

کاربردهایی از قضیه گودل در ریاضیات*

جینا کولاتا

ترجمه محمد باقری

امر آن را در مرتبه بالاتری از لحاظ تصمیم ناپذیری قرار گذاشت. این دو مورد در تعدادی از ریاضیدانها این عقیده را پدید آورده که قضیه گودل واقعاً در مورد مسائل مهم نیز کارایی دارد. از این دو گزاره، اولی مربوط به ترکیبات می‌شود و "عادی" است زیرا از آن نوع گزاره‌هایی که تنها از چند منظفانها در می‌آید نیست. این گزاره که به نام کاشفانش، قضیه پاریس-هرینگتون نامیده می‌شود، شبیه یک مسئله عادی ریاضیات است و نشانی از منطق در آن نیست. به قول سالووی، نکته جالب همین است که این قضیه ماهینا عادی و ترکیباتی است.

این قضیه گزاره‌ای در نظریه رمزی است. نظریه رمزی شاخه‌ای است از ریاضیات که به قول رانلد گراهام به این حکم می‌بردازد که "می‌نظمی کامل ناممکن است". اگر مجموعه‌ای به قدر کافی بزرگ اختیار کنید، حتماً ساختاری در آن خواهد یافت. اما مسئله این است که مجموعه‌های تا چه حد باید بزرگ باشند؟ در مورد قضیه پاریس-هرینگتون اندازه مجموعه آن چنان سریع رشد می‌کند که خوشخبرت. بودن تابع بیانگر رشد آن را نمی‌توان در حساب پتانو که دستگاه اصل موضوعی معمول ریاضیات در مورد اشیاء متاهی است، اثبات کسرد. حساب پتانو به قبول اسپرسر "زیربنای پذیر فهش ممکن ریاضیات" است.

حال خاصی از قضیه رمزی، مسئله مهمانی است: در یک مهمانی چند مهمان باید حاضر باشند تا بتوان مطمئن بود که فلان تعداد خاص از آنها یا همه همیگر را می‌شناسند یا همه از هم بیگانه‌اند؟ اگر بخواهید مطمئن باشید که حداقل سه مهمان همگی با هم آشنا یا همگی نسبت به هم غریبه‌اند، باید حداقل شش نفر در مهمانی حاضر باشند. اگر بخواهید که چهار مهمان یا همگی بیکدیگر را بشناسند یا همه از هم بیگانه باشند، حداقل باید ۱۸ نفر در مهمانی حضور داشته باشند. اما کسی نمی‌داند که حداقل تعداد مهمانهای لازم برای آنکه حتماً گروه پنج نفره‌ای با این شرایط موجود باشد قدر است. این عدد چیزی بین ۴۲ و ۵۵ است. گراهام می‌گوید

در سالهای دهه ۱۹۳۵، برهان گودل عالم ریاضیات را به لرزه درآورد. کورت گودل نشان داد که در هر دستگاه منطقی گزاره‌های وجود دارند که درستی یا نادرستی شان را نمی‌توان بدون خروج از آن دستگاه تعیین کرد و اگر کسی بخواهد دستگاهی منطقی بنا کند که همین گزاره‌های تصمیم ناپذیر اصول موضوعش باشند و در نتیجه درست قلمداد شوند، گزاره‌های تصمیم ناپذیر دیگری ظهور خواهند کرد.

این نتیجه، ریاضیدانان را در مورد بسیاری از مسائل حل نشده ریاضیات که آنها را آزار می‌داد به تأمل و ادراست. آیا ممکن است برخی از این مسائل تصمیم ناپذیر باشند؟ یکی از استادان دانشگاه ایالتی نیوبورک به نام جوئل اسپرس می‌گوید: "آنچه می‌تواند واقعاً جالب باشد این است که مسئله حل نشده مهمی مثل آخرین قضیه فرمای را بگیرند و ثابت کنند که تصمیم ناپذیر است."

اما تاکنون چنین کاری صورت نگرفته و ریاضیدانها در گیر بحثهای فلسفی راجع به امكان پذیر بودن یا نبودن این کار بوده‌اند و اینکه آیا قضیه گودل در مورد گزاره‌های با اهمیتی هم صدق می‌کند یا نه. خیلیها معتقدند که صدق نمی‌کند. گریک اسمورینسکی، منتقدانی از دانشگاه ایالتی اوهايو، می‌گوید: "کاملاً بحاجت که قضیه گودل را تصنی، و نوعی سفسطه کلامی به شمار آوریم."

دایرست سالووی، منتقدان دیگری از دانشگاه بوکلی می‌افزاید: "برداشت عمومی این بوده که قضیه گودل تنها با بطبخ منطبق نهاست."

اما چند سال پیش، دو منتقدان مثالی از یک گزاره "عادی" یافتند که تنها شامل کمیتهاي متاهي است و اثبات درست بودنش در چارچوب ساختار اصل موضوعی معمولی ریاضیات متاهی مقدور نیست. به تعبیری، این گزاره قادر خاصیت اثبات پذیری بود. اکنون منتقدان دیگری یک گزاره یک مسئله بدهراتب "عادی" تر یافته که درست بودنش را حتی در دستگاه قویتری از اصول موضوع نمی‌توان ثابت کرد. اثبات این گزاره دوم مستلزم ساختاری بسیار فراتر از دستگاه ریاضی معمول برای کمیتهاي متاهي است و همین

پاریس و هرینگتون برای اثبات اینکه قضیه‌شان در حساب پثانو تصمیم ناپذیر است از نظریه مدلها که در منطق ریاضی شیوه متعارفی است بهره جستند. هرینگتون می‌گوید که برای این منظور دو مدل برای حساب پثانو ساخته شد که به صورت دومجموعه هم ارز از اصول موضوع بود. قضیه دریکی از این مدلها درست و در دیگری نادرست بود و همین نشان دهنده تصمیم ناپذیری قضیه است. شیوه این وضع در مورد اصول موضوع هنده و وجود دارد. در هنده اقليدسي که يكى از مدلهاست، خطهاي متوازي هر گز به هم نم، رسمه در هنده نااقليدسي که مدل دیگری است، اين خطها می‌توانند به يكديگر برسند.

هرینگتون پس از آنکه ثابت کرد قضیه پاریس-هرينگتون در حساب پثانو تصمیم ناپذیر است، نامه‌ای به سالوی نوشته و اعلام کرد که این نتیجه حاصل شده ولی نحوه یافتن آن را ذکر نکرد. آنگاه سالوی و يكى از همکارانش به نام کتونن برهانی برای تصمیم ناپذیر بودن این قضیه یافتند که ماهیت ترکیبیاتی قویتری دارد.

سالوی و کتونن نشان دادند که چون کران پایین اندازه مجموعه اولیه فوق العاده سریع رشد می‌کند، برای اثبات خوشنویس بودن آن و همچنین برای اثبات قضیه پاریس-هرينگتون باید ساختاری فراتر از حساب پثانو به کار گرفته شود.

حساب پثانو شامل همه اعداد صحیح تا "بینهایت" است که آن را با ω نشان می‌دهیم. آنگاه پس از یک دور اعداد صحیح، دوباره جمله‌های $\omega+1$, $\omega+2$, $\omega+3$ شروع می‌شوند و تا ω ادامه می‌یابند. اما حساب پثانو در ω به پایان نمی‌رسد بلکه تا

$$\dots \omega^{\omega^{\omega}}$$

ادامه پیدا می‌کند.

اما همین برج نمایی ω ها هم آن قدر بزرگ نیست که در قضیه پاریس-هرينگتون کاری از پیش ببرد. چیزی که به آن نیاز داریم، ω است که به عنوان حد

$$\dots \omega^{\omega^{\omega}}$$

تعريف می‌شود. البته برای همگرایی این برج ω ها هم دلیل ریاضی کاملی عرضه نشده است.

در این اواخر هاروی فریدمن از دانشگاه دولتی اوهايو قضیه تصمیم ناپذیر دیگری یافت ولی در قضیه او تابعی مطرح می‌شود که رشدش آن چنان سریع است که به قول اسپنسر، تابع قضیه پاریس-هرينگتون به گردش هم نمی‌رسد. برای اثبات قضیه فریدمن از ω هم کاری ساخته نیست.

قضیه فریدمن حالت متناهی نتیجه معروفی است که جزو فکر و سکال آن را یافته است. قضیه کروکسکال مربوط به "درختهایی" است به صورت مجموعه‌ای از نقاط که به توسط خطوطی بهم وصل می‌شوند یعنی آنکه هیچ دوری بسازند. گردایه‌هایی از درختها می‌توانند متناهی یا نامتناهی باشند و در صورت نامتناهی بودن، طبق قضیه کروکسکال نمی‌توانند بی‌نظمی

که نلاش برای محاسبه عدد دقیق آن بی‌ثمر به نظرمی‌رسد و این امر فراتراز توان محاسباتی فعلی ماست.

قضیه پاریس-هرينگتون حالت ساده‌شده‌ای از قضیه رمزی است. طبق قضیه رمزی، اگر مجموعه‌ای نامتناهی داشته باشیم و بهر زوج از اعضای مجموعه، به لخواه یکی از دو رنگ مثلاً "قرمز و آبی را نسبت دهیم، آنگاه می‌توان زیرمجموعه‌ای نامتناهی یافت که همه زوجها یش قرمز یا همه زوجها یش آبی باشند. کلیتر بگوییم، اگر اعداد m و k اختیار شوند و اگر بهر زوج از m رنگ موردنظر را نسبت دهیم، آنگاه مجموعه‌ای نامتناهی وجود دارد

که همه زیرمجموعه‌های k تابعی آن همانگاند.

در قضیه پاریس-هرينگتون با حالت متناهی قضیه رمزی روپرتو هستیم. پاریس و هرينگتون ابتدا مجموعه‌ای "بزرگ" از اعداد صحیح را به صورت مجموعه‌ای تعریف کرده‌اند که حداقل به تعداد کوچکترین عدد صحیح خود عنصر داشته باشد. مثلاً، مجموعه $3, 15, 25, 26$ "بزرگ" است زیرا حداقل سه عنصر دارد. مجموعه $100, 102, 104, 106, 108$ "بزرگ" نیست زیرا کمتر از 100 عنصر دارد. آنگاه پاریس و هرينگتون نشان دادند که اگر مجموعه به قدر کافی بزرگی از اعداد صحیح اختیار کنیم و رنگهایی چون قرمز و آبی بهر زوج از اعداد صحیح آن نسبت دهیم، می‌توانیم مجموعه‌ای "بزرگ" بیاییم که همه زوجها یش قرمز یا همه زوجها یش آبی باشند. یا به عبارت کلیتر، اگر k و m را اختیار کنیم و k رنگ را به زیرمجموعه‌های k عنصری مجموعه اولیه نسبت دهیم، همیشه می‌توانیم یک زیرمجموعه "بزرگ" بیاییم که همه k تابعی هایش همانگاند.

مجموعه اولیه به چه بزرگی باید باشد؟ این بستگی دارد به تعداد رنگها و چگونگی افزای زیرمجموعه‌ها؛ ولی سالوی کشف کرد که کران پایین اندازه مجموعه آن چنان سریع رشد می‌کند که در حساب پثانو حتی خوشنویس هم نیست. بدقول گراهام، "کران پایین میزان بزرگی مجموعه اولیه سریعاً رشد می‌کند، آن سریع که تصورش ناممکن است و این سرعت چنان است که اعداد به نحوی معنای خود را از دست می‌دهند."

نحوه رشد این کران پایین، مشابه نحوه رشد تابعی بدنام اکرم است. این تابع تابعی دو متغیره است که به صورت برگشتی تعریف می‌شود: $f(a, b) = f(f(a-1), b)$ و $f(1, b) = b$. برای این تابع $f(a, 1) = a$.

$$f(3, 2) = 4^{2^2} = 4^4 = 256$$

$$f(3, 3) = 4^{2^{2^{2^2}}} = 4^{65536}$$

یعنی عددی با بیش از $19,000$ رقم. (برای تعیین مقدار این برجهای توانی باید از بالا به پایین عمل کرد.) جمله $f(\omega, \omega)$ آنقدر بزرگ است که اگر بخواهیم آن را محاسبه کنیم نوشتنش روی صفحه کاغذ مقدور نیست و تازه اینها مقادیر آغازین تابع اند؛ مقادیری که خیلی بمبدا نزدیک اند.

نشان دهیم. اما تعداد مراحل این اثبات فوق العاده زیاد است. فریدمن ثابت کرد که اگر مثلاً بخواهید ثابت کنید که یک درخت شامل ۱۵ تارک باید بخشی از یک درخت دیگر باشد، بر همان مربوط مستلزم بیش از

$$\left. \begin{array}{c} 1000 \\ \hline 2^{2^2} \end{array} \right\} \text{مرتبه}$$

مرحله خواهد بود.

اسمورینسکی پیش‌بینی می‌کند که تابع عظیم فریدمن تازه آغاز کار است. فریدمن تنها به شکل ضعیفی از قضیه کروسكال پرداخته است. وی هم اکنون مشغول کار روی حالتی متناهی از شکل کامل قضیه کروسكال است و وقتی این کار به نتیجه برسد توابعی مطرح خواهد شد که F (تابعی که فعلاً فریدمن به دست داده) به گرد آنها هم نمی‌رسد.

هرچه قضایای عادی بیشتری کشف شوند که تصمیم‌نامذیر باشند، طبعاً ریاضیدانان باین فکر گرایش بیشتری خواهند یافته که قضیه گودل می‌تواند در مورد نتایج مهم‌هم به کار رود. همچنین کشف دو قضیه پاریس-هرینگتون و فریدمن که به تازگی صورت گرفته ممکن است موجب شود که ریاضیدانان تصویر جامعتری از منطق ریاضی بدست آورند که اشیاء نامتناهی چون ω و \aleph_0 در آن بگنجند. به قول هرینگتون این امر نشانه آن است که این اشیاء غریب از دیدگاه ریاضی اشیاء معقولی هستند.



- Gina Kolata, "Does Gödel's theorem matter to mathematics?", *Science*, 218, 19 November 1982.

کامل داشته باشند. طبق این قضیه، اگر گردایهای نامتناهی از درختهای متناهی داشته باشیم که به هر شیوه دلخواهی مرتب شده باشند، آنگاه حداقل برای ساختن حالتی متناهی از قضیه کروسكال بعدی وجود دارد که همه شاخهای درخت اولیه را می‌توان بر شاخهای درخت بعدی منطبق کرد. قضیه کروسكال زیربنای شاخهای از ترکیبات است به نام "خوش‌شبه‌تریی".

فریدمن می‌گوید برای ساختن حالتی متناهی از قضیه کروسكال نیازی به گردایهای نامتناهی از درختها نیست و فقط به گردایهای از درختها که به قدر کافی بزرگ باشد، تیاز داریم. منظور از "بزرگ" چیست؟ اینجاست که پای تابع عظیم بین میان می‌آید. تابعی که آن را "غول آسا" توصیف می‌کنند. به قولی این تابع از همه تابعهای قابل محاسبه‌ای که تاکنون مطرح شده، سریعتر رشد می‌کند.

با توجه به اینکه قضیه فریدمن بسیار فراتر از دسترس حساب پتانوست، روش می‌شود که قضیه کروسكال به راستی نکته ژرفی در خود دارد. نتیجه فریدمن این نکته را در بردار، زیرا نشان می‌دهد که اگر قضیه کروسكال را به صورت قضیه‌ای متناهی در آوریم، بر همان آن فراتر از روش‌های عادی ریاضیات متناهی است. عادی بودن قضیه فریدمن برای هرینگتون بسیار جالب توجه بوده است. به گفته او، این چنان قضیه‌ای است که می‌توانسته است در ترکیبات، بدون ارجاع به منطق ریاضی و تصمیم‌نامذیری، مطرح شده باشد. وی همچنین گفته است که "تصور این امر برایم آسان است که پژوهشگران ترکیبات به فکر این قضیه افتاده باشند." فریدمن همچنین نشان داد که اگر گردایهای بزرگ از درختهای متناهی اختیار کنیم و پرسیم که آیا یک درخت متناهی با اندازه بخصوص (و نه هر اندازه دلخواه) باید بخشی از درختی دیگر باشد، می‌توانیم بدکمک حساب پثانو مشت بودن باسخ را