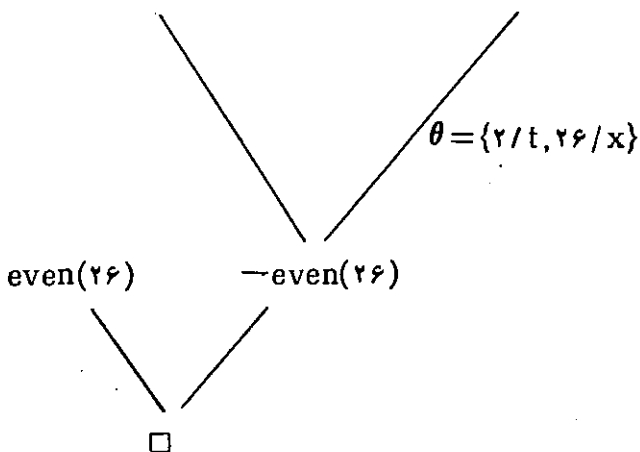
تا اینجا نشان دادیم که چگونه می‌توان به کمک دستورالعمل رزلوسیون به پرسشهای که جواب آنها بلی یا نه هست جواب داد. اما در بسیاری از کاربردهای منطق مرتبهٔ اول در حل مسائل، دستگاہهای مورد مطالعه با فرمولهائی سروکار دارند که شامل سور وجودی می‌باشند و ما باید مقادیری برای متغیرهای مربوط پیدا کنیم. مسئلهٔ پیدا کردن اثباتی برای چنین مسائلی موضوعی است منطق مرتبهٔ اول با آن سروکار دارد. برای ارائهٔ یک مقدار قابل قبول برای متغیر مورد نظر ایجاب می‌کند که روش بکار گرفته در اثبات سازنده باشد.

ما اینک نشان می‌دهیم چگونه از رزلوسیون می‌توان برای پاسخ دادن به پرسشهایی مانند کی (چه وقت) و کی (چه کسی) ... استفاده کرد. پاسخ دادن به این قبیل پرسشها مستلزم پیدا کردن یک گزارهٔ معلوم است که با جمله‌های داده شده در پرسش مطابقت کند و سپس با پاسخ دادن به قسمت دیگری از همین گزاره جواب پرسش اصلی به دست می‌آید. فرض کنیم مفروضات زیر را داریم:

الف: 26 زوج است.

زیر نشان می‌دهد که چنین عددی موجود است.

$$\text{even}(x) \vee \text{divide}(2, x) \quad \text{---} \quad \text{divide}(t, 26)$$



توجه: مقدار t که در حصول تناقض بکار می‌بریم پاسخی است که می‌خواهیم.

مثال ۲:

داریوش، مهرداد، جمشید، رامین و بیژن همه اعضای یک باشگاه شطرنج هستند. گزاره‌های زیر جملگی در مورد اینها درست هستند.

الف- مهرداد گفت: هر کسی که به جعفر کمک نکند دوست داریوش نیست.

ب- رامین گفت: من کسانی را که با بیژن بازی نکنند کمک نمی‌کنم.

ج- جمشید گفت: من با هر کس که با مهرداد بازی کند بازی نمی‌کنم.

د- بیژن گفت: من با مهرداد بازی می‌کنم
اولاً با استفاده از اصل رزلوسیون نشان دهید که:

۱- رامین دوست داریوش نیست
ثانیاً اگر به جای گزاره (د) گزاره زیر را داشته باشیم:

د- داریوش گفت: من دوست رامین هستم
در این صورت معلوم کنید

۲- کی با بیژن بازی می‌کند؟

اثبات:

ابتدا همه گزاره‌ها را به صورت نمادی می‌نویسیم:

ب: اگر x زوج است آن‌گاه $2|x$ را عاد می‌کند.
و می‌خواهیم به پرسش زیر پاسخ دهیم.

ج: چه عددی ۲۶ را عاد می‌کند؟
اگر الف، ب و ج را به صورت نمادی نمایش دهیم و آنها را به صورت گزاره‌های فصلی بنویسیم داریم:

- a) $\text{even}(26)$
- b) $\text{---} \text{even}(x) \vee \text{divide}(2, x)$

پرسش

- c) $\text{divide}(t, 26) ?$

یعنی آیا t بی‌یافت می‌شود که ۲۶ را عاد کند؟
حال به جای اضافه کردن

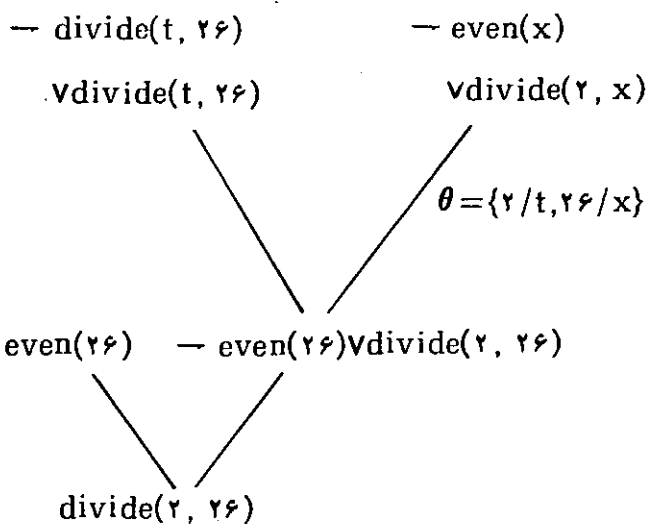
$$\text{---} \text{divide}(t, 26)$$

به (a) و (b) که منجر به جواب بلی و نه می‌شود گزاره

$$\text{---} \text{divide}(t, 26) \vee \text{divide}(t, 26)$$

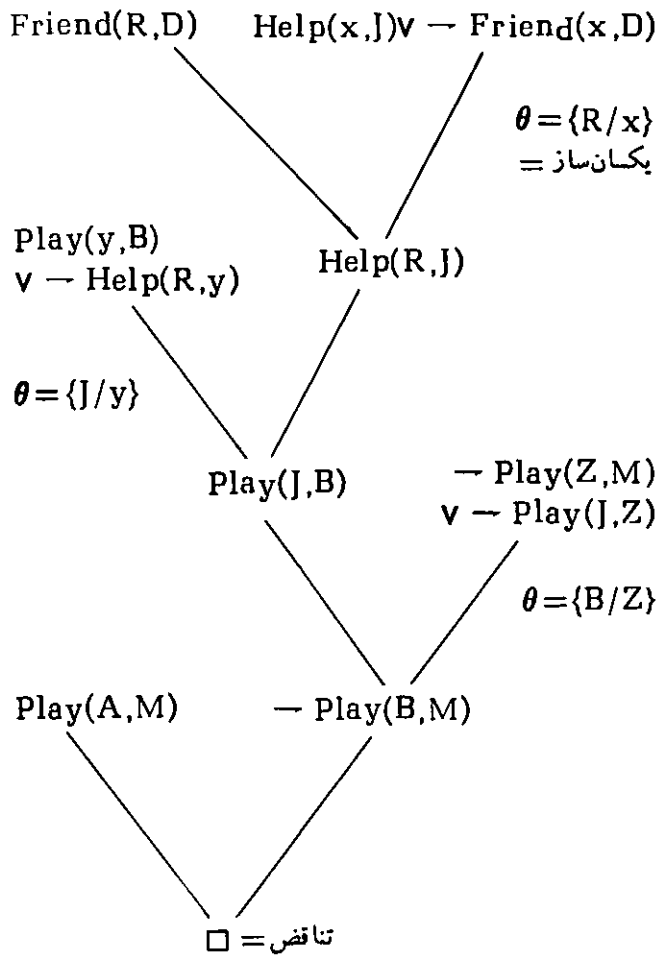
را به مفروضات، یعنی (a) و (b) می‌افزاییم. حال با بکارگیری دستورالعمل یا الگوریتم رزلوسیون، پاسخ درست را به دست می‌آوریم.

درخت استنتاج زیر این مطلب را به خوبی نشان می‌دهد.



بنابراین $t = 2$ پاسخ لازم است.

در این مثال بالا، وجود t دانسته فرض شد. در حالت کلی باید نشان داد که چنین عددی وجود دارد و سپس آن را پیدا کرد. درخت



چون به تناقض رسیدیم حکم ثابت است، یعنی رامین دوست داریوش نیست.
حال اگر (د) را جانشین (د) کنیم و آنرا به صورت نمادی بنویسیم داریم:

$$\text{Friend}(D,R) \quad \text{د-}$$

و حکم با سؤال جدید چنین است؟

$$\text{?Play}(t, B) \quad \text{د-۲}$$

(د) را اینجا t به جای کسی است که می‌خواهیم پیدا کنیم. برای حل این قسمت به جای نقیض حکم گزاره

$$\text{Play}(t, B) \vee \neg \text{Play}(t, B)$$

را به اطلاعات قبلی اضافه می‌کنیم و رزولسیون را با این گزاره آغاز می‌نماییم:

اگر گزاره « x به y کمک می‌کند» را به $\text{Help}(x,y)$ و گزاره « x با y بازی می‌کند» را به $\text{Play}(x,y)$ و گزاره « x دوست y است» را به $\text{Friend}(x,y)$ نشان دهیم، گزاره‌های بالا به صورت نمادی چنین است:

$$\forall x(\neg \text{Help}(x,J) \Rightarrow \neg \text{Friend}(x,D)) \quad \text{الف-}$$

$$\forall x(\neg \text{Play}(x,B) \Rightarrow \neg \text{Help}(R,x)) \quad \text{ب-}$$

$$\forall x(\text{Play}(x,M) \Rightarrow \neg \text{Play}(J,x)) \quad \text{ج-}$$

$$\text{play}(B,M) \quad \text{د-}$$

$$\neg \text{Friend}(R,D) \quad \text{۱- (حکم)}$$

که در آن برای سادگی حرف اول اسمی بازیکنان را بکار گرفته‌ایم؛ یعنی M برای مهرداد، J برای جمشید، D برای داریوش، R برای رامین و B برای بیژن بکار گرفته شده‌اند. گزاره‌های بالا را به صورت گزاره‌های فصلی هم‌ارزی بنویسیم و متغیرها را متمایز می‌کنیم.

$$\text{Help}(x,J) \vee \neg \text{Friend}(x,D) \quad \text{الف-}$$

$$\text{Play}(y,B) \vee \neg \text{Help}(R,y) \quad \text{ب-}$$

$$\neg \text{Play}(z,M) \vee \neg \text{Play}(J,z) \quad \text{ج-}$$

نقیض حکم عبارتست از $\text{Friend}(R,D)$ باید نشان دهیم که مجموعه

$$S' = \{ \text{Help}(x,J) \vee \neg \text{Friend}(x,D),$$

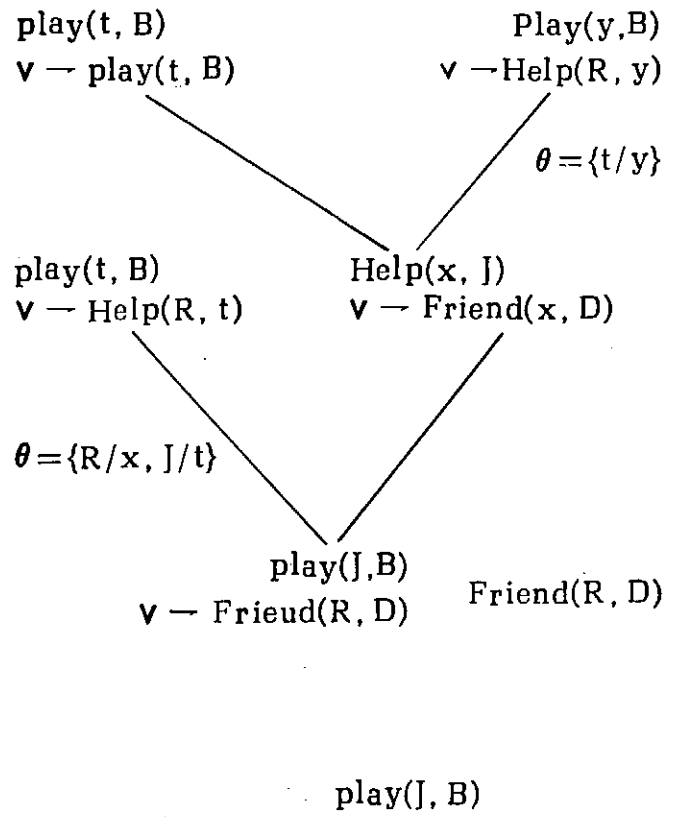
$$\text{Play}(y,B) \vee \neg \text{Help}(R,y),$$

$$\neg \text{Play}(Z,M) \vee \neg \text{Play}(J,Z),$$

$$\text{Play}(B,M), \text{Friend}(R,D) \}$$

ناسازگار است. با اندکی دقت ملاحظه می‌شود که یک درخت استنتاج چنین است:

- زیر نویسها:
- ۱- برای جلوگیری از درازای کلام، مفاهیم رابطه و تابع را دانسته فرض می‌کنیم (به کتابهای دبیرستانی مراجعه شود)
 - ۲- Constants
 - ۳- Variables
 - ۴- Functions
 - ۵- predicate symbols
 - ۶- Connectives
 - ۷- Quantifiers
 - ۸- Punctuation symbols
 - ۹- Term
 - ۱۰- Well-defined formula
 - ۱۱- Resolution principle
 - ۱۲- Scope
 - ۱۳- Bound
 - ۱۴- Ground instance
 - ۱۵- Herbrand
 - ۱۶- Model
 - ۱۷- Consistent
 - ۱۸- Inconsistent
 - ۱۹- Aunifier
 - ۲۰- Resultant



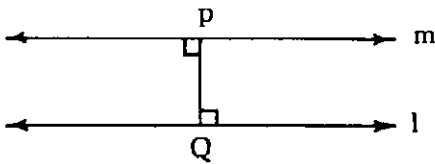
که مشخص می‌کند جمشید با بیژن بازی می‌کند. به عبارت دیگر جمشید = t پاسخ سؤال است. از مثالهای بالادیده می‌شود که چگونه با استفاده از منطق ریاضی (یا نمادی) می‌توان با کامپیوتر سؤال و جواب کرد؛ یا به عبارت دیگر به کامپیوتر توانائی هوشی وحل مسئله داد.

درسهایی

از هندسه نااقلیدسی (۲)

دکتر امیر خسروی عضو هیئت علمی دانشگاه تربیت معلم

هر نقطه p خارج آن خطی مانند \overrightarrow{PQ} هست که از p می‌گذرد و بر l عمود است. همین طور خطی مانند m هست که از p می‌گذرد و بر PQ عمود است. اما دو خط عمود بر یک خط باهم موازی نیستند پس از نقطه p می‌گذرد و با l موازی است و وجود موازیها در هندسه نتاری ثابت می‌شود.



هیلبرت با استفاده از این مطلب در اصل پلی فر^۲ تغییری داد و اصل توازی را بدین صورت بیان کرد:
اصل توازی هیلبرت برای هندسه اقلیدسی. بد از ای هر خط l و هر نقطه p خارج آن حداکثر یک خط مانند m از p می‌گذرد که با l موازی است.

لم. بد از ای هر مثلث ΔABC مثلثی مانند $\Delta A'B'C'$ هست که مجموع اندازه‌های زوایای آن مساوی مجموع اندازه‌های

در قسمت اول این مقاله مختصری درباره هندسه نااقلیدسی صحبت کردیم و چون ادامه بحث نیاز به مقدمات بیشتری دارد که در کتاب هندسه سال اول نظام جدید آموزشی آمده است، لذا آن کتاب را دانسته فرض می‌کنیم. گفتیم که اصول اقلیدس نواقصی داشت و هیلبرت در صدد بنداشتی* کردن آن بر آمد و بنداشتهارا بد پنج دسته تقسیم کرده که عبارتند از بنداشتهای وقوع (سه بنداشت)، بنداشتهای میان بود (چهار بنداشت)، بنداشتهای قابلیت انطباق (شش بنداشت)، بنداشتهای پیوستگی (دو بنداشت)، و بنداشت توازی (بنداشت توازی هیلبرت برای هندسه اقلیدسی و بنداشت توازی هذلولوی). هندسه ای که بر مبنای اصول هیلبرت بد غیر از اصل توازی بنا می‌شود، هندسه نتاری^۱ نامیده می‌شود و قضایایی که در این هندسه ثابت می‌شود در هندسه اقلیدسی و هذلولوی برقرار است. حال قضایایی در این هندسه ثابت می‌کنیم:

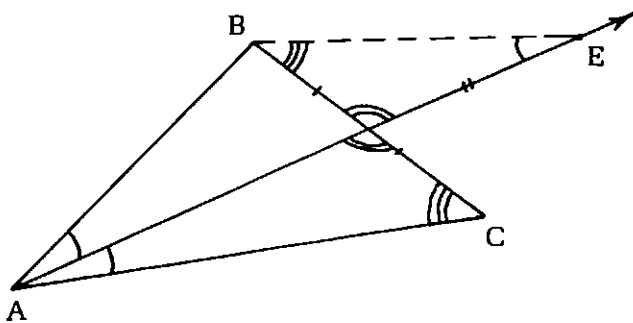
همان طور که در هندسه سال اول دیده اید به از ای هر خط l و

* بنداشت معادل فارسی کلمات axiom و postulate به معنی اصل است.

زوایای ΔABC است ولی

$$m(\angle B_1AC_1) \leq \frac{1}{4} m(\angle BAC)$$

اثبات



فرض کنید D وسط BC باشد پس D درون زاویه $\angle BAC$ است و

$$m(\angle BAC) = m(\angle BAD) + m(\angle DAC) \quad (1)$$

در نتیجه $m(\angle BAD) \leq \frac{1}{4} m(\angle BAC)$ یا $m(\angle DAC)$ مثلاً فرض کنید

$$m(\angle BAD) \leq \frac{1}{4} m(\angle BAC)$$

نقطه ای یکتا مانند E هست که $A-D-E$ و $AD \cong DE$. بنا بر این دو مثلث ΔADC و ΔEDB بنا بر (ض ض) قابل انطباقند، زیرا $AD \cong DE$ و $BD \cong DC$

$$\angle ADC \cong \angle EDB$$

در نتیجه

$$\angle C \cong \angle DBE \text{ و } \angle BED \cong \angle DAC \quad (2)$$

اما بنا بر اصل جمع زوایا

$$m(\angle ABE) = m(\angle ABD) + m(\angle DBE) \quad (3)$$

حال بنا بر (1)، (2) و (3) داریم

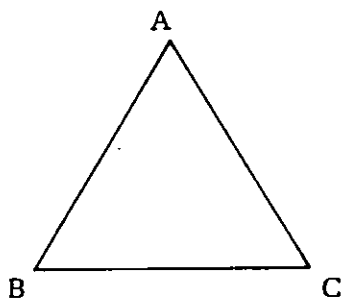
$$\begin{aligned} m(\angle BAC) + m(\angle ABC) + m(\angle ACB) &= \\ m(\angle BAD) + m(\angle DAC) + m(\angle ABC) + \\ m(\angle DBE) &= m(\angle BAD) + m(\angle ABC) + \\ m(\angle DBE) + m(\angle DEB) &= m(\angle BAE) + \end{aligned}$$

$$m(\angle ABE) + m(\angle AEB)$$

و $m(\angle BAE) \leq \frac{1}{4} m(\angle BAC)$ پس می توان ΔAB_1C_1 را همان مثلث ΔABE گرفت.

قضیه (ساگری ۲ - لژاندر ۴) مجموع اندازه های زوایای هر مثلث از 180° درجه بیشتر نیست.

اثبات. فرض کنید مثلثی مانند ΔABC موجود باشد



به طوری که مجموع اندازه های زوایای آن از 180° درجه بیشتر باشد. پس عدد مثبتی مانند α هست که

$$m(\angle A) + m(\angle B) + m(\angle C) = 180 + \alpha.$$

بنابر لم قبل مثلثی مانند ΔAB_1C_1 هست که

$$\begin{aligned} m(\angle B_1AC_1) + m(\angle AB_1C_1) + \\ m(\angle AC_1B_1) = 180 + \alpha \end{aligned}$$

و $m(\angle B_1AC_1) \leq \frac{1}{4} m(\angle A)$ با ادامه این روش به استقرا می توان ثابت کرد که به ازای هر عدد طبیعی n مثلثی مانند ΔAB_nC_n هست که

$$m(\angle B_nAC_n) \leq \frac{m(\angle A)}{2^n} \text{ و}$$

$$m(\angle B_nAC_n) + m(\angle B_n) + m(\angle C_n) = 180 + \alpha.$$

چون حد $\frac{m(\angle A)}{2^n}$ وقتی n به ∞ میل کند مساوی صفر

است و $m(\angle B_nAC_n) < \frac{m(\angle A)}{2^n}$ پس n هست

که $m(\angle B_nAC_n) < \alpha$ و بنا بر این

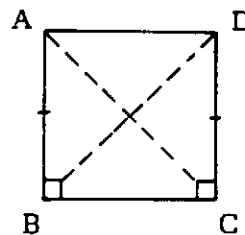
$$m(\angle B_n) + m(\angle C_n) > 180.$$

از طرف دیگر بنا بر قضیه زاویه بیرونی

$$m(\angle B_n) + m(\angle C_n) < 180$$

و این دو نامساوی با هم تناقض دارند، پس حکم برقرار است.
نتیجه. مجموع اندازه‌های هر چهار ضلعی محدب از ۱۸۰ درجه بیشتر نیست.

چهارضلعی $ABCD$ را که در آن زوایای $\angle B$ و $\angle C$ قائمه‌اند و $\overline{AB} \cong \overline{CD}$ یک چهارضلعی ساکری می‌نامند.
بارسم قطرهای چهارضلعی بسادگی می‌توان نشان داد که



$\angle A \cong \angle D$ و بنا بر نتیجه فوق $m(\angle A) \leq 90$ یعنی $\angle A$ منفرجه نیست.

زیر نویسها:

- 1- Neutral geometry.
- 2- Playfair
- 3- Saccheri
- 4- Legendre
- 5- Lambert

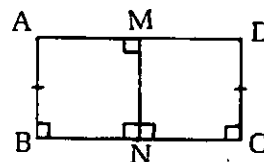
منابع:

- ۱- گریببرک، هندسه‌های اقلیدسی و نواقلیدسی، ترجمه م. ه. شفیعیها، انتشارات مرکز نشر دانشگاهی
- ۲- امیر خسروی، ابراهیم دارابی، محمود نصیری، هندسه سال اول نظام جدید آموزش

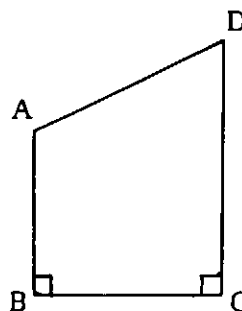
تمرین

۱- نشان دهید اگر در چهارضلعی

ساکری $ABCD$ نقاط M و N بترتیب وسط AD و BC باشند، آن‌گاه MN عمود مشترک دو خط AD و BC است.



۲- اگر در چهارضلعی $ABCD$ ، $\angle B$ و $\angle C$ قائمه باشند آن‌گاه $AB \leq CD$ اگر و تنها اگر $m(\angle D) \leq m(\angle A)$.



مستترک اعداد $\binom{n}{1}, \binom{n}{2}, \dots, \binom{n}{n-1}$

تعیین بزرگترین مقسوم علیه

روش دیگری جهت

حالت اول: $n = p$.

ابتدا نشان می‌دهیم به ازای هر $M_k, p | M_k$ ،
 با توجه به آنکه $k < p$ و $p - k < p$ و اعداد کوچکتر از
 همه با p متباین هستند لذا، $1 = (p, k)$ و $1 = (p, (p - k))$.
 بنابراین، $1 = (p, k!(p - k)!) = p | p!$ از طرفی

$$k!(p - k)! | p!$$

بالتبلیجه $p | M_k$ ، لذا، $k!(p - k)p! | p!$

بنابراین $p | d$. از طرفی چون $p = M_1 \in M$ لذا $d | p$ پس
 $d = p$. یعنی بزرگترین مقسوم علیه مشترک همان p می‌باشد.

حالت دوم: $n = p^\alpha$ که α عددی است طبیعی و بزرگتر از ۲.

ابتدا نشان می‌دهیم به ازای هر $M_k, p | M_k$ ،
 برای این منظور کافی است نشان دهیم:

$$E(p, p^\alpha) - \{E(p, k) + E(p, (p^\alpha - k))\} \geq 1$$

(مفهوم $E(p, n)$ در ابتدا بیان شد)
 از آنجائی که

$$M_k = \binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n - k)!} = \frac{(p^\alpha)!}{k!(p^\alpha - k)!}$$

لذا با اثبات نامساوی فوق در حقیقت نشان داده‌ایم که بسنائی p
 در صورت کسریک واحد (حداقل) بیشتر از بسنائی p درمخرج
 کسر می‌باشد و بالتبلیجه ثابت خواهد شد که $p | M_k$.

اما برای اثبات نامساوی به صورت زیر عمل می‌کنیم:
 برای عدد طبیعی i ، عدد k را بر p^i تقسیم می‌کنیم، با توجه
 به قضیه تقسیم داریم:

$$\exists q_i, \exists r_i (q_i, r_i \in \mathbb{Z} \& 0 \leq r_i < p^i \& k = p^i q_i + r_i)$$

$$\text{لذا } \frac{k}{p^i} = q_i + \frac{r_i}{p^i} \text{ پس}$$

$$\left[\frac{k}{p^i} \right] = q_i + \left[\frac{r_i}{p^i} \right]$$

و با توجه به اینکه $0 \leq r_i < p^i$ داریم

$$\left[\frac{r_i}{p^i} \right] = 0$$

$$\text{بالتبلیجه } \left[\frac{k}{p^i} \right] = q_i \text{ حال داریم:}$$

اگر p عدد اولی باشد و n عددی طبیعی، بسنائی p در $n!$ را
 بزرگترین قوه عدد p در $n!$ تعریف می‌کنیم و به $E(p, n)$ نمایش
 می‌دهیم، می‌دانیم:

$$E(p, n) = \sum_{i=1}^{\infty} \left[\frac{n}{p^i} \right]$$

(به [۱] یا [۲] رجوع شود).
 حال فرض کنیم

$$M = \left\{ \binom{n}{k} \mid k \in \mathbb{Z} \& 1 \leq k \leq n - 1 \right\}$$

اعضای M که به صورت $\binom{n}{k}$ هستند را به M_k نمایش می‌دهیم
 و d را بزرگترین مقسوم علیه مشترک اعضای M در نظر می‌گیریم
 و سه حالت مختلف را مورد بررسی قرار می‌دهیم:

$$= \left(\sum_{i=1}^{\alpha} \left(- \left[\frac{p^{\alpha-1}}{p^i} \right] - \left[- \frac{p^{\alpha-1}}{p^i} \right] \right) \right) + 1$$

$$= 0 + 1 = 1$$

بنابراین:

$$E(p, p^{\alpha}) - \{E(p, p^{\alpha-1}) + E(p, (p^{\alpha} - p^{\alpha-1}))\}$$

$$= 1$$

و از آنجائی که

$$M_{p^{\alpha-1}} = \binom{n}{p^{\alpha-1}} = \binom{p^{\alpha}}{p^{\alpha-1}} = \frac{(p^{\alpha})!}{p^{\alpha-1}!(p^{\alpha} - p^{\alpha-1})!}$$

لذا تساوی بالا نشان می‌دهد که بستائی p در صورت کسر دقیقاً یک واحد بیشتر از بستائی p درمخرج کسراست و این یعنی

$p | M_{p^{\alpha-1}}$ ولی $p \nmid M_{p^{\alpha}}$. (یکبار دیگر تعریف بستائی p در n را که در ابتدا ذکر شد ملاحظه کنید.) در هر صورت $p \nmid M_{p^{\alpha}}$ و چون $\alpha \geq 2$ پس $\alpha - 1 \geq 1$ لذا

$$1 \leq p^{\alpha-1} \leq p^{\alpha} - 1 = n - 1$$

پس $M_{p^{\alpha-1}} \in M$. بالنتیجه $d = p^{\beta}$ یعنی $\beta < 2$ از طرفی $\beta \geq 1$ پس $\beta = 1$ یعنی $d = p$ و در این حالت نیز بزرگترین مقسوم‌علیه مشترک مساوی p است. (درحقیقت حالت اول صورت خاصی از حالت دوم است و می‌توان آنرا از حالت دوم نتیجه گرفت ولی می‌توان حالت اول را همانطور که ثابت شد مستقیماً نیز مورد بحث قرارداد.)

حالت سوم: $p_i^{\alpha_1} \cdot p_i^{\alpha_2} \dots p_i^{\alpha_l} = n$ که p_i ها اعدادی اول و α_i ها اعدادی طبیعی هستند و $l \neq 1$.

چون $n = M_1 \in M$ پس $d | n$ لذا $d = p_i^{\beta_1} \cdot p_i^{\beta_2} \dots p_i^{\beta_l}$ که β_i ها اعدادی صحیح هستند و به ازای هر i ، $0 \leq \beta_i \leq \alpha_i$. ادعا می‌کنیم به ازای هر i بین 1 تا l ، $p_i \nmid M_{p_i^{\alpha_j}}$ ، برای این منظور کافی است نشان دهیم:

$$E(p_i, n) - \{E(p_i, p_i^{\alpha_j}) + E(p_i, (n - p_i^{\alpha_j}))\} = 0$$

در آن صورت با توجه به آنکه

$$M_{p_i^{\alpha_j}} = \binom{n}{p_i^{\alpha_j}} = \frac{n!}{p_i^{\alpha_j}!(n - p_i^{\alpha_j})!}$$

درحقیقت نشان داده‌ایم که بستائی p_i در صورت کسر دقیقاً برابر

$$E(p, p^{\alpha}) - \{E(p, k) + E(p, (p^{\alpha} - k))\} = \sum_{i=1}^{\infty} \left(\left[\frac{p^{\alpha}}{p^i} \right] - \left\{ \left[\frac{k}{p^i} \right] + \left[\frac{p^{\alpha} - k}{p^i} \right] \right\} \right)$$

از طرفی داریم:

$$\forall_i (i > \alpha \Rightarrow (p^{\alpha} < p^i \& k < p^i \& p^{\alpha} - k < p^i))$$

بنابراین:

$$\forall_i (i > \alpha \Rightarrow \left(\left[\frac{p^{\alpha}}{p^i} \right] = 0 \& \left[\frac{k}{p^i} \right] = 0 \& \left[\frac{p^{\alpha} - k}{p^i} \right] = 0 \right))$$

همچنین اگر $i \leq \alpha$ آن‌گاه

$$\left[\frac{p^{\alpha}}{p^i} \right] = \frac{p^{\alpha}}{p^i} \text{ و } \frac{p^{\alpha}}{p^i} \in \mathbb{Z}$$

لذا خواهیم داشت:

$$E(p, p^{\alpha}) - \{E(p, k) + E(p, p^{\alpha} - k)\} = \sum_{i=1}^{\alpha} \left(\frac{p^{\alpha}}{p^i} - \left\{ \left[\frac{k}{p^i} \right] + \frac{p^{\alpha}}{p^i} + \left[- \frac{k}{p^i} \right] \right\} \right)$$

$$= \sum_{i=1}^{\alpha} \left(\frac{p^{\alpha}}{p^i} - \left\{ q_i + \frac{p^{\alpha}}{p^i} + \left[-q_i - \frac{r_i}{p^i} \right] \right\} \right)$$

$$= \sum_{i=1}^{\alpha} (-q_i - (-q_i - 1)) = \sum_{i=1}^{\alpha} 1 = \alpha \geq 2 > 1$$

بالنتیجه:

$$E(p, p^{\alpha}) - \{E(p, k) + E(p, p^{\alpha} - k)\} \geq 1$$

لذا با توجه به توضیحاتی که قبلاً داده شد، $p | M_k$ بنابراین $p | d$ از طرفی چون $p^{\alpha} = M_1 \in U$ پس $d | p^{\alpha}$ لذا d توانی از p است. فرض کنیم $d = p^{\beta}$ ، چون $p | d$ لذا $\beta \geq 1$ از طرف دیگر $p \nmid M_{p^{\alpha-1}}$ زیرا:

$$E(p, p^{\alpha}) - \{E(p, p^{\alpha-1}) + E(p, (p^{\alpha} - p^{\alpha-1}))\} = \sum_{i=1}^{\infty} \left(\left[\frac{p^{\alpha}}{p^i} \right] - \left\{ \left[\frac{p^{\alpha-1}}{p^i} \right] + \left[\frac{p^{\alpha} - p^{\alpha-1}}{p^i} \right] \right\} \right)$$

$$= \sum_{i=1}^{\alpha} \left(\frac{p^{\alpha}}{p^i} - \left\{ \left[\frac{p^{\alpha-1}}{p^i} \right] + \frac{p^{\alpha}}{p^i} + \left[- \frac{p^{\alpha-1}}{p^i} \right] \right\} \right)$$

$$\left[\frac{n - p_j^{\alpha_j}}{p_j} \right] = q_i + \left[\frac{r_i - p_j^{\alpha_j}}{p_j} \right] = q_i \quad (***)$$

حال با جایگذاری (***) و (***) در سریهای (*) داریم:

$$\begin{aligned} E(p_j, n) - \{E(p_j, p_j^{\alpha_j}) + E(p_j, (n - p_j^{\alpha_j}))\} \\ = \sum_{i=1}^{\alpha_j} \left(\frac{n}{p_j} - \left(\frac{p_j^{\alpha_j}}{p_j} + \frac{n - p_j^{\alpha_j}}{p_j} \right) \right) + \sum_{i=\alpha_j+1}^{\infty} \\ (q_i - \{0 + q_i\}) = 0 \end{aligned}$$

لذا داریم:

$$E(p_j, n) - \{E(p_j, p_j^{\alpha_j}) + E(p_j, (n - p_j^{\alpha_j}))\} = 0$$

پس با توجه به آنچه که قبلاً گفته شد، $p_j \nmid M p_j^{\alpha_j}$ ، از طرفی چون

$1 \neq 1$ لذا $p_j^{\alpha_j} \neq n - 1$ پس $1 \leq p_j^{\alpha_j} \leq n - 1$ بالنتیجه

$M p_j^{\alpha_j} \in M$ و چون $p_j \nmid d$ پس $p_j \nmid M p_j^{\alpha_j}$

یعنی $\beta_j = 0$

این مطلب به ازای هر j بین ۱ تا ۱ صحیح است لذا $d = 1$

برای هر j که $1 \leq j \leq 1$ ، یعنی

$$d = p_1^0 \cdot p_2^0 \cdots p_i^0 = 1$$

و در این حالت بزرگترین مقسوم علیه مشترك برابر ۱ می باشد.

به طور خلاصه می توان گفت:

اگر $n = p^{\alpha}$ که p عددی اول و α عددی طبیعی است آنگاه

$$d = p \text{ و در غیر این صورت } d = 1$$

منابع:

۱- دکتر غلامحسین مصاحب- تئوری مقدماتی اعداد- جلد دوم-

صفحات ۳۹۸-۳۹۹ و ۴۰۹-۴۰۶

۲- جواد لالی- بستائی يك عدد اول در يك عدد طبیعی- رشد

آموزش ریاضی- سال اول شماره ۴ صفحات ۵۱-۴۸

3. William W. Adams & Larry Joel Goldstein;

Intruduction to Number Theory; Page 26

ترجمه دکتر آدینه محمد نارنجانی- صفحه ۳۲.

۴- دکتر آدینه محمد نارنجانی- تعیین بزرگترین قوه عدد اول p

در ضرب دو جمله ای $\binom{n}{r}$ - رشد آموزش ریاضی شماره ۱۱.

بستائی p_j در مخرج می باشد و این یعنی $p_j \nmid M$. اما برای

اثبات تساوی فوق به صورت زیر عمل می کنیم:

داریم:

$$\begin{aligned} E(p_j, n) - \{E(p_j, p_j^{\alpha_j}) + E(p_j, (n - p_j^{\alpha_j}))\} \\ = \sum_{i=1}^{\infty} \left(\left[\frac{n}{p_j} \right] - \left\{ \left[\frac{p_j^{\alpha_j}}{p_j} \right] + \left[\frac{n - p_j^{\alpha_j}}{p_j} \right] \right\} \right) \\ = \left(\sum_{i=1}^{\alpha_j} \left(\left[\frac{n}{p_j} \right] - \left\{ \left[\frac{p_j^{\alpha_j}}{p_j} \right] + \left[\frac{n - p_j^{\alpha_j}}{p_j} \right] \right\} \right) \right) \\ + \left(\sum_{i=\alpha_j+1}^{\infty} \left(\left[\frac{n}{p_j} \right] - \left\{ \left[\frac{p_j^{\alpha_j}}{p_j} \right] + \left[\frac{n - p_j^{\alpha_j}}{p_j} \right] \right\} \right) \right) \end{aligned}$$

اگر $i \leq \alpha_j$ داریم:

$$\begin{aligned} \left[\frac{n}{p_j} \right] = \frac{n}{p_j}, \quad \left[\frac{p_j^{\alpha_j}}{p_j} \right] = \frac{p_j^{\alpha_j}}{p_j}, \quad \left[\frac{n - p_j^{\alpha_j}}{p_j} \right] \\ = \frac{n - p_j^{\alpha_j}}{p_j} \quad (***) \end{aligned}$$

و اگر $i > \alpha_j$ در آن صورت با توجه به قضیه تقسیم، تا تقسیم n

بر p_j^i داریم:

$$\exists q_i, \exists r_i, (q_i, r_i \in \mathbb{Z} \& 0 \leq r_i < p_j^i \& n = p_j^i q_i + r_i)$$

با توجه به آنکه $i > \alpha_j$ پس $p_j^i > p_j^{\alpha_j}$ لذا $p_j^i \nmid n$ پس $r_i \neq 0$

از طرفی چون $n = p_j^i q_i + r_i$ و با توجه به این که

$$r_i = n - p_j^i q_i$$

لذا $r_i \neq 0$ و چون $r_i \leq |r_i| \leq |p_j^i q_i|$ و چون هر دو

مثبت هستند، لذا $r_i \leq p_j^i$ یعنی $r_i - p_j^i \geq 0$. از طرفی

$0 < r_i < p_j^i$ پس $r_i - p_j^i < p_j^i$ بالنتیجه

$$0 \leq r_i - p_j^i < p_j^i$$

و یا داریم:

$$0 \leq \frac{r_i - p_j^i}{p_j^i} < 1$$

و این یعنی $\left[\frac{r_i - p_j^i}{p_j^i} \right] = 0$ ، لذا برای $i > \alpha_j$ خواهیم

داشت:

$$\left[\frac{n}{p_j} \right] = q_i + \left[\frac{r_i}{p_j} \right] = q_i, \quad \left[\frac{p_j^{\alpha_j}}{p_j} \right] = 0,$$

محاسبه سری

نویسنده: Alan Gorfín
ترجمه: محمدحسین آبادی

$$= 1 + s_j + \binom{j}{1} s_{j-1} + \binom{j}{2} s_{j-2} + \dots + \binom{j}{j-1} s_1 + s_0$$

پس

$$(M-1)s_j = 1 + \binom{j}{1} s_{j-1} + \binom{j}{2} s_{j-2} + \dots + \binom{j}{j-1} s_1 + s_0$$

و آنگاه

$$s_j = \frac{1 + \binom{j}{1} s_{j-1} + \binom{j}{2} s_{j-2} + \dots + \binom{j}{j-1} s_1 + s_0}{M-1}$$

حال از این فرمول بازگشتی حاصل سری‌های زیر را حساب می‌کنیم

$$\sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^2}{4^k}, \quad \sum_{k=1}^{\infty} \left(-\frac{1}{2}\right)^k \cdot k$$

برای سری اول بسادگی داریم:

$$M=4, \quad s_0 = \frac{1}{M-1} = \frac{1}{4-1} = \frac{1}{3}$$

و با کمک (۲) داریم

$$s_1 = \frac{1 + \binom{1}{1} s_0}{M-1} = \frac{1 + 1/3}{4-1} = \frac{4}{9}$$

سری

$$\sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^j}{M^k} \quad (1)$$

را در نظر می‌گیریم که در آن j عددی صحیح و نامنفی، M حقیقی است و $|M| > 1$. برای هر عدد صحیح نامنفی j سری (۱) همگراست. پس مجموع آن را s_j می‌نامیم. اگر $j=0$ آن‌گاه

$$s_0 = \frac{1}{M-1}$$

فرض می‌کنیم $s_0, s_1, s_2, \dots, s_{j-1}$ مشخص باشد از رابطه

$$s_j = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^j}{M^k} \quad \text{زیر داریم:}$$

$$\begin{aligned} Ms_j &= M \sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^j}{M^k} = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^j}{M^{k-1}} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(k+1)^j}{M^k} \\ &= 1 + \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(k+1)^j}{M^k} \end{aligned}$$

$$= 1 + \sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^j + \binom{j}{1} k^{j-1} + \dots + \binom{j}{j-2} k^2 + \binom{j}{j-1} k + 1}{M^k}$$

$$= 1 + \sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^j}{M^k} + \binom{j}{1} \sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^{j-1}}{M^k} + \binom{j}{2} \sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^{j-2}}{M^k} + \dots$$

$$+ \binom{j}{j-1} \sum_{k=1}^{\infty} \frac{k}{M^k} + \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{M^k} =$$

وباز با کمک (۲) داریم

$$+ 2 \sum_{k=1}^{\infty} \frac{k}{(-5)^k} - 2 \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{(-5)^k}$$

$$= -2s_2 = 2s_1 - 2s_0$$

$$\sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^2}{4k} = s_2 = \frac{1 + 2\left(\frac{4}{9}\right) + 1/3}{3} = \frac{20}{27}$$

$$M = -5 \rightarrow s_0 = \frac{-1}{6}, s_1 = \frac{-5}{3}, s_2 = -\frac{5}{54}$$

برای سری دوم داریم

$$s_0 = \frac{-1}{3} \text{ و } n = -2$$

پس

$$s = \frac{47}{108}$$

تمرین حاصل سریهای زیر را بیابید.

a) $\sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^2}{2^k}$

b) $\sum_{k=1}^{\infty} \frac{(-1)^k k^2}{3^k}$

c) $\sum_{k=1}^{\infty} \frac{2k^2 - 2k + 1}{3^k}$

جوابها:

a) ۲۶, b) -۳/۳۲, c) ۵

مرجع:

و

$$\sum_{k=1}^{\infty} \frac{k}{(-2)^k} = s_1 = \frac{1 + (-1/2)}{-3} = -\frac{2}{9}$$

از روش فوق می توانیم برای محاسبه سریهای

$$\sum_{k=1}^{\infty} \frac{p(k)}{M^k}, |M| > 1$$

که $p(k)$ چند جمله ای بر حسب k است نیز استفاده کرد.
مثال. حاصل سری

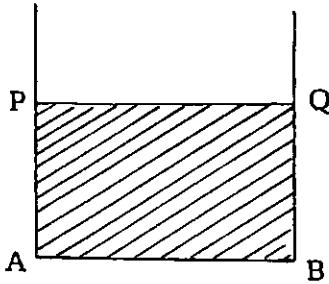
$$s = \sum_{k=1}^{\infty} (-1)^{k+1} \frac{2k^2 - 2k + 2}{5^k}$$

را بیابید

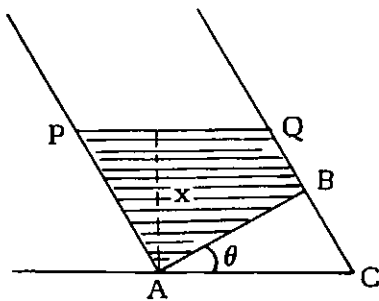
$$s = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(-1)(2k^2 - 2k + 2)}{(-5)^k}$$

$$= \sum_{k=1}^{\infty} \frac{-2k^2 + 2k - 2}{(-5)^k} = -2 \sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^2}{(-5)^k}$$

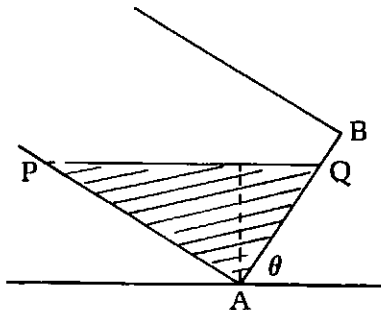
θ کج می کنیم از لحاظ مقطع عرضی دو حالت ممکن است پیش آید (شکل های ۲ تا ۵)



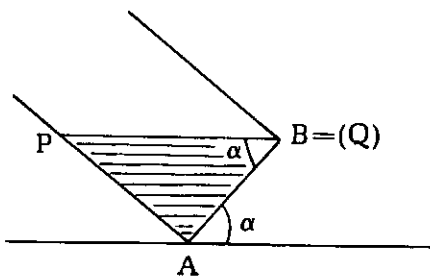
شکل ۲- مقطع عرضی حالت اولیه ظرف



شکل ۳- حالت ۱



شکل ۴- حالت ۲



شکل ۵- حالت مرزی

حجم آتش در هر يك از این حالت ها برابر است با حاصل ضرب b در مساحت سطح هاشوردار در مقطع عرضی. چون حجم آتش همواره ثابت است نتیجه می شود که مساحت سطوح هاشوردار

چرا ظرف آتش را

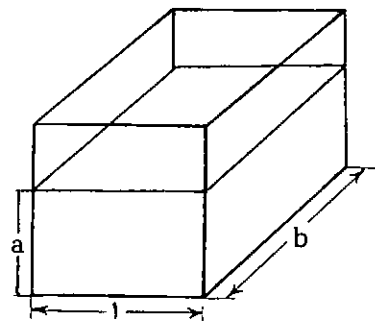
کج می کنیم؟

ترجمه دکتر عین اله پاشا
عضو هیأت علمی دانشگاه تربیت معلم

به هنگام صرف آتش وقتی عمق آتش در ظرف کم می شود برای راحت تر برداشتن آتش، ظرف را کج می کنیم. این عمل آنقدر بدیهی و ساده است که شاید هیچ توجهی را به خود جلب نکنند. ولی می خواهیم ببینیم که این فرایند در ذهن يك ریاضیدان چگونه می گذرد.

برای ایجاد مدل مناسبی که بتوان در آن اقداماتی به عمل آورد، لازم است مفروضاتی به عمل آید. از آنجائی که شکل ظرف آتش از دید آنالیز شکل آشنایی نیست. لذا ظرف ایده آلی را در نظر می گیریم. این ظرف ایده آل دارای سطوح جانبی مستقیم، عمودی و بسیار بلند و قاعده آن مسطح است. در اصل این ظرف را به صورت مکعب مستطیل در نظر می گیریم.

فرض کنید این ظرف تا ارتفاع a از آتش پر شده باشد، پهنای ظرف برابر واحد (این فرض به کلیت مسأله لطمه ای نمی زند) و طول آن b باشد. (شکل ۱)



شکل ۱- مدل ایده آل ظرف آتش

ضلع b را روی میز ثابت نگاه می داریم و ظرف را حول آن به اندازه

با هم برابر است. از این موضوع استفاده کرده، وقتی مقدار θ تغییر می کند اندازه x را به دست می آوریم.

حالت اول (شکل ۳)

ABPQ یک دوزنقه است. پس مساحت آن عبارت است از:

$$\text{مساحت} = \frac{1}{2} (AP + BQ) \cdot AB$$

$$AP = \frac{x}{\cos \theta} = x \sec \theta$$

اما

$$BQ = QC - BC = x \sec \theta - \tan \theta$$

$$AB = 1$$

پس

$$\text{مساحت} = \frac{1}{2} [x \sec \theta + (x \sec \theta - \tan \theta)]$$

$$= \frac{1}{2} (2x \sec \theta - \tan \theta)$$

اما در حالت اولیه ظرف، مساحت برابر a است پس،

$$\frac{1}{2} (2x \sec \theta - \tan \theta) = a$$

و از اینجا

$$x = a \cos \theta + \frac{1}{2} \sin \theta \quad (1)$$

حالت دوم (شکل ۴)

در اینجا نیز با محاسباتی شبیه آنچه که در حالت اول گذشت خواهیم داشت:

$$x = a \sin 2\theta \quad (2)$$

اینک می خواهیم بدانیم در چه شرایطی رابطه (۱) و در چه شرایطی رابطه (۲) برقرار است؟ به عبارت دیگر می خواهیم بدانیم که در چه شرایطی وضع از حالت (۱) به حالت (۲) تغییر می کند. این تغییر وضعیت از حالت (۱) به حالت (۲) وقتی رخ می دهد که ظرف به اندازه α چرخیده باشد به قسمی که سطح افقی آس از نقطه B بگذرد. (شکل ۵) با استفاده از این شکل داریم:

$$a = \frac{1}{2} AP \cdot AB$$

$$= \frac{1}{2} \tan \alpha$$

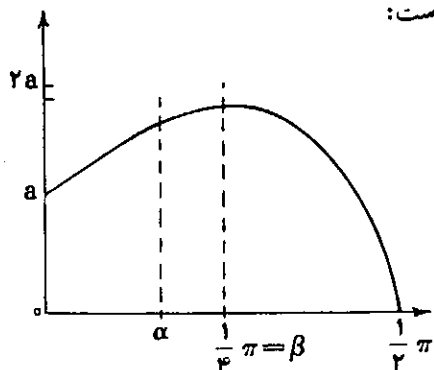
پس $\alpha = \text{Arc tan } (2a)$. بنا بر این x بر حسب θ به صورت

زیر محاسبه می شود.

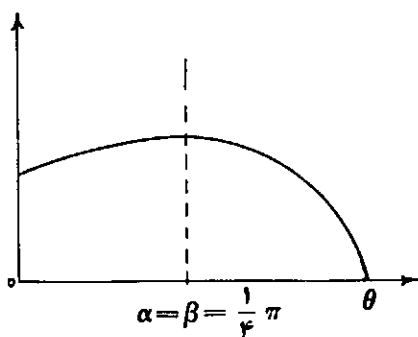
$$x = \begin{cases} a \cos \theta + \frac{1}{2} \sin \theta & 0 < \theta < \alpha \\ \sqrt{a \sin 2\theta} & \alpha < \theta < \frac{\pi}{2} \end{cases}$$

$(\alpha = \text{Arc Tan } 2a)$

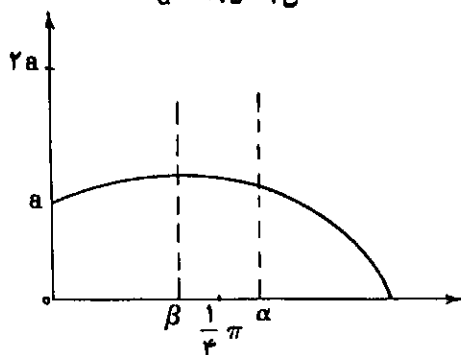
در شکل های ۶ و ۷ و ۸ نمودارهای این تابع به ازای سه مقدار a رسم شده است:



شکل ۶- $a = 0.2$



شکل ۷- $a = 0.5$



شکل ۸- $a = 0.65$

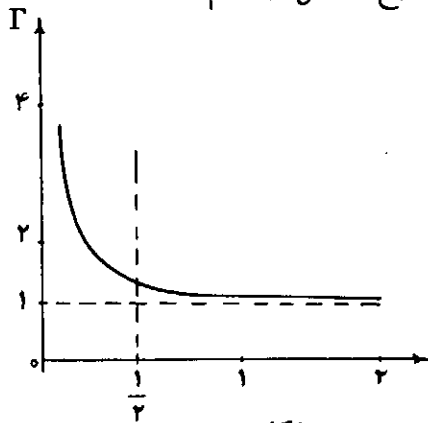
ایده اصلی کج کردن ظرف آن است که عمق بیشتری به دست آوریم. از این رو زاویه ای که بیشترین x را نتیجه می دهد (زاویه β) روی شکل مشخص شده است. برای پیدا کردن β از مشتق x نسبت به θ استفاده می کنیم:

بیشتری حاصل خواهد شد. برای این منظور ضرب عمق به دست آمده را به صورت زیر تعریف می کنیم

$$\Gamma = \frac{\text{عمق ما کسیم}}{\text{عمق اولیه}} = \frac{\text{عمق ما کسیم}}{a}$$

$$\Gamma = \begin{cases} \frac{1}{a} & 0 < a < \frac{1}{\gamma} \\ \sqrt{1 + \frac{1}{\gamma a^2}} & \frac{1}{\gamma} < a \end{cases} \quad \text{اگر}$$

نمودار این تابع در شکل ۱۰ رسم شده است.



شکل ۱۰

در این نمودار دیده می شود که برای مقادیر بزرگ a ، Γ تقریباً برابر ۱ است و هر چقدر a به نزدیک می شود Γ با سرعت بیشتری افزایش می یابد، تعبیر این عبارت آن است که وقتی ظرف پر است (در آن آش زیاد است) با کج کردن ظرف چیز زیادی حاصل نمی شود ولی وقتی که عمق آش کم می شود با کج کردن آن استفاده بیشتری خواهیم برد.

این مقاله مثال بسیار خوبی از مدل بندی يك عمل فیزیکی روزمره است. دیدیم که چگونه با مفروضات اندک و با به کارگیری ریاضیات ساده می توان برای مسائلی که با آنها بطور روزمره سروکار داریم يك مدل ریاضی مناسب بنا کرد. طرح مسائلی از این قبیل در کتابهای درسی ریاضی دبیرستانی کم کم ذهن مستعد دانش آموز را به کنجکاوی و درک بهتر حوادثی که هر روز پیرامون وی رخ می دهد و اغلب بی تفاوت از کنار آنها می گذرد، آماده می کند. درست است که ریاضیات به خودی خود جاذبه های فراوان دارد ولی تارسیدن به آن مرحله انگیزه هایی به صورت آنچه که در این مقاله مطرح شد ضروری است.

1. Ben North and Neil Calvert
Tilting the Soup Bowl
Mathematics Review April 1992.

مراجع:

$$\frac{dx}{d\theta} = \begin{cases} \frac{1}{\gamma} \cos \theta - a \sin \theta & 0 < \theta < \alpha \\ \frac{a \cos \gamma \theta}{\sqrt{a \sin \gamma \theta}} & \alpha < \theta < \frac{\pi}{\gamma} \end{cases}$$

پس در حالت $\theta < \alpha$ ، مقدار ما کسیم در نقطه β به دست خواهد آمد که β در معادله زیر صدق می کند:

$$\frac{1}{\gamma} \cos \beta - a \sin \beta = 0$$

و یا

$$\beta = \text{Arc tan } \frac{1}{\gamma a}$$

و در حالت $\alpha < \theta$ مقدار ما کسیم به ازای

$$\beta = \frac{\pi}{\gamma}$$

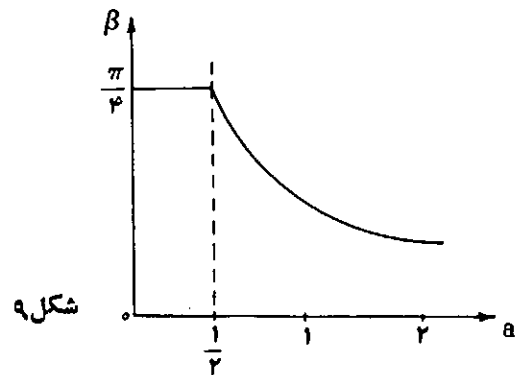
حاصل خواهد شد. بنا بر این در حالت اول برای آنکه β نقطه ما کسیم تابع باشد باید $0 \leq \beta < \alpha$ و در حالت دوم باید $\alpha < \beta < \frac{\pi}{\gamma}$ اما $\alpha = \text{Arc tan } \gamma a$. از اینجا می توانیم

مقادیر β را بر حسب a به صورت زیر به دست آوریم:

$$\beta = \frac{\pi}{\gamma} \quad 0 < a < \frac{1}{\gamma} \quad \text{اگر}$$

$$\beta = \text{Arc tan } \frac{1}{\gamma a} \quad a > \frac{1}{\gamma} \quad \text{اگر}$$

حال اگر مشغول خوردن آش شویم، یا در ظرف آش بیشتری بریزیم، یعنی a تغییر کند می خواهیم بدانیم β چگونه تغییر خواهد کرد. نمودار β بر حسب a در شکل ۹ نشان داده شده است.



شکل ۹

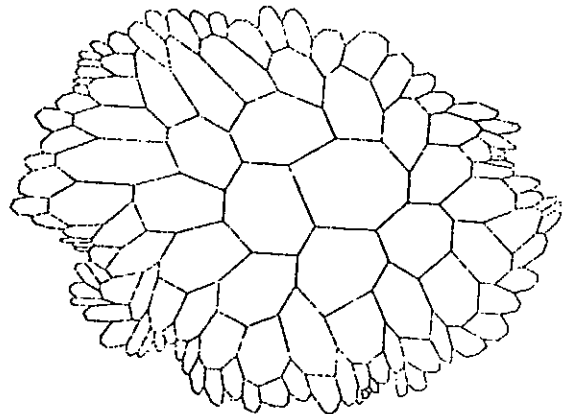
حال این نمودار را با واقعیت تطبیق می دهیم. اگر a بزرگ باشد با کج کردن ظرف تحت زاویه بسیار کوچکی عمق ما کسیم به دست می آید. ولی وقتی که مقدار کمی از آش باقی مانده باشد (مقدار a خیلی کوچک باشد) کج کردن ظرف به اندازه ۴۵ درجه عمق ما کسیم را حاصل خواهد کرد و ظرف در همین وضعیت تا تمام شدن آش باقی خواهد ماند.

سؤال جالب دیگری که می توان مطرح کرد آن است که با کج کردن ظرف چقدر بهره خواهیم برد. یعنی به چه نسبتی عمق

خانه بندی

ترجمه: امیر خسروی، عضو هیئت علمی دانشگاه تربیت معلم

به سادگی می توان دید که تنها راه فرش کردن صفحه با فقط يك چند ضلعی منظم استفاده از مثلث، مربع یا شش ضلعی است اگر قید منظم بودن برداشته شود می توان از پنج ضلعی نیز استفاده کرد. اما برای این کار نمی توان از چند ضلعی با بیش از شش ضلع استفاده کرد. آی. نیون^۱ در ۱۹۷۸ با استفاده از قضیه اویلر^۲ ثابت کرد که هیچ دسته نامتناهی از چند ضلعیهای با بیش از شش ضلع، به شرطی که مساحت آنها از پایین و قطر آنها از بالا محدود باشد، صفحه را فرش نمی کند و برای مساحت بزرگترین مربعی که می توان آن را با چند ضلعیهای واجد این شرایط فرش کرد کران بالایی به دست آورد [۳]. (يك اثبات ساده شده آن را می توانید در [۲]

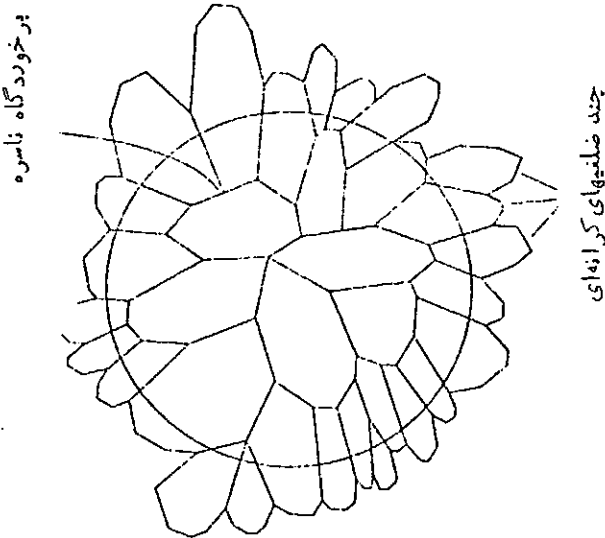


شکل ۱- نمی توان صفحه را با استفاده از چند ضلعیهای محدب که بیش از شش ضلع و قطرهای کراندار دارند فرش کرد مگر آنکه مساحت آنها به صفر میل کند.

بینید. برای تاریخچه و مطالب مربوط به آن [۱] را ببینید). در اینجا با اندازه گیری زوایای چند ضلعی و استدلالی مقدماتی، نتایج نیون را به دست می آوریم. از این استدلال کران بهتری برای بزرگترین ناحیه قابل خانه بندی به دست می آید.

قضیه. خانه بندی صفحه با چند ضلعیهای محدب که هر يك بیش از شش ضلع دارند و مساحت آنها از پایین و قطر آنها از بالا کراندار است غیر ممکن می باشد.

اثبات. فرض کنید که قرصی به قطر l با يك خانه بندی پوشیده شود K را تعداد چند ضلعیهای بگیرد که شامل يك یا چند نقطه این قرص اند و K^* را تعدادی از این چند ضلعیها بگیرد که شامل يك یا چند نقطه از کرانه این قرص اند. فرض کنید N تعداد رئوس K چند ضلعی و N^* تعداد رئوس K^* چند ضلعی کرانه ای باشد. برخوردگاه را نقطه ای تعریف می کنیم که رأس حداقل يك چهار ضلعی باشد و برخوردگاه ناسره برخوردگاهی است که روی يك ضلع امانه در رأس يك چند ضلعی واقع باشد. (شکل ۲ را ببینید). فرض کنید M تعداد کل برخوردگاههای ناسره روی K چند ضلعی و M^* تعداد برخوردگاههای ناسره روی K^* چند ضلعی کرانه ای باشد.



شکل ۲- حتی اگر بعضی از رئوس در وسط اضلاع هم باشد قضیه برقرار است.

هدف ما محاسبه کل زوایای داخلی به دورش است، ابتداءً زوایای داخلی هر يك از چند ضلعیها را محاسبه می کنیم تا صورت درستی به دست آوریم، سپس در هر برخوردگاه يك کران بالایی پیدا می کنیم. کل زوایای داخلی $\pi(N - 2K)$ است اما می خواهیم کل زوایایی را بدانیم که در برخوردگاهها به انضمام برخوردگاههای ناسره در داخل یکی از K چند ضلعیها واقعند. بدین ترتیب برای

قطر چند ضلعیها وابسته است و $\frac{K^*}{K}$ از بالا به $\frac{C}{I}$ محدود است
 بنابراین از (۲) و (۳) نتیجه می شود که

$$c < \epsilon + ce/l \quad (4)$$

حال اگر l آن قدر بزرگ گرفته شود که $\frac{ce}{l} \leq 1$ نتیجه خواهیم
 گرفت که $e \leq \epsilon$. به عبارت دیگر همیشه می توان قرصی انتخاب
 کرد که فوق العاده بزرگ باشد و با چند ضلعیهای با بیش از شش
 ضلع فرش شود.

ف. فرض کنید k, k^* مثل l تعریف شده باشند و d
 بزرگترین قطر و A بزرگترین مساحت k چند ضلعی و α کمترین
 مساحت k^* چند ضلعی کرانه ای باشد. در این صورت

$$\frac{k^*}{k} \leq \frac{\epsilon d A}{\alpha l}$$

اثبات. می دانیم

$$\frac{\pi l^2}{4} \leq A \cdot k \quad (5)$$

همین طور مجموع مساحتهای k^* چند ضلعی کرانه ای از بالا به

$$\frac{\pi[(l+d)^2 - (l-d)^2]}{4} = \pi \cdot l \cdot d$$

کراندار است زیرا هر یک از این k^* چند ضلعی بین دو دایره
 به قطرهای $l+d$ و $l-d$ واقعند که مرکز این دو دایره همان مرکز
 دایره به قطر l است. بنابراین

$$\alpha \cdot k^* \leq \pi l d \quad (6)$$

از ترکیب روابط (۵) و (۶) نتیجه می گیریم که

$$\frac{k^*}{k} \leq \frac{\epsilon d A}{\alpha l} \quad (7)$$

توجه کنید که در لم قبل می توان بجای d بزرگترین قطر هر یک از
 چند ضلعیهای کرانه ای را قرارداد. اما با d ای که در این لم گرفته ایم

A از بالا به $\frac{\pi d^2}{4}$ کراندار است، بنابراین

$$\frac{k^*}{k} \leq \pi \frac{d^2}{\alpha l}$$

حال با این نتیجه می توانیم اندازه بزرگترین ناحیه ای را تعیین
 کنیم که می توان آن را با چند ضلعیهای محدب با بیش از شش ضلع

هر M بر خوردگاه ناسره باید π اضافه کنیم، زیرا در هر یک از این
 نقاط یک زاویه نیم صفحه هست که جزء زوایای داخلی چند ضلعیها
 به حساب نمی آید. پس کل زوایا در همه بر خوردگاهها برابر است
 با $(N+M-2K)\pi$. از طرف دیگر می دانیم که در
 بر خوردگاه درون دایره کل زاویه برابر است با 2π و هر چنین
 بر خوردگاهی باید بین حداقل سه چند ضلعی محدب مشترک باشد.

بدین ترتیب در عمل می توان هر زاویه چند ضلعی را $\frac{2\pi}{3}$ گرفت
 و کران بالایی برای اندازه کل زوایا به دست آورد. ولی در هر
 بر خوردگاه واقع در خارج دایره لزومی ندارد که حداقل سه چند
 ضلعی موجود باشد که شامل نقاطی از قرص باشند، لذا در این
 بر خوردگاهها باید هر زاویه را π به حساب آورد تا کران بالایی
 واقعی به دست آید. بنابراین باید برای هر زاویه در خارج دایره
 $\frac{\pi}{3}$ اضافه کرد. چون تعداد این زوایا کمتر از N^*+M^* است
 داریم

$$(N+M-2K)\pi < \frac{1}{3}(N+M)2\pi + \epsilon,$$

که در آن

$$\epsilon = \frac{1}{3}(N^*+M^*)\pi$$

از کنار هم گذاشتن اینها نتیجه می گیریم که

$$\frac{(N-N^*)}{K} + \frac{M-M^*}{K} < \epsilon \quad (1)$$

چون M همیشه بزرگتر یا مساوی M^* است داریم

$$\frac{N-N^*}{K} < \epsilon \quad (2)$$

اگر e کوچکترین تعداد اضلاع K چند ضلعی باشد می دانیم که
 مجموع تعداد اضلاع $K-K^*$ چند ضلعی غیر کرانه ای لااقل
 $(K-K^*)$ برابر است یا

$$N-N^* \geq (K-K^*)e.$$

در نتیجه

$$e - \frac{N-N^*}{K} \leq e - \frac{K-K^*}{K} e = \frac{K^*}{K} e \quad (3)$$

بنابر لم زیر عدد ثابتی مانند C هست که به کمترین مساحت و بیشترین

فرش کرد.

نتیجه. بزرگترین قرصی که می توان آن را با چند ضلعیهای محدب فرش کرد، به طوری که هر کدام دارای γ ضلع و قطر کوچکتر یا مساوی d و مساحت بزرگتر یا مساوی α باشند، دارای قطری کوچکتر از $\frac{\gamma\pi d^2}{\alpha}$ است.

اثبات. با جایگذاری $C = \frac{\pi d^2}{\alpha}$ در رابطه (۴) نتیجه می گیریم که

$$1 < \frac{\pi d^2}{\alpha} \cdot \frac{e}{e-6}$$

چون $e \geq 7$ نتیجه مطلوب به دست می آید:

$$1 < \frac{\gamma\pi d^2}{\alpha}$$

به خصوص اگر محیطهای چندضلعیها از بالا به β کراندار باشد، چون $d \leq \frac{\beta}{2}$ قطر بزرگترین قرص از $\frac{\gamma\pi\beta^2}{8\alpha}$ کوچکتر است. این کران از $\frac{32\beta^2}{\alpha} + 4\beta$ که نیون برای ضلع بزرگترین مربع به دست آورده بود بهتر است.

در یک خانه بندی دو چندضلعی را مجاور نامیم هر گاه روی ضلعی بیش از یک نقطه مشترک داشته باشند. گزاره زیر نیز به وسیله نیون ثابت شده است [۳].

اثبات: فرض کنید در یک خانه بندی فقط Q چند ضلعی باشد که با کمتر از γ چندضلعی دیگر مجاورند.

گزاره. هر خانه بندی صفحه، به وسیله چندضلعیهای محدبی که مساحت آنها از پایین و قطرهای آنها از بالا کراندار است، بینهایت چندضلعی دارد که با کمتر از γ چندضلعی دیگر مجاورند. قرصی به قطر l در نظر می گیریم که شامل این Q چند ضلعی باشد. فرض کنید K, K^*, N, N^*, M و نظیر اثبات قضیه تعریف شده باشند. پس هر یک از $K - K^* - Q$ چندضلعی با بیش از ۶ چندضلعی دیگر مجاورند. فرض کنید J کمترین تعداد چندضلعیهایی باشد که با یکی از این $Q - K^* - K$ چندضلعی مجاورند. در این صورت

$$(N - N^*) + (M - M^*) \geq (K - K^* - Q) + 3Q,$$

زیرا هر یک از $K - K^*$ چند ضلعی داخلی بجز Q تا از آنها با حداقل J چندضلعی دیگر مجاور است، در حالی که هر یک از Q

تای دیگر محققاً با حداقل ۳ چندضلعی مجاور است. بدین ترتیب

$$J - (N - N^*)/K - (M - M^*)/K$$

$$\leq \left(\frac{K^*}{K}\right) J + Q(J - 3)/K.$$

چون بنا بر (۵) داریم

$$\frac{1}{K} \leq \frac{4A}{\pi l^2} \text{ و } \frac{K^*}{K} \leq \frac{c}{l}$$

عددی مانند J هست که

$$J - (N - N^*)/K - (M - M^*)/K < 1$$

پس بنا بر (۱) $J < 6 + 1 = 7$ که يك تناقض است.

تبصره ۱۵.

۱. چون اضلاع هر چندضلعی محدب با P رأس باید اضلاع حداقل P چندضلعی محدب دیگر را قطع کند، از این گزاره نتیجه می شود که در هر خانه بندی باید تعدادی نامتناهی چند ضلعی با کمتر از γ رأس موجود باشد که در شرایط گزاره صدق کند.

۲. يك محاسبه ساده نشان می دهد که در هر خانه بندی دایره ای

به قطر l باید حداقل $\left(\frac{l^2}{\pi d^2}\right) - \left(\frac{\pi l d}{\alpha}\right)$ چند ضلعی موجود

باشد که با کمتر از هفت چند ضلعی دیگر مجاورند (و بنا بر این حداقل همین تعداد با کمتر از γ ضلع).

منابع:

1- B. Grunbaum and G.C. Shephard, Tilings and Pattern, W. H. Freeman and Company, New York, 1987.

M. S. Klamkin and A. Liu, Note on a result of Niven on impossible tessellations, American Mathematical Monthly, 87(1980), 651-653.

2-I. Niven, Convex polygons that cannot tile the plane, American Mathematical Monthly, 85(1978), 785-792.

مقاله فوق ترجمه مقاله زیر می باشد

C. Fulton, Tessellations, American Mathematical Monthly, (1992), 442-445

آشنایی با

منطق چند ارزشی

قسمت دوم: حساب گزاره‌ها

دکتر محمد حسن بیژن زاده
دانشیار دانشگاه تربیت معلم

در قسمت اول این مقاله ابتدا اشاره‌ای داشتیم راجع به تاریخچه‌ای از منطق ریاضی در آنجا به توصیف مبادی این منطق، رابطه‌های منطقی، ترکیبات منطقی و هم‌ارزی آنها و بعضی از مهم‌ترین قوانین منطقی از جمله قانون طرد شق وسط، قانون نقض، قانون عکس نقیض اشاره‌ای انجام گرفت. در این قسمت دوم، حساب گزاره‌ها را به روش بنیادینی، که روش مدرن همه شاخه‌های ریاضیات است، تأسیس می‌کنیم.

در اجرای روش بنیادینی ریاضی، یادآور می‌شویم که قضیه‌ها را از بنیاد است و یا قضیه‌های قبلی نتیجه‌گیری می‌کنیم. این نتیجه‌گیری که معمولاً برهان منطقی نامیده می‌شود، کار را از مفروضات شروع و به نتایج ختم می‌کنیم؛ در این راستا استدلال به این صورت انجام می‌گیرد که «اگر چنین و چنان باشد، آن‌گاه

چنین و چنان خواهد شد». اینکه درستی یا نادرستی مفروضات و نتایج برقرار باشد ربطی به استدلال منطقی ندارد. لیکن تنها به برقراری و درستی بحث (استدلال) اهمیت می‌دهیم که از فرض شروع و به نتیجه و فرض دیگر ختم می‌گردد. یعنی اصرار داریم که بحث ما از نظر صوری درست باشد. به عبارت دیگر نتیجه‌گیری اعمال شده، صرف نظر از درستی یا نادرستی مفروضات و نتایج، درست باشد. بنا بر این کل نتیجه‌گیری حاصل يك اتحاد منطقی است. برعکس، هر گاه این نتیجه‌گیری يك اتحاد منطقی باشد، بحث و استدلال برقرار خواهد بود. لذا، کل آنچه که برای آزمون استدلال از حیث درستی مورد حاجت است این است که نتیجه‌گیری شرطی مورد بحث يك اتحاد منطقی است یا خیر.

بنا بر آنچه که گفته شد، آشکار است که کار اولیه منطق آن است که اتحادهای منطقی را مشخص سازد. یعنی، آن دسته از ترکیبات گزاره‌ای از مؤلفه‌های گزاره‌ای p ، q ، r ، ... را تعیین کند که صرف نظر از ارزشهای درستی این مؤلفه‌ها احکامی درست باشند. این اتحادهای منطقی قوانین منطقی است و ساختار آنچه را که استدلال صوری نامیده می‌شود تشکیل می‌دهند. در روش جدولهای ارزش، وسایل کافی و مطمئن برای آنکه بدانیم يك ترکیب گزاره‌ای يك اتحاد است یا خیر در دست داریم. با این حال،

به کارگیری این روش منجر به حصول تصادفی و نامنظم گردایه‌ای از اتحادهای منطقی است. هدف از بخش حاضر همانا آن است که روش را توضیح کنیم که بر طبق آن اتحادهای منطقی به صورتی منظم و در ارتباط با هم به دست آیند. ملاحظه خواهیم کرد که به استناد تعداد اندکی از اتحادهای منطقی، بقیه آنها بر طبق قواعد مشخص (قواعد منطقی) به دست می‌آیند، وانگهی، در این روش فقط اتحادهای منطقی حاصل می‌شوند و نیازی به جداسازی اتحادها از غیر اتحادها نخواهد بود، کاری که در روش جداول ارزش باید انجام گیرد. از آنجا که در این روش، اتحادها به وسیله محاسبات نمادی به دست می‌آیند، روش جدید را حساب گزاره‌ها می‌نامند.

روش توضیح حساب گزاره‌ها در این بخش اساساً همان است که وایتهدوراسل در کتاب خود به نام اصول ریاضیات ذکر کرده‌اند. وجه مهم این گسترش آن است که روش بنداشتی را به کار می‌گیرد. در این روش تعداد اندکی از مجموعه همه اتحادها به عنوان بنداشت انتخاب شده و سپس بر طبق قواعد صورتی چندی که عرضه می‌گردند دیگر اتحادهای منطقی به دست می‌آیند. این قواعد دقیقاً همان نقشی را در گسترش حساب گزاره‌ها دارند که نتیجه‌گیری منطقی در گسترش هر نظریه ریاضی داراست. البته، نتیجه‌گیری منطقی به معنی عادی آن را نمی‌توان در اینجا اعمال کرد، زیرا همین نتیجه‌گیری منطقی است که اینک هدف بحث حاضر را تشکیل می‌دهد.^۲

اکنون به طور خلاصه عبارتهای اولیه و بنداشتهای حساب گزاره‌ها را عرضه می‌کنیم. همچنین قواعدی را که بر طبق آن قضیه‌های حساب گزاره‌ها (تئوری منطق) حاصل می‌شوند ذکر می‌کنیم.

عبارتهای اولیه

برای عبارتهای اولیه یا اصطلاحات تعریف نشده حساب گزاره‌ها انتخاب زیر را انجام می‌دهیم:

(۱) مجموعه‌ای چون P متشکل از p, q, r, \dots که گزاره نامیده می‌شوند.

(۲) عملی دوتایی که بر اعضای P اثر کرده و به \vee نشان داده می‌شود.

(۳) یک عمل یکتایی که بر اعضای p اثر کرده و به «ر» نشان داده می‌شود.

به سبب تعریف پذیری رابطهای منطقی که در بخش پیش توضیح دادیم نیازی به انتخاب دیگر اعمال دوتایی \vee, \rightarrow و \leftarrow

نمی‌باشد. یادآوری می‌کنیم، که بر طبق تعریف دوتایی \rightarrow بر یک مجموعه، هرگاه p و q اعضای P باشند $p \rightarrow q$ و نیز اعضای P هستند.

بنداشتها یا اتحادهای اولیه

همه اتحادها گزاره‌اند، لیکن هر گزاره‌ای اتحاد نمی‌باشد. از میان تعداد بیشمار اتحاد منطقی چهارتای آنها به عنوان بنداشت یا اتحادهای اولیه انتخاب شده‌اند. این اتحادهای اولیه را با L_1, L_2, L_3, L_4 نشان داده و قبل از بیان آنها تعریفی ذکر می‌کنیم

تعریف ۱.

$p \rightarrow q$ به معنی $p \vee \neg q$ می‌باشد.

$$(L_1) \quad (p \vee p) \rightarrow p$$

$$(L_2) \quad q \rightarrow (\vee q)$$

$$(L_3) \quad (p \vee q) \rightarrow (q \vee p)$$

$$(L_4) \quad (q \rightarrow r) \rightarrow [(p \vee q) \rightarrow (p \vee r)]$$

بنداشت L_2 از این واقعیت ناشی می‌شود که یک ترکیب فصلی وقتی درست است که یکی از مؤلفه‌های آن درست باشد. در کتاب اصول ریاضیات این بنداشت اصل جمع^۳ نامیده شده است.

بنداشت L_3 را اصل جا به جایی^۴ می‌نامیم. این بنداشت از ماهیت جا به جایی فاصل ناشی می‌شود. به جای یک گزاره شرطی (استلزام) می‌توان یک هم‌ارزی در این اصل عرضه کرد، لیکن در آن صورت بیش از آنچه که لازم است فرض خواهد شد.

بنداشت L_4 را اصل افزایش می‌نامیم. این بنداشت از این واقعیت منبث می‌شود که از یک گزاره بشرطی (استلزام) یک گزاره را به صورت فصلی می‌توان به مقدم و تالی افزوده استلزام باز برقرار خواهد بود. بین این بنداشت و قانون مأنوس حساب اعداد شباهت وجود دارد: اگر $a < b$ آن‌گاه $a + c < b + c$.

قواعد استنتاج قضیه‌ها یا اتحادهای ثانویه

چهار قاعده وجود دارد که بر طبق آنها می‌توانیم (مجاز هستیم) اتحادهای ثانویه^۵ را از اتحادهای مفروض به دست آوریم. این قاعده‌ها عبارتند از:

R_1 (قاعده جایگزینی^۶): می‌توانیم در یک اتحاد هر جا که گزاره q نمودار آن را با گزاره p جایگزین سازیم و یک اتحاد

ثانویه به دست آوریم.

برای مثال، هر گاه در L_2 ، q را با $p \vee q$ جایگزین کنیم اتحاد جدید ذیل حاصل می شود

$$(p \vee q) \rightarrow [V(p \vee q)]$$

R_2 (قاعده جایگزینی تعریفی): هر عبارت را در یک اتحاد مفروض می توانیم با عبارت دیگر که از نظر تعریف با آن یکی است جایگزین سازیم و اتحاد ثانویه ای به دست آوریم: برای مثال، جایگزینی $r \rightarrow p \vee r$ در L_4 اتحاد ثانویه جدیدی به دست می دهد:

$$(q' \vee r)[(p \vee q) \rightarrow (p \vee r)].$$

R_3 (قاعده استلزام \vee): هر گاه $m \rightarrow n$ برقرار باشند،

برقرار است.

قبل از بیان چهارمین قاعده تعریف ذیل را عرضه می کنیم.

تعریف ۴: $p \wedge q$ به معنی $(p' \vee q')$ است.

R_4 (قاعده عطف): از دو گزاره درست m و n اتحاد ثانویه

$m \wedge n$ را می توان به دست آورد.

با این بندها و قواعدهای استنتاجی فوق، اینک به اثبات بعضی از قضیه های حساب گزاره ها می پردازیم. در آغاز کار، به قدر کفایت به برهان مربوطه پرداخته ایم برای آنکه تصویری از کار با این حساب ارائه گردد؛ در دنباله کار، صرفاً به بیان قضیه ها اکتفا شده است.

قضیه ۱

$$(q \rightarrow r) \rightarrow [(p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)]$$

برهان

$$(q \rightarrow r) \rightarrow [(p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)]$$

(بنا بر بنداشت ۴)

$$(q \rightarrow r) \rightarrow [(p' \vee q) \rightarrow (p' \vee r)]$$

(p با p' جایگزین شده است)

$$(q \rightarrow r) \rightarrow [(p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)]$$

(بنا بر تعریف ۱)

قضیه ۴.

$$p \rightarrow (p \vee p)$$

برهان: $(p \vee q) \rightarrow q$ (بنا بر بنداشت ۲)

$$(p \rightarrow q) \rightarrow (p \vee p)$$

$$p \rightarrow p \text{ . قضیه ۳}$$

برهان.

$$(q \rightarrow r) \rightarrow [(p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)]$$

(بنا بر قضیه ۱)

$$[(p \vee p) \rightarrow p] \rightarrow [(p \rightarrow (p \vee p)) \rightarrow (p \rightarrow p)]$$

(جایگزینی q با $p \vee p$ و r با p)

$$p \vee p \rightarrow p \text{ (بنا بر بنداشت ۱)}$$

$$\{p \rightarrow (p \vee p)\} \rightarrow (p \rightarrow p) \text{ (بنا بر قاعده } R_3)$$

$$p \rightarrow (p \vee p) \text{ (بنا بر قضیه ۲)}$$

$$p \rightarrow p \text{ (بنا بر } R_3)$$

این قضیه مبین آن است که هر گزاره مستلزم خودش است، به عبارت دیگر استلزام یک رابطه انعکاسی است.

$$p' \vee p \text{ . قضیه ۴}$$

$$p \rightarrow p \text{ : برهان (بنا بر قضیه ۳)}$$

$$p \vee p \text{ (بنا بر تعریف ۱)}$$

$$p \vee p' \text{ . قضیه ۵}$$

$$(p \vee q) \rightarrow (q \vee p) \text{ . برهان (بنا بر بنداشت ۳)}$$

$$(p' \vee p) \rightarrow (p \vee q') \text{ (جایگزینی } p \text{ با } p' \text{ و } q \text{ با } p)$$

$$p' \vee p \text{ (بنا بر قضیه ۴)}$$

$$p \vee p' \text{ (بنا بر قاعده ۳)}$$

این قضیه همان قاعده طردش و سطر است که بنین آن است که یا p درست است و یا p نادرست است

$$p \rightarrow p' \text{ . قضیه ۶}$$

برهان.

$$(p \vee p) \rightarrow p \text{ (بنا بر بنداشت ۱)}$$

$$(q' \vee p') \rightarrow p' \text{ (جایگزینی } p \text{ با } p')$$

$$(p \rightarrow p') \rightarrow p' \text{ (بنا بر تعریف ۱)}$$

این قضیه بین آن است که هر گزاره که مستلزم نفی خودش باشد نادرست است.

$$\text{قضیه ۷. } p \rightarrow (p')'$$

برهان. $p \vee p'$ (بنابر قضیه ۵)

$$(p' \vee (p'))'$$

$$(p \rightarrow (p'))'$$

$$\text{قضیه ۸. } p \vee \{(p')'\}'$$

$$q \rightarrow r \rightarrow [(p \vee q) \rightarrow (q \vee r)]$$

(بنابر بنداشت ۴)

$$[p' \rightarrow \{(p')'\}'] \rightarrow [(p \vee p') \rightarrow (p \vee \{(p')'\}')]'$$

(جایگزینی q با p' و r با $\{(p')'\}'$)

$$p \rightarrow (p')'$$

(قضیه ۷)

$$p' \rightarrow \{(p')'\}'$$

(جایگزینی p با p')

$$(p \vee p') \rightarrow (p \vee \{(p')'\}')$$

(بنابر R_3)

$$p \vee p'$$

(قضیه ۵)

$$p \vee \{(p')'\}'$$

(قاعده R_2)

$$\text{قضیه ۹. } (p')' \rightarrow p$$

$$\text{برهان. } (p \vee q) \rightarrow (q \vee p)$$

(بنابر بنداشت ۳)

$$(p \vee \{(p')'\}') \rightarrow (\{(p')'\}' \vee p)$$

(جایگزینی q با $\{(p')'\}'$)

$$p \vee \{(p')'\}'$$

(بنابر قضیه ۸)

$$\{(p')'\}' \vee p$$

(بنابر قاعده R_3)

$$p \rightarrow (p')'$$

(بنابر تعریف ۱)

$$\text{قضیه ۱۰. } [p \rightarrow (p')] \vee [(p')' \rightarrow p]$$

$$\text{برهان. } [p \rightarrow (p')] \vee [(p')' \rightarrow p]$$

$$p \rightarrow (p')'$$

(قضیه ۷)

$$(p')' \rightarrow p$$

(قضیه ۹)

$$(p \rightarrow (p')') \vee ((p')' \rightarrow p)$$

(قاعده R_4)

تعریف ۳. $p \leftrightarrow q$ به معنی $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$ است.

$$\text{قضیه ۱۱. } p \leftrightarrow (p')'$$

برهان.

$$(p \rightarrow (p')') \wedge ((p')' \rightarrow p)$$

(قضیه ۱۰)

$$p \leftrightarrow (p')'$$

(تعریف ۳)

(این همان قانون نفی ثانی است.)

از آنجا که هدف از بحث فوق صرفاً ارائه ایده‌ای از طبیعت و ماهیت حساب گزاره‌ها است و بحث کاملی از این حساب در این مختصر نمی‌گنجد، ما در اینجا فقط به بیان چندین قضیه دیگر از این حساب بسنده می‌کنیم.

$$\text{قضیه ۱۲. } (p \vee q) \leftrightarrow (p'' \wedge q') \leftrightarrow (p' \rightarrow q)$$

$$\text{قضیه ۱۳. } (p \rightarrow q) \leftrightarrow (p' \vee q) \leftrightarrow (p \wedge q')$$

$$\text{قضیه ۱۴. } p \wedge q \leftrightarrow (p' \vee q') \leftrightarrow (p \rightarrow q)'$$

قضیه‌های ۱۲، ۱۳، و ۱۴ هم ارزی منطقی بین رابط‌های عاطف، فاصل و شرطی را نشان می‌دهند.

$$\text{قضیه ۱۵. } (p' \rightarrow p) \rightarrow p$$

این قضیه نوعی از استدلال را، که در آن حکم p بدین نحو اثبات می‌شود که نادرستی p مستلزم p است، تأیید می‌کند.

$$\text{قضیه ۱۶. } (p \rightarrow q) \leftrightarrow (q' \rightarrow p')$$

این قضیه قانون عکس نقیض (۱) تأیید می‌کند. این قانون ما را مجاز می‌کند تا به جای اثبات $p \rightarrow q$ حکم $q' \rightarrow p'$ را اثبات بکنیم.

$$\text{قضیه ۱۷. } (p \rightarrow q) \vee q' \rightarrow p'$$

این قضیه مدعی است که اگر p مستلزم q و q نادرست باشد، p نادرست است.

$$\text{قضیه ۱۸. } ((p \vee q) \wedge q') \rightarrow p$$

این قضیه مدعی است که اگر p یا q درست و q نادرست باشد، p درست است.

$$\text{قضیه ۱۹. } ((p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow r)) \rightarrow (p \rightarrow r)$$

$$\text{قضیه ۲۰. } q \rightarrow (p \rightarrow q)$$

$$\text{قضیه ۲۱. } p' \rightarrow (p \rightarrow q)$$

قضیه ۲۰ مدعی است که یک گزاره درست از هر گزاره p نتیجه می‌شود، و قضیه ۲۱ مبین آنست که یک گزاره نادرست بر گزاره q را نتیجه می‌دهد.

$$\text{قضیه ۲۲. } (p \vee p)'$$

این قضیه همان قانون تناقض است که مبین نادرستی این بیان است که p و نه p هر دو قضیه‌های فوق برای توضیح ماهیت کلی حساب گزاره‌ها کافی است. با اینحال گرچه این حساب برای بیان دقیق آن دسته از استدلال‌های منطقی که در آن گزاره‌ها به عنوان کلیات تحلیل نشده مورد بحث اند کفایت می‌کند، روشن است که این حساب برای مقاصد کلی منطق ناکافی است. زیرا نوعی استنتاج منطقی وجود دارد که نه تنها بر گزاره‌ها به عنوان یک کل استوار است، بلکه به محتوای درونی خود گزاره‌ها نیز بستگی دارد. فی‌المثل، حساب گزاره‌ها قادر نیست رابطه منطقی قیاس^۸ کلاسیک ذیل را بیان کند.

همهٔ انسانها میرا هستند

سقراط انسان است

بنابراین سقراط میرا است.

دلیل این امر واضح است؛ استنتاجی که در این قیاس انجام می‌گیرد به روابط موضوع باقید در جملات مختلف قیاس بستگی دارد، نه آنکه تنها به گزاره‌های مورد بحث به عنوان کلیات تحلیل نشده.

تجربه، خصوصیت شایان توجه حساب گزاره‌ها در این است که این حساب در واقع مثالی از جبر بولی^۹ می‌باشد. برای توضیح این امر، عناصر a, b, c, \dots از یک جبر بولی را به معنی گزاره تعبیر می‌کنیم، همچنین \cup, \cap به ترتیب به معنی \vee و \wedge و نیز شادی به معنی هم‌ارزی منطقی باشد. بعلاوه گیریم عنصر واحد u و صفر z متعلق به این جبر به ترتیب نمایشگر یک گزاره اتحاد منطقی و نیز نفی یک اتحاد منطقی باشند. با این تعبیرها، بنداشت‌های جبر بولی قضیه‌های از حساب گزاره‌ها هستند

$$B_1: (a \vee b) \leftrightarrow (b \vee a) \quad (a \wedge b) \leftrightarrow (b \wedge a)$$

$$B_2: (a \vee z) \leftrightarrow a, \quad (a \wedge u) \leftrightarrow a$$

$$B_3: (a \vee (b \wedge c)) \leftrightarrow ((a \vee b) \wedge (a \vee c)),$$

$$(a \vee (b \vee c)) \leftrightarrow ((a \wedge b) \wedge (a \wedge c))$$

$$B_4: (a \vee a') \wedge u, \quad (a \wedge a') \wedge z$$

دانستجو به آسانی می‌تواند، فی‌المثل با استفاده از جدول‌های ارزش، برقراری این روابط را تحقیق کند، یعنی قضیه‌های حساب گزاره‌ها هستند. چون، بنداشت‌های جبر بولی قضیه (اتحاد منطقی) هستند، نتیجه می‌گیریم که حساب گزاره‌ها را می‌توان به عنوان مثالی از یک جبر بولی در نظر گرفت.

این نمایش حساب گزاره‌ها به عنوان یک جبر بولی از اهمیت

زیادی برخوردار است. این امر بدین معنی است که بر قضیه جبر بولی منجر به یک قضیه متناظر از حساب گزاره‌ها است. برای مثال، قانونهای دموگان جبر بولی، یعنی

$$(a \cup b)' = a' \cap b', \quad (a \cap b)' = a' \cup b'$$

متناظر قضیه‌های ذیل از حساب گزاره‌ها هستند:

$$(a \vee b)' \leftrightarrow (a' \wedge b'), \quad (a \wedge b)' \leftrightarrow (a' \vee b').$$

باز، چون در جبر بولی اصل دوگانگی^{۱۰} وجود دارد، یک اصل دوگانگی متناظر در حساب گزاره برقرار است؛ این اصل بدین صورت: هرگاه در هر اتحاد منطقی $n \leftrightarrow m$ که در آن m و n ترکیبات گزاره‌ای هستند که فقط شامل رابطهای عطفی، فصلی و نفی می‌باشند، عطف و فاصل را بایکدیگر تعویض کنیم، باز یک اتحاد منطقی به دست می‌آوریم

زیرنویسها:

1-formally

۲- بعضی از ریاضیدانان علوم ریاضی را به عنوان بنایی عظیم تصور کرده‌اند که طبقات و بلوکهای متنوع آن را شاخه‌های ریاضیات مختلف تشکیل می‌دهند. در این مقام، منطق و قواعد منطقی را به منزله ملات این ساختمان تعبیر نموده‌اند که در همه جای ساختمان حضور داشته و قسمتهای متفاوت تشکیل دهنده آن را (از قبیل آجر، سنگ و چوب و...) بهم پیوند می‌دهد.

3- Adpiti^on postuiate

4- Commutatitvty postuatd

5- Deoived tautology

6- Substitutiion

7- Implication

8- Yllogism

9- Boolean algebra

10- Principal of duatity

مسائل

المپیاد مقدماتی ریاضی

خطوطی موازی BC رسم می‌کنیم، آنگاه در هر یک از قسمتهای به دست آمده در قسمت اول یک مثلث متساوی الاضلاع (دلخواه) در قسمت دوم ۲ مثلث متساوی الاضلاع (دلخواه و متمایز)، و در قسمت nام n مثلث متساوی الاضلاع (دلخواه و متمایز)، طوری قرار می‌دهیم که قاعده آنها موازی BC باشد. اگر ضلع مثلث ABC را a نامیده و اضلاع سایر مثلثها را به ترتیب a_1, a_2, \dots, a_m بنامیم (واضح است که $m = \frac{r_1(n+1)}{2}$) آنگاه ثابت کنید:

$$\sum_{i=1}^m a_i^2 \leq a^2 \quad (\text{الف})$$

$$m \neq 1 \quad \sum_{i=1}^m a_i \leq \frac{m}{2} a_1 \quad (\text{ب})$$

۵. فرض کنید خانوادۀ $A = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$ که از $n \leq 6$ مجموعه متمایز ناتهی تشکیل شده است دارای این خاصیت باشد که اجتماع هر دو عضو از A دوباره عضوی از A است. ثابت کنید عضوی مانند x وجود دارد که لااقل در $\left\{\frac{n}{2}\right\}$ تا از این مجموعه‌ها قرار دارد.

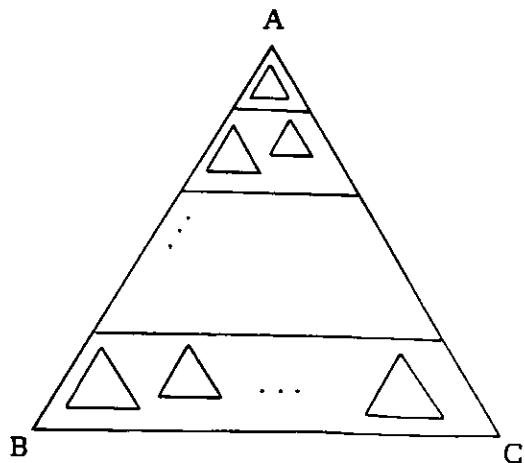
(a) یعنی کوچکترین عدد صحیح بزرگتر یا مساوی a.

۱. اگر $x + \frac{1}{x} = A$ مقدار عبارت $x^2 + \frac{1}{x^2}$ را بر حسب A محاسبه کنید.

۲. ثابت کنید معادله $x^2 - 2xy + 2y^2 = 4y^3$ در مجموعه اعداد درست (صحیح) به جز $x = y = 0$ جواب دیگری ندارد.

۳. در مثلث ABC نقطه M وسط ضلع BC است. نیمساز درونی زاویه A، ضلع BC را در D قطع می‌کند و E قرینه نقطه A نسبت به نقطه M است. ثابت کنید پاره‌خطهای AD، DE، و $|AB - AC|$ اضلاع یک مثلث قائم‌الزاویه‌اند.

۴. مثلث متساوی الاضلاع ABC را در نظر می‌گیریم ضلع AB را به n قسمت (نه لزوماً مساوی) تقسیم می‌کنیم، از نقاط تقسیم



استقراء ریاضی

در هندسه (۱)

نوشته: ل. ای. سااووینا-ای. م. یاکلوم.
ترجمه و تنظیم از: ابراهیم دارابی

محاسبه به کمک استقراء

معمولاً طبیعی‌ترین کاربرد روش استقراء ریاضی در هندسه، همانند کاربرد نظریه اعداد در جبر، کاربرد آن در حل مسایل محاسباتی در هندسه است.

مثال ۱. a_n ، ضلع n ضلعی منتظم محاط در دایره به شعاع R را حساب کنید.

حل.

الف. به ازای $n=2$ ، 2^n ضلعی مربع است و طول ضلع آن برابر است با $a_2 = R\sqrt{2}$. پس بنا بر فرمول مضاعف کردن تعداد اضلاع، داریم

$$a_{2^{n+1}} = \sqrt{2R^2 - 2R} \sqrt{R^2 - \frac{a_{2^n}^2}{4}}$$

طول ضلع هشت ضلعی منتظم برابر است با

$$a_8 = R\sqrt{2 - \sqrt{2}}$$

و طول ضلع شانزده ضلعی

$$a_{16} = R\sqrt{2 - \sqrt{2 + \sqrt{2}}}$$

و طول ضلع سی و دو ضلعی

$$a_{42} = R\sqrt{2 - \sqrt{2 + \sqrt{2 + \sqrt{2}}}}$$

بنابراین فرض کنید به ازای هر $n \geq 2$ طول ضلع 2^n ضلعی منتظم برابر باشد با

$$a_{2^n} = R\sqrt{2 - \underbrace{\sqrt{2 + \dots + \sqrt{2}}}_{(n-2) \text{ مرتبه}}} \quad (1)$$

ب. فرض کنید طول ضلع 2^n ضلعی از فرمول (۱) به دست می‌آید.

پس بنا بر فرمول تکرار داریم

$$\begin{aligned} a_{2^{n+1}} &= \sqrt{2R^2 - 2R} \sqrt{R^2 - R^2 \frac{2 - \sqrt{2 + \dots + \sqrt{2}}}{4}} \\ &= R\sqrt{2 - \underbrace{\sqrt{2 + \dots + \sqrt{2}}}_{(n-1) \text{ بار}}} \end{aligned}$$

از آنجا نتیجه می‌شود که فرمول (۱) به ازای همه مقادیر n درست است.

و همچنین از فرمول (۱) نتیجه می‌شود که طول محیط دایره‌ای به شعاع R ($C = 2\pi R$) برابر است با حد عبارت

$$2^n R \sqrt{2 - \underbrace{\sqrt{2 + \dots + \sqrt{2}}}_{(n-2) \text{ مرتبه}}}$$

وقتی که n به بینهایت میل کند و بنا بر این

$$\pi = \lim_{n \rightarrow \infty} 2^{n-1} \sqrt{2 - \underbrace{\sqrt{2 + \dots + \sqrt{2}}}_{\text{مرتبۀ } (n-2)}} =$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} 2^n \sqrt{2 - \underbrace{\sqrt{2 + \dots + \sqrt{2}}}_{\text{مرتبۀ } (n-1)}}$$

چون

$$S_r = 2R^2$$

و

$$\lim_{n \rightarrow \infty} S_{r_n} = \pi R^2$$

پس حد عبارت

$$\cos 45^\circ \cos \frac{45^\circ}{2} \cos \frac{45^\circ}{4} \dots$$

برابر $\frac{2}{\pi}$ است. اگر از فرمول

$$\cos \frac{\alpha}{2} = \sqrt{\frac{1 + \cos \alpha}{2}}$$

در عبارت اخیر مقدار قرار دهیم نتیجه مورد نظر به دست می آید.

مثال ۴. قانونی برای محاسبه r_n و R_n شعاعهای دایره محیطی و محیطی (به ترتیب)، 2^n ضلعی منتظم با داشتن محیط آن، P ، پیدا کنید.

حل.

الف.

$$r_r = \frac{P}{\lambda}, R_r = \frac{P\sqrt{2}}{\lambda}$$

ب. با معلوم بودن r_n و R_n شعاعهای دایرههای محیطی و محیطی 2^n ضلعی منتظم به محیط P ، r_{n+1} و R_{n+1} شعاعهای دایرهها محیطی و محیطی 2^{n+1} ضلعی منتظم را با همین محیط حساب می کنیم.

فرض کنیم AB یک ضلع 2^n ضلعی منتظم به محیط P و مرکز O و C وسط کمانی AB و D وسط وتر AB باشند EF دایره خط میانی مثلث ABC (خطی که اوساط اضلاع مثلث را بهم وصل می کند) و نقطه G را وسط آن در نظر می گیریم (شکل ۱ را ببینید). چون

$$\begin{aligned} \angle EOF &= \angle EOC + \angle FOC \\ &= \frac{1}{2} \angle AOC + \frac{1}{2} \angle BOC = \frac{1}{2} \angle AOB \end{aligned}$$

پس طول EF برابر است با طول ضلع 2^{n+1} ضلعی منتظم محیط در دایره به شعاع OE . محیط این 2^{n+1} ضلعی برابر است با

$$2^{n+1} \cdot EF = 2^{n+1} \cdot \frac{AB}{2} = 2^n \cdot AB$$

مسئله ۱

با استفاده از فرمول (۱) ثابت کنید π برابر است با حد عبارت

که در آن تعداد عاملها (ریشه دوم) در مخرج به طور نامحدود زیاد می شوند.

(فرمول ویتا-ریاضیدان فرانسوی (۱۶۰۳-۱۵۴۰) یکی از ابداع کنندگان نمادهای جبری) راه تشکیل عاملها را می توان از سه عامل اول (که داده شده اند) تعیین کرد.

راهنمایی: مساحت 2^n ضلعی محیط در دایره به شعاع R را S_n و سهم (فاصله عمودی مرکز دایره از ضلع) آن را h_n بنامید. پس از فرمول (۱) داریم

$$h_n = \sqrt{R^2 - \frac{a_n^2}{4}} = \frac{R}{2} \sqrt{2 + \sqrt{2 + \dots + \sqrt{2}}}$$

بار $(n-1)$

$$S_n = \frac{1}{2} (2^n a_n) h_n$$

$$= 2^{n-2} R^2 \sqrt{2 + \sqrt{2 + \dots + \sqrt{2}}}$$

بار $(n-2)$

$$= 2^{n-2} R a_{2^{n-1}}$$

(در اینجا فرض می کنیم $n \geq 3$) بنا بر این داریم

$$\frac{S_n^2}{S_{n+1}^2} = \frac{2^{n-1} a_{2^n} h_n^2}{2^{n-1} R a_{2^n}} = \frac{h_n^2}{R} = \cos \frac{180^\circ}{2^n}$$

از آنجا بنا بر قاعده ادغام نتیجه می شود که

$$\frac{S_4}{S_8} = \frac{S_4}{S_8} \cdot \frac{S_8}{S_{16}} \dots \frac{S_{2^{n-1}}}{S_n} =$$

$$= \cos \frac{180^\circ}{4} \cos \frac{180^\circ}{8} \dots \cos \frac{180^\circ}{2^{n-1}}$$

یعنی برابر است با P. بنا بر این

$$R_{n+1} = 0G \text{ و } r_{n+1} = 0E$$

علاوه بر این بدیهی است که

$$0C - 0G = 0G - 0D$$

یعنی

$$R_n - r_{n+1} = r_{n+1} - r_n$$

که در آن $r_{n+1} = \frac{R_n + r_n}{2}$ سرانجام از مثلث قائم‌الزاویه

OEC داریم:

$$0E^2 = 0C \cdot 0G$$

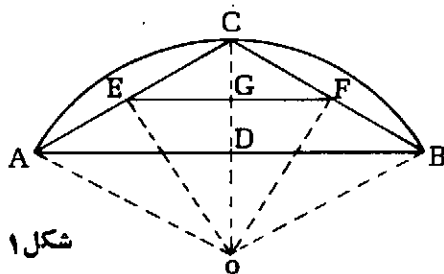
یعنی

$$R_{n+1}^2 = R_n \cdot r_{n+1}$$

$$R_{n+1} = \sqrt{R_n \cdot r_{n+1}}$$

بنا بر این داریم

$$r_{n+1} = \frac{R_n + r_n}{2} \text{ و } R_{n+1} = \sqrt{R_n \cdot r_{n+1}}$$



دنباله

$$r_2, R_2, r_3, R_3, \dots, r_n, R_n$$

را در نظر بگیرید. جملات این دنباله به شعاع دایره‌ای با محیط

$$P \text{ میل می‌کند یعنی به } \frac{P}{2\pi}$$

در حالت خاص، به ازای $P = 2$ داریم

$$R_2 = \frac{\sqrt{2}}{2} \text{ و } r_2 = \frac{1}{2}$$

پس با قرارداد

$$R_1 = \frac{1}{2} \text{ و } r_1 = 0$$

به قضیه زیر می‌رسیم:

اگر دنباله‌ای از اعداد زیر را تشکیل دهیم

$$0, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \frac{\sqrt{2}}{4}, \frac{\sqrt{2}+1}{8}, \frac{\sqrt{2\sqrt{2}+4}}{8}, \dots$$

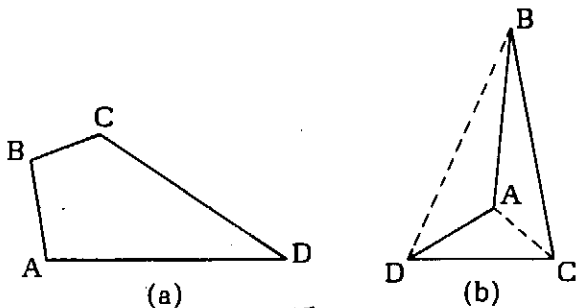
۱۶

که در آن دو عدد اول عبارتند از $\frac{1}{4}$ و $\frac{1}{2}$ و بقیه جملات متناوباً برابر است با واسطه عددی و هندسی دو جمله قبلی، آنگاه جملات این دنباله به $\frac{1}{\pi}$ میل می‌کند.

مثال ۳. مجموع زوایای داخلی یک n ضلعی را پیدا کنید (لزوماً محدب نیست)

حل.

الف. مجموع اندازه‌های زوایای داخلی یک مثلث برابر است با $2d$ مجموع اندازه‌های زوایای داخلی یک چهار ضلعی برابر است با $4d$ (که $d = \frac{\pi}{2}$) زیرا هر چهار ضلعی را می‌توان به دو مثلث تجزیه کرد. (شکل ۲ را نگاه کنید)



ب. اکنون فرض کنید ثابت شده باشد که مجموع زوایای داخلی هر K ضلعی که در آن $n < K$ برابر است با $2d(K-2)$. n ضلعی $A_1 A_2 \dots A_n$ را در نظر بگیرید. قبل از هر چیز ثابت می‌کنیم که در هر چند ضلعی قطری یافت می‌شود* که چند ضلعی را به دو چند ضلعی با تعداد اضلاع کمتر از چند ضلعی اول تقسیم می‌کند.

(این موضوع در مورد چند ضلعی‌های محدب بدیهی است.) فرض کنید A, B, C سه رأس مجاور یک چند ضلعی باشند. از رأس B تمام اشعه‌هایی که داخل زاویه ABC را پر می‌کنند و مرز چند ضلعی را قطع می‌کنند رسم می‌کنیم. دو حالت ممکن است اتفاق بیفتد:

(a). همه شعاعها درست یک ضلع از چند ضلعی را قطع می‌کنند. (شکل ۳, a)

در این حالت قطر AC ، n ضلعی را به یک $(n-1)$ ضلعی و یک مثلث تجزیه می‌کند.

(b) همه شعاعها فقط یک ضلع از چند ضلعی را قطع نمی‌کنند (شکل ۳, b) در این حالت یکی از شعاعها از یک رأس معین M

* فرض کنیم که در اینجا یکی از قطرهای چند ضلعی مقعر بتواند آنرا قطع کند و یا کاملاً در خارج آن قرار داشته باشد. (برای مثال در شکل b و ۲) BD را در نظر بگیرید.)

به مثلث‌ها را در نظر می‌گیریم. فرض کنید $A_1 k$ یکی از قطرهای باشد که n ضلعی $A_1 A_2 \dots A_n$ را به k ضلعی $A_1 A_2 \dots A_k$ و $(n-k+2)$ ضلعی $A_1 A_k A_{k+1} \dots A_n$ تجزیه کرده است. بنا به فرض تعداد تمام مثلث‌های حاصل برابر است با

$$(k-2) + [(n-k+2) - 2] = n-2$$

که ثابت می‌کند حکم به ازای همه مقادیر n درست است. مساله ۲. N ، تعداد قطرهای غیر متقاطع n ضلعی را که در تجزیه آن به مثلث شرکت دارند، تعیین کنید.

راهنمایی. از این که N قطرو n ضلع n ضلعی، اضلاع $n-2$ مثلث هستند، (مثال ۳ را نگاه کنید) نتیجه می‌شود که

$$2N + n = 2(n-2)$$

بنا بر این،

$$N = n - 2$$

مثال ۴. قانونی برای محاسبه $P(n)$ ، تعداد طرق تجزیه یک n ضلعی محدب به مثلث را با قطرهای غیر متقاطع آن پیدا کنید.

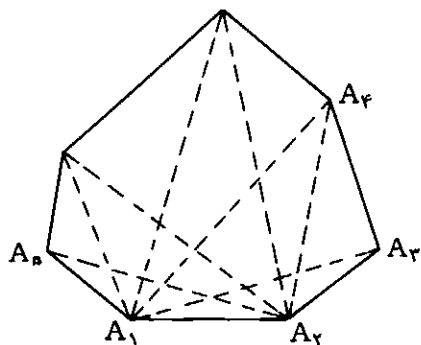
حل.

الف. بدیهی است که برای مثلث این

$$P(3) = 1$$

ب. اکنون فرض کنید $P(k)$ به ازای

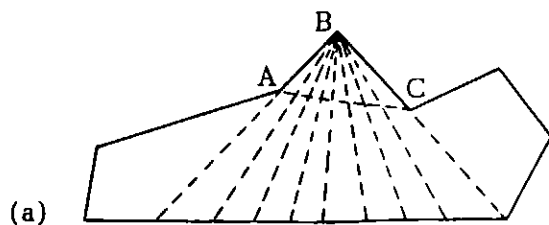
$k < n$ تعیین شده باشد. می‌خواهیم



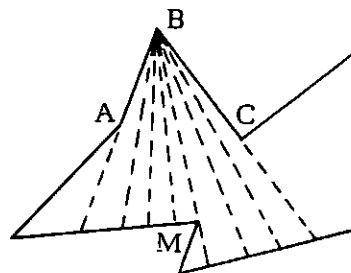
شکل ۴

$P(n)$ را تعیین کنیم. برای این منظور n ضلعی $A_1 A_2 \dots A_n$ را در نظر می‌گیریم. شکل (۴) در هر تجزیه به مثلث، ضلع $A_1 A_2$ ضلع یکی از اضلاع مثلث‌های تجزیه شده خواهد بود. رأس سوم این مثلث می‌تواند بر هر یک از نقاط A_3, A_4, \dots, A_n منطبق شود. تعداد طرق تجزیه n ضلعی، که در آن این رأس بر نقطه A_3 منطبق باشد، برابر است با تعداد طرق تجزیه $(n-1)$ ضلعی $A_1 A_2 A_3 \dots A_n$ به مثلث یعنی

$P(n-1)$ تعداد طرقی که در آن این رأس به A_4 منطبق باشد



(a)



شکل ۳

(b)

چند ضلعی می‌گذرد و قطر BM چند ضلعی را به دو چند ضلعی که هر یک از آنها اضلاع کمتری دارند، تجزیه می‌کند.

اکنون به اثبات حکم اصلی برمی‌گردیم. در n ضلعی

$A_1 A_2 \dots A_n$ فرض کنیم قطر $A_1 k$ n ضلعی را به k ضلعی $A_1 A_2 \dots A_k$ و $(n-k+2)$ ضلعی $A_1 A_k A_{k+1} \dots A_n$ تجزیه کند. بنا به فرض مجموع زوایای داخلی k ضلعی و $(n-k+2)$ ضلعی به ترتیب برابر است با $2d(k-2)$ و $2d[(n-k+2) - 2] = 2d(n-k)$

بنابراین مجموع زوایای n ضلعی $A_1 A_2 \dots A_n$ برابر

است با

$$2d(k-2) + 2d(n-k) = 2d(n-2)$$

که این صحت حکم ما را به ازای همه مقادیر n ثابت می‌کند.

به طوری که در مثال ۳ دیدیم، در هر چند ضلعی قطری یافت می‌شود که چند ضلعی را به دو چند ضلعی که تعداد اضلاع هر یک از آنها کمتر از تعداد اضلاع چند ضلعی اصلی است، تجزیه کند. هر یک از این چند ضلعی‌ها اگر مثلث نباشند، به نوبه خود دوباره به دو چند ضلعی دیگر با تعداد اضلاع کمتر از اول، تجزیه می‌شوند و الی آخر... بنا بر این هر چند ضلعی را می‌توان با اقطار غیر متقاطع آن به مثلث‌ها تجزیه کرد.

مثال ۳. یک n ضلعی (محدب یا مقعر) با اقطار غیر متقاطع خود، به چند مثلث تجزیه می‌شود؟

حل.

الف. برای مثلث این تعداد ۱ است. (هیچ قطری نمی‌تواند در

مثلث رسم کرد.) برای چهار ضلعی این تعداد برابر است با ۲.

(شکل ۲، a و b را نگاه کنید).

ب. اکنون فرض کنید هر k ضلعی که در آن $k < n$ به وسیله

اقطار غیر متقاطع آن به $k-2$ مثلث تجزیه شده باشد. (بدون در

نظر گرفتن روش تقسیم). یکی از تقسیمات n ضلعی $A_1 A_2 \dots A_n$

برابر است با تعداد طرق تجزیه $(n-2)$ ضلعی $A_1 A_2 A_3 \dots A_n$

$$P(n-2) = P(n-2)P(2).$$

تعداد طرقی که در آن بر رئوس A_5 منطبق باشد برابر است با

$$P(n-3) \cdot P(3)$$

زیرا در این حالت هر تجزیه $(n-3)$ ضلعی $A_1 A_2 \dots A_n$ می تواند با هر تجزیه چهارضلعی $A_4 A_3 A_2 A_5$ ترکیب شود و الی آخر.

بنابراین رابطه زیر به دست می آید:

$$P(n) = P(n-1) + P(n-2)P(2) + P(n-3)P(3) + \dots + P(3)P(n-2) + P(n-1) \quad (2)$$

با استفاده مکرر از این فرمول به دست می آوریم:

$$\begin{aligned} P(4) &= P(3) + P(2) = 2 \\ P(5) &= P(4) + P(3)P(2) + P(2) = 5 \\ P(6) &= P(5) + P(4)P(3) + P(3)P(4) + P(2) = 14 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} P(7) &= P(6) + P(5)P(3) + P(4)P(4) + P(3)P(5) + P(2) = 42 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} P(8) &= P(7) + P(6)P(3) + P(5)P(4) + P(4)P(5) + P(3)P(6) + P(2) = 132 \end{aligned}$$

والی آخر. با استفاده از فرمول (2) می توان ثابت کرد که به ازای هر n داریم

$$P(n) = \frac{2(2n-5)!}{(n-1)!(n-3)!}$$

مسأله. يك n ضلعی محدب به وسیله قطرهای آن به چند قسمت تقسیم می شود. در صورتی که هیچ يك از سه قطر در يك نقطه متقارب نباشند.

راهنمایی. $(n+1)$ ضلعی محدب $A_1 A_2 \dots A_n A_{n+1}$ با قطر $A_1 A_n A_{n+1}$ به يك n ضلعی $A_1 A_2 \dots A_n$ و يك مثلث $A_1 A_n A_{n+1}$ تجزیه می شود. با دانستن تعداد $F(n)$ نواحی ای را که n ضلعی $A_1 A_2 \dots A_n$ با قطارش به آن تجزیه شده است، تعداد نواحی بیرونی حاصل را که از وصل کردن به رأس A_{n+1} حاصل می شوند حساب می کنیم. (این تعداد يك واحد بیش از تعداد قطعاتی است

که قطرهای خارج شده از رأس A_{n+1} به وسیله بقیه قطر ها به آنها تقسیم می شوند.)

به این ترتیب رابطه

$$F(n+1) = F(n) + (n-1) + 1(n-2) + 2(n-3) + \dots + (n-3) \cdot 2 + n(n-2) \cdot 1$$

با استفاده از فرمول مجموع اولین n عدد طبیعی یعنی

$$S_1(n) = 1 + 2 + 3 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$$

و فرمول

$$1 \times 2 + 2 \times 3 + 3 \times 4 + \dots + (n-1)n = \frac{(n-1)n(n+1)}{3}$$

می توان چنین نوشت

$$\begin{aligned} F(n+1) &= F(n) + (n-1) + \frac{n(n-1)(n-2)}{6} \\ &= F(n) + \frac{n^2}{6} - \frac{n^2}{2} + \frac{2n}{3} - 1 \end{aligned}$$

با جمع مقادیر

$$F(n), F(n-1), \dots, F(4)$$

و استفاده از فرمولهای

$$S_1(n) = \frac{n(n+1)}{2}$$

$$\begin{aligned} S_2(n) &= 1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 \\ &= \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} \end{aligned}$$

$$S_3(n) = 1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + n^3 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$$

داریم

$$F(n) = \frac{(n-1)(n-2)(n^2-3n+12)}{24}$$

منبع:

L. I. Golovina and I. M. Yaglom.
induction in Geometry.
Mir Publishers. Moscow 1979.

بنا بر این،

$$\frac{CM}{MB} = \frac{CB_1}{B_1A}$$

و

$$AB \parallel B_1M$$

یعنی AC_1, MB_1 متوازی الاضلاع است و $\widehat{BAC} = \widehat{C_1MB_1}$. بنا بر این $\widehat{C_1A_1B_1} = \widehat{C_1MB_1}$ از این رو بر چهار ضلعی $C_1A_1MB_1$ می توان دایره ای را محیط کرد. اگر M روی A_1C باشد،

$$\widehat{C_1B_1A_1} = \widehat{C_1MA_1}$$

(زوایای محاطی و روبه رو به یک کمان هستند). چون

$$\widehat{C_1MA_1} = \widehat{ACB}$$

از آنجا که AC و C_1M موازی هستند پس

$$\widehat{C_1B_1A_1} = \widehat{ACB}$$

بنا بر این

$$\triangle ABC \sim \triangle A'B'C'$$

اگر M روی A_1B قرار داشته باشد، حکم مطلوب از تساویهای

$$\widehat{C_1B_1A_1} + \widehat{C_1MA_1} = \pi$$

$$\widehat{ACB} + \widehat{C_1MA_1} = \pi$$

نتیجه می شود.

۲- در دو زوایای $ABCD$ ساقهای AB و CD مساوی

هستند. مثلث $A'B'C'$ از دوران مثلث ABC حول نقطه C تحت زاویه ای معین به دست آمده است. ثابت کنید اوساط پاره خطهای $A'D$ و BC و $B'C$ بر روی یک خط راست قرار دارند.

حل. زاویه دوران را φ فرض می کنیم. $0 \leq \varphi < 360$ اگر K و M و N به ترتیب اوساط $A'D$ ، BC و $B'C$ باشند و P و Q را هم اوساط اضلاع CD و قاعده AD بنامیم (شکل را نگاه کنید). در این صورت MQ عمود مشترک BC و AD است و $MP = PQ$. چون نقاط A و C و A' به ترتیب مجانسهای

۳۷ حل مسایل شماره

تهیه و تنظیم از: ابراهیم دارایی

۱- روی اضلاع AB و BC و CA از مثلث ABC به ترتیب نقاط C_1 و A_1 و B_1 را متمایز از رئوس مثلث با رنگ سبز مشخص می کنیم به قسمی که

$$\frac{AC_1}{C_1B} = \frac{BA_1}{A_1C} = \frac{CB_1}{B_1A}$$

و

$$\angle BAC = \angle B_1A_1C_1$$

ثابت کنید مثلثی که رئوس آن سبز رنگ است با مثلث ABC متشابه است.

حل. نقطه M را روی BC طوری اختیار می کنیم که $C_1M = AC$ بنا بر قضیه تالس

$$\frac{CM}{MB} = \frac{AC_1}{C_1B}$$

از آنجا

$$f(n_0) = f(f(n_0 - 1)) + f(f(n_0 + 1)) \\ \geq 1 + f(n_0)$$

که این ممکن نیست.

۴- مینیمم عبارت $(x+y)(y+z)$ را پیدا کنید، در صورتی که x و y و z اعداد مثبت بوده و در تساوی زیر صدق می کنند:

$$xyz(x+y+z) = 1$$

حل. به ازای هر مقدار $x, y, z > 0$ با شرط

$$xyz(x+y+z) = 1$$

داریم

$$(x+y)(y+z) = y(x+y+z) + xz = \\ \frac{1}{xz} + xz \geq 2$$

تساوی به ازای $x=z=1$ و $y=\sqrt{2}-1$ برقرار است پس جواب مسئله ۲ است.

۵- α و β در تساویهای زیر صدق می کنند.

$$\alpha^2 - 3\alpha^2 + 5\alpha = 1 \quad \text{و} \quad \beta^2 - 3\beta^2 + 5\beta = 5$$

مطلوبست $\alpha + \beta$

حل. سمت چپ عبارات مفروضه، کثیر الجمله ای است به صورت

$$f(x) = x^2 - 3x^2 + 5x = (x-1)^2 + \\ 2(x-1) + 3$$

چون به ازای $x = \alpha$ و $x = \beta$ تابع $g(y) = y^2 + 2y$ فرد

و صعودی است پس α و β از تساویهای زیر تعیین می شوند:

$$g(\alpha - 1) = f(\alpha) - 3 = -2$$

$$g(\beta - 1) = f(\beta) - 3 = 2$$

و بنا بر این در شرط $\alpha - 1 = -(\beta - 1)$ صدق می کنند پس

$$\alpha + \beta = 2$$

۶- روی تخته سیاه n عدد نوشته شده است. مجاز هستیم

هر دو عدد دلخواه مانند a و b را پاک کرده به جای آن $\frac{a+b}{4}$

و P و K نسبت به نقطه باضرب تجانس $\frac{1}{4}$ می باشند پس

$$\widehat{ACA} = \widehat{QPK} = \varphi \quad \text{و} \quad PQ = PK$$

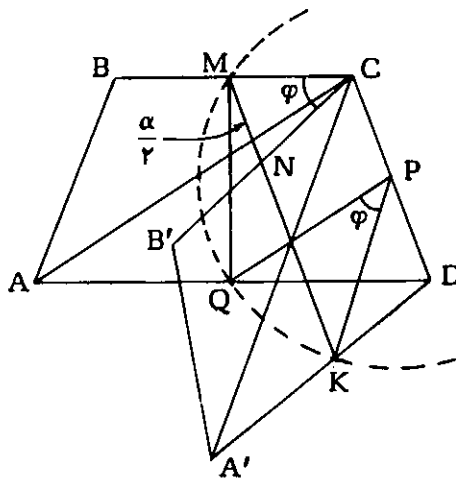
از آنجا $MP = PQ = PK$ یعنی نقاط M و Q و K بر روی يك دایره به مرکز P قرار دارند. با استفاده از خاصیت زاویه محاطی داریم

$$\widehat{QMK} = \frac{1}{2} \widehat{QPK} = \frac{\varphi}{2}$$

ثابت می کنیم $\widehat{QMN} = \frac{\varphi}{2}$. ملاحظه می شود QM بر دایره ای به شعاع MC و مرکز C مماس است. چون $NC = MC$ پس نقطه N بر روی این دایره قرار دارد و بنا بر خاصیت زاویه ضللی،

$$\widehat{QMN} = \frac{1}{2} \widehat{MCN} = \frac{\varphi}{2}$$

بنابراین $\widehat{QMK} = \widehat{QMN}$. چون نقاط N و K در يك طرف خط راست MQ قرار دارند، از آنجا نتیجه می شود که M و N و K بر روی يك خط راست قرار دارند.



۳- آیا تابعی مانند f از مجموعه اعداد طبیعی به روی خودش وجود دارد به طوری که به ازای هر عدد طبیعی بزرگتر از ۱ در تساوی زیر صدق کند؟

$$f(n) = f(f(n-1)) + f(f(n+1))$$

حل. چنین تابعی وجود ندارد. زیرا اگر چنین بود، آن گاه $\{f(n): n > 1\}$ دارای کوچکترین عضوی مانند $f(n_0)$ است و:

$$f(n_0 + 1) \geq f(n_0) = f(f(n_0 - 1)) + f(f(n_0 + 1)) \\ \geq 1 + 1 > 1$$

را قرار دهیم.

این عمل $n-1$ بار تکرار می شود و در نتیجه بر روی تخته يك عدد باقی می ماند. ثابت کنید اگر از اول روی تخته n تا 1 نوشته شده باشد، در آن صورت پس از اتمام این اعمال بر روی تخته عددی باقی می ماند که حداقل $\frac{1}{n}$ است.

حل. از نامساوی $\frac{1}{a} + \frac{1}{b} \geq \frac{4}{a+b}$ نتیجه می شود مجموع معکوسهای اعداد بر روی تخته از s تجاوز نمی کند. ابتدا $s = n$ بنا بر این در آخر $s \leq n$ از آنجا نتیجه مطلوب مسئله به دست می آید.

۷- ثابت کنید هیچ جسم فضایی نمی تواند به تعداد زوج محور تقارن داشته باشد.

حل. محور تقارن ثابت l را در نظر می گیریم. اگر l' هم محور تقارن باشد و محور تقارن l را قطع نکند و یا به زاویه قائمه آن را قطع نکند در آن صورت l'' هم که قرینه l' نسبت به l است محور تقارن خواهد بود. واضح است که اگر خطی مانند l_1 محور تقارن باشد، l را قطع کند و بر آن عمود باشد، در آن صورت l_1 از محل برخورد l و l' می گذرد و بر آنها عمود می شود که خود يك محور تقارن است.

به این ترتیب معلوم می شود، همه محورهای تقارن، به جزء l را می توان به دسته های زوج تقسیم کرد. یعنی اگر تعداد محورهای تقارن متناهی باشند، فردند.

۸- عدد اول p را طوری تعیین کنید که $p^3 + p^2 + 11p + 2$ اول باشد.

حل. (۱) اگر $p = 3$ ، آن گاه $p^3 + p^2 + 11p + 2 = 71$ اول است.

(۲) اگر $p = 3n - 1$ ، آن گاه

$$p^3 + p^2 + 11p + 2 = (3n-1)^3 + (3n-1)^2 + 11(3n-1) + 2 = 3(3n^2 - 2n^2 + 4n - 1)$$

عدد مرکب است.

(۳) اگر $p = 3n + 1$ ، آن گاه

$$p^3 + p^2 + 11p + 2 = (3n+1)^3 + (3n+1)^2 + 11(3n+1) + 2 = 9(9n^2 + 12n^2 + 16n + 5)$$

که باز هم مرکب است. پس تنها جواب مسئله $p = 3$ می باشد. ۹- کدام اعداد از نوع $999...9$ را می توان به صورت مجموع مربعات دو عدد صحیح نوشت؟

حل. اگر $999...9 = x^2 + y^2$ ، آن گاه یکی از اعداد x و y فرد خواهد بود. اما باقیمانده مربع اعداد فرد بر 4 برابر واحد است. پس باقیمانده $999...9$ بر 4 برابر 1 است. از طرفی اگر عددی به 99 ختم شود، باقیمانده اش بر 4 برابر است با 3 . پس عدد مطلوب نمی تواند بیش از يك رقم داشته باشد. در نتیجه فقط عدد 9 را داریم که به صورت $9 = 0^2 + 3^2$ نوشته می شود. ۱۰- معادله زیر را در اعداد صحیح حل کنید.

$$\left[\frac{x}{1!}\right] + \left[\frac{x}{2!}\right] + \dots + \left[\frac{x}{10!}\right] = 1001$$

حل. از معادله فوق نتیجه می شود که x عدد طبیعی می باشد و از 1001 تجاوز نمی کند پس $x < 6!$ بنا بر این از جمله $\left[\frac{x}{n!}\right]$ به ازای $n > 6$ می توان صرف نظر کرد. هر عدد $x < 6!$ به صورت زیر نوشته می شود:

$$x = a \cdot 5! + b \cdot 4! + c \cdot 3! + d \cdot 2! + k \cdot 1! \quad (1)$$

که در آن k, d, c, b, a اعداد صحیح نامنفی هستند و $k \leq 1, d \leq 2, c \leq 3, b \leq 4, a \leq 5$

با قراردادن x از (۱) در معادله نتیجه می شود

$$206a + 41b + 10c + 3d + k = 1001$$

$$41b + 10c + 3d + k \leq 201 \quad \text{چون}$$

پس

$$800 \leq 206a \leq 1001$$

یعنی $a = 4$ پس

$$41b + 10c + 3d + k = 177$$

با استدلال مشابه نتیجه می شود

$$b = 4, c = d = 1, k = 0$$

از آنجا

$$x = 4 \times 5! + 4 \times 4! + 3! + 2! = 584$$

تعمیم قضیه انتگرال ریمان استلتیس برای تابع مرکب

دکتر علی وحیدیان کامیار
گروه ریاضی، دانشکده علوم دانشگاه فردوسی، مشهد

حال فرض کنید که $P = P_1 \cup P_2$ افزاز نظریف مشترک P_1 و P_2 از $[a, b]$ باشد فرض کنید $P = \{x_0, x_1, \dots, x_n\}$ باشد پس

$$U(P, f, \alpha) - L(P, f, \alpha) < \delta^2$$

$$U(P, g, \alpha) - L(P, g, \alpha) < \delta^2$$

فرض کنید

$$M_{1i} = \sup \{f(x) : x \in [x_{i-1}, x_i]\}$$

$$m_{1i} = \inf \{f(x) : x \in [x_{i-1}, x_i]\}$$

$$M_{2i} = \sup \{g(x) : x \in [x_{i-1}, x_i]\}$$

$$m_{2i} = \inf \{g(x) : x \in [x_{i-1}, x_i]\}$$

$$M_i^* = \sup \{\varphi(f(x), g(x)) : x \in [x_{i-1}, x_i]\}$$

$$m_i^* = \inf \{\varphi(f(x), g(x)) : x \in [x_{i-1}, x_i]\}$$

که $i = 1, 2, \dots, n$

و فرض کنید $M_i = (M_{1i}, M_{2i})$ و $m_i = (m_{1i}, m_{2i})$ اعداد $i = 1, 2, \dots, n$ را به سه رده تقسیم می‌کنیم.

(۱) $A = \{i = \|M_i - m_i\| < \delta\}$ پس به ازاء هر i از A و هر

$T = (t_1, s_1)$ و $S = (t_2, s_2)$ از $[x_{i-1}, x_i] \times [x_{i-1}, x_i]$ داریم

فرض $j = 1, 2$ که $m_{2i} \leq g(s_j) \leq M_{2i}$ و $m_{1i} \leq f(t_j) \leq M_{1i}$

کنید $V_j = (f(t_j), g(s_j))$ که $j = 1, 2$ پس بنابر (*)

قضیه. تابع φ یک تابع دو متغیره است که بر بازه $[m, M] \times [k, K]$ پیوسته است و $f \in R(\alpha)$ و $g \in R(\alpha)$ بر $[a, b]$ و داریم $\varphi \circ (f, g) \in R(\alpha)$ ثابت کنید $k \leq g(x) \leq K$ و $m \leq f(x) \leq M$ بر $[a, b]$.

اثبات. فرض کنید $\varepsilon > 0$ دلخواه باشد. چون φ بر بازه بسته $[m, M] \times [k, K]$ پیوسته است پس φ این بازه پیوسته یکنواخت است. پس به ازاء ε فوق $\delta > 0$ هست که $\delta < \varepsilon$ و به ازای هر T و S اگر $\|T - S\| < \delta$ ، آنگاه

$$|\varphi(T) - \varphi(S)| < \varepsilon \quad (*)$$

(توجه: اگر $T = (t_1, t_2)$ و $S = (s_1, s_2)$

بنابه فرض $f \in R(\alpha)$ $\|T - S\| = \sqrt{(t_1 - s_1)^2 + (t_2 - s_2)^2}$ پس به ازاء δ^2 فوق، افزای مانند P_1 از $[a, b]$ هست که

$$U(P_1, f, \alpha) - L(P_1, f, \alpha) < \delta^2$$

و به طریق مشابه چون $g \in R(\alpha)$ بر $[a, b]$ افزای مانند P_2 از $[a, b]$ هست که

$$U(P_2, f, \alpha) - L(P_2, f, \alpha) < \delta^2$$

و داریم

$$\forall T_1, T_2 \in [x_{i-1}, x_i] \times [x_{i-1}, x_i] \Rightarrow$$

$$|\varphi(T_1) - \varphi(T_2)| \leq |\varphi(T_1)| + |\varphi(T_2)| \leq L + L = 2L$$

و در نتیجه

$$M_i^* - m_i^* = \sup\{|\varphi(T_1) - \varphi(T_2)|\} \leq 2L$$

حال با فرض $h(x) = \varphi(f(x), g(x))$ می توان نوشت:

$$U(P, h, \alpha) - L(P, h, \alpha) = \sum_{i=1}^n (M_i^* - m_i^*) \Delta \alpha_i$$

$$= \sum_{i \in A} (M_i^* - m_i^*) \Delta \alpha_i + \sum_{i \in B} (M_i^* - m_i^*) \Delta \alpha_i$$

$$\leq \varepsilon \sum_{i=1}^n \Delta \alpha_i + 2L \sum_{i \in B} \Delta \alpha_i < \varepsilon [\alpha(b) - \alpha(a)] + 2L \times 2\sqrt{2}\delta$$

$$< \varepsilon [\alpha(b) - \alpha(a) + 4\sqrt{2}L]$$

پس $h \in R(\alpha)$ بر $[a, b]$.

لم: اگر $f_1, f_2 \in R(\alpha)$ بر $[a, b]$ آنگاه $f_1 + f_2 \in R(\alpha)$ و

$f_1 \cdot f_2 \in R(\alpha)$ بر $[a, b]$.

اثبات. با توجه به قضیه فوق کفایت تابع را به دو صورت زیر

انتخاب کنیم:

الف: $\varphi(x, y) = x + y$

ب: $\varphi(x, y) = x \cdot y$

از الف داریم: $\varphi_0(f_1, f_2) = f_1 + f_2 \in R(\alpha)$ بر $[a, b]$

از ب داریم: $\varphi_0(f_1, f_2) = f_1 \cdot f_2 \in R(\alpha)$ بر $[a, b]$

$$\|V_1 - V_2\| \leq \|M_1 - m_1\| < \delta \Rightarrow \|\varphi(V_1) - \varphi(V_2)\| < \varepsilon$$

پس $M_i^* - m_i^* \leq \varepsilon$

(2) $B = \{i : \|M_i - m_i\| \geq \delta\}$ آنگاه به ازاء هر i از B داریم

پس حداقل یکی از $\sqrt{(M_{1i} - m_{1i})^2 + (M_{2i} - m_{2i})^2} \geq \delta$

پرانتهای زیر رادیکال بزرگتر یا مساوی $\frac{\delta}{\sqrt{2}}$ خواهد بود، چه در

غیر این صورت اگر هر دو پرانتز از $\frac{\delta}{\sqrt{2}}$ کوچکتر باشند داریم

$$\|M_i - m_i\| =$$

$$\sqrt{(M_{1i} - m_{1i})^2 + (M_{2i} - m_{2i})^2} < \sqrt{\frac{\delta^2}{2} + \frac{\delta^2}{2}} = \delta$$

که یک تناقض است.

پس به ازاء $i \in B$ داریم $M_{1i} - m_{1i} > \frac{\delta}{\sqrt{2}}$ یا $M_{2i} - m_{2i} > \frac{\delta}{\sqrt{2}}$

پس به ازاء لااقل یک j که $j = 1, 2$ =

$$\frac{\delta}{\sqrt{2}} \leq M_{ji} - m_{ji} \Rightarrow \frac{\delta}{\sqrt{2}} \sum_{i \in B} \Delta \alpha_i \leq \sum_{i \in B} (M_{ji} - m_{ji}) \Delta \alpha_i$$

$$< \sum_{i=1}^n (M_{1i} - m_{1i}) \Delta \alpha_i + \sum_{i=1}^n (M_{2i} - m_{2i}) \Delta \alpha_i$$

$$< \delta^2 + \delta^2 = 2\delta^2$$

$$\sum_{i \in B} \Delta \alpha_i < 2\sqrt{2}\delta \quad \text{و یا}$$

از طرفی چون φ بر $[m, M] \times [k, K]$ پیوسته است پس کراندار است و عددی مانند $L > 0$ هست که

$$\forall T = (t, s) \in [m, M] \times [k, K] \Rightarrow |\varphi(T)| \leq L$$

دانش پژوهان اغلب در مبحث توابع معکوس مشکل دارند، تعدادی تمرین غیربدیهی با توابع معکوس ممکن است یاری دهنده باشد. در اینجا فرمولی برای انتگرالگیری جزء به جزء برحسب توابع معکوس ارائه می‌دهیم که در حالت خاص محاسبه انتگرالهای مقدماتی را آسانتر می‌کند. این بهیچ وجه جدید نیست گرچه آنرا در کتابهای استاندارد حساب دیفرانسیل و انتگرال پیدا نکرده‌ایم. به عنوان یک کاربرد اثباتی خیلی کوتاه برنامه‌سازای یانگ ارائه می‌دهیم.

فرض کنید f یک تابع اکیداً صعودی با مشتق پیوسته باشد. طبق انتگرالگیری جزء به جزء داریم:

$$(1) \int_a^b f(x) dx = bf(b) - af(a) - \int_a^b xf'(x) dx$$

قرار می‌دهیم: $y=f(x)$ و $x=f^{-1}(y)$ ، لذا (۱) به صورت زیر حاصل می‌شود:

$$(2) \int_a^b f(x) dx = bf(b) - af(a) - \int_{f(a)}^{f(b)} f^{-1}(y) dy$$

حال اگر $u=f(a)$ و $v=f(b)$ ، آنگاه از (۲) داریم.

$$\int_{f^{-1}(u)}^{f^{-1}(v)} f(x) dx = vf^{-1}(v) - uf^{-1}(u) - \int_u^v f^{-1}(y) dy$$

پس همیشه می‌توانیم $\int f^{-1}(y) dy$ را برحسب $\int f(x) dx$ بیان کنیم.

به عنوان مثال، فرض کنید $f(x) = \sin x$ و $-\frac{\pi}{2} < x < \frac{\pi}{2}$.

توابع معکوس و انتگرالگیری جزء به جزء

نوشته: بو آسن و مارکوس

ترجمه: یحیی ملانی کشاوری

(۳) نتیجه می دهد که

$$\int_{\sin^{-1}u}^{\sin^{-1}v} \sin x dx = v \sin^{-1}v - u \sin^{-1}u - \int_u^v \sin^{-1}y dy$$

با فرض $u = 0$ داریم:

$$\int_0^v \sin^{-1}y dy = v \sin^{-1}v + (1-v^2)^{\frac{1}{2}} - 1$$

کسانی که با انتگرالهای استیل - یس آشنائی دارند مشاهده خواهند کرد که اگر (۱) را به صورت زیر

$$\int_a^b f(x) dx = bf(b) - af(a) - \int_a^b x df(x)$$

بگیریم این تساوی فقط با شرط اکیداً صعودی و پیوسته بودن f برقرار است در این حالت (۲) نیز درست است ($[V]$ صفحه ۱۲۴) نامساوی یانگ (در شکل معمولی اش) بیان می کند که وقتی f یک تابع پیوسته اکیداً صعودی باشد با $f(0) = 0$ و $b > 0$ و $1 > a$ آنگاه:

$$(۴) \quad bf < \int_0^b f(u) du + \int_0^1 f^{-1}(y) dy.$$

این از جنبه هندسی بدیهی است؛ اخیراً بعضی مقاله ها به اثباتهای تحلیلی از آن (یا تعمیم هایش) پرداخته اند. نامساوی فوق برقرار است - احتمالاً با مساوی ضعیف - اگر f به طور ضعیف یکنوا یا ناپیوسته باشد، به شرط آنکه f^{-1} به طور مناسب تعبیر شود. مراجعه کنید به [۲]، [۳]، [۴].

کاربردهای (۴) در [۵] صفحه ۱۱۱ و در [۶] صفحه ۴۹ داده شده است. حال اثبات بسیار کوتاه (۴) را ارائه می دهیم، البته این

اثبات مبتنی بر دانستن (۲) می باشد. به ازای $0 < r < b$ بدیهی

$$(b-r)f(r) < \int_r^b f(u) du$$

است که

یا

$$bf(r) - \int_0^b f(u) du < rf(r) - \int_0^r f(u) du$$

و با استفاده از (۲) برای انتگرال سمت راست، داریم:

$$bf(r) - \int_0^b f(u) du < \int_0^{f(r)} f^{-1}(y) dy$$

اگر $0 < t < f(b)$ ، می توانیم داشته باشیم $t = f^{-1}(t)$ و (۴) حاصل می شود.

مراجع:

- 1- R. P. Boas and M. B. Marcus, Inequalities involving a function and its inverse, SIAM J. Math. Analysis, 4 (1973) 585-591.
- 2- _____, and _____, Generalizations of Young's inequality, J. Math. Analysis Appl., 46 (1974) 36-40.
- 3- F. Cunningham, Jr., and N. Grossman, On Young's inequality, this MONTHLY, 78 (1971) 781-783.
- 4- J. B. Diaz and F. T. Metcalf, An analytic proof of Young's inequality this MONTHLY, 77 (1970) 603-609.
- 5- G. H. Hardy, J. E. Littlewood and G. Polya, Inequalities, Cambridge University Press, 1934.
- 6- D. S. Mitrinovic, Analytic Inequalities. Springer-Verlag, New York-Heidelberg-Berlin, 1970.
- 7- F. Riesz and B. Sz. Nagy, Functional Analysis, Unger, New York, 1955.

بازی

با اعداد

سال ۱۳۷۳

هجری شمسی

$$۲۵ = ۱ + ۳ + (۷ \times ۳)$$

$$۲۶ = -۱ + ۳! + (۷ \times ۳)$$

$$۲۷ = (۱ \times ۳!) + (۷ \times ۳)$$

$$۲۸ = ۱ + ۳! + (۷ \times ۳)$$

$$۲۹ = -۱ + ((۳ + ۷) \times ۳)$$

$$۳۰ = ۱ \times (۳ + ۷) \times ۳$$

$$۳۱ = ۱ + ((۳ + ۷) \times ۳)$$

$$۳۲ = ۱ + ۳۷ - ۳!$$

$$۳۳ = (۱ + ۳ + ۷) \times ۳$$

$$۳۴ = ۱ \times ۳۷ - ۳$$

$$۳۵ = -۱ + (۳! \times ۷) - ۳!$$

$$۳۶ = ۱ \times (۳! \times ۷) - ۳!$$

$$۳۷ = ۱ + (۳! \times ۷) - ۳!$$

$$۳۸ = -۱ + ((۳! + ۷) \times ۳)$$

$$۳۹ = ۱ \times ((۳! + ۷) \times ۳)$$

$$۴۰ = ۱ + ((۳! + ۷) \times ۳)$$

$$۴۱ = (-۱ + ۳!) \times ۷ + ۳!$$

$$۴۲ = ۱^۳ \times ۷ \times ۳!$$

$$۴۳ = ۱^۳ + (۷ \times ۳!)$$

$$۴۴ = -۱ + ۳ + (۷ \times ۳!)$$

$$۴۵ = (۱ \times ۳) + (۷ \times ۳!)$$

$$۴۶ = ۱ + ۳ + (۷ \times ۳!)$$

$$۴۷ = -۱ + ۳! + (۷ \times ۳!)$$

$$۴۸ = (۱ \times ۳!) + (۷ \times ۳!)$$

$$۴۹ = ۱ + ۳! + (۷ \times ۳!)$$

$$۰ = ۱ + ۳ - ۷ + ۳$$

$$۱ = ۱^{۳۷۳}$$

$$۲ = ۱ - ۳ + ۷ - ۳$$

$$۳ = -۱ + ۳ + ۷ - ۳!$$

$$۴ = (۱ \times ۳) + (۷ - ۳!)$$

$$۵ = ۱ + ۳ + ۷ - ۳!$$

$$۶ = -۱ + ۳ + ۷ - ۳$$

$$۷ = (۱ \times ۳ \times ۷) \div ۳$$

$$۸ = ۱ + ۳ + ۷ - ۳$$

$$۹ = -۱ - ۳ + ۷ + ۳!$$

$$۱۰ = (-۱ \times ۳) + ۷ + ۳!$$

$$۱۱ = ۱ - ۳ + ۷ + ۳!$$

$$۱۲ = -۱ + ۳ + ۷ + ۳$$

$$۱۳ = (۱ \times ۳) + ۷ + ۳$$

$$۱۴ = ۱ + ۳ + ۷ + ۳$$

$$۱۵ = -۱ + ۳ + ۷ + ۳!$$

$$۱۶ = (۱ \times ۳) + ۷ + ۳!$$

$$۱۷ = ۱ + ۳ + ۷ + ۳!$$

$$۱۸ = -۱ + ۳! + ۷ + ۳!$$

$$۱۹ = (۱ \times ۳!) + ۷ + ۳!$$

$$۲۰ = ۱ + ۳! + ۷ + ۳!$$

$$۲۱ = ۱^۳ \times ۷ \times ۳$$

$$۲۲ = ۱^۳ + ۷ \times ۳$$

$$۲۳ = -۱ + ۳ + (۷ \times ۳)$$

$$۲۴ = (۱ \times ۳) + (۷ \times ۳)$$

فرستنده: حمدا للهزاده

دانشجوی مرکز تربیت معلم علامه امینی تبریز

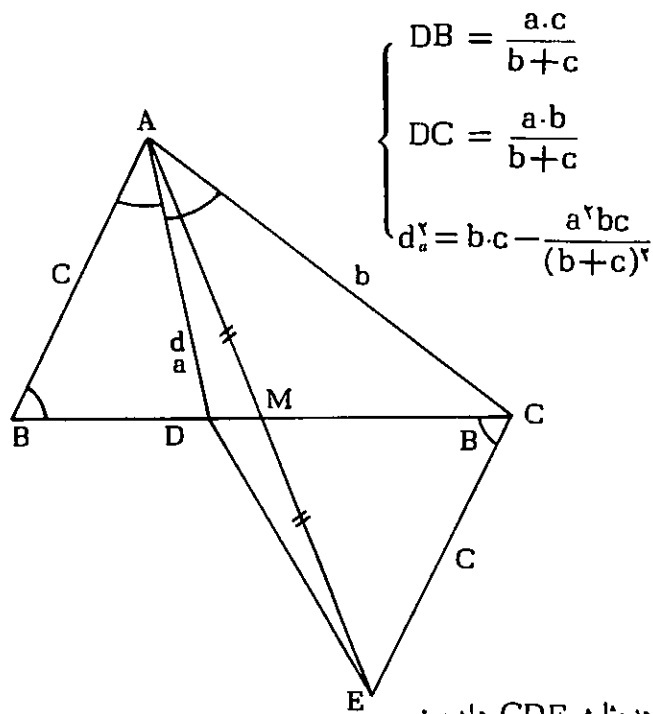
$$y = \frac{(2n+1)^2 + 1}{4} = \frac{4n^2 + 4n + 2}{4}$$

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

بطوریکه ملاحظه میشود، صورت عددی است فرد و بر ۲ بخش پذیر نیست یعنی K نمیتواند مجذور کامل باشد در نتیجه معادله (۱) بجز $x=y=0$ ریشه درست دیگری ندارد. (۲ نمره)

میدانیم:

.۳



در مثلث CDE داریم:

$$DE^2 = CE^2 + CD^2 - 2CE \cdot CD \cdot \cos B$$

$$DE^2 = c^2 + \frac{a^2 b^2}{(b+c)^2} - 2c \times \frac{abx}{b+c}$$

$$\times \frac{a^2 + c^2 - b^2}{2ac}$$

$$DE^2 = \frac{c^2(b+c)^2 + a^2 b^2 - b(a^2 + c^2 - b^2)(b+c)}{(b+c)^2}$$

$$= \frac{(b+c)[c^2(b+c) - b(a^2 + c^2 - b^2)] + a^2 b^2}{(b+c)^2}$$

$$= \frac{(b+c)(c^2 b + c^2 - a^2 b - c^2 b + b^2) + a^2 b^2}{(b+c)^2}$$

$$= \frac{(b+c)(c^2 - a^2 b + b^2) + a^2 b^2}{(b+c)^2}$$

حل

مسائل المپیاد

مقدماتی ریاضی

۱. اگر $x + \frac{1}{x} = A$ طرفین را مربع می کنیم نتیجه می شود

$$x^2 + \frac{1}{x^2} = A^2 - 2$$

طرفین دو رابطه موجود را در یکدیگر ضرب می کنیم:

$$x^2 + \frac{1}{x^2} = A^2 - 2A$$

و به همین ترتیب ادامه می دهیم

$$x^4 + \frac{1}{x^4} = A^4 - 4A^2 + 2$$

.۲

$$x^2 - 2xy + 2y^2 = 2y^2 \quad (1)$$

$$x^2 - 2y \cdot x + (2y^2 - 2y^2) = 0$$

$$x = y \pm \sqrt{y^2 - (2y^2 - 2y^2)}$$

$$= y \pm \sqrt{2y^2 - y^2} = y \pm y\sqrt{2y-1}$$

برای این که x عدد درستی باشد باید زیر رادیکال مجذور کامل باشد:

$$2y - 1 = K^2$$

پس K باید فرد باشد:

$$\begin{cases} y = \frac{K^2 + 1}{4} \\ K = 2n + 1 \end{cases} \Rightarrow$$

بنابراین،

$$\sum_{i=1}^m a_i \leq \frac{m}{r} a$$

۵. اول نشان می‌دهیم که اگر حکم برای اعداد فرد n درست باشد، برای اعداد زوج نیز درست است. فرض کنید $n+1$ مجموعه با

$$|A_1| \leq |A_2| \leq \dots \leq |A_{n+1}|$$

($|A_i|$ یعنی تعداد اعضای مجموعه A_i) در فرض مسأله صدق کند که n عددی فرد است آنگاه خانواده

$$B = \{A_2, A_3, \dots, A_{n+1}\}$$

نیز دارای شرایط مسأله می‌باشد، در نتیجه عضوی وجود دارد به طوری که در لا اقل $\left\{\frac{n}{2}\right\}$ تا از اعضای B قرار دارند ولی

$\left\{\frac{n}{2}\right\} = \left\{\frac{n+1}{2}\right\}$ زیرا n فرد است. پس کافی است به ازای $n=1, 3, 5$ درستی حکم را ثابت کنیم. به ازای $n=1$ ، حکم واضح است. برای $n=3$ فرض کنید

$$|A_1| \leq |A_2| \leq |A_3|$$

ولی A_1 زیر مجموعه‌ای از A_3 است پس هر عضوی از A_1 جواب مسأله است.

برای $n=5$ ، فرض کنید

$$|A_1| \leq |A_2| \leq |A_3| \leq |A_4| \leq |A_5|$$

دو حالت موجود است:

حالت ۱- به ازای دو مجموعه A_i و A_j ، $1 \leq i, j \leq 4$ داریم:

$$A_i \cup A_j \neq A_5$$

در این صورت $A_i \subseteq A_5$ و $A_j \subseteq A_5$ و هر عضو A_i جواب است.

حالت ۲- به ازای هر دو مجموعه A_i و A_j داریم

$$A_i \cup A_j = A_5$$

در این صورت مجموعه A_1 لا اقل با یکی از مجموعه‌های A_2, A_3, A_4 ، دارای اشتراك ناتهی می‌باشد. زیرا در غیر این صورت

$$A_2 \cup A_3 \cup A_4 \neq A_5$$

اگر $A_1 \cap A_2 \neq \emptyset$ در این صورت هر $x \in A_1 \cap A_2$ جواب است.

$$\begin{aligned} &= \frac{bc^2 = a^2b^2 + b^2 + c^2 - a^2bc + b^2c + a^2b^2}{(b+c)^2} \\ &= \frac{b^2(b+c) + c^2(b+c) - a^2bc}{(b+c)^2} \\ &= \frac{(b+c)(b^2+c^2) - a^2bc}{(b+c)^2} \\ &= \frac{(b+c)(b^2+c^2-bc) - a^2bc}{(b+c)^2} \\ &= b^2+c^2-bc+d_2^2-bc \end{aligned}$$

$$DE^2 = AD^2 + (AC - AB)^2$$

۴. الف) این رابطه با در نظر گرفتن مساحت برقرار می‌شود:

اگر ضلع مثلث a باشد، ارتفاع آن $\frac{a\sqrt{3}}{2}$ است و مساحت

برای مثلث متساوی الاضلاع به ضلع a_i نیز مساحت

$\frac{a_i^2\sqrt{3}}{4}$ است که با مقایسه مساحتها رابطه مورد نظر حاصل

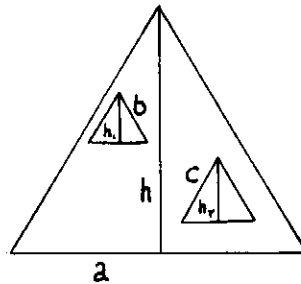
می‌شود.

ب) ابتدا به این نکته توجه می‌کنیم که اگر در داخل مثلث متساوی الاضلاع به ضلع a دو مثلث متساوی الاضلاع به اضلاع

b و c مطابق شکل، داشته باشیم داریم $a \geq b+c$ ، زیرا

$h \geq h_1 + h_2$ و یا $\frac{a\sqrt{3}}{2} \geq \frac{b\sqrt{3}}{2} + \frac{c\sqrt{3}}{2}$ پس $a \geq b+c$.

حال این رابطه را برای هر دو مثلث از مثلثهایی به اضلاع a_1, \dots, a_m می‌نویسیم



$$a_1 + a_2 \leq a$$

$$a_1 + a_r \leq a$$

$$a_1 + a_m \leq a$$

$$a_2 + a_r \leq a$$

$$a_{m-1} + a_m \leq a$$

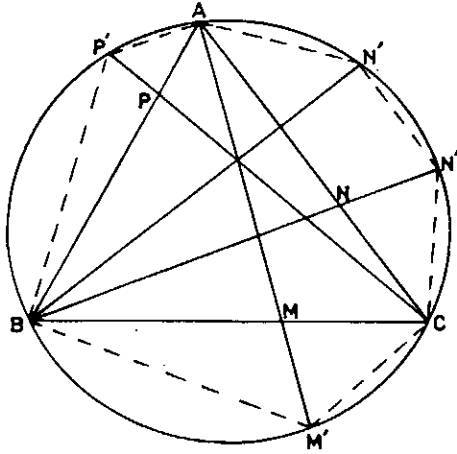
حال طرفین را جمع می‌کنیم:

$$(m-1) \sum_{i=1}^m a_i \leq \frac{m(m-1)}{2} a$$

۳- تابع پیوسته $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ را به گونه‌ای پیدا کنید که $\forall c \in \mathbb{R}$ معادله $f(x) = c$ دقیقاً دارای سه جواب باشد.

۴- ثابت کنید معادله: $3x^2 + 1 = 4y^2$ در اعداد گویا فقط دارای جوابهای $x = \pm 1$ و $y = 1$ می‌باشد.

۵- مثلث ABC و دایره محیطی آن را در نظر می‌گیریم از نقاط A و B و C خطوط دلخواهی رسم می‌کنیم تا اضلاع و کمانهای روبرو را به ترتیب در M و M' ، N و N' ، P و P' قطع کنند.



ثابت کنید اگر حاصل عبارت

$$T = + \frac{AM'}{MM'} + \frac{BN'}{NN'} + \frac{CP'}{PP'}$$

می‌نیمم شود آنگاه سه خط مزبور هم‌رستند. سپس نشان دهید $T \geq 12$.

۶- فرض کنید خانواده $A = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$ که از مجموعه π متمايز ناتهی تشکیل شده است دارای این خاصیت باشد که اجتماع هر دو عضو از A دوباره عضوی از A است. اگر

$$|A_1| \leq |A_2| \leq \dots \leq |A_n|$$

(که $|A_i|$ تعداد اعضای مجموعه A_i است)؛ و $|A_1| \leq 2$ نشان

دهید عضوی مانند x وجود دارد که لااقل در $\left\{ \frac{n}{2} \right\}$ تا از این مجموعه‌ها قرار دارد.

$$\{\{1\}\} \text{ و } \{2, 3\} \{4, 5, 6, 7\}$$

($\{a\}$ یعنی کوچکترین عدد صحیح بزرگتر یا مساوی a).

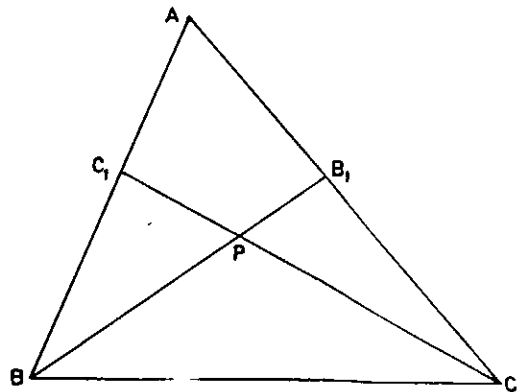
یازدهمین

المپیاد ریاضی

آزمون مرحله اول

۱- اگر تفاضل مکعب دو عدد صحیح و متوالی، توان دوم يك عدد باشد، نشان دهید این عدد برابر حاصل جمع توان دوم دو عدد صحیح و متوالی است.

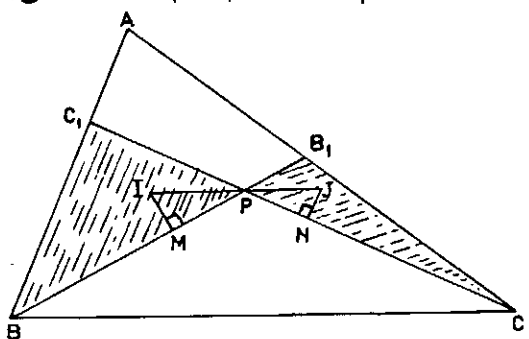
۲- در مثلث ABC نقطه P را در درون آن اختیار می‌کنیم، خطوط راست BP و CP اضلاع روبرو را به ترتیب در B_1 و C_1 قطع می‌کنند. اگر بدانیم که هم مساحتها و هم محیطهای دو مثلث PBC_1 و PB_1C با هم برابرند، آنگاه ثابت کنید P روی نیمساز درونی زاویه A قرار دارد.



حل مسائل یازدهمین المپیاد ریاضی

(مرحله اول)

۲- فرض می‌کنیم دو مثلث PCB, PB_1C دو مثلثی باشند که



دارای مساحتها و دارای محیط‌های مساوی است:

$$S = S' \text{ و } \varphi P = \varphi P'$$

میدانیم:

$$\begin{cases} S = p \cdot r \\ S' = p' \cdot r' \end{cases} \Rightarrow p \cdot r = p' \cdot r' \Rightarrow r = r'$$

پس دو مثلث قائم الزاویه PMI و PNJ برابرند در نتیجه

$$PM = PN \text{ است ولی } PM = P - BC_1 \text{ و } PN = P' - CB_1$$

$$\text{و یا } P - BC_1 = P' - CB_1$$

$$\text{و یا } BC_1 = CB_1$$

از طرف دیگر

$$\begin{cases} S = \frac{1}{2} BC_1 \cdot h_1 \\ S' = \frac{1}{2} CB_1 \cdot h'_1 \end{cases} \Rightarrow h_1 = h'_1$$

یعنی نقطه P از دو ضلع AB و AC بیک فاصله است. یعنی P روی نیمساز A واقع است.

۱- برای $n \in \mathbb{N}$ فرض کنید

$$(n+1)^2 - n^2 = k^2$$

در نتیجه k عددی فرد است $k = 2m+1$ ولی داریم

$$(n+1)^2 - n^2 = (2n^2 + 2n + 1) = k^2$$

$$\varphi(2n^2 + 2n + 1) - 1 = \varphi(2n^2 + 2n + 1)$$

$$= \varphi(2n+1)^2$$

از طرف دیگر

$$\varphi(2n^2 + 2n + 1) - 1 = \varphi(2m+1)^2 - 1$$

$$= (2m+1)(2m+3)$$

$2m+1$ و $2m+3$ نسبت به هم اول اند، پس یکی از آنها مربع

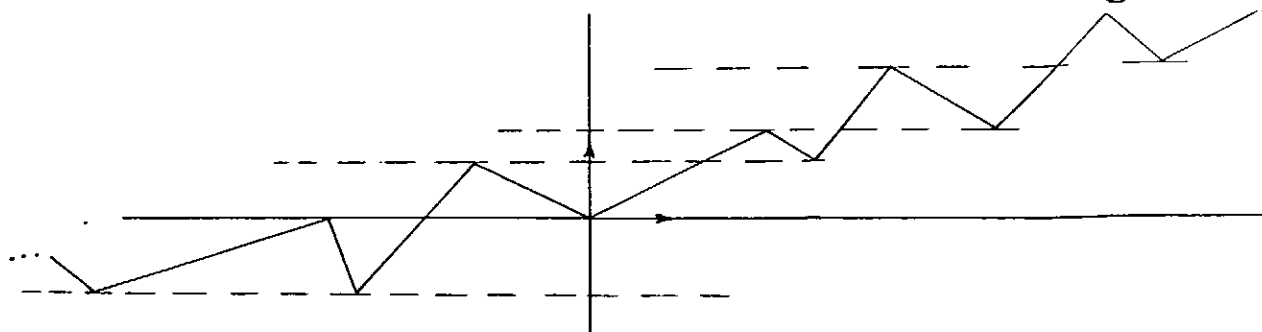
کامل است ولی $2m+3$ هیچگاه مربع کامل نیست، پس

$$2m+1 = (2t+1)^2$$

پس

$$2m+1 = t^2 + (t+1)^2$$

۳- بدیهی که باید خط $y=c$ نمودار تابع $y=f(x)$ را دقیقاً در سه نقطه قطع کند



پس نتیجه می‌گیریم که T وقتی می‌نیم است که خطوط فوق‌الذکر نیمسازهای مثلث باشند. اما وقتی این خطوط نیمسازها باشند (یعنی در واقع از اینجا به بعد M پای نیمساز است)، داریم:

$$\frac{AM}{MM'} = \frac{AM^2}{MM' \times AM} = \frac{AM^2}{BM \times MC} = \frac{AM^2(b+c)^2}{a^2bc}$$

ومی‌دانیم

$$AM^2 = bc - BM \times MC = bc - \frac{a^2bc}{(b+c)^2}$$

پس خواهیم داشت:

$$\frac{AM}{MM'} = \left(\frac{b+c}{a}\right)^2 - 1$$

به همین ترتیب

$$\frac{BN}{NN'} = \left(\frac{a+c}{b}\right)^2 - 1 \quad \text{و} \quad \frac{CP}{PP'} = \left(\frac{a+b}{c}\right)^2 - 1$$

$$T = \frac{(b+c)^2}{a^2} + \frac{(a+c)^2}{b^2} + \frac{(a+b)^2}{c^2}$$

$$\geq 3 \sqrt[3]{\frac{(a+b)^2(a+c)^2(b+c)^2}{a^2b^2c^2}}$$

$$\geq 3 \sqrt[3]{\frac{4ab \times 4ac \times 4bc}{a^2b^2c^2}} = 12$$

۶- حل این مسأله تقریباً مشابه مسأله ۵ می‌باشد، ظاهر شرط، $|A_2| \leq 2$ در فرض استقرار برقرار نیست. ولی حل دریافتی از طراحان سؤال نیاز به بررسی بیشتر دارد.

به همین ترتیب $y=f(x)$ را میتوان از هر دو طرف ادامه داد.

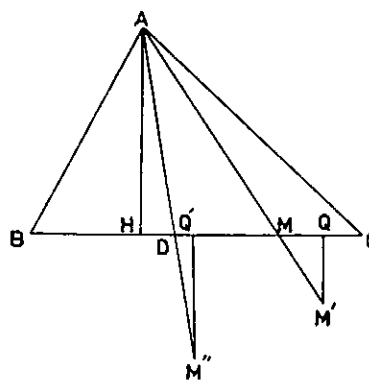
۴- با تبدیل $u = \frac{3x-1}{2}$ نتیجه می‌شود

$$u^2 + u + 1 = 3y^2 \Rightarrow (2+u)^2 + (1-u)^2 = (3y)^2$$

که آخرین قضیه فرما در حالت $n=3$ است و فقط جوابهای بدیهی $u=1$ و $u=-2$ وجود دارد. پس

$$\begin{aligned} u=1 &\Rightarrow x = \pm 1, y=1 \\ u=-2 &\end{aligned}$$

۵- ابتدا توجه می‌کنیم که



$$T = \frac{AM}{MM'} + \frac{BN}{NN'} + \frac{CP}{PP'} + 3$$

پس T می‌نیم است هر گاه $\frac{AM}{MM'} + \frac{BN}{NN'} + \frac{CP}{PP'}$ می‌نیم شود. حال اگر Q پای عمود از M' به CB و M'' وسط کمان BC ، و Q' پای عمود از M'' به BC ، H پای ارتفاع وارد از A به BC باشد، داریم:

$$\frac{AM}{MM'} = \frac{AH}{M'Q} \geq \frac{AH}{M''Q} = \frac{AD}{DM''}$$

فرض کنید $f(x)$ از درجه k باشد پس

$$f(x) = a_k x^k + \dots + a_1 x + a_0 \quad (a_k \neq 0)$$

پس

$$\sum_{m=0}^n (-1)^m (m^n) [a_k (x+m)^k + \dots + a_1 (x+m) + a_0] = 0$$

اکنون ضرایب x^k ها را مساوی صفر قرار دهید مثلضریب x^k را می توان چنین نوشت

$$a_k \cdot \sum_{m=0}^n (-1)^m (m^n) = a_k [1 + (-1)^n] = a_k \cdot (0)^n$$

که اگر $n \geq 1$ این ضریب صفر است به همین ترتیب برای بقیه ضرایب عمل می کنید تا به نتیجه برسید.

آقای محمدصمانی، دانش آموز

مقاله شما در مورد سرگرمی فکری با ۱۳۷۲ رسید ولی به علت کثرت این نوع مقالات از چاپ آن معذوریم. از زحمات شما تشکر می شود.

آقای محمدحاجیان، دانشجو

روش شما برای حل دستگاه خیام تازگی ندارد و اشکال آن این است که اگر a و b خیلی بزرگ باشند، اعدادی که x و y می توانند اختیار کنند، زیاد خواهد بود و امتحان کردن تمام زوجهای (x, y) بادست امکان پذیر نیست.

آقای شاهین صفوی، دانشجو، اصفهان

اینکه «به ازای هر $n \in \mathbb{N}$ به شمار عدد صحیح یافت می شود که n رقم اول از سمت راست آن را به هر نحوی تغییر دهیم عدد اول باشد» جوابی ساده تر از آنچه که نوشته اید دارد. کفایت رقم اول از سمت راست عدد را از ارقام زوج انتخاب کنید و بقیه را به دلخواه.

آقای محمدرضا ودادی، دانشجو، اصفهان

مقاله شما درباره تعیین مهره ای خاص از بین n مهره مشابه، رسید. قبل از شما شخص دیگری همین مطلب را ارسال کرده اند که پس از بررسی برای کامل کردن و ارسال مجدد فرستاده شده است. بنابراین ضمن تشکر از زحمات شما، از چاپ مقاله شما معذوریم.



آقای حسین تیموری، دانش آموز، کاشمر

باتشکر از نامه محبت آمیز شما نسبت به اعضای هیأت تحریریه، از این پس حل مسایل هر شماره مجله را جداگانه برای ما بفرستید.

آقای عبدالرضامرادی، دانش آموز، تهران

در صورت قضیه باید قید شود که اگر نیمساز هر زاویه برونیه مثلثی ضلع مقابل را قطع کند، آن گاه، ... و ایراد شما درست است.

آقای عباس اشرفی، دانش آموز، تهران

حل مسایل المپیاد شما را دریافت کردیم، برای شما آرزوی موفقیت می کنیم.

آقای سیدجلال ثامنی، دانشجو، رشت

باتشکر از مطالب ارسالی شما، از آنها در بخش مسایل استفاده خواهیم کرد. در ضمن چون بخش مجله روند منظمی پیدا کرده است امیدواریم همه شماره ها از این پس به دست شما برسد.

خانم آذرمیدخت غلامی پور شیرازی، دانشجو، اصفهان

اگر چند جمله ای $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ در شرط

$$\sum_{m=0}^n (-1)^m (m^n) f(x+m) = 0$$

صدق کند، نشان دهید $f(x)$ چند جمله ای درجه $n-1$ است و بالعکس.

آقای حسن کفاش- امیری، دانشجو

مطلب شما درباره سرگرمی فکری با عدد ۱۳۷۲ رسید. این مطلب قبلاً از طرف شخص دیگری فرستاده شده است و در شماره‌های قبلی مجله درج شده است.

آقای محمد مهدوی فر

مطلب شما درباره بخشپذیری رسید. قضیه درج شده به راحتی با هم‌نهشتی قابل اثبات است و نتیجه آن هم برای مجله‌اشد، در سطح پایین می‌باشد.

اسامی همکارانی که حل مسائل ۳۴ را فرستاده‌اند

- رضا صادقی، دانش‌آموز، مشهد
۶، ۸، ۵، ۳، ۱
- ایرج غلامپور، دانشجوی ریاضی، نقرش
۹، ۵، ۸، ۱
- محمد مهدی امینی، دانشجو، تهران
۸، ۱، ۲، ۳، ۵
- سید محسن مروج، قم
جعفرقلی وندان، میاندوآب
۶، ۴، ۳
- امیر حسین دائی سرخایی، دانش‌آموز، تبریز
۶، ۵
- امیر مسعود قره‌باغی، دانش‌آموز، تهران
۹، ۶، ۵، ۴، ۳، ۲، ۱

اسامی خوانندگان که حل مسائل

شماره ۳۶-۳۵-۳۳ فرستاده‌اند

آقای هادی بخشایش، مشهد

- ۳۵ { ۱-۲-۳-۴-۵-۸-۹-۱۰
آقای نویدملکی، دانش‌آموز، تهران
۳-۵
آقای محمد رضا ضرابی، دانش‌آموز، تهران
۱-۲-۳-۴-۵-۶-۸-۹
- ۳۶ { آقای رامین، م. معطری، دانشجو، تهران
۱-۲-۳-۴-۶-۸
- ۳۳ { آقای ایمان ایزدی، دانش‌آموز، مشهد
۱-۲-۳-۴-۵
آقای محمد حسن استاد، بندرعباس
۴-۵-۹-۱۰
آقای حسن کفاش امیری، بابلسر
۱-۲-۳-۴-۵-۸-۹

اسامی خوانندگانی که حل مسائل مجله شماره ۳۷ را فرستاده‌اند.

آقای هادی هاشمی، دیپلمه؛ مشهد

۴-۵-۹

آقای رامین، آقازاده، دانش‌آموز، سلماس

۴-۵-۸-۹

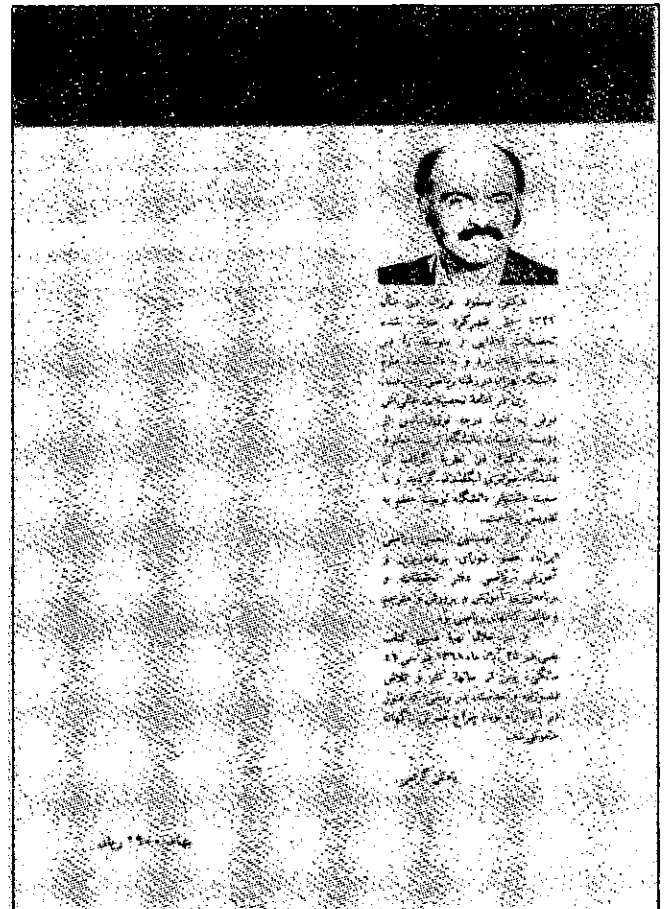
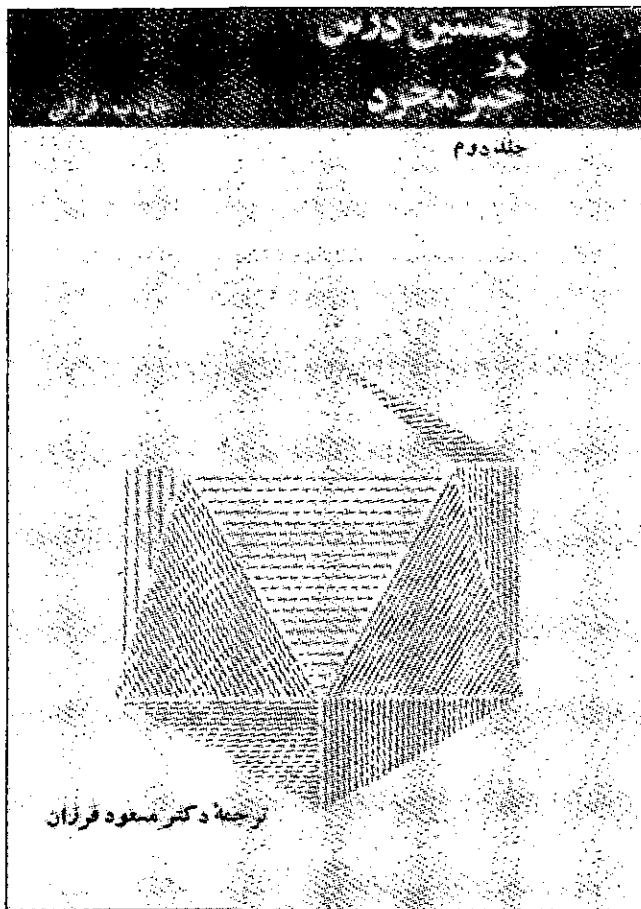
- آقای رضوان عشقی، دانش‌آموز، ملایر
۴-۵-۶-۸-۹-۱۰
- آقای حسن کفاش امیری، دانشجو، بابلسر
۳-۴-۵-۶-۸-۹-۱۰
- آقای محمد مهدی امینی- آقای محمد- اسماعیل خسروی، دانشجو، تهران
۱-۲-۴-۵-۸-۱۰
- آقای فائزه مقامی نیک، دانش‌آموز، تهران
۱-۲-۴
- آقای شاهین صفوی، دانشجو اصفهان
۳-۴-۵-۸-۹-۱۰
- آقای محمد فرشی، دانشجو، یزد
۴-۶-۹-۱۰
- آقای مهدی اسدی، دیپلمه، تهران
۴-۵-۸-۱۰
- آقای مهدی صدوقی یزدی، دانش‌آموز کاشمر
۲-۵
- آقای حسین تیموری، دانش‌آموز، کاشمر
۳-۴

نخستین درس در جبر مجرد

مؤلف: جان ب فرالی
ترجمه: دکتر مسعود فرزاد

جلد اول کتاب نخستین درس در جبر مجرد در سال ۱۳۶۸ به عنوان ترجمه برگزیده در علوم پایه، از طرف شورای کتاب سال شناخته شد. این کتاب (جلد دوم) نظریه حلقه‌ها و میدانها را مورد بررسی قرار می‌دهد. مسلماً محتوی این کتاب برای دروس جبر دانشگاهی بسیار مفید است.

هیأت تحریریه



نظرخواهی درباره مجلات رشد تخصصی

خواننده ارجمند - مشترک گرامی

مجلات رشد تخصصی در طول سالهای گذشته با هدف "اعتلای دانش دبیران و دانشجویان، طرح شیوه‌های نوین تدریس و تکنولوژی آموزشی و ایجاد ارتباط مستمر بین کارشناسان و مؤلفان کتب درسی و دبیران و دانش‌پژوهان منتشر شده است. اکنون به منظور ارزشیابی فعالیت‌های گذشته و حال این مجلات پرسشنامه‌ای تنظیم شده که در اختیار شما قرار می‌گیرد. خواهشمند است با عنایت ویژه‌ای که به ارتقای کیفیت آموزش در مدارس دارید آنرا تکمیل و به آدرس تهران صندوق پستی ۳۶۳-۱۵۸۵۵ واحد ارزشیابی مجلات رشد تخصصی ارسال فرمایید. در صورتیکه بیش از یک نوع از مجلات را مطالعه می‌کنید برای هر یک یک پرسشنامه ارسال نمایید.

۱- کدامیک از مجلات رشد تخصصی را مطالعه می‌کنید؟ (فقط یک جواب را علامت بزنید)

ادب فارسی ریاضی جغرافیا زبان زیست‌شناسی زمین‌شناسی شیمی
علوم اجتماعی فیزیک معارف اسلامی

۲- مجله موردنظرتان را به چه صورت تهیه می‌کنید؟

مشترک هستم بطور آزاد تهیه می‌کنم در دفتر مدرسه مطالعه می‌کنم

۳- آیا مجله مرتب به دستتان می‌رسد؟ بلی خیر

۴- آیا از محتوای علمی مجله رضایت دارید؟ بلی کاملاً بلی بطور متوسط خیر

۵- آیا از محتوای آموزشی مجله رضایت دارید؟ بلی کاملاً بلی بطور متوسط خیر

۶- میزان ارتباط مطالب مجله با نیازهای آموزشی و تعلیم روشهای تدریس به شما در چه حد است؟
زیاد متوسط کم

۷- آیا بجز این مجله از مجله یا نشریه دیگری در همین رشته استفاده می‌کنید؟

بلی خیر نام ببرید

۸- با توجه به هدفهای انتشار مجلات از میان موضوعات زیر، موضوعاتی را که به نظر شما لازم است در مجله بهای بیشتری به آنها داده شود به ترتیب اولویت و با شماره مشخص فرمایید.

طرح مسائل علمی جدید و پژوهشهای تازه در عرصه رشته موردنظر تبیین اصول و مفاهیم اساسی هر درس یا رشته تحصیلی
طرح روشهای نوین تدریس و تکنولوژی آموزشی حل و بحث مسائل و موضوعات کتب درسی و سؤالات امتحانی و کنکور
پاسخ به سؤالات و اشکالات معلمان و دانش‌آموزان معرفی نظرپردازان، دانشمندان، مخترعان، مکتشفان و صاحب‌نظران هر
رشته با توجه به ارتباط آنها با موضوعات کتب درسی معرفی معلمان موفق و نمونه از گوشه و کنار کشور و طرح دیدگاههای آنها
 برنامه‌ریزی درسی و آموزشی طرح مسائل جانبی هر رشته (اطلاعات عمومی، داستان، سرگذشت، اخبار، گزارش ...)
طرح مسائل نظام جدید متوسطه معرفی کتاب و مقاله مسائل دیگر ...

۹- کیفیت مجله به لحاظ عوامل زیر چگونه است:

ویرایش علمی مقالات و نوشته‌ها مناسب نسبتاً مناسب نامناسب
ویرایش ادبی مقالات و نوشته‌ها مناسب نسبتاً مناسب نامناسب
استفاده مناسب و کافی از طرح و عکس و تصویر مناسب نسبتاً مناسب نامناسب

۱۰- آیا لزومی برای انتشار مجله در فصل تابستان احساس می‌کنید و یا انتشار سه شماره در سال را کافی می‌دانید؟

لازم است در تابستان منتشر شود سه شماره در سال کافی است

۱۱- در یک ارزشیابی کلی، آیا مجله رشد موردنظرتان، نیاز شما را به یک مجله علمی آموزشی در جهت کمک به امر تدریس و در نتیجه فراگیری بهتر دانش‌آموزان برآورده می‌سازد؟

بلی خیر

۱۲- هرگونه نظر دیگری دارید مرقوم فرمایید.

درباره نشریات رشد تخصصی

مجلات رشد آموزش مواد درسی مدارس کشور که به منظور ارتقاء سطح دانش معلمان و ایجاد ارتباط متقابل میان صاحب نظران، معلمان و دانشجویان با برنامه ریزان امور درسی از سوی دفتر برنامه ریزی و تألیف کتب درسی سازمان پژوهش و برنامه ریزی آموزشی وزارت آموزش و پرورش به صورت فصلنامه منتشر می شود، در حال حاضر عبارتند از:

- | | |
|----------------------------|-------------------------------|
| ۱- رشد آموزش ریاضی ۴۱ | ۶- رشد آموزش زبان ۳۹ |
| ۲- رشد آموزش شیمی ۴۰ | ۷- رشد آموزش زمین شناسی ۳۴ |
| ۳- رشد آموزش جغرافیا ۳۵ | ۸- رشد آموزش فیزیک ۳۶ |
| ۴- رشد آموزش ادب فارسی ۳۶ | ۹- رشد آموزش معارف اسلامی ۲۴ |
| ۵- رشد آموزش زیست شناسی ۳۳ | ۱۰- رشد آموزش علوم اجتماعی ۱۹ |

۱۱- رشد آموزش راهنمایی ۵

دیران، دانشجویان دانشگاهها و مراکز تربیت معلم و سایر علاقه مندان به اشتراک این مجلات می توانند مبلغ ۱۴۰۰ ریال حق اشتراک یکساله خود را به حساب جاری شماره ۲۵۰۰ نزد بانک صادرات شعبه ۳۰۵۷ (جاده مازندران) به نام شرکت اقساق و (ریز و فیش آنرا همراه با فرم تکمیل شده زیر به نشانی تهران، جاده آبدلی - خیابان سازمان آب، بیست متری خورشید، مرکز توزیع انتشارات کمک آموزشی کد پستی ۱۶۵۹۸ ارسال دارند. ضمناً معلمان، کارشناسان، مدیران، پژوهشگران، و سایر علاقه مندان به امور تعلیم و تربیت جهت آگاهی بیشتر از یافته های صاحب نظران می توانند با پرداخت مبلغ ۲۰۰ ریال در هر سال ۴ جلد فصلنامه تعلیم و تربیت دریافت نمایند.

قابل توجه مشترکین و علاقه مندان:

- ۱- مجله رشد آموزش راهنمایی سه شماره در سال منتشر می شود.
 - ۲- به اطلاع مشترکین و علاقه مندان مجلات رشد تخصصی می رساند، چنانچه فرم اشتراک به طور کامل تنظیم و همراه حواله بانکی ارسال نشود، مرکز توزیع از ارسال مجله مورد درخواست معذور است.
 - ۳- متقاضیانی که احتمالاً به دلیل نقص درخواست به تقاضای آنان پاسخ داده شده است، می توانند جهت روشن شدن موضوع با مرکز توزیع مکاتبه و یا با تلفن ۷۷۵۱۱۰ تماس حاصل فرمایند.
 - ۴- در صورت تغییر نشانی پستی، مراتب را با ذکر شماره اشتراک به مرکز توزیع مجلات اعلام نمایید.
- * دانشجویان مراکز تربیت معلم می توانند با ارسال فتوکپی کارت تحصیلی خود از ۵۰٪ تخفیف برخوردار شوند.

فرم اشتراک

.....

اینجانب با ارسال فیش شماره به مبلغ ریال، متقاضی اشتراک شماره از مجله رشد آموزش هستم.

نشانی: شهرستان: خیابان: کوچه:

پلاک: کد پستی: تلفن:

Contents

| | | |
|---|-----------------------------|----|
| Editorial | | 3 |
| The role of philosophy in mathematics teaching. | by: K. Naeini | 6 |
| The role of mathematics in living. | by: Danesh Naroqi | 13 |
| Lecture on non-Euclidean Geometry. | by: Dr. Khosrevi | 24 |
| A method on teaching the Least Common Factor of numbers, $\binom{n}{1}$, $\binom{n}{2}$, ..., $\binom{n}{n-1}$. | by: M. Mirzavaziri | 27 |
| Why do we title the bowl of soap. | by: Dr. A. Pasha | 32 |
| An introduction to multi-value logic. | By: Dr. M.H. Bijanzadeh | 38 |
| The Pre-Olympiad Math Contest. | | 43 |
| Induction in geometry. | by: A. Darabi | 44 |
| Solution to problems No 37. | by: A. Darabi | 49 |
| A generalization of Riman & Steillyes integral theorem to composite functions. | by: Dr. Ali Vehidian Kamyar | 52 |
| Inverse functions & part by part integration trans. | by: Yaya Mollaei Keshawer | 54 |
| Games & numbers. | by: Hamdolah Zadeh | 56 |
| Solution to Pre-Olympiad's contest. | | 57 |
| The 11th Olympiad Contest. | | 59 |
| Solution to the 11th Olympiad Contest. | | 60 |
| Letters. | | 62 |

Roshd, Magazine of Mathematical Education. Vol 11 No. 41, Spring 1994
Mathematics Section, 274 BILDING No, 4 Ministry of Education Iranshahr
Shomali Ave. Tehran-Iran. A. Publication of Ministry of Education; Islamic
Republic of Iran.

دومین کنفرانس آمار ایران

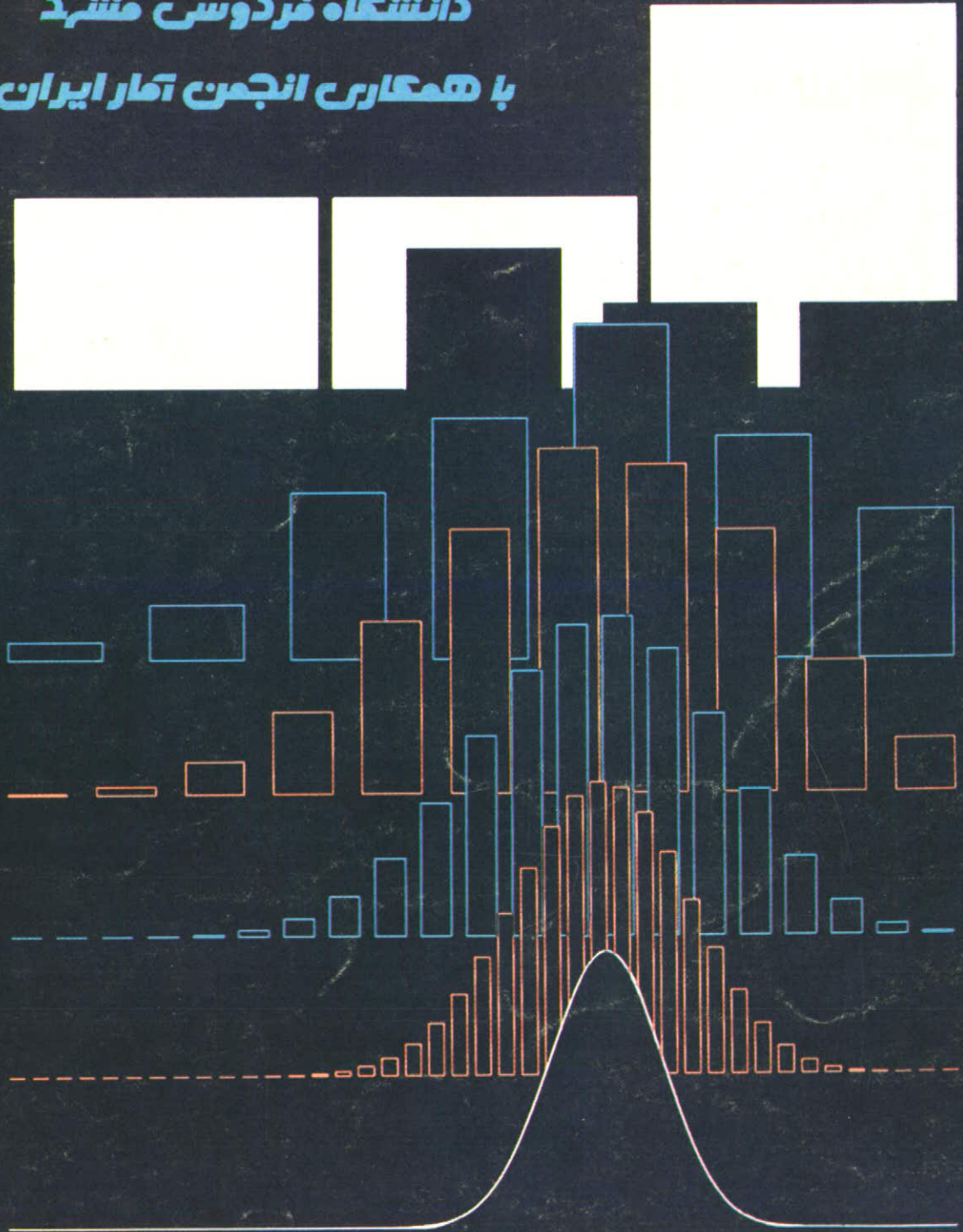
۱۸-۱۶ شهریور ماه ۱۳۷۳



دانشگاه فردوسی مشهد
با همکاری انجمن آمار ایران

Ferdowsi University of Mashhad

in collaboration with Iranian Statistical Society



2nd IRANIAN STATISTICS CONFERENCE

7-9 SEPTEMBER 1994

Statistics Department, Ferdowsi University, Mashhad, Iran

P.O.Box:1195, P.C.:91775, Tel:0098-51-836434, Fax:0098-51-827079

آدرس پستی: دانشگاه فردوسی مشهد، دانشکده علوم ۲، گروه آمار - صندوق پستی ۱۱۹۵
کد پستی: ۹۱۷۷۵ - تلفن: ۸۳۶۴۳۶ - ۰۵۱ - فاکس: ۸۲۷۰۷۹ - ۰۵۱