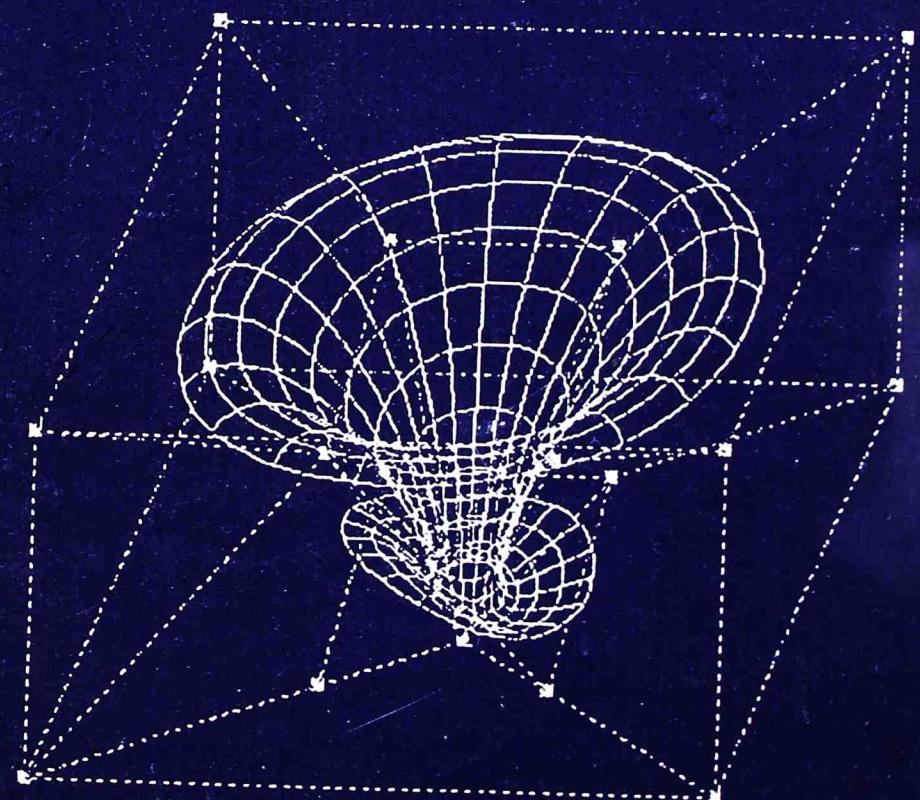


ن ریاضی ایران

فرهنگ و اندیشه ریاضی

سال ۱۷، شماره ۲، پاییز ۱۳۷۷





فرهنگ و اندیشه ریاضی

ISSN 1022-6443

سال ۱۷، شماره ۲، پاییز ۱۳۷۷

شماره پیاپی: ۲۱

صاحب امتیاز: انجمن ریاضی ایران
مدیر مسئول: محمد مهدی ابراهیمی
سردبیر: اسفندیار اسلامی

هیأت تحریریه:

محمد مهدی ابراهیمی، دانشگاه شهید بهشتی
اسفندیار اسلامی، دانشگاه شهید باهنر کرمان
محمدعلی پورعبدالله، دانشگاه فردوسی مشهد
علی دانایی، دانشگاه اصفهان
محمد رضا درفشه، دانشگاه تهران
ارسلان شادمان، دانشگاه تهران
کریم صدیقی، دانشگاه شیراز
محمد رضا مشکانی، دانشگاه شهید بهشتی
نظام الدین مهندی امیری، دانشگاه صنعتی شریف

ویراستار ادبی: مهدی مدغم

حروفچینی: TEX پاپک دفتر انجمن ریاضی ایران

نشانی:

تهران - صندوق پستی ۴۱۸-۱۴۱۳

iranmath@rose.ipm.ac.ir

قیمت: ۲۰۰۰ ریال

فرهنگ و اندیشه ریاضی نشریه علمی-ترویجی انجمن ریاضی ایران است که به جاب و انتشار نطالی می‌پردازد که هم جنبه‌های عام و فلسفی ریاضیات را ترویج دهد و هم بازگوکننده فرهنگ ریاضیات، ریاضیات حاضر، ریاضیات کاربردی، علوم کامپیوتر، فیزیک نظری، و کاربردهای ریاضیات در علوم دیگر که در چارچوب زیرنوشته شده باشد استقبال می‌کند:

- ارائه موضوعی فعال و مطرّح در ریاضیات در قالبی که علاقه‌مندان به زمینه‌های پژوهشی را برای پیگیری موضوع مورد بحث آماده سازد;
- ترجمه مقاله‌هایی از نوع بند قبل یا ترجمه مقالات کلاسیک ریاضی (ترجمه آزاد پذیرفته نمی‌شود);
- ارائه موضوعات آموزشی حاوی نکات و قضایا و برهانهایی ساده‌تر از آنچه در متون کلاسیک موجود است.

علاقه‌مندان می‌توانند مقالات خود را با شرایط زیر به نشانی دفتر مجله ارسال کنند:

- متن مقاله روی یک طرف کاغذ، یک خط در میان، و با حاشیه کافی ماشین یا با خط خوانا نوشته شود، یا، ترجیحاً، در دیسکت کامپیوتی تحت یکی از ادیتورهای «ویراستار ساده»، «PE2»، یا «لاتک فارسی» باشد.
- فرستادن اصل مقاله ترجمه شده — با ذکر نشانی کامل آن — لازم است.
- اصطلاحات ریاضی به کار رفته باید بر طبق واژه‌نامه ریاضی و آمار انجمن ریاضی ایران باشد و اگر لغتی در صورتی که مؤلف یا مترجم معتقد است اصطلاح خاصی از واژه‌نامه مناسب نیست باید ترجیح دادن اصطلاح پیشنهادی خود را توجیه کند.
- هیأت تحریریه در رد و قبول و حک و اصلاح مقالات آزاد است.
- مقالات ارسالی به فرهنگ و اندیشه ریاضی نباید برای بررسی و چاپ به مجلات دیگر ارسال شده باشد.

فرهنگ و اندیشه ریاضی

سال ۱۷، شماره ۲، پاییز ۱۳۷۷

(تاریخ انتشار: پاییز ۱۳۷۸)

شماره پیاپی: ۲۱

فرهنگ و اندیشه ریاضی هر سال در دو شماره (بهار و پاییز) منتشر و به اعضای انجمن ریاضی ایران ارسال می‌شود.

کسانی که عضو انجمن ریاضی ایران نیستند و علاقه‌مند به اشتراک این مجله هستند می‌توانند با واریز مبلغ ۴,۰۰۰ ریال به حساب جاری ۴۳۶۵-۵۶ بانک سپه شعبه دانشگاه تهران و ارسال فیش آن همراه شناسنامه دقیق خود به دفتر مجله، به مدت یک سال این مجله را دریافت کنند.

مبلغ اشتراک یک ساله برای کتابخانه‌ها و مؤسسات ۱۰,۰۰۰ ریال است.

شماره‌های ۳، ۲، ۵، ۴، ۱۰، ۱۱، ۱۲، ۱۳، ۱۴، ۱۵، ۱۶، ۱۷، ۱۸، ۱۹ و ۲۰ در دفتر مجله موجود است؛ با واریز ۲,۰۰۰ ریال بابت هر شماره به حساب مذکور و ارسال فیش آن به دفتر مجله می‌توانید شماره‌های مورد نظر خود را دریافت کنید.

فهرست مطالب

شادروان اکبر حسنی و شعبان صدقی،

ارتباطی بین گروههای n -انگل و گروههای پوجتوان ۱

فریبز آذرپناه،

انتگرالهای ریمان اشتیلیس از دیدگاهی دیگر ۹

صاد موسوی و نظام الدین مهدوی/امیری،

مدل سازی، تولید و نمایش B -اسپلین ۱۹

شادروان کریم صدقی،

درونیابی، اصول و کاربرد آن ۳۹

محمد رضا رجبزاده مقدم،

حدس فیلیپ هال و عکس آن ۴۹

سولومون دبلیو گولومب،

یک محک تقارن برای تزویج در گروههای متانهی ۵۹

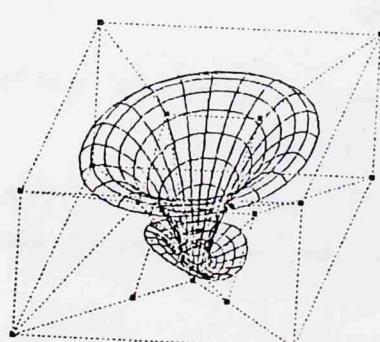
نقد کتاب ۶۳

مسائل ۶۹

• دانشگاه صنعتی خواجه نصیر طوسی در اجرای بخشی از رسالت فرهنگی خود با در اختیار گرفتن متن آماده لیتوگرافی و تقبل کلیه هزینه‌ها، این شماره از فرهنگ و اندیشه ریاضی را در اختیار علاقه‌مندان قرار داده است. شورای اجرایی انجمن ریاضی ایران از این همکاری ارزشمند صمیمانه سپاسگزار است.

روی جلد:

رویه B -اسپلین تولید شده توسط روش تقریب.



ارتباطی بین گروههای n -انگل و گروههای پوچتوان

شادروان اکبر حسنی و شعبان صدقی

چکیده

فرض کنیم n یک عدد صحیح مثبت باشد، در این صورت گروه G را n -انگل نامند، هر گاه به ازای هر $x, y \in G$ ، $[x, y] = [x, n y] = [x, \underbrace{y, \dots, y}_{n\text{-مرتبه}}]$ واضح است هر گروه

پوچتوان از ردۀ n یک گروه n -انگل است. اما هیچ لزومی ندارد که یک گروه n -انگل، گروهی پوچتوان باشد. در این مقاله شرایطی که یک گروه n -انگل می‌تواند گروهی پوچتوان شود مورد بحث و بررسی قرار می‌گیرد.

۱. مفاهیم اولیه و نتایج مقدماتی گروههای n -انگل

فرض کنیم G گروهی دلخواه باشد و $x, y \in G$. در این صورت مزدوج x به وسیله y را با $x^y = y^{-1} x y$ نشان می‌دهیم و $x^{-1} y^{-1} x y = x^{-1} x y = x$ را تعویضگر x و y می‌نامیم. اگر $x_1, x_2, \dots, x_n \in G$ آنگاه تعویضگر ساده $[x_1, x_2, \dots, x_n]$ از وزن $(n \geq 2)$ به طور استقرایی تعریف می‌شود. برای این منظور فرض کنیم تمام تعویضگرهای از وزن کمتر از n تعریف شده باشند تعویضگر از وزن n به صورت زیر تعریف می‌شود

$$[x_1, x_2, \dots, x_n] = [[x_1, x_2, \dots, x_{n-1}], x_n]$$

شادردان اکبر حسنی و شعبان صدقی

اتحادهای زیر که اثبات آنها به آسانی انجام پذیر است، در محاسبات تعویضگرها بسیار مفیدند و ما آنها را در بخش های بعدی مورد استفاده قرار می دهیم.

$$\left. \begin{array}{l} [xy, z] = [x, z]^y[y, z] \\ [x, yz] = [x, z][x, y]^z \end{array} \right\} \quad \text{اتحادهای ف- هال}$$

$$[x, y^{-1}, z]^y[y, z^{-1}, x]^z[z, x^{-1}, y]^x = 1$$

یا به طور معادل

$$[y, x, z^y][z, y, x^z][x, z, y^x] = 1$$

که به اتحاد هال- ویت موسوم است. (۱۹) را بینید

تعريف. گروه G را یک گروه انگل گویند هرگاه به ازای هر جفت مرتب (x, y) از عناصر G یک عدد صحیح مثبت $n(x, y)$ موجود باشد به قسمی که

$$(1) \quad [x, \underbrace{[\dots [x, [x, y]]]}_{n(x, y)}] = 1$$

البته عبارت فوق را با توجه به محاسبات تعویضگرها می توان به صورت زیر نوشت

$$[[[[y, x], x] \dots], x] = [x^{-1}, [\dots [x^{-1}, [x^{-1}, y]]]]^{x^m}$$

باشد تعریف، واضح است که هر گروه موضعی پوجتوان یک گروه انگل است. زیرا به ازای هر $x, y \in G$ ، $H = \langle x, y \rangle \leq G$ در حالت کلی برقرار نیست. زیرا گولد^۱ در [۳] گروههای انگل متناهی تولید شده ای ساخت که پوجتوان نیستند. به عبارت دیگر رده گروههای موضعی پوجتوان زیر مجموعه سره رده گروههای انگل است.

البته برای رده خاصی از گروهها، شرط انگل بودن گروهها با موضعی پوجتوانی گروهها معادل است. به بیان دیگر قضایای زیر نشان می دهند که برای گروههای حل پذیر شرط انگل بودن گروه با موضعی پوجتوانی آن معادل است.

۱.۱. قضیه. (i) هرگروه انگل حل پذیر یک گروه موضعی پوجتوان است. (به [۴] مراجعه شود)
(ii) هرگروه انگلی که در شرط ماسکسیمال صدق کند، یک گروه موضعی پوجتوان است. ([۲] را ببینید)
در حالی که برای گروههای متناهی، شرط انگل بودن با پوجتوانی آن معادل است. البته این مطلب را
بروفسور زورن (Zorn) در سال ۱۹۳۶ [۱۷] ثابت کرد که در واقع اولین قضیه مربوط به گروههای انگل
می‌باشد و آنرا به صورت زیر می‌آوریم.

۱.۲. قضیه (Zorn). هرگروه انگل متناهی یک گروه پوجتوان است. اثبات. فرض کنیم حکم قضیه
برقرار نباشد. در این صورت گروههای انگل متناهی وجود دارند که پوجتوان نیستند. از این رو اگر G
کوچکترین گروه انگل متناهی باشد که پوجتوان نیست، آنگاه هر زیرگروه سره G پوجتوان است. درنتیجه
با به قضیه اثنتیت (۱۱۹ از [۱۲]) گروه G حل پذیر است. لذا بنا به قضیه ۱.۱ (i)، گروه G موضعی
پوجتوان است و جون G متناهی است، از این رو گروه G پوجتوان است. \square

تعریف. در رابطه (۱) اگر $n = n(x, y)$ مستقل از انتخاب x و y باشد آنگاه گروه G را یک گروه n -انگل
گویند. به عبارت دیگر گروه G را n -انگل نامند، اگر به ازای هر $x, y \in G$ ، $[x, y] = \underbrace{[x, n y]}_{n\text{-بار}} = 1$.

واضح است هر گروه پوجتوان از رده n یک n -انگل گروه می‌باشد. اما گروههای n -انگل هیچ لزومی
نماید که پوجتوان باشند (به [۱۲] از [۱۲.۳.۱] مراجعه شود).

در حالی که بنا به قضیه زورن، شرط انگل بودن یک گروه با پوجتوانی آن معادل است.
البته ناگفته نماند که موضوع گروههای انگل از نظریه جبرهای لی ریشه گرفته است. از این رو خیلی از
نتایج در نظریه جبرهای لی انگل را می‌توان به قضایایی در نظریه گروههای انگل بیان کرد.
به عنوان مثال یکی از نتایج اساسی که در نظریه جبرهای لی بیان شده است این است که هر جبر لی
انگل با بعد متناهی روی یک میدان، پوجتوان است. نظیر این مطلب در نظریه گروههای انگل در قضیه
زورن گفته شده است. در ادامه همین موضوع دو قضیه از زلمانف (E.I.Zel' Manov) را به صورت
زیر می‌آوریم (به [۱۴],[۱۵],[۱۶] مراجعه شود).

قضیه ۲۱. هر جبر لی n -انگل روی میدان K با مشخصه $= K$ ، پوجتوان است.

قضیه ۲۲. یک جبر لی n -انگل روی میدان دلخواه، موضعی پوجتوان است.

حال متناظراً برای گروههای انگل سوالات زیر را داریم.

سؤال ۱. آیا هرگروه n -انگل بدون تاب، پوجتوان است؟

سؤال ۲. آیا هر گروه n -انگل، یک گروه موضعی پوجتوان است؟

برای پاسخ به سوالات فوق، می‌دانیم که برای $1 = n$ جواب مثبت است. زیرا هر گروه ۱-انگل، یک گروه
ابلی است.

شادروان اکبر حسنی و شعبان صدقی

در سال ۱۹۴۲، لیوی (Levi) مسئله را برای $n = 2$ ثابت کرد که در قضیه زیر آن را می‌آوریم.

۱.۳. قضیه. (لیوی) فرض کنیم G -گروهی ۲-انگل باشد. در این صورت به ازای هر $x, y, z, t \in G$ آبلی است.

$$(1) [x, y, z] = [z, x, y]$$

$$(2) [x, y, z]^T = 1$$

ت) $[x, y, z, t] = 1$ ، یعنی G -گروهی بوجتوان از رده حداقل ۳ است.

اثبات. (۱) بنا به انتعادهای تعویضگرها

$$[x, x^y] = [x, x[x, y]] = [x, [x, y]]$$

اما جون G -گروه ۲-انگل است، عضو x با $[y, x]$ و در نتیجه با $[x, y]$ جایه‌جا می‌شود از این رو $[x, x^y] = 1$ و در نتیجه هر دو تزویج از x تعویض پذیرند. یعنی $A = x^G$ آبلی است.

ب) فرض کنیم $A = x^G$ ، در این صورت A یک گروه آبلی است. نگاشت $a \rightarrow [a, y]$ یک درونریختی از A می‌باشد که به صورت y^* می‌نویسیم. جون $(y^*)^*$ عنصر a را به 1 می‌برد در نتیجه $(y^*)^* = 1$.

با استفاده از خواص مقدماتی تعویضگرها برای $[x, yz]$ و $[x, y^{-1}]$ نتایج زیر به دست می‌آید.

$$(2) (yz)^* = y^* + z^* + y^* z^*$$

$$(3) (y^{-1})^* = -y^*$$

جون $(yz)^*$ با $[a, yz]$ جایه‌جا می‌شود، در نتیجه بنابر (۲) و (۳) داریم

$$(yz)^*(z^{-1}y^{-1})^* = (y^* + z^* + y^* z^*)(-z^* - y^* + z^* y^*) = -y^* z^* - z^* y^*$$

$$(4) y^* z^* = -z^* y^*$$

یعنی

$$[x, y, z] = [x, z, y]^{-1}$$

جون A آبلی است،

$$[x, y, z] = [z, x, y]$$

از این رو

و در نتیجه (ب) برقرار است.
پ) با استفاده از (ب) داریم،

$$[x, y^{-1}, z]^y = [x, y^{-1}, z]$$

بنابراین

$$[x, y^{-1}, z]^y = [[x, y]^{-1}, z] = [x, y, z]^{-1}$$

حال با بکار بردن اتحاد هال-ویت و (ب) نتیجه (پ) به دست می‌آید.
ت) بنایه (۴) داریم،
با سط دادن رابطه فوق و استفاده از روابط (۲) و (۴) عبارت زیر نتیجه می‌شود

$$^{\circ} = y^* z^* + y^* t^* + y^* z^* t^* + z^* y^* + t^* y^* + z^* t^* y^* = 2y^* z^* t^*$$

از این رو $[x, y, z, t]^{\circ} = 1$. اما قسمت (پ) ایجاب می‌کند که $[x, y, z, t]^{\circ} = 1$ باشد. توجه کنید که بنایه قضیه لیوی (Levi) گروه G یک گروه 2-انگل است اگر و فقط اگر $x^G \in G$ به ازای هر $x \in G$, آبلی باشد. بعلاوه هر گروه 2-انگل یک گروه پوچتوان از ردۀ حداقل 3 است. در پی پاسخ به سوالهای ۱ و ۲ مطرح شده، هینکن Heineken در سال ۱۹۶۱ در [۸] نشان داد که گروه 3-انگل یک گروه پوچتوان از ردۀ حداقل 4 است اگر G هیچ عنصری از مرتبه 2 یا 5 را دارا نباشد. به عبارت دیگر 5-گروهها و $2\text{-گروههای } 3\text{-انگلی}$ موجودند که پوچتوان نیستند. در حقیقت $5\text{-گروه } 3\text{-انگلی}$ موجود است که حل پذیر نیست ([۱] را ببینید) در حالی که گوبتا در [۵] نشان داده است که $2\text{-گروههای } 3\text{-انگلی}$

حل پذیرند. \square

مجدداً جهت پاسخ به سوالهای (۱) و (۲) برای $(W.Kappe,L.Kappe), n = 3$ در سال ۱۹۷۲ در [۱۰] نشان داده‌اند که شرایط زیر با هم معادلند

(آ) گروه G یک گروه 3-انگل است،

(ب) به ازای هر $x \in G$, x^G یک گروه 2-انگل است،

(پ) به ازای هر $x \in G$, x^G پوچتوان از ردۀ حداقل 2 است.

از پ) نتیجه می‌شود که یک گروه 3-انگل با p مولد یک گروه پوچتوان از ردۀ حداقل 2 می‌باشد. در صورتی که (N.Gupta,F.Levin) در [۷] یک گروه 4-انگلی ساختند که دارای عنصر x هست که ردۀ

بوچتوانی x^G بزرگتر از 3 می‌باشد.

در نهایت در پی پاسخ به سوال (۱) Traustason در [۱۳] نشان داد که تمام گروههای 4-انگل پوچتوان اند اگر و فقط اگر گروههای 4-انگل بدون تاب باشند و به ازای هر عدد اول p , همه $p\text{-گروههای } 4\text{-انگل}$ موضعی متناهی باشند.

همچنین در پی پاسخ به سوال (۲)، زلمانوف (Zelmanov) در [۱۵] ثابت کرد که هر گروه $n\text{-انگل}$ موضعی

شادروان اکبر حسنی و شعبان صدقی

پوچتوان بدون تاب، پوچتوان است.

از این رد سوالهای (۱) و (۲)، برای $n \geq 4$ مسائلهای باز هستند. در بخش ۳ این مقاله، شرایطی که تحت آنها بعضی از گروهها در سوالهای (۱) و (۲) صدق می‌کنند مورد بررسی قرار می‌گیرند.

۲. برقراری شرایطی که تحت آن شرایط، بعضی از گروهها در سوالهای (۱) و (۲) صدق می‌کنند.

با توجه به مطالب بخش ۱ این مقاله، در حالت کلی گروههای n -انگل برای $3 \leq n$ پوچتوان نیستند. در این قسمت شرایطی را بررسی می‌کنیم که یک گروه 4 -انگل می‌تواند در سوالهای (۱) و (۲) صدق کند. ابتدا لم مقدماتی زیر را ثابت می‌کنیم.

۱.۱. لم. فرض کنیم G یک گروه n -انگل بدون تاب باشد و $x, y \in G$.
هرگاه به ازای یک عدد صحیح $1, s \geq 1$ ، $[x^s, y] = 1$ آنگاه 1 .

اثبات. فرض کنیم $1 \geq n$ کوچکترین عددی باشد که $[y, x] = 1$. حال اگر $1 > i$ ، آنگاه $[y, x], [y, x] = 1$ در نتیجه $1 = [[y, x], x] = [[y, x], x^i]$ از این رو $1 = [[y, x], x^i] = 1$ اما جون G گروه بدون تاب است لذا $1 = [y, x]$ که با فرض تناقض دارد و لم برقرار است. حال با استفاده از لم فوق، به ازای $x, y \in G$ ، شرایط پوچتوانی $\langle x, y \rangle$ را بررسی می‌کنیم.

۱.۲. لم. فرض کنیم G یک گروه n -انگل بدون تاب باشد و $x, y \in G$. هرگاه به ازای یک عدد صحیح $1, s \geq 1$ ، $\langle x^s, y \rangle$ پوچتوان از رده K باشد آنگاه $\langle x, y \rangle$ نیز پوچتوان از K است.

اثبات. با استقراء روی K ، حکم لم را ثابت می‌کنیم. برای این کار فرض کنیم $1 > K$ ، در این صورت به سادگی می‌توان نشان داد که $\frac{\langle x, y \rangle}{Z(\langle x, y \rangle)}$ یک گروه n -انگل بدون تاب است. چون $Z(\langle x^s, y \rangle) = Z(\langle x, y \rangle) \cap \langle x^s, y \rangle$ لذا گروه.

$$\frac{\langle x, y \rangle}{Z(\langle x, y \rangle)} \cong \frac{\langle x^s, y \rangle}{Z(\langle x^s, y \rangle)}$$

پوچتوان از رده $1 - k$ است و این را بنای استقراء، گروه $\frac{\langle x, y \rangle}{Z(\langle x, y \rangle)}$ پوچتوان از رده $1 - k$ می‌باشد و لذا $\langle x, y \rangle$ پوچتوان از رده k است. □

حال با استفاده از دو لم فوق قضیه زیر را اثبات می‌کنیم.

ارتباطی بین گروههای آنگل و گروههای پوچتوان

۳.۲ قضیه. فرض کنیم G یک گروه آنگل باشد. اگر $a = x^{-1}yx$ و $x, y \in G$ باشد. آنگاه $\langle a, a^y \rangle$ پوچتوان از ردهٔ حداقلتر است.

بنابراین اتحادهای تعویضگر از ۱ نتیجه می‌شود

$$[[y, x]^{x^{-1}}, y, y, y] = 1$$

$$[y, x, y^x, y^x, y^x] = 1$$

لذا

در نتیجه

$$1 = [y^{-1}y^x, y^x, y^x, y^x] = [y^{-1}, y^x, y^x, y^x]^{y^x}$$

به عبارت دیگر،

$$[y^{-1}, a, a, a] = 1$$

بعنی $1 = [[a, y]^{y^{-1}}, a, a]$ از این رو، $1 = [a, y, a^y, a^y] = [a^{-1}a^y, a^y, a^y]$ در نتیجه $(*)$ $[a^{-1}, a^y, a^y] = 1$ با استدلال مشابه $1 = [a, (a^{-1})^{y^{-1}}, (a^{-1})^{y^{-1}}]$ بعنی $1 = [a, (a^{-1})^{y^{-1}}]^{a^y}$ تعویض می‌گردد. در نتیجه $[a^y, a^{-1}]$ با a تعویض می‌گردد. از این رو $[a, a^y] \in Z(\langle a, a^y \rangle)$ درنتیجه $[a^y, a^{-1}] = [a, a^y]^{a^{-1}}$ تعویض می‌گردد. لذا $\langle a, a^y \rangle$ پوچتوان از ردهٔ حداقلتر است. \square

مراجع

- [1] S.Bachmuth and H.Y.Mochizuki, Third Engel group and the Macdonald-Neumann conjecture, Bull. Austral. Math. Soc. 5(1971), 379-386.
- [2] R.Baer, Engelsche Elemente Noetherscher Gruppen, Math. Ann. 133(1957), 256-270.
- [3] E.S.Golod, Some problems of Burnside type, in Proc. Int. Congr. Math., Moscow, 1966, PP.284-289, 1968; English translation, in Amer. Math. Soc. Transl, ser.2, Vol. 84, PP.83-88 Amer. Math. Soc., Providence, RI, 1969.
- [4] K.W. Gruenberg, Two theorems on Engel Groups, Math. Proc. Cambridge Philos Soc. 49(1953), 377-380.

- [5] N.D. Gupta, Third-Engel 2-groups are soluble, canad, Math. Bull. 15 (1972), 523-524.
- [6] N.D. Gupta Burnside Groups and Related Topic. Manitoba (1976).
- [7] N.D.Gupta and F.Levin, on soluble Engel groups and Lie algebra, Arch. Math. 34 (1980), 289-295.
- [8] H.Heineken, Engelsche Elemenete der Länge drei, Illionis J. Math.5 (1961), 681-707.
- [9] P.Hall, Nilpotent Groups, Edmonton Notes, (1957) & Queen Mary College Math. Notes, London (1970).
- [10] L.C.Kappe and W. P. Kappe, on three-Engel groups- Bull. Austral. Math. Soc. 7 (1972), 391-405.
- [11] F.W.Levi, Groups in which the commutator operation satisfies certain algebraic conditions, J. Indian Math. Soc 6(1942), 87-97.
- [12] D.J.S. Robinson, A course in Group Theory, Springer-Verlag, GTM Vol. 80 (1982).
- [13] G.Traustason, "On 4-Engel groups", J. Algebra 178 (1995), 414-429.
- [14] E.I.Zelmanov On some problems of group theory and Lie algebra, Mat.Sb. 66,No.1 (1990), 159-167
- [15] E.I.Zelmanov, The Solution of the restricted Burnside problem for groups of odd exponent, Math. USSR. Izu. 36, No.1 (1991), 41-60.
- [16] E.I.Zelmanov, The solution of the restricted Burnside problem for 2-groups, Mat. Sb. 182, No. 4(1991), 568-592.
- [17] M.Zorn, Nilpotency of finite groups, Bull. Amer. Math. Soc. 42 (1936), 485-486.

انتگرال‌های ریمان اشتیلیس از دیدگاهی دیگر

فریبر زادربناه

چکیده

با توجه به تاریخچه پیدایش انتگرال‌های ریمان و اشتیلیس^۱ که به ترتیب بر اساس مفاهیم مساحت و گشتاور پی‌ریزی شده‌اند انتظار می‌رود رفتار انتگرال‌های دوتابع که فقط در تعداد متناهی نقطه تفاوت دارند یکسان باشند. این انتظار در مورد انتگرال‌های ریمان براورده می‌شود ولی گاهی می‌بینیم که دوتابع که فقط در یک نقطه تفاوت دارند، یکی نسبت به یک تابع α انتگرال‌پذیر اشتیلیس است و دیگری نسبت به همان تابع α انتگرال‌پذیر اشتیلیس نمی‌باشد و یا هر دو نسبت به α انتگرال‌پذیرند ولی مقدار انتگرال‌ها یکسان نیست. طبعاً این موضوع انسان را به تردید و می‌دارد که آیا تعریف اشتیلیس جامع است؟

همانطور که انتگرال ریمان اشتیلیس به شکل فعلی تعیینی از انتگرال ریمان است، بی‌شک وقتی اشتیلیس مفهوم انتگرال یک تابع را نسبت به تابعی دیگر بیان کرد، مبنای انتگرال ریمان قرار داد. ولی روش‌های مختلف برای تعریف انتگرال وجود دارد که معادل با مفهوم انتگرال ریمان هستند. اگر این روشها را مبنای تعریف انتگرال اشتیلیس قرار دهیم ممکن است انتگرال ریمان اشتیلیس با شکل فعلی تفاوت داشته باشد. در این مقاله تعریفی جدید از انتگرال ریمان ارائه و این تعریف را مبنای برای تعریف انتگرال ریمان اشتیلیس قرار می‌دهیم. به این ترتیب تعریف جدیدی برای انتگرال ریمان اشتیلیس بدست می‌آوریم که از لحاظ کاربردی هیچ تفاوتی با تعریف معمول انتگرال ریمان اشتیلیس ندارد و علاوه بر این اگر تابعی با تعریف جدید انتگرال‌پذیر اشتیلیس باشد، با تعریف کلاسیک نیز انتگرال‌پذیر اشتیلیس است. با استفاده از این تعریف نشان می‌دهیم که تعداد متناهی نقطه در وجود و مقدار انتگرال ریمان اشتیلیس تأثیر ندارند. نهایتاً ثابت می‌کنیم که اگر تابعی فقط در تعداد متناهی نقطه نایبوسته باشد، انتگرال ریمان اشتیلیس آن نسبت به هر تابع صعودی α وجود دارد.

(۱) اگر چه استیلتیس و اشتیلیس تلفظ‌های درست تری هستند ولی برای سهولت بیان، این ریاضیدان را به اشتیلیس خطاب می‌کنیم.

۱. پیشگفتار

می‌دانیم انتگرال ریمان بر اساس مفهوم مساحت بی‌ریزی شده است. وقتی تابع f روی بازه بسته $[a, b]$ کراندار $P = \{x_0 = a, x_1, \dots, x_n = b\}$ یک افزار برای $[a, b]$ باشد، آنگاه $\Delta x_i = x_i - x_{i-1}$ باشد، $i = 1, 2, \dots, n$. $S(P, \sigma, f) = \sum_{i=1}^n f(s_i) \Delta x_i$ می‌نماییم که در آن s_i بازه $[x_{i-1}, x_i]$ را مجموع ریمان تابع f نسبت به افزار P می‌نماییم که در آن $\Delta x_i = x_i - x_{i-1}$ باشد. وقتی با ظرفی کردن افزار P (یعنی با اضافه کردن عناصر P) $S(P, \sigma, f)$ به عدد مشخصی نزدیک شود می‌گویند f روی $[a, b]$ انتگرال‌پذیر ریمان است. به طور دقیق‌تر می‌توان چنین گفت که f روی $[a, b]$ انتگرال‌پذیر ریمان است، هرگاه عدد I موجود باشد به قسمی که برای هر $\epsilon > 0$ افزار P برای $[a, b]$ یافته شود به طوری که بازی هر مجموعه انتخاب σ داشته باشیم $|S(P, \sigma, f) - I| < \epsilon$. در این صورت می‌گویند مقدار انتگرال ریمان f روی $[a, b]$ برابر با I است. وقتی تابع f روی $[a, b]$ مثبت باشد، عدد I رامساحت ناحیه زیر منحنی f محدود به بازه $[a, b]$ در نظر می‌گیریم. به عبارتی مساحت ناحیه زیر منحنی f از a تا b برابر با حد مجموع مساحت‌های مستطیلهایی است که به وسیله افزار کردن بازه $[a, b]$ با $P = \{x_0 = a, x_1, \dots, x_n = b\}$ به ابعاد Δx_i و $f(s_i)$ ساخته می‌شوند که $s_i \in [x_{i-1}, x_i]$.

حدهای چپ و راست یک تابع و یا حدهای زیربنایهای زوج و فرد یک دنباله علاوه بر اینکه در اثبات وجود حد نقض تعیین کننده‌ای دارند، اغلب به سهولت فهم موضوع حد نیز کمک می‌کنند. انتگرال ریمان را نیز می‌توان با تعریف‌های ملموس‌تر انتگرال‌های بالایی و پائینی مشابه حدهای چپ و راست آغاز کرد.

هرگاه $\{x_0 = a, x_1, \dots, x_n = b\}$ یک افزار برای $[a, b]$ باشد و اگر برای هر $i = 1, 2, \dots, n$

$$\Delta x_i = x_i - x_{i-1}, \quad M_i = \sup_{x \in [x_{i-1}, x_i]} f(x), \quad m_i = \inf_{x \in [x_{i-1}, x_i]} f(x)$$

آنگاه تعریف می‌کنیم

$$U(P, f) = \sum_{i=1}^n M_i \Delta x_i, \quad L(P, f) = \sum_{i=1}^n m_i \Delta x_i$$

هرگاه P و Q دو افزار برای $[a, b]$ باشند، بسادگی دیده می‌شود که $U(Q, f) \geq L(P, f)$. بنابراین مجموعه‌های افزار برای $[a, b]$ است: $\{U(P, f)\}$ و $\{L(P, f)\}$ است: $\{L(P, f)\}$ به ترتیب از پائین و بالا کراندار هستند. این‌قیم مجموعه اول را انتگرال بالایی f و سوبرم مجموعه دوم را انتگرال پائینی f روی $[a, b]$ می‌نماییم و به ترتیب با $\int_a^b f(x) dx$ و $\bar{\int}_a^b f(x) dx = \int_a^b f(x) dx - \int_a^b f(x) dx$ نمایش میدهیم. در صورتی که f روی $[a, b]$ انتگرال‌پذیر ریمان است و مقدار مشترک انتگرال‌های پائینی و بالایی را با $\int_a^b f(x) dx$ نشان می‌دهیم. وقتی f روی $[a, b]$ انتگرال‌پذیر ریمان باشد، اصطلاحاً می‌نویسیم $f \in R$ روی $[a, b]$. بسادگی می‌توان نشان داد که $f \in R$ روی $[a, b]$ اگر و تنها اگر برای هر $\epsilon > 0$ افزار P برای $[a, b]$ موجود باشد که $|U(P, f) - L(P, f)| < \epsilon$ (مرجع [۲] را ببینید).

اگر کسی دقیق‌تر به مسئله بنگریم، در واقع در انتگرال $\int_a^b f(x) dx$ و یا در مجموع ریمان $\sum_{i=1}^n f(s_i) \Delta x_i$ سه کمیت دخالت دارند، یکی بازه $[a, b]$ ، یکی مقادیر تابع و دیگری دیفرانسیل dx یا تغییرات Δx_i که می‌توان آنرا دیفرانسیل تابع همانی $x = \alpha(t)$ نیز تصور نمود. با توجه به این موضوع تعیین انتگرال ریمان تابع f به دو صورت امکان‌پذیر است، یکی بجای تابع همانی α هر تابع دلخواه α را انتخاب نماییم که به انتگرال‌های موسوم به اشتیلیس

منجر می‌شود و دیگری بجای بازه $[a, b]$ هر مجموعه دلخواه A را روی محور حقیقی در نظر بگیریم که به انتگرال‌های موسوم به لبک منتهی می‌شود. آنچه مورد نظر ما است حالت اول یعنی انتگرال ریمان اشتیلیس می‌باشد.

۲. تاریخچه مختصراً از انتگرال اشتیلیس

ایده این نوع انتگرال برای ت.ج. اشتیلیس (۱۸۹۴-۱۸۵۶) وقتی به وجود آمد که وی توجه خود را به مطالعه کسرهای مسلسل در اعداد مختلط با ضرایب a_n به صورت

$$(1) \quad \frac{1}{a_1 z + \frac{1}{a_2 + \frac{1}{a_3 z + \frac{1}{a_4 + \frac{1}{a_5 z + \dots}}}}}$$

معطوف کرد. او موفق شد نشان دهد هنگامی که سری $\sum a_n$ واگرا است، آنگاه کسر مسلسل (۱) به یکتابع $F(z)$ که روی همه صفحه بجز قسمت منفی محور x ها و مبدأ تحلیلی است همگرا می‌باشد. همچنان وقتی سری $\sum a_n$ همگرا باشد، اشتیلیس ثابت کرد دنباله مجموعهای جزئی زوج و دنباله مجموعهای جزئی فرد کسر مسلسل (۱)، یعنی دنباله‌های کسرهای متناهی که به ضرایب a_{2n} و a_{2n-1} ختم می‌شوند به ترتیب به دوتابع مقادیر $F_1(z)$ و $F_2(z)$ همگرا هستند و آنها را می‌توان به صورت

$$F_1(z) = \frac{\mu_1}{z + \lambda_1} + \frac{\mu_2}{z + \lambda_2} + \dots + \frac{\mu_i}{z + \lambda_i} + \dots$$

$$(2) \quad F_2(z) = \frac{\nu_0}{z} + \frac{\nu_1}{z + \theta_1} + \dots + \frac{\nu_i}{z + \theta_i} + \dots$$

نمایشن داد که ضرایب μ_i ، λ_i ، ν_i و θ_i نامنفی‌اند. در آن زمان این واقعیت را می‌دانستند که کسر مسلسل (۱) را می‌توان به صورت سری

$$(3) \quad \frac{c_0}{z} - \frac{c_1}{z^1} + \dots + (-1)^k \frac{c_k}{z^{k+1}} + \dots$$

با ضرایب مثبت نوشت و به عکس. اشتیلیس نشان داد هنگامی که سری $\sum a_n$ همگرا است، ضرایب c_k توسط تساویهای

$$c_k = \sum_{i=1}^{\infty} \mu_i \lambda_i^k, \quad k = 1, 2, \dots$$

$$(4) \quad c_k = \sum_{i=1}^{\infty} \nu_i \theta_i^k, \quad k = 0, 1, \dots$$

به توابع F_1 و F_2 ارتباط پیدا می‌کنند. این ارتباط یک تعبیر فیزیکی برای اشتیلیس القا کرد به این ترتیب که اگر توده ذرات تشکیل دهنده جسمی در قسمت مثبت محور x ها توزیع شده باشد و اگر فاصله هر ذره بجرم m_i تا مبدأ برابر با d_i باشد، آنگاه گشتاور مرتبه k ام جسم نسبت به مبدأ به صورت $\sum m_i d_i^k$ تعریف می‌شود. باین ترتیب در (۴) می‌توان چنین تعبیر کرد که در واقع c_k گشتاور مرتبه k ام دستگاه مشتمل از توده‌ای ذرات نسبت به مبدأ

فریبرز آذرپناه

است که هر ذره بجرم $m_i = \mu_i$ و به فاصله $d_i = \lambda_i$ تا مبدأ یا بجرم $m_i = \nu_i$ و به فاصله $d_i = \theta_i$ تا مبدأ می‌باشد. بنابراین مسأله گشتوارها را که اشتیلیس به عنوان مسأله یافتن گشتوار مرتبه k ام دستگاه متشکل از توده ذرات با مشخصات $d_i, m_i, \nu_i, \theta_i$ تعریف کرد، برای هر k منجر به مقدار c_k می‌شد که حلذیری هر c_k خود مستلزم این شرط است که ضرایب a_k در کسر مسلسل (۱) تشکیل یک سری همگرا بدنهند. در این حالت مسأله گشتوارها دو جواب و در نتیجه تعداد نامتناهی جواب خواهد داشت.

جهت رسیدگی به مسأله گشتوارها، وقتی ضرایب a_k در ارتباط با c_k ها تشکیل یک سری واگرا بدنهند، اشتیلیس توزیع ذرات جسم را پیوسته تصور نمود. در چنین حالتی برای هر $x > 0$ کل وزن جسم مابین x و $x + \Delta x$ مانند (۲) است. این تابع مثبت و صعودی خواهد بود. اکنون گشتوار مرتبه k ام جسم به صورت حد مجموع

$$\sum_{i=1}^n t_i^k [g(x_i) - g(x_{i-1})]$$

می‌شود وقتی $\lim_{n \rightarrow \infty}$ که $P = \{x_i = a, x_1, \dots, x_n = b\}$ یک افزار بازه $[a, b]$ است و $t_i \in [x_{i-1}, x_i]$. اشتیلیس نشان داد هنگامی که f یک تابع پیوسته باشد، آنگاه نظریه فوق، حد

$$\sum_{i=1}^n f(t_i) [g(x_i) - g(x_{i-1})]$$

هم وجود دارد و آن را با $\int_a^b f(x) dg(x)$ نمایش داد. بین ترتیب صورت مسأله گشتوارها چنین شد که برای اعداد مثبت c_k ، یک تابع مثبت و غیر نزولی باید که $c_k = \int_a^b \mu^k dg(x)$. اشتیلیس توانست به این پرسش پاسخ دهد، او نشان داد هنگامی که سری $\sum a_k$ می‌عنی سری ضرایب متناظر به اعداد c_k واگرا باشد، دقیقاً یک جواب متحصر به فرد g دارد که توسط فرمول

$$F(z) = \int_z^\infty \frac{dg(u)}{z+u}$$

با $F(z)$ (حد کسر مسلسل (۱)) در ارتباط است. همچنین وقتی a_n همگرا باشد، آنگاه دو جواب متفاوت g_1 و g_2 به دست می‌آید که به شرح زیر با $F_1(z)$ و $F_2(z)$ در ارتباط اند.

$$F_1(z) = \int_z^\infty \frac{dg_1(u)}{z+u}, \quad F_2(z) = \int_z^\infty \frac{dg_2(u)}{z+u}.$$

برای اطلاع بیشتر به منبع [۲] مراجعه کنید.

۳. آیا انتگرال اشتیلیس دارای ضعف است؟

اکنون که تا حدودی در جریان شکل‌گیری انتگرال اشتیلیس قرار گرفتیم، تابع α را که جایگزین تابع α بازه $[a, b]$ صعودی و کراندار فرض کده و تابع f را کراندار می‌گیریم. با این شرایط مناسب مانند قبل می‌توانیم از انتگرالهای پائینی و بالائی برای تعریف انتگرال اشتیلیس استفاده کنیم. پس افزار $\{x_i = a, x_1, \dots, x_n = b\}$ را برای $[a, b]$ در نظر گفته و برای هر $n \leq i \leq 1$ قرار می‌دهیم

$$\Delta \alpha_i = \alpha(x_i) - \alpha(x_{i-1}), \quad M_i = \sup_{x \in [x_{i-1}, x_i]} f(x), \quad m_i = \inf_{x \in [x_{i-1}, x_i]} f(x)$$

$$U(P, f, \alpha) = \sum_{i=1}^n M_i \Delta \alpha_i, \quad L(P, f, \alpha) = \sum_{i=1}^n m_i \Delta \alpha_i.$$

در اینجا نیز به سادگی دیده می‌شود که مجموعه‌های $\{P\}$ یک افزار برای بازه $[a, b]$ است: $\{U(P, f, \alpha)\}$ و $\{L(P, f, \alpha)\}$ است: $\{f(x) d\alpha(x)\}$ به ترتیب از پائین و بالا کراندار هستند. به طور مشابه اینفیم $f \in R(\alpha)$ روی $[a, b]$ نشان می‌دهیم که به ترتیب مجموعه اول را با $\int_a^b f(x) d\alpha(x)$ و سوپریم مجموعه دوم را با $\int_a^b f(x) d\alpha(x)$ نشان می‌دهیم که به ترتیب انتگرال‌های بالایی و پائینی تابع f نسبت به α روی $[a, b]$ نامیده می‌شوند. هرگاه $\int_a^b f(x) d\alpha(x) = \int_a^b f(x) d\alpha(x)$ باشد به طور خلاصه می‌نویسیم $\int_a^b f(x) d\alpha(x) = \int_a^b f(x) d\alpha(x)$.

برابر باشند می‌گوییم تابع f نسبت به α روی $[a, b]$ انتگرال‌پذیر ریمان اشتیلیس است و به طور خلاصه می‌نویسیم $f \in R(\alpha)$ روی $[a, b]$. بسادگی نشان داده می‌شود که $f \in R(\alpha)$ روی $[a, b]$ اگر و تنها اگر برای هر $\epsilon > 0$ افزار P برای $[a, b]$ وجود داشته باشد به طوری که $U(P, f, \alpha) - L(P, f, \alpha) < \epsilon$. اکنون تابع کراندار f وجود دارد که صعودی α را روی $[a, b]$ به صورت

$$\alpha(x) = f(x) = \begin{cases} 0 & 0 \leq x < 1 \\ 1 & 1 \leq x \leq 2 \end{cases} \quad g(x) = \begin{cases} 0 & 0 \leq x \leq 1 \\ 1 & 1 < x \leq 2 \end{cases}$$

در نظر می‌گیریم. با استفاده از تعریف، می‌بینیم که $(f \notin R(\alpha)) \wedge (g \in R(\alpha))$ روی $[0, 2]$. مشاهده می‌کنیم که دو تابع f و g که مقدارشان فقط در $x = 1$ متفاوت است یکی نسبت به α انتگرال‌پذیر ریمان اشتیلیس است و دیگری نیست. وقتی برای نخستین بار با انتگرال ریمان اشتیلیس مواجه می‌شویم با توجه به برداشتی که از انتگرال چه به عنوان مساحت و چه به عنوان گشتاور داریم این پدیده را اگر هم باور کنیم به طور طبیعی این پرسش را از خود می‌کنیم که آیا این یک ضعف است؟ اگر به انتگرال ریمان توجه کنید این وضعیت به هیچ‌وجه پیش نمی‌آید، یعنی هرگاه دو تابع f و g در تعداد متناهی نقطه در یک بازه متفاوت داشته باشند یا هیچ یک انتگرال‌پذیر نیست یا هر دو انتگرال‌پذیرند و در این صورت مقدار انتگرال این دو تابع یکسان است. یکی از علل پیدایش این پدیده در انتگرال ریمان این است که تابع همانی $x = \alpha(x)$ پیوسته است، به طور کلی، هرگاه تابع f فقط در یک نقطه در $x_0 \in [a, b]$ پیوستگی چپ (راست) داشته باشد و α در x_0 از راست ($\alpha(x_0)$) پیوسته باشد، آنگاه $f \in R(\alpha)$ روی $[a, b]$ و این حقیقت را می‌توان به تعداد متناهی نقطه در بازه $[a, b]$ نیز تعمیم داد (مراجع [۱۴] را ببینید). اکنون این پرسشن مطرح است که آیا می‌توان انتگرال اشتیلیس f را نسبت به هر تابع صعودی α به گونه‌ای تعمیم داد که تعداد متناهی نقطه در وجود انتگرال یا مقدار آن سرنوشت ساز نباشد؟

اگر به تعریف انتگرال ریمان توجه کنیم می‌بینیم که برای هر افزار $\{P\}$ تمام عناصر P بجز a و b در محاسبه مجموعه‌های ریمان هر کدام دوبار منظور می‌شود، مثلاً x_1 هم در محاسبه M_1 و هم در محاسبه M_2 منظور شده است، زیرا

$$M_1 = \sup_{x \in [x_0, x_1]} f(x), \quad M_2 = \sup_{x \in [x_1, x_2]} f(x).$$

ولی گفتیم که چند نقطه در وجود یا مقدار انتگرال ریمان تأثیری ندارند، بنابراین نقاط افزار P که تعدادشان متناهی است در محاسبه بی‌تأثیرند. پس چرا به جای آنکه هر کدام دوبار در محاسبه منظور شوند آنها را از محاسباتمان حذف نکنیم؟ مثلاً فرض کنیم $(f(x_{i-1}, x_i) = M_i = \sup_{x \in (x_{i-1}, x_i)} f(x))$. در مساله گشتاورها هم وقتی توده ذرات نامتناهی باشد می‌توانیم تعداد متناهی از نقاط را حذف کنیم بدون اینکه در مقدار گشتاور تأثیر کنند. ابتدا این ایده را برای تعریف

فریبرز آذر پینا

انتگرال نسبت به تابع همانی به کار می برد و نشان می دهیم که انتگرال جدید همان انتگرال ریمان است. سپس با این ایده، انتگرالهای ریمان را نسبت به هر تابع صعودی تعیین داده مفهوم جدیدی برای انتگرالها ارائه می دهیم. نهایتاً نشان می دهیم این انتگرالها اغلب با انتگرالهای ریمان اشتیلیس یکی هستند با این تفاوت که دیگر تعداد متناهی نقطه در وجود انتگرال و حتی در مقدار آن تأثیری نخواهد داشت.

۴. انتگرال ریمان اشتیلیس با دیدگاه جدید

نخست تعریف انتگرال ریمان را به روش جدید بیان می کنیم. فرض کنید تابع حقیقی f روی $[a, b]$ کراندار است و $P = \{x_0 = a, x_1, \dots, x_n = b\}$ یک افزار برای $[a, b]$ باشد. تعریف می کنیم

$$M'_i = \sup_{x \in (x_{i-1}, x_i)} f(x), \quad m'_i = \inf_{x \in (x_{i-1}, x_i)} f(x)$$

$$U'(P, f) = \sum_{i=1}^n M'_i \Delta x_i, \quad L'(P, f) = \sum_{i=1}^n m'_i \Delta x_i.$$

در اینجا نیز می توان نشان داد که اگر P و Q دو افزار برای $[a, b]$ باشند، همواره $U'(P, f) \geq L'(Q, f)$. یعنی مجموعه های P یک افزار برای $[a, b]$ است : $\{U'(P, f)\}$ و Q یک افزار برای $[a, b]$ است : $\{L'(Q, f)\}$ به ترتیب دارای این قیمت و سوبرم هستند که در صورت تساوی می گویند f روی $[a, b]$ انتگرالباز است و به اختصار می نویسیم $f \in R'$ روی $[a, b]$. وقتی f انتگرالباز باشد مقدار مشترک این قیمت و سوبرم فوق را با $\int_a^b f(x) dx$ نشان می دهیم و آنرا انتگرال f روی $[a, b]$ می نامیم.

قضیه ۱. فرض کنید تابع f روی بازه $[a, b]$ کراندار باشد، در این صورت $f \in R'$ اگر و تنها اگر برای هر $\epsilon > 0$ یک افزار P برای $[a, b]$ وجود داشته باشد که $U'(P, f) - L'(P, f) < \epsilon$. اثبات این قضیه مانند اثبات قضیه مشابه در انتگرال ریمان است، بنابراین از ارائه آن خودداری می کنیم.

قضیه ۲. فرض کنید f روی $[a, b]$ کراندار باشد، در این صورت $f \in R'$ روی $[a, b]$ اگر و تنها اگر $\int_a^b f(x) dx = \int_a^b f(x) dx$ روی $[a, b]$.

اثبات. وجود یا عدم وجود همزمان دو انتگرال از نابرابریهای

$$U(Q, f) - L(Q, f) \leq Mn\eta + U'(P, f) - L'(P, f) \leq Mn\eta + U(P, f) - L(P, f)$$

نتیجه می شود که در آن $P = \{x_0 = a, x_1, \dots, x_n = b\}$ یک افزار دلخواه بازه $[a, b]$ ، کرانی برای f ، عددی به قدر کافی کوچک و Q تظریفی از P با افزودن نقاط $\eta \pm \eta$ به استثنای $a - \eta$ و $b + \eta$ می باشد. برابری دو انتگرال نیز در صورت وجود از نابرابریهای (f) و $L'(P, f) \leq U(P, f) \leq U'(P, f)$ آشکارا به دست می آید. \square

تبصره. توجه داریم که اگر $x = \alpha(x) = x$ و $\alpha(x) = x$ باشد، یک افزار برای $[a, b]$ باشد، آنگاه برای هر $n \geq 1$ ،

$$\Delta x_i = x_i - x_{i-1} = \alpha(x_i) - \alpha(x_{i-1}) = \sup_{x \in (x_{i-1}, x_i)} \alpha(x) - \inf_{x \in (x_{i-1}, x_i)} \alpha(x).$$

از این به بعد برای هر تابع صعودی α از رابطه بالا برای $\Delta\alpha$ استفاده می‌کنیم.
اکنون با این دیدگاه، انتگرال ریمان اشتیلیس را تعریف می‌کنیم. فرض کنیم روی $[a, b]$ تابع f کراندار و تابع α صعودی باشد. اگر افزار $P = \{x_0 = a, x_1, \dots, x_n = b\}$ در نظر بگیریم، آنگاه برای هر $1 \leq i \leq n$ تعریف می‌کنیم

$$M'_i = \sup_{x \in (x_{i-1}, x_i)} f(x), \quad m'_i = \inf_{x \in (x_{i-1}, x_i)} f(x)$$

$$\Delta' \alpha_i = \sup_{x \in (x_{i-1}, x_i)} \alpha(x) - \inf_{x \in (x_{i-1}, x_i)} \alpha(x)$$

$$U'(P, f, \alpha) = \sum_{i=1}^n M'_i \Delta' \alpha_i, \quad L'(P, f, \alpha) = \sum_{i=1}^n m'_i \Delta' \alpha_i.$$

در صورتی که (α) می‌گویند f روی $[a, b]$ نسبت به α روی $[a, b]$ انتگرال‌پذیر است و $\int_a^b f d\alpha$ می‌نویسیم (α) . در این حالت مقدار مشترک اینفیم و سوپرمم فوق را با نشان می‌دهیم:

قضیه ۳. فرض کنید تابع f و α به ترتیب روی $[a, b]$ کراندار و صعودی باشند. در این صورت $f \in R'(\alpha)$ روی $[a, b]$ اگر و تنها اگر برای هر $\epsilon > 0$ افزار P برای $[a, b]$ وجود داشته باشد که $|U'(P, f, \alpha) - L'(P, f, \alpha)| < \epsilon$. اثبات این قضیه مشابه اثبات قضیه نظری آن در مبحث انتگرال در مرجع [۴] است و بنابراین از بیان آن خودداری می‌کنیم. قضیه زیر نشان می‌دهد که با تعریف جدید دسته بزرگتری از توابع نسبت به یک تابع α انتگرال‌پذیرند.

قضیه ۴. هرگاه $f \in R(\alpha)$ روی $[a, b]$ آنگاه $f \in R'(\alpha)$ روی $[a, b]$ باشد. $\epsilon > 0$ را در نظر می‌گیریم، چون $f \in R(\alpha)$ چون $P = \{x_0 = a, x_1, \dots, x_n = b\}$ برای $M'_i \leq M_i$ ، $1 \leq i \leq n$ ، $U(P, f, \alpha) - L(P, f, \alpha) < \epsilon$. از آنجاکه برای هر i داریم $m'_i \leq \Delta\alpha_i$ و $M'_i \geq m_i$.

$$U'(P, f, \alpha) - L'(P, f, \alpha) = \sum_{i=1}^n (M'_i - m'_i) \Delta\alpha'_i \leq \sum_{i=1}^n (M_i - m_i) \Delta\alpha_i =$$

$$U(P, f, \alpha) - L(P, f, \alpha) < \epsilon.$$

پس با به قضیه ۳ $f \in R'(\alpha)$. از طرفی

$$\int_a^b f d\alpha = \inf_P U(P, f, \alpha) \geq \inf_P U'(P, f, \alpha)$$

$$\int_a^b f d\alpha = \sup_P L(P, f, \alpha) \leq \inf_P L'(P, f, \alpha)$$

$$\square \int_a^b f d\alpha = \int_a^b f d\alpha$$

عکس قضیه فوق درست نیست. قبل ادیدیم که اگر

$$\alpha(x) = f(x) = \begin{cases} 0 & 0 \leq x < 1 \\ 1 & 1 \leq x \leq 2 \end{cases} \quad g(x) = \begin{cases} 0 & 0 < x \leq 1 \\ 1 & 1 \leq x \leq 2 \end{cases}$$

آنگاه، $f \notin R(\alpha)$ و لی $g \in R(\alpha)$ روی $[0, 2]$. حال اگر افزایز $P = \{0, 1, 2\}$ را برای $[0, 2]$ انتخاب کنیم، آنگاه داریم

$$M'_1 = \sup_{x \in (0, 1)} f(x) = 0, \quad m'_1 = \inf_{x \in (0, 1)} f(x) = 0$$

$$M'_2 = \sup_{x \in (1, 2)} f(x) = 1, \quad m'_2 = \inf_{x \in (1, 2)} f(x) = 1$$

$$\Delta'_1 \alpha_1 = \sup_{x \in (0, 1)} \alpha(x) - \inf_{x \in (0, 1)} \alpha(x) = 0 - 0 = 0$$

$$\Delta'_2 \alpha_2 = \sup_{x \in (1, 2)} \alpha(x) - \inf_{x \in (1, 2)} \alpha(x) = 1 - 1 = 0.$$

درنتیجه برای هر $\epsilon < \epsilon, \epsilon >$ $f \in R'(\alpha) - L'(\alpha, f, \alpha) = 0$ معنی f روی $[0, 2]$ داریم که بنا به قضیه ۴، همچنین $g \in R'(\alpha)$ روی $[0, 2]$ داریم

تعریف جدید نشان می‌دهد که تغییر دادن مقدار یک تابع انتگرال‌پذیر در یک نقطه، نه تنها وجود انتگرال را نمی‌کند بلکه مقدار انتگرال را نیز تغییر نخواهد داد. به طور کلی قضیه زیر نشان می‌دهد که اگر تابع f فقط در تعداد متناهی نقاط $[a, b]$ نابوسته و α یک تابع صعودی دلخواه باشد، آنگاه $(\alpha')'_R f$ روی $[a, b]$ و مقدار انتگرال بستگی به نقاط نابوستگی ندارد. ابتدا لام زیر را بیان می‌کنیم.

لم. فرض می‌کنیم $c < b < a$ ، در این صورت $(\alpha')'_R f$ روی $[a, b]$ و روی $[b, c]$ اگر و تنها اگر $(\alpha')'_R f$ روی $[a, c]$ در این حالت $\int_a^c f d\alpha = \int_b^c f d\alpha + \int_a^b f d\alpha$. اثبات این لم مشابه اثبات قضیه نظری آن در مبحث انتگرال‌های است، مرجع [۴] را ببینید.

قضیه ۵. فرض می‌کنیم f روی $[a, b]$ کراندار و α صعودی باشد. هرگاه تعداد نقاط نابوستگی f در $[a, b]$ متناهی باشد، آنگاه $(\alpha')'_R f$ روی $[a, b]$ در این صورت اگر $f \in R'(\alpha)$ روی $[a, b]$ و مقدار تابع f فقط در تعداد متناهی نقطه با مقادیر f متفاوت باشد، آنگاه $(\alpha')'_R f$ روی $[a, b]$ و $\int_a^b f d\alpha = \int_a^b g d\alpha$. اثبات. اگر $a_k < a_{k-1} < \dots < a_1 < a_0$ تنها نقاط نابوستگی f باشد، آنگاه بنا به لم فوق کافی است نشان دهیم که در این صورت کافی است وجود انتگرال را روی بازه‌های $[a_1, a_2], [a_2, a_3], \dots$ و $[a_k, a_{k-1}]$ به ترتیب برابر با a و b باشد که در این صورت کافی است وجود انتگرال را روی $[a, a_1], [a_1, a_2], \dots$ و $[a_{k-1}, a_k]$ (میکن است $a_1 = a_k$) شان دهیم. همچنین کافی است ثابت کنیم مقدار انتگرال f روی هر کدام از این زیر بازه‌ها بستگی به نقاط انتهائی ندارد. بنابراین از ابتدا می‌توان فرض کرد که f روی $[a, b]$ همه جا بجز یکی از نقاط انتهائی مثلاً b پیوسته است. برای هر $x \in [a, b]$ فرض می‌کنیم $M \leq |f(x)| < \epsilon$ را در نظر می‌گیریم. قرار می‌دهیم $\beta = \sup\{\alpha(x) : a \leq x < b\}$.

پس $a \leq z < b$ موجود است که $\frac{\epsilon}{\lambda M} > \beta - \alpha(z)$. چون تابع f روی بازه $[a, z]$ پیوسته یکنواخت است، پس $\delta > 0$ وجود دارد که برای هر $x, y \in [a, z]$ داشته باشیم

$$|x - y| < \delta \implies |f(x) - f(y)| < \frac{\epsilon}{\mathfrak{F}(\alpha(b)) - \alpha(a)}.$$

اکنون افزار $\{P = \{x_0 = a, x_1, \dots, x_{n-1}, x_n\}$ را به قسمی انتخاب می‌کنیم که $x_{n-1} = z$ و برای هر $1 \leq i \leq n-1$ داشته باشیم $|x_i - x_{i-1}| < \delta$. در این صورت اگر $1 \leq i \leq n-1$

$$\forall x, y \in (x_{i-1}, x_i) \implies |f(x) - f(y)| < \frac{\epsilon}{\mathfrak{F}(\alpha(b)) - \alpha(a)}$$

$$\implies M'_i - m'_i \leq \frac{\epsilon}{\mathfrak{F}(\alpha(b)) - \alpha(a)}.$$

به این ترتیب داریم

$$U'(P, f, \alpha) - L'(P, f, \alpha) = \sum_{i=1}^{n-1} (M'_i - m'_i) \Delta' \alpha_i + (M'_n - m'_n) \Delta' \alpha_n$$

$$\leq \frac{\epsilon}{\mathfrak{F}(\alpha(b)) - \alpha(a)} \sum_{i=1}^{n-1} \Delta' \alpha_i + 2M(\beta - \alpha(z))$$

$$\leq \frac{\epsilon}{\mathfrak{F}} + 2M \frac{\epsilon}{\lambda M} = \frac{\epsilon}{2} < \epsilon.$$

از طرفی اگر $R : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ و برای هر $x \in [a, b]$ داشته باشیم $f(x) = g(x)$ ، آنگاه بدیهی است که برای هر افزار P برای $[a, b]$ داریم

$$M'(P, f, \alpha) = M'(P, g, \alpha), \quad m'(P, f, \alpha) = m'(P, g, \alpha)$$

و به این ترتیب $\int_a^b g d\alpha = \int_a^b f d\alpha$. پس مقدار انتگرال بستگی به نقاط ناپیوستگی f ندارد. \square

مراجع

- Tom M. Apostol, Mathematical Analysis, sixth printing, Addison-Wesley Publishing Co., 1973.
- T. Hawkins, Lebesgue's Theory of Integration, Chelsea Publishing Co., 1975.
- H.L. Royden, Real Analysis, second edition, McMillan Publication Co., INC., 1998.
- W. Rudin, Principles of Mathematical Analysis, third edition, McGraw-Hill International Book Co., 1976.

مدل سازی، تولید و نمایش B -اسپلین ها

صادم موسوی و نظام الدین مهدوی امیری

چکیده

دو روش کلی برای تولید الگوهای مدلسازی و طراحی کامپیوترا مورد بحث قرار می‌گیرند. یکی روش تقریب که در آن الگوی مورد نظر نقاط داده شده را درونیابی نمی‌کند، بلکه از نزدیکی آنها می‌گذرد، و بدین ترتیب نقاط داده شده به عنوان ابزاری جهت کنترل شکل الگو به کار می‌آیند. دیگری روش درونیابی که در آن الگوی مورد نظر از نقاط داده شده عبور می‌کند. بررسی روش‌های مؤثر درونیابی و تقریب برای تعدادی نقاط داده شده (در صفحه یا در فضای توسعه توابع پایه B -اسپلین ([۹]، [۱۰]) و ارایه الگوریتمهای کارا جهت تولید الگوهای مربوطه مورد تأکید قرار می‌گیرند. بدین منظور چگونگی استفاده از توابع پایه B -اسپلین در روش‌های تقریب و درونیابی جهت تولید منحنی‌ها و روش‌ها بررسی می‌شوند. نمونه‌های متنوعی از منحنی‌ها و روش‌ها با استفاده از مدل‌های B -اسپلین توسط نرم افزار ایجاد شده تولید و نمایش داده می‌شوند.

۵. مقدمه

با توسعه گرافیک کامپیوترا و طراحی بدکمک کامپیوترا و تکنولوژی صنعتی کامپیوترا، مدلسازی هندسی برای اولین بار در سال ۱۹۷۰ میلادی مطرح شد. این مدلسازی عمدتاً به مجموعه‌ای از روش‌های مؤثر برای تعریف شکل و سایر مشخصه‌های هندسی یک الگو در کامپیوترا می‌پردازد، به‌گونه‌ای که پارامترهایی مانند سرعت، کارایی، کیفیت و فضای ذخیره‌سازی اطلاعات مورد توجه قرار گیرند.

به طور کلی، روش‌های مدلسازی هندسی را برای تشریح ساختار ریاضی یک الگوی حقیقی و یا شبیه‌سازی بعضی فرایندها به کار می‌گیرند. یک رده خاص از این روشها بر اساس توابع B -اسپلین پایه‌گذاری شده است. به خاطر خواص مطلوب این توابع ([۹]، [۱۰]), B -اسپلین ها به عنوان یکی از مهمترین ابزارها در مدلسازی‌های کامپیوترا به شمار می‌روند. مطالب در پنج بخش ارایه می‌شوند.

بخش اول به اصول اولیه می‌پردازد. در بخش دوم الگوریتمی کارا برای محاسبه توابع پایه B -اسپلین مطرح می‌شود ([۹]). در بخش سوم منحنی‌های B -اسپلین و خواص مربوطه مورد بررسی قرار می‌گیرند ([۴]، [۶]، [۸]).

بخش چهارم به تشریح رویه‌های B -اسپلین می‌پردازد ([2], [4], [8]). در بخش پنجم درونیابی رویه‌ها توسط توابع B -اسپلین به طور اجمالی مرور می‌شود ([5], [9], [3]). بر اساس مباحث ارایه شده نرم‌افزاری طراحی کردۀ ایم که از طریق هریک از دو روش درونیابی و تقریب توسط رنوس کنترلی قادر به ایجاد منحنی‌های رویه‌های B -اسپلین است. کلیه آنکال ارایه شده توسط این نرم‌افزار تولید شده‌اند ([۹]).

۱. اصول اولیه

رویه‌های پارامتری. یک رویه پارامتری در فضای \mathbb{R}^3 را با پارامترهای مستقل \bar{u} و \bar{v} به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$Q(\bar{u}, \bar{v}) = [X(\bar{u}, \bar{v}), Y(\bar{u}, \bar{v}), Z(\bar{u}, \bar{v})].$$

ساده‌ترین عنصر هندسی وابسته به یک رویه را وصله رویه می‌نامیم و آن عبارت است از یک منحنی بسته مشکل از نقاطی که مختصاتشان توسط تابع (دو پارامتری) تک مقداری به صورت زیر بدست می‌آیند:

$$x = X(\bar{u}, \bar{v}), \quad y = Y(\bar{u}, \bar{v}), \quad z = Z(\bar{u}, \bar{v}).$$

با توجه به ترکیبی‌های ممکن از دو متغیر پارامتری، در محدوده پارامترهای تعیین شده برای هر پارامتر، هر وصله رویه دارای چهار نقطه گوشه و همچنین چهار منحنی است که لبه‌های وصله رویه را تعریف می‌کنند [8].

حاصلضرب تانسوری. فرض کنید X فضای برداری توابعی باشد که از مجموعه U به داخل مجموعه اعداد حقیقی تعریف می‌شوند، همچنین Y نیز فضای برداری تابع از مجموعه V به داخل مجموعه اعداد حقیقی باشد. برای هر $x \in X$ و $y \in Y$ و $w(u, v) = x(u)y(v)$ رابطه $x \in U \times V$ و $y \in U \times V$ یک تابع روی (u, v) معرفی می‌کند، که آن را حاصلضرب تانسوری $x \otimes y$ گویند و با $x \otimes y$ نشان می‌دهند. به علاوه، مجموعه کلیه ترکیبی‌های خطی تابع به صورت $y \otimes x$ بر روی $U \times V$ را، که $x \in X$ و $y \in Y$ ، حاصلضرب تانسوری X در Y گویند و با $X \otimes Y$ نشان می‌دهیم.

۲. محاسبه تابع B -اسپلین

محاسبه تابع پایه B -اسپلین $B_{\delta, k}(\bar{u})$ مورد نظر است. برای محاسبه تابع B -اسپلین از مرتبه دلخواه می‌توان به طور مستقیم از فرمول بازگشتی زیر استفاده کرد. برای هر $r \in \{0, 1, \dots, m\}$ داریم:

$$B_{i,1}(\bar{u}) = \begin{cases} 1 & \bar{u}_i \leq \bar{u} < \bar{u}_{i+1} \\ 0 & \text{سایر موارد} \end{cases}$$

(۱)

$$B_{i,r}(\bar{u}) = \frac{\bar{u} - \bar{u}_i}{\bar{u}_{i+r-1} - \bar{u}_i} B_{i,r-1}(\bar{u}) + \frac{\bar{u}_{i+r} - \bar{u}}{\bar{u}_{i+r} - \bar{u}_{i+1}} B_{i+1,r-1}(\bar{u}), \quad r = 2, 3, \dots, k,$$

که در آن هنگامی که هر یک از روابط $\bar{u}_{i+r-1} - \bar{u}_i = 0$ یا $\bar{u}_{i+r} - \bar{u}_i = 0$ برقرار باشد، به ترتیب جمله‌های مربوطه $B_{i,r-1}(\bar{u})$ و یا $B_{i+1,r}(\bar{u})$ صفر در نظر گرفته می‌شوند. فرض کنید بخواهیم کلیه توابع B -اسپلاین غیرصفر از مرتبه k را در نقطه $\bar{u}_{k-1}, \bar{u}_{m+1}$ محاسبه کنیم. فرض کنید δ اندیس یکتایی باشد به طوری که $\bar{u}_{\delta+1} < \bar{u} < \bar{u}_{\delta}$. بنابر تعريف، مقدار تمام توابع B -اسپلاین مرتبه اول به غیر از $B_{\delta,1}(\bar{u})$ صفر می‌شوند، یعنی، داریم:

$$\begin{cases} B_{i,1}(\bar{u}) = 0, & i \neq \delta \\ B_{\delta,1}(\bar{u}) = 1 \end{cases}$$

از طرف دیگر، با توجه به تکیه‌گاه موضعی توابع B -اسپلاین، کلیه توابع B -اسپلاین مرتبه اول تا مرتبه $k-1$ را که در نقطه \bar{u} غیرصفر هستند، می‌توان مطابق جدول ۱ مرتب کرد.

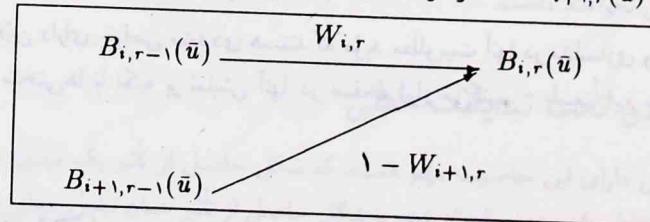
				$B_{\delta-k+1,k}(\bar{u})$
				$B_{\delta-k+2,k}(\bar{u})$
				\vdots
				$B_{\delta-2,2}(\bar{u})$
				$B_{\delta-1,2}(\bar{u})$
				$B_{\delta-1,1}(\bar{u})$
				$B_{\delta,1}(\bar{u})$
				$B_{\delta,2}(\bar{u})$
				$B_{\delta,3}(\bar{u})$
				\vdots
				$B_{\delta,k}(\bar{u})$
				\vdots

جدول ۱: محاسبه توابع B -اسپلاین در \bar{u} .

این مقادیر غیرصفر را می‌توان ستون به ستون از چپ به راست و برای هر ستون از بالا به پائین محاسبه نمود. الگوریتم محاسبه را به صورت زیر شرح می‌دهیم. فرمول بازنگشتی (۱) را به صورت زیر در نظر بگیرید:

$$B_{i,r}(\bar{u}) = W_{i,r}(\bar{u})B_{i,r-1}(\bar{u}) + (1 - W_{i+1,r}(\bar{u}))B_{i+1,r-1}(\bar{u}),$$

که در آن $W_{i,r}(\bar{u}) = \frac{\bar{u}_{i+r}-\bar{u}}{\bar{u}_{i+r}-\bar{u}_{i+1}}$ و در نتیجه $W_{i,r}(\bar{u}) = \frac{\bar{u}-\bar{u}_i}{\bar{u}_{i+r-1}-\bar{u}_i}$. هر عضو $1 - W_{i+1,r}(\bar{u})$ با استفاده از $W_{i,r}(\bar{u})$ و $W_{i+1,r}(\bar{u})$ دو همسایه سمت چپش به صورت زیر قابل محاسبه است:



این روش از نظر عددی پایدار است، زیرا تنها تعدادی از اعداد نامنفی با یکدیگر جمع می‌شوند. با توجه به مطلب فوق الگوریتم زیر را برای محاسبه جدول (۱) ارائه می‌دهیم [۹].

الگوریتم ۱. محاسبه تابع B -اسپلاین.

```

bval. ← ۱
for r ← ۲ step \ until k do
    i ← δ - r + ۱
    bval_{r-۱} ← ۰
    for s ← r - ۲ step -\ until ۰ do
        i ← i + ۱
        omega ← (\bar{u} - \bar{u}_i) / (\bar{u}_{i+r-۱} - \bar{u}_i)
        bval_{s+۱} ← bval_{s+۱} + (۱ - omega) × bval_i
        bval_s ← omega × bval_i
    endfor
endfor

```

بعد از اجرای الگوریتم، مقادیر $bval_1, bval_2, \dots, bval_{k-1}$ به ترتیب مقادیر $B_{\delta-1,k}(\bar{u}), B_{\delta-2,k}(\bar{u}), \dots, B_{\delta-k+1,k}(\bar{u})$ را بدست می‌دهند.

۳. منحنی‌های B -اسپلاین

تعریف. فرض کنید نقاط $V_i \in \mathbb{R}^r$ (\mathbb{R}^r داده شده باشد). منحنی B -اسپلاین مرتبه k حاصل از این نقاط بر روی دنباله گرهای $\bar{u}_m < \bar{u}_{m+1} < \dots < \bar{u}_1 < \dots < \bar{u}_0$ به صورت

$$Q(\bar{u}) = \sum_{i=0}^m V_i B_{i,k}(\bar{u}) \quad \bar{u} \in [\bar{u}_{k-1}, \bar{u}_{m+1})$$

تعریف می‌شود، که در آن V_i ‌ها رئوس کنترلی این منحنی نامیده می‌شوند.

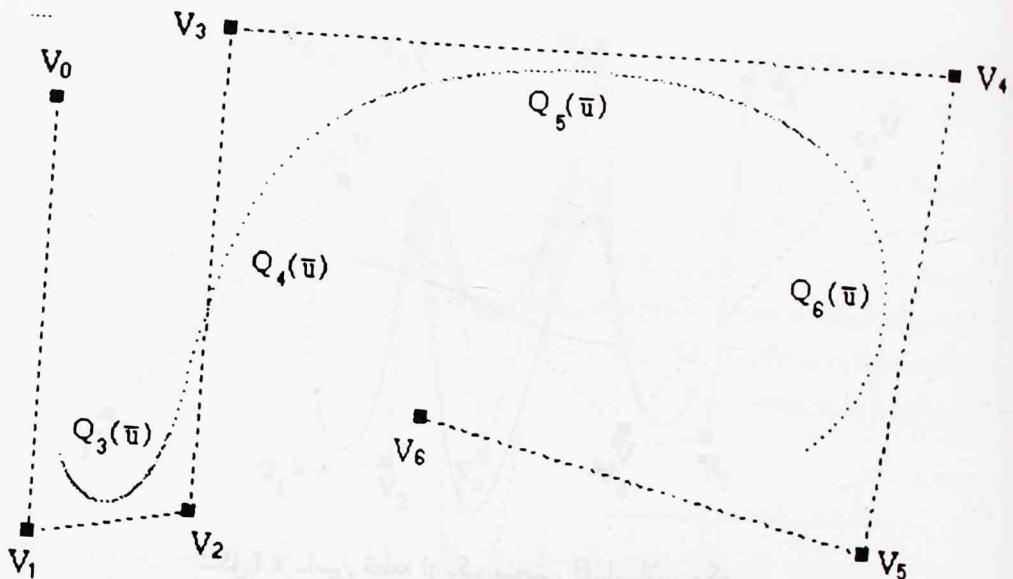
شکل ۱ یک منحنی B -اسپلاین مکعبی با دنباله گرهای یکنواخت حاصل از رئوس کنترلی V_0, \dots, V_m را نشان می‌دهد.

۱.۳. خواص منحنی‌های B -اسپلاین

منحنی‌های B -اسپلاین دارای خواص متعددی هستند که مؤید مطلوبیت آنها در مدلسازی و طراحی هندسی است. این خواص را برای منحنی‌ها با تکیه بر نمایش آنها در صفحه ابراز می‌کنیم. طبیعتاً این خواص به رویه‌ها تعیین می‌پذیرند.

خاصیت پوشش محدب

تعریف. فرض کنید $\{V_0, V_1, \dots, V_m\}$ مجموعه نقاطی از \mathbb{R}^n باشند. پوشش محدب مجموعه نقاط V ، کوچکترین مجموعه محدبی را گویند که شامل تمام نقاط V باشد. بیان دیگر، پوشش محدب V شامل کلیه



شکل ۱. منحنی B -اسپلاین مکعبی یکنواخت با هفت رأس کنترلی.

نقاطی است که به صورت ترکیب محدودی از اعضای مجموعه V نوشته می‌شوند، یعنی کلیه نقاط Q به صورت

$$Q = \sum_{i=0}^m w_i V_i, \quad \begin{cases} w_i \in \mathbb{R} \\ w_i \geq 0 \quad i = 0, 1, \dots, m \\ \sum_{i=0}^m w_i = 1 \end{cases}.$$

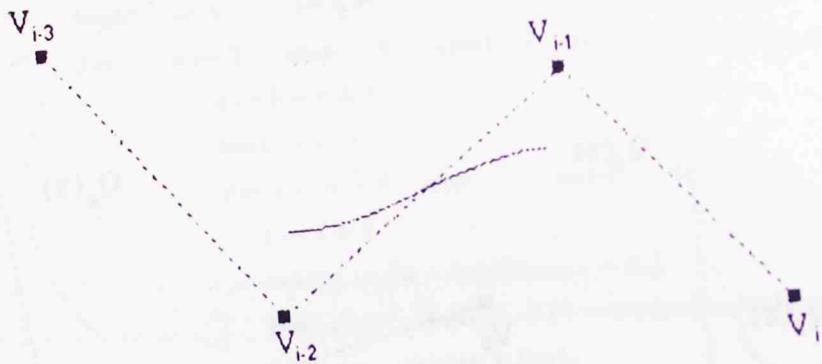
قضیه. کلیه نقاط یک منحنی B -اسپلاین در داخل پوشش محدب رئوس کنترلی خود قرار می‌گیرند [9].

در طراحی و مدل‌سازی کامپیوترا، اصولاً روشهایی برای ایجاد منحنی‌ها مورد توجه قرار می‌گیرند که منحنی‌های تولید شده توسط آنها فاقد هرگونه نوسانات اضافی و ناخواسته باشند. بنابراین چون کلیه نقاط یک منحنی B -اسپلاین در پوشش محدب رئوس کنترلی خود قرار می‌گیرند (شکل ۲)، بنابراین منحنی‌های B -اسپلاین نوسانات اضافی و غیرقابل کنترل نخواهند داشت.

خاصیت پایا بودن تحت تبدیلات خطی

منحنی‌های B -اسپلاین دارای این خاصیت مهم هستند که شکل حاصل از تأثیر یک تبدیل خطی (دوران، انتقال، انعکاس) بر روی کلیه نقاط یک منحنی ایجاد شده با شکل حاصل از تأثیر همان تبدیل خطی بر روی رئوس کنترلی و سپس ایجاد منحنی یکسان است [9].

بنابراین برای ایجاد شکل حاصل از تأثیر یک تبدیل خطی بر روی منحنی B -اسپلاین، می‌توان تبدیل خطی را بر رئوس کنترلی اثر داد، و سپس منحنی حاصل از رئوس بدست آمده را ایجاد کرد، یا می‌توان تبدیل خطی را بر روی



شکل ۲.۷ - این قطعه از یک منحنی B -اسپلاین مکعبی.

کلیه نقاط منحنی افزاد و منحنی جدید را ایجاد کرد.

خاصیت کنترل پذیری موضعی

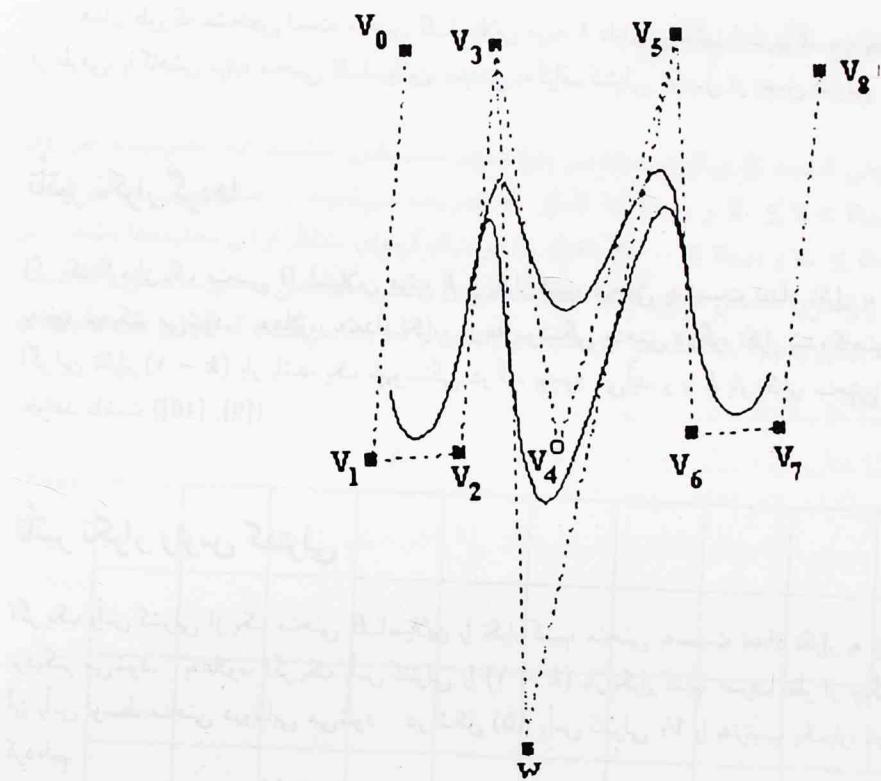
یکی از مهمترین خاصیتهای منحنی B -اسپلاین خاصیت کنترل پذیری موضعی آن است. این خاصیت ایجاب می‌کند که تغییر مختصات یک رأس کنترلی فقط به طور موضعی بر شکل منحنی تأثیر داشته باشد [9]. این خاصیت مهم در مدلسازی و طراحی بهمنار می‌رود، زیرا برای اصلاح یک منحنی به محاسبات کمتری نسبت به محاسبات اولیه نیاز دارد. شکل (۳) یک منحنی B -اسپلاین مکعبی یکنواخت حاصل از رؤس کنترلی V_1, V_2, \dots, V_n را نشان می‌دهد که در آن مختصات رأس کنترلی V_4 به W تغییر داده شده است. ملاحظه می‌شود که این تغییرات به طور موضعی بر شکل منحنی تأثیر می‌گذارند و موجب تغییر سراسری در منحنی نمی‌شوند.

۲.۳. مشخصه‌های کاربردی منحنی‌های B -اسپلاین

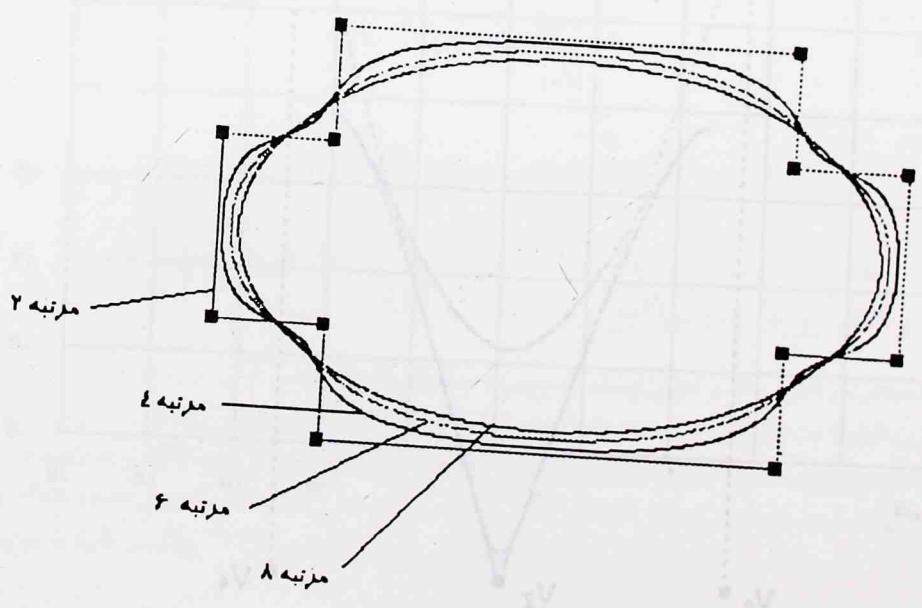
به طور کلی برای تولید یک منحنی B -اسپلاین به فرم دلخواه لازم است که برخی از مشخصه‌های کلی منحنی‌های B -اسپلاین شناخته شوند. اکنون یک بررسی اجمالی بر روی این گونه مشخصه‌ها ارایه کنیم.

رفتار منحنی‌های B -اسپلاین از مرتبه‌های مختلف

اگر کلیه رؤس کنترلی یک منحنی B -اسپلاین را ثابت در نظر بگیریم و مرتبه منحنی B -اسپلاین را افزایش دهیم، تعداد قطعات منحنی و در نتیجه نوسانات آن کمتر می‌شود. زیرا با افزایش مرتبه منحنی B -اسپلاین تعداد رؤس کنترلی بیشتری در ایجاد یک قطعه منحنی موثر می‌شوند، و در نتیجه قطعه منحنی باید در پوشش محدب رؤس کنترلی بیشتری قرار بگیرد. در شکل (۴) منحنی‌های B -اسپلاین از مرتبه‌های ۲، ۴، ۶ و ۸ حاصل از یک مجموعه رؤس کنترلی ثابت نشان داده شده‌اند.



شکل ۳. تغییر موضعی منحنی B -اسپلاین.



شکل ۴. منحنی B -اسپلاین با مرتبه‌های مختلف.

صمد موسوی و نظام الدین مهدوی امیری

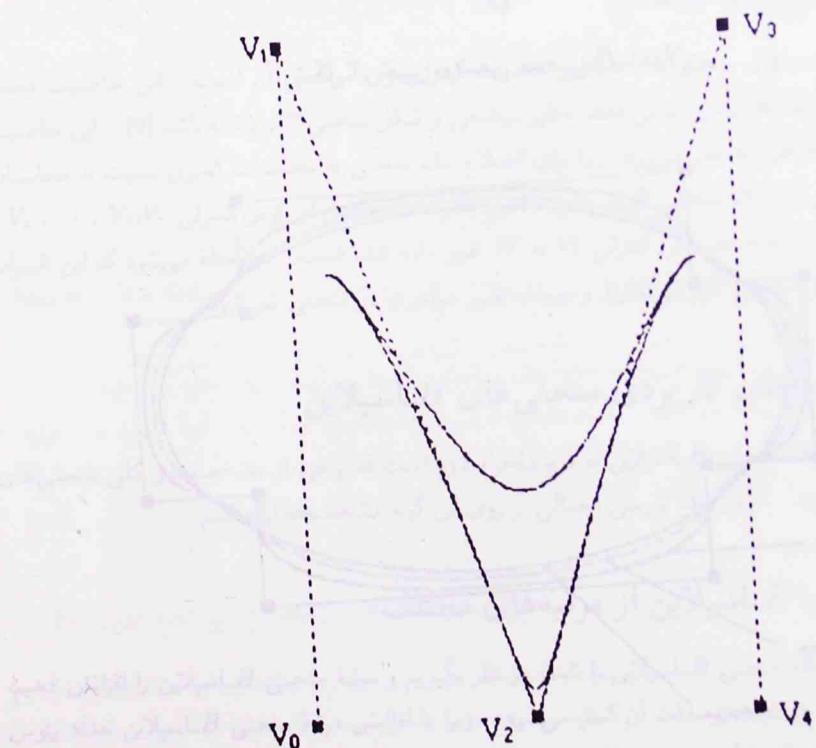
همان طور که مشخص است، منحنی B -اسپلاین مرتبه ۸ دارای نوسانات کمتری نسبت به سایر منحنی ها است. از طرفی، با کاهش مرتبه منحنی B -اسپلاین، منحنی به گراف کنترلی حاصل از رئوس کنترلی خود نزدیکتر می شود.

تأثیر تکرار گره ها

اگر یک گره از یک منحنی B -اسپلاین مرتبه k را تکرار کنیم، منحنی به نسبت تعداد تکرار به گراف کنترلی مربوط به خود نزدیکتر می شود. بعلاوه، به تعداد تکرار، درجه پیوستگی منحنی در گره تکرار شده کاهش می یابد. همچنین اگر این تکرار $(1 - k)$ بار باشد، یک ناپیوستگی در گره بوجود می آید، و با k بار تکرار، منحنی در آن گره یک پرش خواهد داشت ([9], [10]).

تأثیر تکرار رئوس کنترلی

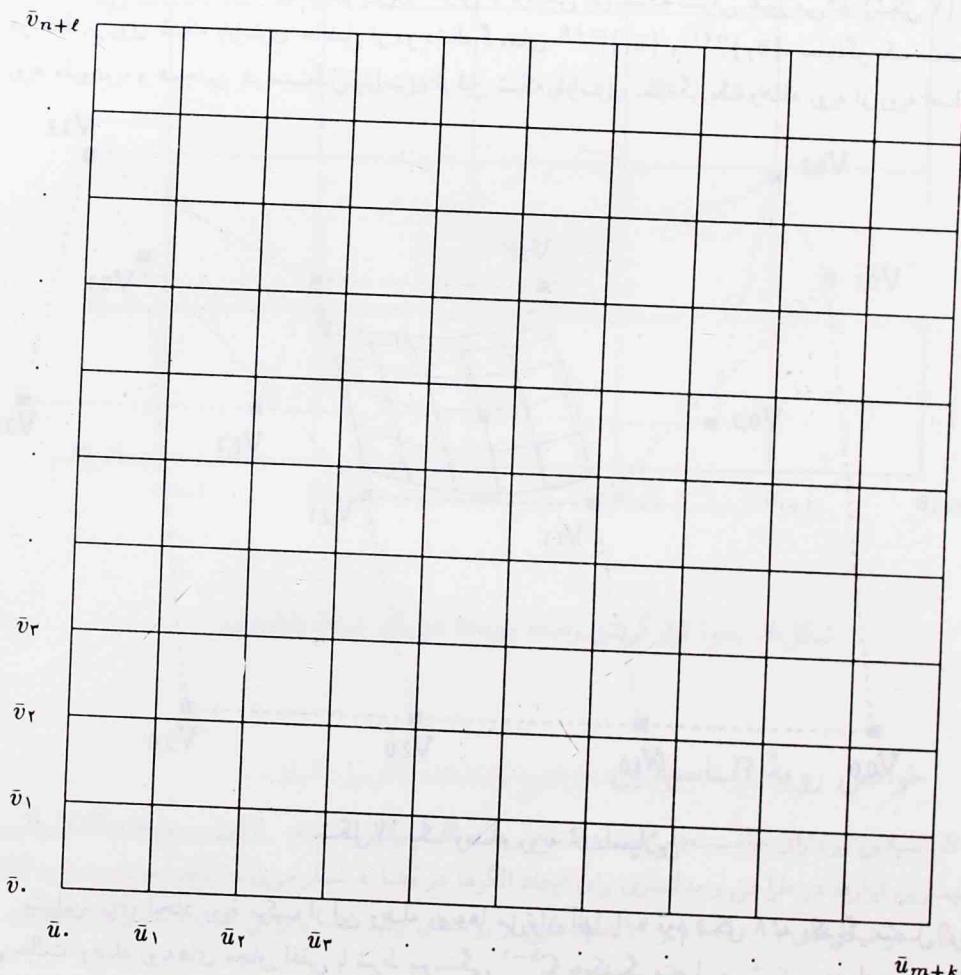
اگر یک رأس کنترلی از یک منحنی B -اسپلاین را تکرار کنیم، منحنی به نسبت تعداد تکرار به رأس کنترلی مربوطه نزدیکتر می شود. بعلاوه، اگر یک رأس کنترلی را $(1 - k)$ بار تکرار کنیم، صرف نظر از چگونگی ترتیب گره ها، آن رأس توسط منحنی درونیابی می شود. در شکل (۵)، رأس کنترلی V_2 را به ترتیب یک بار، دو بار و سه بار تکرار کردہ ایم.



شکل ۵. منحنی B -اسپلاین با تکرار رأس کنترلی V_2 .

۴. رویه‌های B -اسپلاین

تعریف. فرض کنید \bar{u} و \bar{v} دو متغیر پارامتری مستقل باشند که به ترتیب بر روی محدوده‌های $\bar{u}_0 \leq \bar{u} < \bar{u}_{m+k}$ و $\bar{v}_n+1 \leq \bar{v} < \bar{v}_{n+1}$ تعریف می‌شوند. همچنین فرض کنید $\bar{v}_1 \leq \dots \leq \bar{v}_n+1 \leq \bar{v}_n \leq \dots \leq \bar{v}_1$ و $\bar{u}_1 \leq \dots \leq \bar{u}_n+1 \leq \bar{u}_n \leq \dots \leq \bar{u}_1$ دو دنباله گره‌های متاظر از این محدوده‌ها باشند. در این صورت شبکه پارامتری حاصل از این گره‌ها خطوط عمودی و افقی متقارعی به صورت شکل (۶) است. محدوده‌های $[\bar{u}_0, \bar{u}_1, \dots, \bar{u}_n+1]$ و $[\bar{v}_1, \bar{v}_2, \dots, \bar{v}_n+1]$ قطعات این شبکه پارامتری را تعریف می‌کنند، که آنها را مستطیلهای پارامتری می‌نامیم [۹].



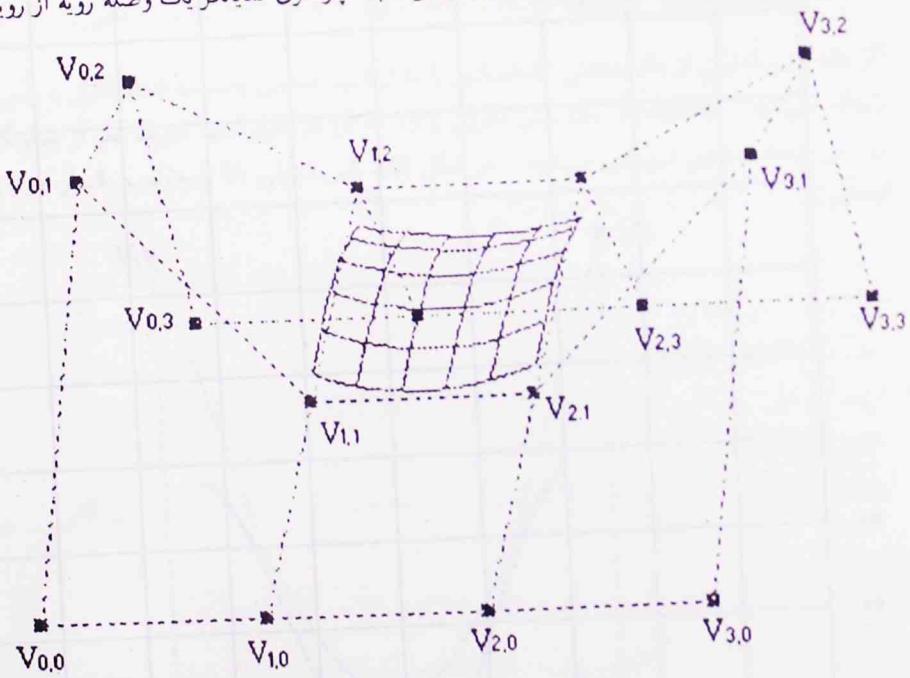
شکل ۶. شبکه پارامتری حاصل از گره‌های $\{\bar{u}_j\}_{j=0}^{n+1}$ و $\{\bar{v}_j\}_{j=0}^{m+k}$.

تعریف. فرض کنید رنوس کنترلی $(x_{i,j}, y_{i,j}, z_{i,j}) = V_{i,j}$ در فضای داده شده باشد. رویه B -اسپلین حاصل از این رنوس کنترلی بر روی شبکه پارامتری حاصل از دو دنباله گرهای $\{\bar{u}_i\}_{i=0}^{m+k}$ و $\{\bar{v}_j\}_{j=0}^{n+l}$ به صورت

$$\begin{aligned} Q(\bar{u}, \bar{v}) &= \sum_{i=0}^m \sum_{j=0}^n V_{i,j} B_{i,j}^{k,l}(\bar{u}, \bar{v}) \\ &= \sum_{i=0}^m \sum_{j=0}^n V_{i,j} B_{i,k}(\bar{u}) B_{j,l}(\bar{v}) \end{aligned}$$

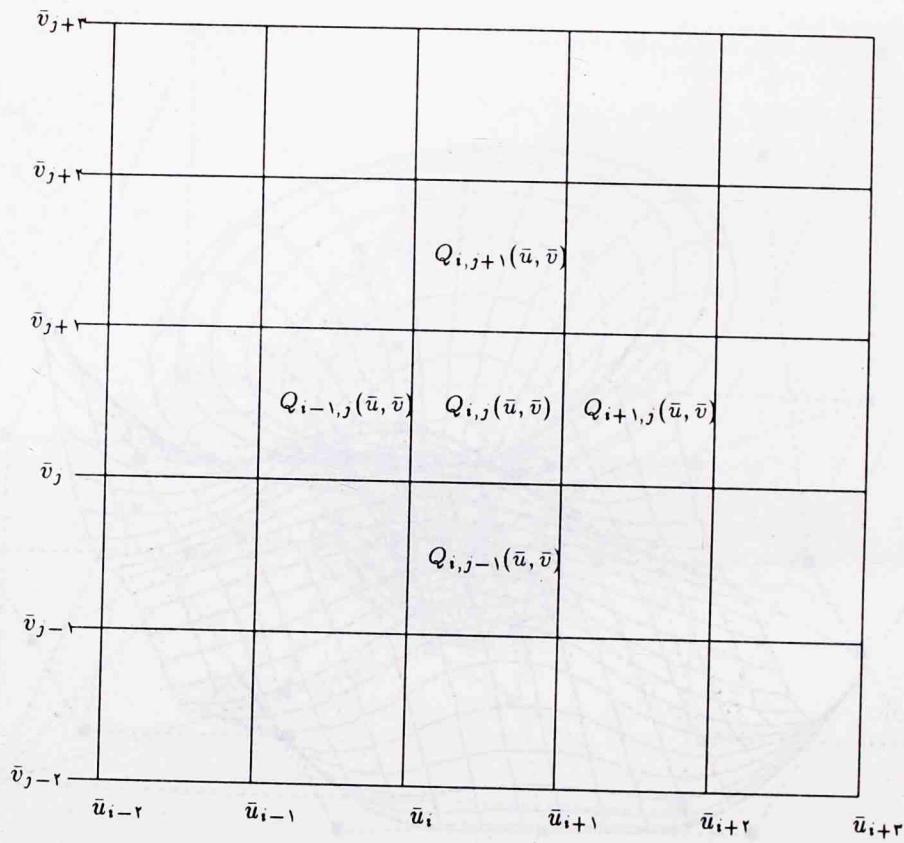
تعریف می شود ([2], [8]).

با اتصال رنوس کنترلی $V_{i,j}$ به یکدیگر که به فرم یک ماتریس مرتب شده اند، یک شبکه کنترلی در فضای ایجاد می شود به طوری که رویه حاصل از این رنوس کنترلی از نزدیکی این شبکه کنترلی عبور می کند (شکل ۷). به علاوه، هر خط بر روی شبکه پارامتری حاصل از دو دنباله گرهای $\{\bar{u}_i\}_{i=0}^{m+k}$ و $\{\bar{v}_j\}_{j=0}^{n+l}$ ، نمایانگر یک منحنی بر روی رویه مفروض، و همچنین هر مستطیل پارامتری از این شبکه پارامتری نمایانگر یک وصله رویه از رویه اصلی است.



شکل ۷. یک وصله رویه B -اسپلین.

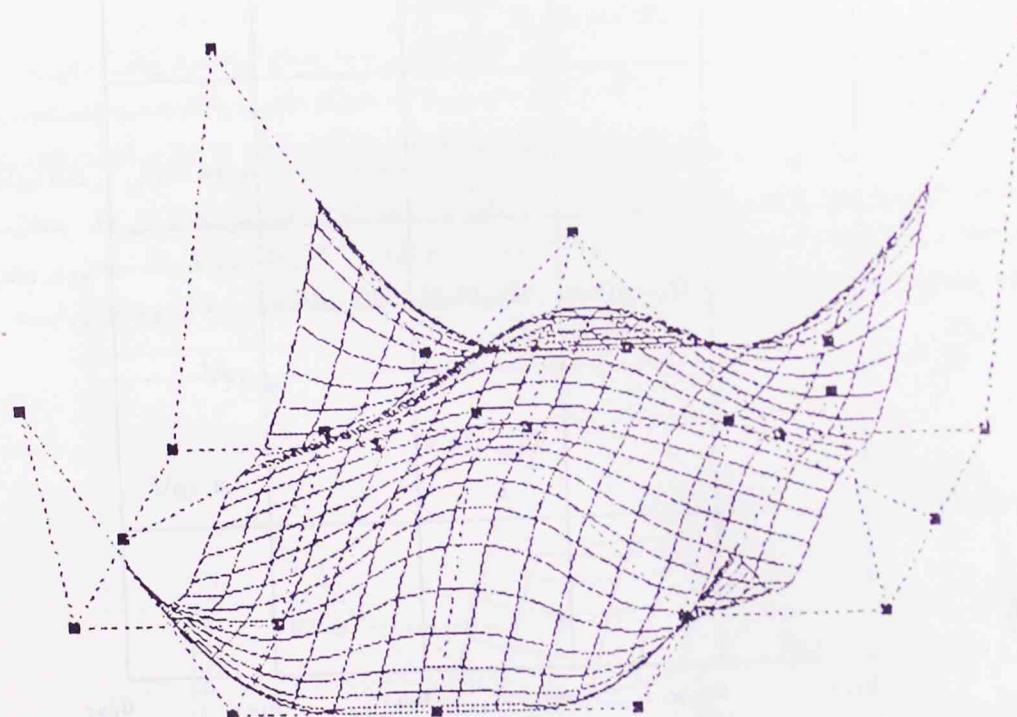
بنابراین، برای ایجاد رویه مركب از این وصله رویه ها می توان آنها را به فرم شکل ۸ به یکدیگر متصل کرد. در این حالت، وصله رویه های مجاور افقی با شرط پوستگی C^{k-2} به یکدیگر متصل می شوند، و وصله رویه های مجاور عمودی با شرط پوستگی C^{l-2} به یکدیگر اتصال می باند.



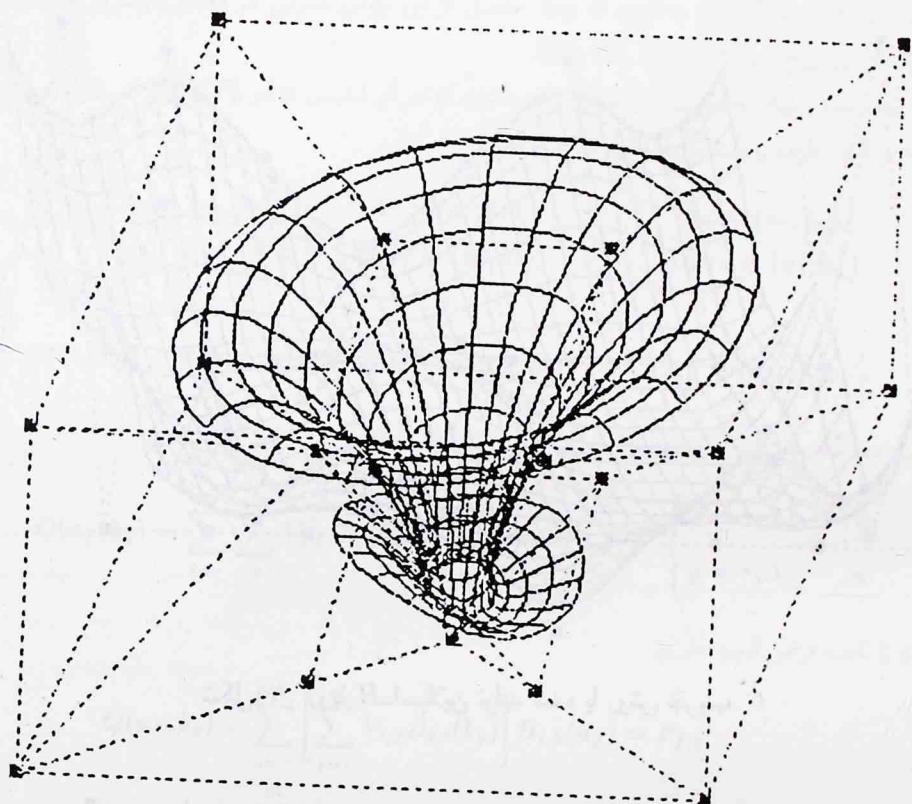
شکل ۸. نحوه قرارگرفتن وصله رویه‌ها در یک شبکه پارامتری.

۱.۴ خواص رویه B -اسپلاین

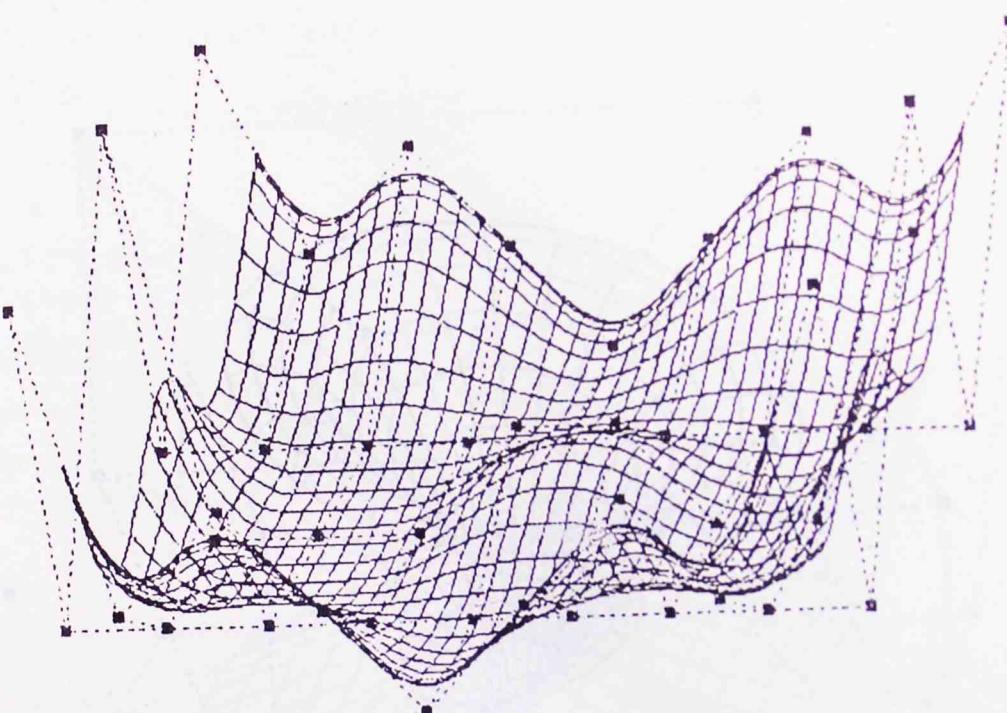
رویه‌های B -اسپلاین نیز دارای خاصیت‌هایی مشابه با منحنی‌های B -اسپلاین هستند. از این رویه‌های B -اسپلاین یکی از مهمترین ابزارها در طراحی و مدلسازی برای ایجاد الگوها در فضای شمار می‌روند (برای بحث بیشتر به [9] رجوع شود). در شکل‌های ۹، ۱۰، ۱۱ و ۱۲ نمونه‌هایی از رویه‌های تولید شده با روش تقریب نشان داده شده‌اند.



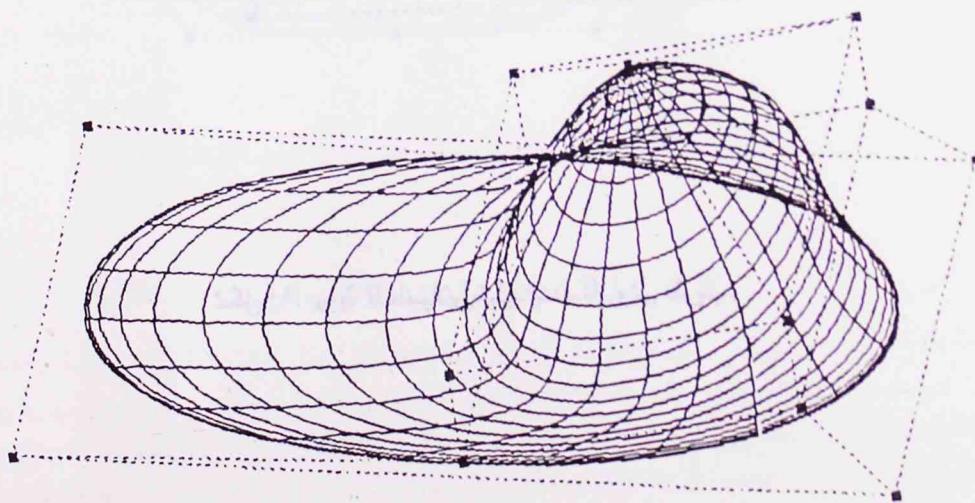
شکل ۹. رویه B -اسپلاین تولید شده با روش تقریب.



شکل ۱۰. رویه B -اسپلاین تولید شده با روش تقریب.



شكل ۱۱. رویه B -اسپلاین تولید شده با روش تقریب.



شكل ۱۲. رویه B -اسپلاین تولید شده با روش تقریب.

۵. درونیابی رویه ها با استفاده از توابع B -اسپلاین

فرض کنید نقاط $P_p = (r_p, s_p, t_p)$ داده شده باشد. در این حالت، هدف تعیین رئوس کنترلی $V_{i,j} = (x_{i,j}, y_{i,j}, z_{i,j})$ است به طوری که رویه حاصل از این رئوس کنترلی در مقادیر پارامتری A_p از نقاط مشخص P_p از این رویه عبور کند ([1], [9], [6]).

فرض کنید مقادیر A_p به صورت زیر مرتب شده باشد، که در آن اندیس p در P_p متناظر است با زوج f, g . اندیشهای a و b در طرف راست تعریف ابراز شده برای A_p :

$$\begin{aligned} A_0 &= (a_0, b_0), & A_1 &= (a_1, b_1), & \dots, & A_n &= (a_n, b_n), \\ A_{n+1} &= (a_1, b_1), & A_{n+2} &= (a_1, b_1), & \dots, & A_{2n+1} &= (a_1, b_n), \\ &\vdots & &\vdots & & &\vdots \\ A_{L-n} &= (a_m, b_0), & A_{L-(n-1)} &= (a_m, b_1), & \dots, & A_L &= (a_m, b_n). \end{aligned}$$

بدین ترتیب، دستگاه معادلات درونیاب به صورت زیر درمی آید:

$$(2) \quad Q(a_f, b_g) = \sum_{i=0}^m \sum_{j=0}^n V_{i,j} B_{i,k}(a_f) B_{j,l}(b_g) = P_{f,g} \quad \begin{cases} f = 0, 1, \dots, m \\ g = 0, 1, \dots, n. \end{cases}$$

حال اگر g را ثابت فرض کنیم، داریم:

$$\begin{aligned} Q(a_f, b_g) &= \sum_{i=0}^m \left[\sum_{j=0}^n V_{i,j} B_{j,l}(b_g) \right] B_{i,k}(a_f) = P_{f,g} \\ (3) \quad &= \sum_{i=0}^m W_{i,g} B_{i,k}(a_f) = P_{f,g}, \quad f = 0, 1, \dots, m, \end{aligned}$$

که در آن $W_{i,g}$ به صورت زیر است:

$$(4) \quad W_{i,g} = \sum_{j=0}^n V_{i,j} B_{j,l}(b_g), \quad g = 0, 1, \dots, n.$$

بنابراین، برای حل دستگاه (2) می توان ابتدا دستگاه را برای $g = 0, 1, \dots, n$ بازای $W_{i,g}$ متناظر با حل (1) $(n+1)$ مساله درونیابی یک بعدی است. توجه داریم که ماتریس ضرایب

$$\begin{bmatrix} B_{0,k}(a_0) & \dots & B_{m,k}(a_0) \\ B_{0,k}(a_1) & \dots & B_{m,k}(a_1) \\ \vdots & & \vdots \\ B_{0,k}(a_m) & \dots & B_{m,k}(a_m) \end{bmatrix}$$

در حل (1) $(n+1)$ دستگاه (3) مشترک است. بنابراین، فقط یکبار نیاز به محاسبه این ماتریس داریم. این ماتریس نامنفرد است اگر و فقط اگر مقادیر a_f به ازای $f = 0, 1, \dots, m$ در رابطه $a_f \leq \bar{u}_{f+k} < u_{f+k}$ صدق کنند ([1]).

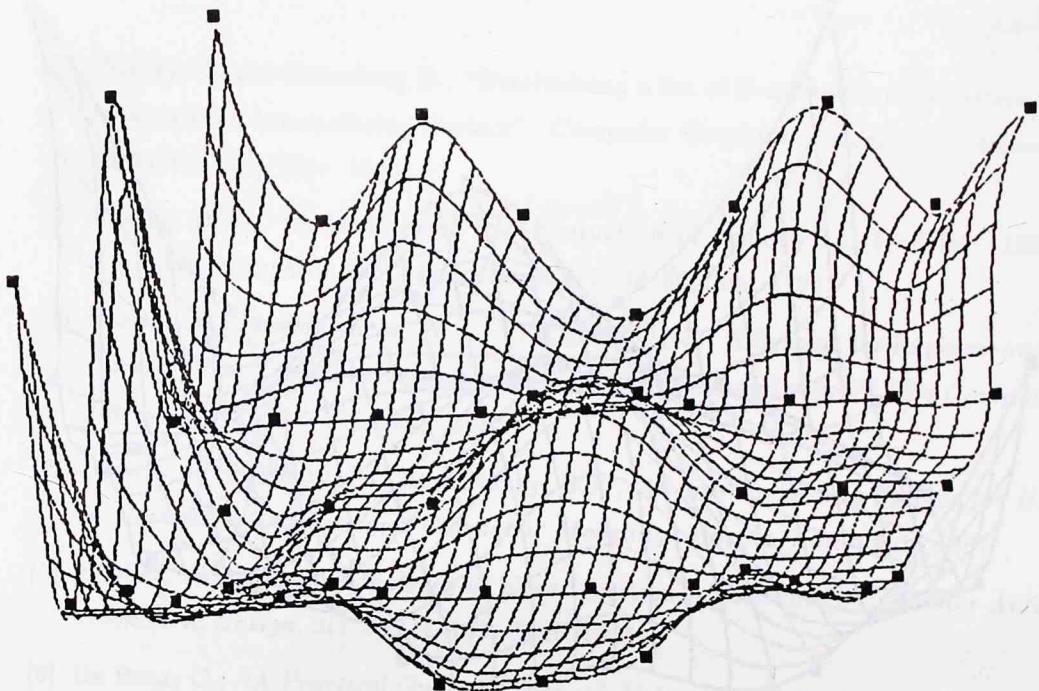
[۹]. بدین ترتیب، پس از محاسبه $W_{i,g}$ ، دستگاه معادلات (۴) را برای $i = 0, \dots, m$ بازای V_i ب حل می کنیم، که منجر به حل $(1 + m)$ مسئله درونیابی یک بعدی می شود. در این حالت نیز ماتریس

$$\begin{bmatrix} B_{0,i}(b_0) & \cdots & B_{n,i}(b_0) \\ B_{0,i}(b_1) & \cdots & B_{n,i}(b_1) \\ \vdots & & \vdots \\ B_{0,i}(b_n) & \cdots & B_{n,i}(b_n) \end{bmatrix}$$

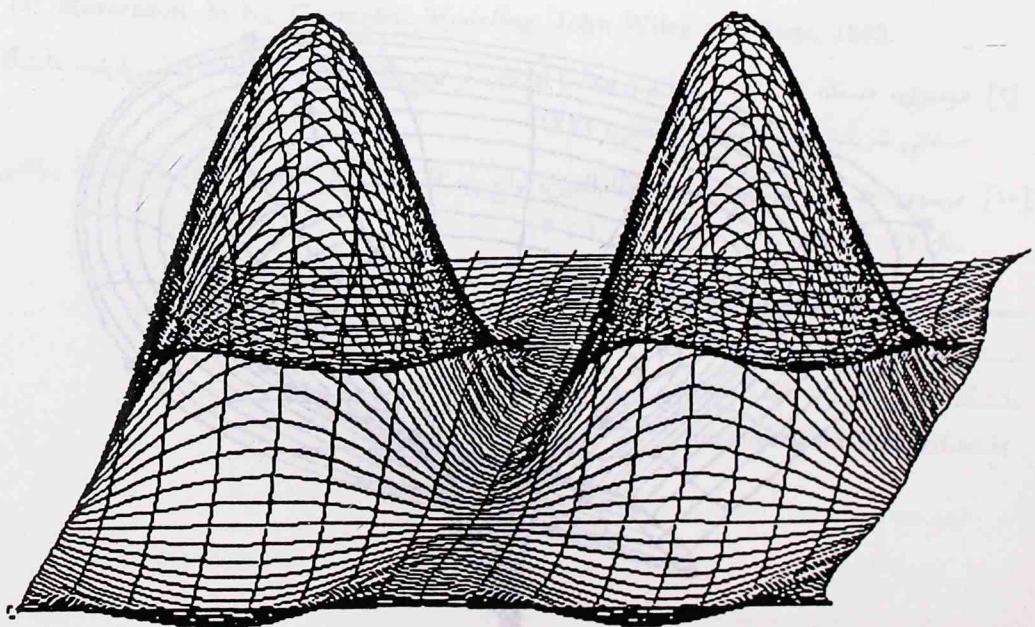
در حل $(1 + m)$ دستگاه حاصل از (۴) مشترک است، و در نتیجه این ماتریس را نیز فقط یکبار محاسبه می کنیم. مجدداً این ماتریس نامنفرد است اگر و فقط اگر بازای $n = g$ داشته باشیم $b_g < \bar{v}_{g+1} \leq b_{g+1}$. در شکل های ۱۳، ۱۴، ۱۵ و ۱۶ نمونه هایی از روش های درونیابی شده توسط توابع B -اسپلین دو مکعبی نشان داده شده اند.

نتیجه گیری

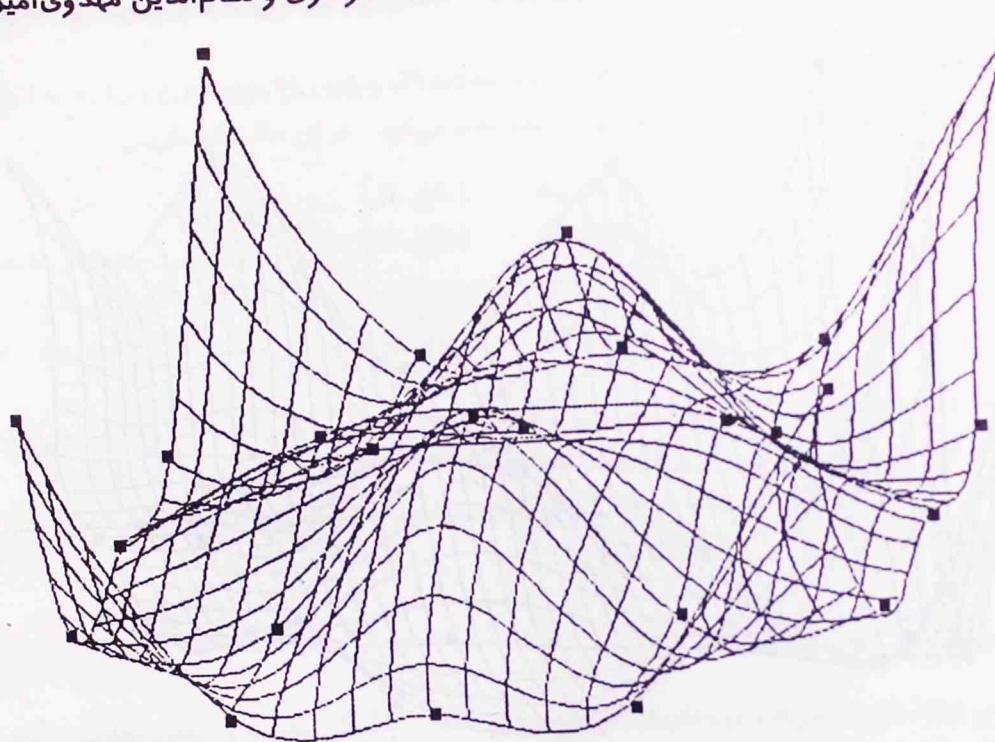
طراحی و مدلسازی منحنی ها و روش های B -اسپلین بررسی شدند. چگونگی محاسبه و خواص مطلوب این گونه مدل ها به تفصیل مورد بحث قرار گرفتند. بر اساس مطالب ارایه شده، نرم افزاری تولید کردند که منحنی های یا روش های B -اسپلین را هم از طریق درونیابی و هم از روش تقریب تولید می کنند. نمونه هایی متنوع از آشکال تولید شده توسط این نرم افزار ارایه شدند.



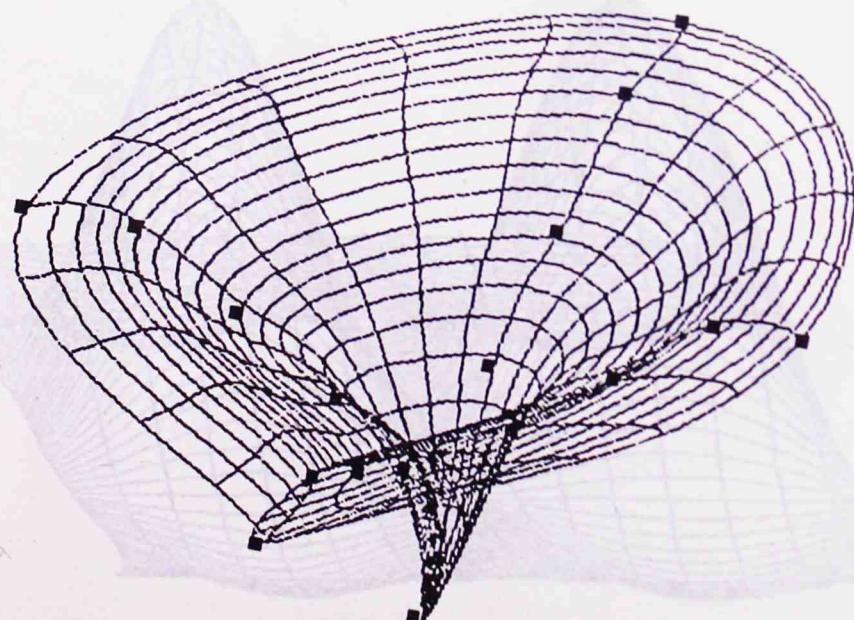
شکل ۱۳. رویه درونیابی شده توسط توابع B -اسپلاین.



شکل ۱۴. رویه درونیابی شده توسط توابع B -اسپلاین.



شکل ۱۵. رویه درونیابی شده توسط توابع B -اسپلاین.



شکل ۱۶. رویه درونیابی شده توسط توابع B -اسپلاین.

مراجع

- [1] Barsky, B. and Greenberg D., "Determining a Set of B-spline Control Vertices to Generate an Interpolating Surface", *Computer Graphics and Image Processing*, 14(3):203–229, Nov. 1980.
- [2] Barsky, B.A., "A Description and Evaluation of Various 3-D Models", *IEEE Computer Graphics and Applications*, 4(1):38–52, Jan. 1984.
- [3] Barsky, B.A. and Spencer, W.T., "TRANSPLINE - A System for Representing Curves Using Transformation Among Four Spline Formulations", *The Computer Journal*, 27(3):271–277, Aug. 1981.
- [4] Bartels, R.H., Beaty, J.C. and Barsky, B.A., *An Introduction to Splines for Use in Computer Graphics and Geometric Modeling*, Morgan Kaufmann, 1987.
- [5] Boehm, W., "On the Efficiency of Knot Insertion Algorithms", *Computer Aided Geometric Design*, 2(1-3):141–143, Sept. 1985.
- [6] De Boor, C., "A Practical Guide to Splines", Volume 27 of *Applied Mathematical Sciences*, Springer-Verlag, New York, 1987.
- [7] Farin, G., *Curves and Surfaces for Computer Aided Geometric Design*, Second Edition, Academic Press, 1990.
- [8] Mortenson, M.E., *Geometric Modeling*, John Wiley and Sons, 1985.
- [٩] موسوی، صمد، تولید منحنی‌ها و رویه‌ها با استفاده از توابع B -اسپلاین، رساله کارشناسی ارشد، دانشگاه صنعتی شریف، دانشکده علوم ریاضی، ۱۳۷۴.
- [۱۰] موسوی، صمد و مهدوی‌امیری، نظام الدین، توابع پایه B -اسپلاین و درونیابی، فرهنگ و اندیشه ریاضی، سال ۱۲، شماره ۱، بهار ۱۳۷۷، صص ۱ تا ۱۴.

صمد موسوی و نظام الدین مهدوی امیری
دانشکده علوم ریاضی، دانشگاه صنعتی شریف
nezamm@math.sharif.ac.ir

درونيابی، اصول و کاربرد آن

شادروان کریم صدیقی

چکیده

فرض کنید V یک فضای برداری n بعدی باشد. اگر L_1, L_2, \dots, L_n عبارت از n تابع خطی روی V و y_1, y_2, \dots, y_n عبارت از n اسکالر باشند آنگاه هدف از درونیابی پیدا کردن یک بردار x در V می‌باشد به طوری که

$$L_i X = y_i, \quad i = 1, 2, \dots, n$$

این نوع مسائل را مسائل درونیابی تعمیم یافته می‌نامند. فرمول درونیابی لاغرانژ اظهار می‌دارد که اگر $n+1$ مقدار متمایز d_1, d_2, \dots, d_n در هیأت F داده شده باشد آنگاه برای هر 1 اسکالر c_1, c_2, \dots, c_n یک چند جمله‌ای p با ضرایب در F وجود دارد به قسمی که

$$p(d_i) = c_i, \quad i = 0, 1, \dots, n.$$

حال فرض کنید $\{1\} < \mathbb{D} = \{z \in \mathbb{C} : |z| < 1\}$ قرص یکه باز باشد. مجموعه تمام توابع تحلیلی کراندار روی \mathbb{D} را با H^∞ نایش می‌دهیم. دنباله $\{z_n\}$ در \mathbb{D} را یک دنباله درونیابی برای H^∞ گویند اگر برای هر دنباله کراندار از اعداد مختلط $\{a_n\}$ یک تابع $f \in H^\infty$ وجود داشته باشد به طوری که

$$f(z_n) = a_n \quad n = 1, 2, \dots$$

هدف ما بررسی دنباله‌های درونیابی برای فضای H^∞ و فضاهای مشابه است.

۱. مقدمه

درونيابی لاغرانژ را در کتب مقدماتی جبر خطی خوانده‌ایم. فرض کنید F هیئت ثابت و $n+1, d_n, \dots, d_1, d$ عنصر متمایز عبارت از F باشند. فرض کنید

$$V = \{p \in F[x] : \deg p \leq n\}$$

شادروان کریم صدیقی

و $L_i : V \rightarrow F$ را چنین تعریف می‌کنیم

$$L_i p = p(d_i), \quad i = 0, 1, \dots, n, \quad p \in V.$$

توجه کنید که مجموعه $\{L_0, L_1, \dots, L_n\}$ یک پایه برای V^* , فضای دوگان V , می‌باشد. در حقیقت پایه‌ای جون $\{p_0, \dots, p_n\}$ برای V وجود دارد به طوری که

$$L_i(p_j) = p_j(d_i) = \delta_{ij}.$$

این چند جمله‌ایها به صورت زیر نوشته می‌شوند

$$P_i = \prod_{j \neq i} \left(\frac{x - d_i}{d_i - d_j} \right)$$

و از درجه n می‌باشند، پس به V تعلق دارند. حال اگر $p = \sum c_i p_i$ آنگاه برای هر x داریم

$$p(d_j) = \sum c_i p_i(d_j) = c_j$$

از فرمول فوق نتیجه می‌شود که چند جمله‌ای‌های p_0, p_1, \dots, p_n مستقل خطی هستند که در حقیقت تشکیل یک پایه برای V از بعد $n+1$ می‌باشد. پس به ازای هر p از V داریم

$$p = \sum_{i=0}^n p(d_i) p_i$$

عبارت بالا را فرمول درونیابی لگرانز می‌نامند. برای مطالعه درونیابی به مراجع [۸؛ ۵؛ ۲] مراجعه کنید. جون در مسائل درونیابی با تابعکهای خطی سروکار داریم استقلال خطی آنها برای ما اهمیت فراوان دارد. اطلاعاتی در این زمینه را در قضایای زیر ضبط می‌کنیم

۱.۱. قضیه. فرض کنید V یک فضای خطی n بعدی باشد. پایه مرتب $\{x_0, \dots, x_n\}$ از V را در نظر بگیرید. آنگاه تابعکهای خطی L_0, L_1, \dots, L_n مستقل خطی هستند اگر و تنها اگر ماتریس $[L_i x_j]_{i,j=0}^n$ دارای دترمینان ناصفر باشد.

۱.۲. قضیه. فرض کنید V یک فضای خطی n بعدی باشد. آنگاه مسئله درونیابی $y, L_i x = y, \dots, L_n x = y$ دارای جواب یکتاست اگر و تنها اگر تابعکهای خطی L_0, \dots, L_n در V^* , دوگان V , مستقل خطی باشند.

در بسیاری از مواقع هدف ما پیدا کردن یک چند جمله‌ای است که مقادیر خود و مشتقاش تا حد معینی در نقاط متغیری داده شده‌اند. یک چنین مسئله را مسائل درونیابی تعمیم یافته هرمیتی می‌نامند. در اینجا هدف پیدا کردن یک چند جمله‌ای $(x)p$ است به طوری که

$$p^{(i)}(x) = y^{(i)}, \quad i = 0, 1, \dots, m_1 - 1$$

$$p^{(i)}(x_n) = y_n^{(i)}, \quad i = 0, 1, \dots, m_n - 1$$

اعداد $y_1^{(i)}, \dots, y_n^{(i)}$ مفروض اند و ما شرط m, m_1, \dots, m_n را روی $p(x)$ در نقطه x داریم. اگر قرار دهیم $N = m_1 + m_2 + \dots + m_n$ آنگاه یک چند جمله‌ای، یکتا در میان آنهایی که درجه‌شان کمتر یا مساوی ۱ است وجود دارد که جواب معادلات بالا می‌باشد.

درونيابی مثلثاتی: تابع f را متناسب با دور تناوب 2π گویند هرگاه

$$f(t + 2\pi) = f(t), \quad t \in \mathbb{R}.$$

به طور کلی تابع $C \rightarrow \mathbb{R}$ با دور تناوب 2π در تناظر یک به یک یا توابع $F : \mathbb{T} \rightarrow \mathbb{C}$ می‌باشد که در اینجا $\mathbb{T} = \{\lambda \in \mathbb{C} : |\lambda| = 1\}$ این تناظر به صورت

$$F(e^{it}) = f(t)$$

داده شده است. قضیه استون-وایراشتراس می‌گوید که چند جمله‌ای‌های مثلثاتی

$$p_n(t) = \sum_{k=-n}^n c_k e^{ikt}$$

در مجموعه تابع پیوسته با دور تناوب 2π چگال هستند. بدین معنی که هر تابع f در قصای $C[0, 2\pi]$ را می‌توان با یک دنباله از چند جمله‌ای‌های مثلثاتی تقریب زد. برای مسائل درونیابی که $p_n(t)$ یک جواب آن می‌باشد، چون $p_n(t)$ دارای $1, 2n+1, 2n+3, \dots$ ضریب c_k می‌باشد می‌باشد $1, 2n+1, 2n+3, \dots$ شرط درونیابی داشته باشیم. همچنان فرض می‌کنیم که گره‌های درونیابی زیر وجود دارد

$$0 \leq t_i < t_1 < \dots < t_{2n} < 2\pi$$

و چند جمله‌ای p_n در شرط زیر صادق است

$$p_n(t_i) = f(t_i), \quad i = 0, 1, \dots, 2n$$

یک چنین مسئله‌ای یک جواب یکتا دارد.

درونيابی بکمک تابع کسری: توجه کنید که تابع کسری

$$r(x) = \frac{p(x)}{q(x)} = \frac{a_0 + a_1 x + \dots + a_m x^m}{b_0 + b_1 x + \dots + b_n x^n}$$

با $m+n+1$ ضریب

$$a_0, a_1, \dots, a_m, b_0, b_1, \dots, b_n$$

شادروان کریم صدیقی

مشخص می‌شود. از طرف دیگر (x) این ضرایب را تا یک مضرب مشترک $\lambda \neq 0$ مشخص می‌کند. بنابراین

$$(1) \quad r(x_i) = r_i, \quad i = 0, 1, \dots, m+n$$

مشخص می‌شود. بنابراین لازم است که ضرایب r_i از (x) در دستگاه معادلات همگن زیر صدق کنند

$$p(x_i) - r_i q(x_i) = 0, \quad i = 0, 1, \dots, m+n$$

این معادله رانیز به صورت زیر می‌توان نوشت

$$(2) \quad a_0 + a_1 x_1 + \dots + a_m x_m^m - r_i(b_0 + b_1 x_1 + \dots + b_n x_n^n) = 0, \quad i = 0, 1, \dots, m+n$$

کارکردن با توابع کسری به دقت بیشتری نیاز دارد. در حقیقت یک جواب (2) لزومی ندارد جواب (1) نیز باشد. لیکن چون دستگاه معادلات همگن (2) دارای $m+n+1$ معادله برای $m+n+1$ مجهول می‌باشد دارای جواب غیربدیهی می‌باشد. برای هر یک چنین جوابی داریم $\frac{p(x)}{q(x)} = r(x) \neq q(x)$ ، یعنی پاسخهای غیربدیهی همه توابع کسری هستند.

۲. فضاهای نامتناهی- بعد

تاکنون فضاهای متناهی- بعد موردنظر ما بوده‌اند. اینک به بررسی فضاهای نامتناهی- بعد می‌پردازیم. فرض کنید X یک فضای زمیندار باشد که نرم آن کامل است. چنین فضا را یک فضای باناخ گویند. چند مثال از فضاهای باناخ عبارت‌اند از

(الف) $C[0, 1]$ فضای توابع بیوسته روی $[0, 1]$ با نرم سوبرم.

(ب) فضاهای $L^p[0, 1]$ برای $1 < p \leq \infty$.

(ج) فضای دنباله‌های جمع‌بیزی ℓ^1 ، اگر $\{c_i\} = c$ در ℓ^1 باشد آنگاه $\sum_{i=1}^{\infty} |c_i| < \infty$. حال فرض کنید X یک فضای باناخ باشد. دنباله $\{f_n\}$ در X را یک پایه ℓ^1 می‌نامند اگر عده‌های ثابت مثبت b, a وجود داشته باشند به طوری که

$$a \sum_{i=1}^n |c_i| \leq \left\| \sum_{i=1}^n c_i f_i \right\| \leq b \sum_{i=1}^n |c_i|$$

برای هر اسکالار c_1, \dots, c_n و هر n . اگر X دارای یک پایه ℓ^1 باشد، آنگاه X دارای یک ساخته همانند ℓ^1 می‌باشد.

۱.۲. مثال. فرض کنید $L^1[0, 1] = X$ و دنباله $\{f_n\}$ در X را طوری انتخاب کنید که $\|f_n\| = 1$ و دارای محمل مجزا باشند، یعنی $f_n f_m = 0$ برای $n \neq m$. حال نشان می‌دهیم که $\{f_n\}$ یک پایه ℓ^1 می‌باشد. به

درونيابي، اصول و کاربرد آن

۴۳

۱.۲. مثال. فرض کنید $L^1 = X$ و دنباله $\{f_n\}$ در X را طوري انتخاب کنيد که $\|f_n\|_1 = 1$ و داراي محل مجزا باشند، يعني $f_n f_m = 0$ برای $n \neq m$. حال نشان می دهیم که $\{f_n\}$ یک پایه ℓ^1 می باشد. به راحتی دیده می شود که

$$\|f_n + f_m\|_1 = \|f_n\|_1 + \|f_m\|_1$$

برای هر n, m . در نتیجه داریم

$$\left\| \sum_{i=1}^n c_i f_i \right\|_1 = \sum_{i=1}^n \|c_i f_i\|_1 = \sum_{i=1}^n |c_i|.$$

۲.۲. قضیه. اگر $\{f_n\}$ یک پایه ℓ^1 برای فضای باناخ X باشد آنگاه بست ترکیبیهای خطی $\{f_n\}$ همانند ℓ^1 می باشد.

اثبات. فرض کنید $[f_n] = L$ بست ترکیبیهای خطی $\{f_n\}$ باشد. عملگر $T : \ell^1 \rightarrow L$ را چنین تعریف می کنیم

$$T(\{c_i\}) = \sum_{i=1}^{\infty} c_i f_i.$$

چون $\sum_{i=1}^{\infty} |c_i| < \infty$ دیده می شود که T پیوسته است. همچنین $\sum_{i=1}^{\infty} |c_i| = 0$ پس $T(\{c_i\}) = 0$ داریم که T یک به یک است زیرا اگر $T(\{c_i\}) = T(\{d_i\})$ باشد آنگاه $\sum_{i=1}^{\infty} c_i f_i = \sum_{i=1}^{\infty} d_i f_i$

$$a \sum_{i=1}^{\infty} |c_i| \leq \left\| \sum_{i=1}^{\infty} c_i f_i \right\|_1 = 0.$$

در نتیجه $\sum_{i=1}^{\infty} |c_i| = 0$ بنا بر این T یک به یک است. \square

توجه کنید که چون T از پایین کراندار است یعنی $\|Tc\|_1 \geq a \|C\|_1$ برای هر $c = \{c_i\}$ در ℓ^1 برد T بسته است. در حقیقت $\|Tc - Td\|_1 \geq a \|c - d\|_1$ حال اگر $g_k = Tc^{(k)}$ یک دنباله در برد T باشد به طوری که $g_k \rightarrow g$ آنگاه $\|g_k - g\|_1 = \|Tc^{(k)} - Tc^{(l)}\|_1 \geq a \|c^{(k)} - c^{(l)}\|_1 = 1$. چون دنباله $\{c^{(k)}\}$ کوشا است نتیجه می گیریم که $\{c^{(k)}\}$ در ℓ^1 کوشی می باشد. پس $c \rightarrow \{c^{(k)}\}$ در ℓ^1 . بنا بر این $g = \sum_{i=1}^{\infty} c_i f_i$

۳.۲. تعریف. فرض کنید X یک فضای باناخ باشد. دنباله $\{x_n\}$ در X را یک دنباله ضعیف کوشی گویند هرگاه برای $x^* \in X^*$ $x^* \in \text{cl}_{\text{m}_n} x^*(X_n)$ وجود داشته باشد. در بررسی مسائل مربوط به درونیابی قضیه رزنتال [۷] اهمیت بسیاری دارد. این قضیه را رزنتال [۷] برای فضای باناخ حقیقی و ذر [۳] برای فضای باناخ مختلط اثبات کرده است. کاربردی از این قضیه در [۳] آمده است.

با

(ب) f_{n_k} یک دنباله ضعیف کوشی می‌باشد.

حال فرض کنید X یک فضای بanax تکیکپذیر و $X^* = X^{\circ}$ فضای بanax توابعی باشد که روی دامنه کراندار G باشد. توجه کنید که X یک فضای نرمدار و در نتیجه فضای متريک است. توپولوژی Y یعنی دوگان X توپولوژی ضعیف ستاره می‌باشد. بنابراین اگر $\{x_n^*\}$ یک تور اختیاری در X^* باشد آنگاه $x_n^* \rightarrow x^*$ به طور ضعیف ستاره اگر $(x_n^*) \rightarrow x^*$ برای هر $x \in X$. همچنین فرض کنید برای هر $\lambda \in G$ تابع خطی $e_\lambda : Y \rightarrow \mathbb{C}$ با ضابطه $e_\lambda(\varphi) = \varphi(\lambda)$ داده می‌شود در توپولوژی ضعیف ستاره پیوسته باشد.

۵.۲. تعریف. دنباله $\{\lambda_n\}$ در G را یک دنباله درونیابی برای فضای بanax $X^* = Y$ گوییم اگر برای هر دنباله کراندار $\{a_n\} \subset \mathbb{C}$ وجود داشته باشد $y \in Y$ به طوری که $a_n = e_{\lambda_n}(y)$.
 چون e_{λ_n} یک تابع خطی ضعیف ستاره، پیوسته روی X^* می‌باشد و $(X^*, w^*)^* = X$ ، وجود دارد $x_n \in X$ به طوری که $e_{\lambda_n}(x_n) = \varphi(x_n) = \varphi(\lambda_n) = \varphi(\lambda)$ همچنین $\|x_n\| = 1$. قضیه زیر که نتیجه مستقیم قضیه رزنتال است اهمیت زیادی برای ساختن دنباله‌های درونیابی دارد.

۶.۲ فرض کنید $\{\lambda_n\}$ دنباله‌ای در دامنه G باشد به طوری که

$$e_{\lambda_n}(\varphi) = \varphi(\lambda_n) = \varphi(x_n)$$

برای هر $y \in Y$. فرض کنید شرط (الف) قضیه رزنتال برقرار باشد یعنی یک زیردنباله $\{x_{n_k}\}$ وجود داشته باشد که یک پایه ℓ برای X می‌باشد. آنگاه زیردنباله‌ای از $\{\lambda_{n_k}\}$ وجود دارد که برای Y یک دنباله درونیابی می‌باشد. اثبات. فرض کنید $\{x_{n_k}\}$ زیردنباله‌ای از $\{x_n\}$ است که از قضیه رزنتال به دست می‌آید و عملگر $X \rightarrow \ell^1 : T \mapsto \sum_{k=1}^{\infty} a_k x_{n_k} \rightarrow \sum_{k=1}^{\infty} a_k$ داده می‌شود یک همسانی است. حال نشان می‌دهیم که زیردنباله $\{\lambda_{n_k}\}$ یک دنباله درونیابی برای Y می‌باشد.

فرض کنید $a = \{a_k\}$ یک عضو در ℓ^{∞} باشد. عملگر الحاقی T یعنی $T^* = X^* \rightarrow \ell^{\infty} = T^*$ را در نظر بگیرید. چون برد T بسته است نتیجه می‌گیریم $\text{ran } T = (\text{ker } T)^{\perp}$ و یک $\varphi \in \text{ran } T$ به یک است دیده می‌شود که $T^* \varphi = a$. بنابراین $x_n \in X^* = Y$ وجود دارد به طوری که $T^* \varphi = a$.
 $\varphi = \varphi \circ T = a$. حال هر دو طرف این تساوی را روی بردار e_k در ℓ^1 که شامل ۱ در مختص k ام و بقیه جاها صفر است اثر می‌دهیم. بنابراین

$$\varphi \circ T(e_k) = \varphi(x_{n_k}) = a_k$$

نتیجه می‌شود که $a_k = \varphi(x_{n_k}) = \varphi(\lambda_{n_k})$ پس $\{\lambda_{n_k}\}$ یک دنباله درونیابی برای Y می‌باشد. \square

۳. فضاهای هیلبرت با هسته مولد

فرض کنید $X \times X \rightarrow \mathbb{C}$ یک مجموعه و $K : X \times X \rightarrow \mathbb{C}$ یک تابع باشد. در این صورت K را یک هسته می‌نامیم. اگر X متناهی باشد آنگاه K شبیه یک ماتریس می‌باشد. در حقیقت هسته‌ها تعیین ماتریس‌ها هستند. برای اساس توابع $(\cdot, \cdot) = K(\cdot, \cdot)$, $K^x = K(x, \cdot)$, $K^y = K(\cdot, y)$, $K^z = K(x, y)$, سطر x - y -ستون K می‌گوییم. اگر آنگاه $E \subset X$ تحدید $K : E \times E \rightarrow \mathbb{C}$ را با K_E نمایش می‌دهیم. هسته K را مثبت \geq و یا مثبت معین \succ می‌نامیم.

گوییم هرگاه تحدید آن به مجموعه‌های متناهی همه به ترتیب ماتریسهای مثبت یا مثبت معین باشد.

فرض کنید H یک فضای هیلبرت از توابع مختلط روی مجموعه X باشد به طوری که تابعکهای محاسبه نقطه‌ای همه پیوسته باشند آنگاه یک هسته مثبت یکتای K وجود دارد که دارای خاصیت مولدی زیر می‌باشد

برای هر تابع $f \in H$ و هر $y \in H$ داریم $K_y \in H$

$$f(y) = (f, K_y)$$

که در اینجا (\cdot, \cdot) ضرب داخلی H می‌باشد.

به عکس، برای هر هسته مثبت K روی مجموعه X فضای هیلبرت یکتایی از توابع مختلط روی X وجود دارد به طوری که K هسته مولد آن می‌باشد. فضای هیلبرت موردنظر را با $H(K)$ نمایش می‌دهیم. این فضا بسته تولید شده از ستونهای K می‌باشد. ضرب داخلی در $H(K)$ توسعی ضرب داخلی زیر می‌باشد

$$(K_y, K_x) = K(x, y)$$

که روی ستونهای K تعریف شده است.

برای هر $f \in H(K)$ هسته $f \otimes f^*$ نمایشگر $f(x)f(y)^* \rightarrow f(x)f(y)$ می‌باشد.

همچنین تابع $H(K)$ و نرم آنها را با یک شرط مثبت بودن می‌توان مشخص کرد، آنها تابع f روی X هستند که $r \geq r^z K - f \otimes f^*$ برای یک

فرض کنید K یک هسته مثبت باشد. تابع $\mathbb{C} \rightarrow X$ را یک ضربگر $H = H(K)$ گوییم اگر $\varphi F \in H$ برای هر $f \in H$. تحت چنین شرایطی عملگر $\varphi F \rightarrow f$ روی $H(k)$ کراندار است و آن را با $M_{(k)}$ نمایشی می‌دهیم.

همچنین می‌نویسیم $\|\varphi M_{(k)}\| = \|\varphi\| \|M_{(k)}\|$ که در اینجا $M(K)$ مجموعه همه ضربگر است با نرم عملگری.

عناصر $(M(K), \|\cdot\|)$ و نرم آنها را می‌توان با یک شرط مثبت بودن مشخص کرد، آنها تابع φ روی X هستند به طوری که $\|\varphi\| \leq r^z - r^z (\varphi \otimes \varphi^*)$ برای یک $r \geq r$.

اگر $(k, \|\cdot\|)$ مجموعه تمام این φ ها بازه $(0, \infty)$ می‌باشد. اگر $\varphi \otimes \varphi^* \geq K$ در این صورت برای هر زیرمجموعه E از X دوفضای $H(K)$ و $H(K_E)$ $H(K_E)H(K) \subset H(K)$ در ارتباط

منطقی با یکدیگر هستند. در حقیقت نگاشت $U : H(K_E) \rightarrow H(K)$ که با ضابطه $U((K_E)_x) = K_x$ برای هر $x \in E$ تعریف شده هرگاه به فضای $H(K_E)$ توسعی داده شود $H(K_E)$ را به طور طولپایی پوششی در

$H(K)$ می‌نشاند.

اگر $K \geq 0$ و $\varphi \in M(K)$ یک ضربگر $H(K)$ و $\varphi_E \in M(K_E)$ یک ضربگر $H(K_E)$ باشد، آنگاه

$$(\|\varphi\|_{M(K)}^z - \varphi \otimes \varphi^*)K \geq 0$$

اما $(\|\varphi\|_{M(K)}^z - \varphi_E \otimes \varphi_E^*)K_E$ تحدید این هسته می‌باشد و در نتیجه مثبت است، پس φ یک ضربگر $H(K_E)$ بوده و $H(K_E) \leq \|\varphi\|_{M(K)} H(K_E)$. بنابراین تحدید یک ضربگر $H(K)$ به E یک ضربگر $H(K_E)$ می‌باشد.

با نرم کتر می باشد.

قضیه درونایابی به وسیله تابع تحلیلی کراندار (H^∞) پیک (Pick) را اینک می توان به صورت زیر نوشت. برای مطالعه بیشتر به [۶] مراجعه کنید.

۱.۳. قضیه. تابع $\varphi \in H^\infty$ با $\|\varphi\|_\infty \leq 1$ باشد که n نقطه $z_i \in \mathbb{D}$ را به n نقطه $w_i \in \mathbb{C}$ بساوی $i = 1, \dots, n$ می برد وجود دارد اگر و تنها اگر ماتریس

$$\left[\frac{1 - w_i \bar{w}_j}{1 - z_i \bar{z}_j} \right]_{i,j=1}^n \geq 0.$$

این قضیه را می توان در قالب هسته مولد فضای هیلبرت نوشت. در اینجا نمادهای ما چنین است $X = \mathbb{D}$ گویی یکه باز $k(x, y) = \frac{1}{1 - xy}$ هسته زگو، $E = \{z_1, \dots, z_n\}$ و $K_E = \{w_1, \dots, w_n\}$ تحدید k به E و f تابعی که روی E به صورت $f(z_i) = w_i, i = 1, \dots, n$ تعریف شده است. در این صورت $H(K) = H^\infty$ فضای هاردی $M(K) = H^\infty$ فضای تابع تحلیلی کراندار روی \mathbb{D} و $\|\varphi\|_{M(K)} = \|\varphi\|_\infty$ و ماتریس قضیه پیک هسته متناهی $(1 - f \otimes f^*)K_E$ می باشد که مثبت بودن آن معادل است با $1 \leq \|f\|_{M(K)}$. بنابراین می توان قضیه پیک را چنین نوشت.

۲.۳. قضیه. یک ضربگر $(K) \in M(K)$ با $\|\varphi\|_{M(K)} \leq 1$ باشد که توسعی ضربگر $(E) \in M(K_E)$ است وجود دارد اگر و تنها اگر $1 \leq \|f\|_{M(K_E)}$.

۴. عملگرهای درونایاب

دو خانواده از بردارهای $\{x_\alpha\}$ و $\{y_\alpha\}$ را در یک فضای هیلبرت درنظر بگیرید، یک عملگر درونایاب به عملگر T گوییم هرگاه $Tx_\alpha = y_\alpha$ برای هر α . شرط لازم و کافی روی دو خانواده $\{x_\alpha\}$ و $\{y_\alpha\}$ در یک فضای هیلبرت برای وجود عملگر T در یک آشیانه N به طوری که $Tx_\alpha = y_\alpha$ برای هر α در $[1]$ داده شده است. توجه کنید که یک مجموعه کاملاً منظم کامل از تصویرهای متعامد را یک آشیانه گویند. اگر N یک آشیانه در فضای هیلبرت H باشد، آنگاه

$$AlgN = \{X \in B(H) : N^\perp \times N = \{0\}, N \in N\}$$

۱.۴. لم. فرض کنید $x_1, \dots, x_m, y_1, \dots, y_m$ بردارهایی در H باشد. قرار دهید

$$V = \text{span}\{x_i : i = 1, \dots, m\}$$

فرض کنید عدد حقیقی $M > 0$ وجود دارد به طوری که

$$\left\| \sum_{i=1}^m c_i y_i \right\| \leq M \left\| \sum_{i=1}^m c_i x_i \right\|, c_i \in \mathbb{C}, i = 1, \dots, m.$$

در اين صورت عملگر $T : V \rightarrow H$ وجود دارد به طوري که $y_i = T_{x_i}$ برای $i = 1, 2, \dots, m$ و $\|T\| \leq M$.

۲.۴. لم. فرض کنيد A يك عملگر انقباضی مثبت ($0 \leq \|A\| \leq \|B\|$) در $B(H)$ باشد. نرم هرمیتی B را روی H چنین تعریف می کنیم $\langle B(x, y) = \langle x, Ay \rangle$ برای $x, y \in H$. فرض کنید V يك فضای متناهی- بعد V را روی H باشد. آنگاه زیرفضای بسته V^\perp از H وجود دارد به طوري که

$$(1) \quad V + V^\perp = H, V \cap V^\perp = \{0\};$$

$$(2) \quad B(x, y) = 0, x \in V, y \in V^\perp.$$

ابتدا. فرض کنید $(AV)^\perp = V_1 = \{x \in H : B(x, y) = 0, \forall y \in V\} = (AV)$. نشان می دهیم $V_1 = V^\perp$. اگر $z \in V_1$ از هم بعد متناهی است $z = Av$ برای يك v در V داریم

$$\langle v, Av \rangle = 0 \Rightarrow A^\frac{1}{2}v = 0 \Rightarrow Av = 0 \Rightarrow z = 0.$$

قرار دهید $V^\perp = V_1 \ominus (V \cap V_1)$. در اين صورت

$$V + V^\perp = V + V_1 = H, V \cap V^\perp = (V \cap V_1) \cap V^\perp = \{0\}$$

بنابراین شرط لم برقرار است. \square

۳.۴. قضیه. فرض کنید

$$\mathcal{N} = \{0 = N_0, N_1, N_2, \dots, N_K = I\}$$

يك آشیانه متناهی در H باشد. فرض کنید $x_1, \dots, x_m, y_1, \dots, y_m$ بردارهایی در H باشد و $0 < M$. در شرط زیر با يكديگر معادل اند

(۱) عملگر T در $\text{Alg}\mathcal{N}$ وجود دارد به طوري که $y_i = T_{x_i}$ برای $i = 1, \dots, m$ و $\|\tau\| \leq M$.

(۲) برای اعداد مختلط $c_i \in \mathbb{C}$ از $i = 1, \dots, m$ شرط زیر برقرار است

$$\|N^\perp(\sum_{i=1}^m c_i y_i)\| \leq M \|N^\perp(\sum_{i=1}^m c_i x_i)\|, N \in \mathcal{N}$$

به طور کلی قضیه زیر را داریم

۴.۴ قضیه. فرض کنید \mathcal{N} یک آسینانه در H باشد. فرض کنید $\{x_\alpha\}$ و $\{y_\alpha\}$ دو خانواده از بردارهای H باشند و $M \geq 0$. دو شرط زیر با یکدیگر معادل‌اند

- (۱) وجود دارد T در $\text{Alg}\mathcal{N}$ به طوری که $Tx_\alpha = y_\alpha$ برای هر α و
- (۲) $\|T\| \leq M$

$$\|N^\perp(\sum c_\alpha y_\alpha)\| \leq M \|N^\perp(\sum c_\alpha x_\alpha)\|$$

برای هر $N \in \mathcal{N}$ و برای هر خانواده $\{c_\alpha\}$ در \mathbb{C} که غیر تعدادی متناهی بقیه صفر است.

مراجع

- [1] Soc. M. Annousis, Interpolating operators in nest algebras, Proc. Amer. Math. 114(1992), 707-710.
- [2] K. E. Atkinson, An Introduction to Numerical Analysis, John Wiley and Sons, 1989.
- [3] S. Axler, Interpolation by multipliers of the Dirichlet space, Quart. J. Math. Oxford 43(1992), 409-419.
- [4] L. R. Dor, On sequences spanning a complex ℓ^1 space, Proc. Amer. Math. Soc. 47(1975), 515-516.
- [5] P. Linz, Theoretical Numerical Analysis, John Wiley and Sons, 1979.
- [6] P. Quiggin, For which reproducing kernel Hilbert spaces is Pick's theorem true, Integr Equat Oper th 16(1993), 244-266.
- [7] H. Rosenthal, A characterization of Banach spaces containing ℓ^1 Proc. Nat. Acad. Sci. U.S.A. 71(1974), 2411-2413.
- [8] J. Stoer and R. Burlisch, Introduction to Numerical Analysis, Springer-Verlag 1991.

حدس فیلیپ هال و عکس آن

محمد رضا رجبزاده مقدم

چکیده

در این مقاله مفاهیم زیرگروه‌های لنطقی^۱ و حاشیه‌ای^۲ یک گروه و خواص آنها نسبت به یک چندگونای^۳ از گروه‌ها معرفی می‌شوند که اولین بار فیلیپ هال در سال ۱۹۴۰ آنها را معرفی کرد. همچنین حدس مشهور هال را مورد بحث و بررسی قرار می‌دهیم و قضایایی در این خصوص ارائه خواهیم کرد. به ویژه عکس مسئله هال نیز بحث و بررسی خواهد شد.

۱. تعاریف و نتایج مقدماتی

فرض کنید F_∞ گروه آزاد روی مجموعه شمارای نامتناهی $\{x_1, x_2, \dots\}$ باشد. اگر $v(x_1, x_2, \dots, x_r) = x_1^{\alpha_1} x_2^{\alpha_2} \dots x_r^{\alpha_r}$ که $\alpha_i \in \mathbb{Z}$ ، واژه‌ای از G ، F_∞ گروهی دلخواه و $g_1, g_2, \dots, g_r \in G$ عناصری اختیاری از G باشند، حاصل

$$v(g_1, g_2, \dots, g_r) = g_1^{\alpha_1} g_2^{\alpha_2} \dots g_r^{\alpha_r}$$

مقدار^۴ واژه $v(x_1, x_2, \dots, x_r)$ در $v(g_1, g_2, \dots, g_r)$ از عناصر G نامیده می‌شود. چنانچه به ازای هر $g_1, g_2, \dots, g_r \in G$ ، مقادیر واژه $v(x_1, x_2, \dots, x_r) = v(g_1, g_2, \dots, g_r)$ یعنی 1 بدیهی باشد، آنگاه

اصطلاح‌گوئیم که واژه v یک قانون^۵ برای G است.

حال فرض کنید V زیر مجموعه‌ای ناتهی از واژه‌های گروه آزاد F_∞ باشد. در این صورت رده گروههای^۶ V را یک چندگونای^۷ گروه‌ها تعریف شده به وسیله مجموعه قوانین V نامند، هرگاه تمام واژه‌های V برای هر گروه $G \in V$ یک قانون باشد.

1) Verbal subgroup 2) Marginal subgroup 3) Value 4) Law 5) Variety

مثال

(الف). فرض کنید $\{[x_1, x_2]\} = V$ تنها شامل واژه تعویضگر x_1 و x_2 باشد. در این صورت چندگونای $V = A$ ، چندگونای تمام گروههای آبلی است.

(ب). فرض کنید $\{[x_1, x_2], x_2^n\} = V$. در این صورت چندگونای V شامل تمام گروههای آبلی است که نمای^۱ آنها n را عاد می‌کنند. علاقمندان به موضوع چندگونای گروهها را به ارج. نویسنده^۲ [۹۳] ارجاع می‌دهیم. در سال ۱۹۲۵، جی. برکهف^۳ ([۱۰]) را ملاحظه کنید) یک شرط لازم و کافی برای آن که رده‌ای از گروهها یک چندگونا باشد به صورت زیر به دست آورد.

۱.۱. قضیه (جی. برکهف [۱۰]). رده‌ای از گروهها یک چندگوناست اگر و تنها اگر نسبت به تشکیل زیرگروه، تصویر هم‌ریخت، و زیرحاصلضرب دکارتی بسته باشد.

اگر G گروهی دلخواه باشد، آنگاه فیلیپ هال^۴ [۲] دو زیرگروه از G وابسته به چندگونای مفروض V به صورت زیر معرفی کرد:

$$V(G) = \langle V(g_1, g_2, \dots, g_r) | v \in V, \quad g_1, g_2, \dots, g_r \in G \rangle$$

$$V^*(G) = \{a \in G | v(g_1, \dots, g_i a, \dots, g_r) = v(g_1, \dots, g_r), g_i \in G, 1 \leq i \leq r, v \in V\}$$

که به ترتیب زیرگروه لفظی و زیرگروه حاشیه‌ای G نامیده می‌شوند.

تبصره. به آسانی می‌توان نشان داد که $V(G)$ و $V^*(G)$ به ترتیب زیرگروههای کاملاً ناوردا^۵ و مشخصه^۶ در G هستند.

مثال.

(الف). اگر $x_1, x_2, \dots, x_c = v$ واژه تعویضگر باشد، آنگاه به آسانی ملاحظه می‌شود که

$$v(G) = [G, G] = G'$$

$$v^*(G) = Z(G)$$

به ترتیب زیرگروه مستقیم^۷ (یا تعویضگر) و مرکز G هستند.

(ب). فرض کنید $[x_1, x_2, \dots, x_{c+1}] = v$ واژه پوچتوانی باشد، در این صورت

$$v(G) = \gamma_{c+1}(G)$$

$$v^*(G) = Z_c(G)$$

1) Exponent 2) H. Neumann 3) G. Birkhoff 4) P. Hall 5) Fully-invariant

6) Characteristic 7) Derived subgroup

حدس فیلیپ هال و عکس آن

۵۱

که در آن $\underbrace{[G, \dots, G]}_{\text{مرتبه } (c+1)} = [G, \dots, G]_{c+1}(G)$ جمله $(1 + c) - \lambda$ سری مرکزی پائینی و $Z_c(G)$ جمله $c - \lambda$ سری مرکزی بالای G است.

۲.۱. تعریف. فرض کنید x_1, x_2, \dots, x_r واژه‌های تعویضگر خارجی با وزن^۱ باشند، سپس به روش استقرایی فرض می‌کنیم تمام واژه‌های تعویضگرهای خارجی با وزن کمتر از n تعریف شده باشند. در این صورت

$$[v, w]$$

یک تعویضگر خارجی با وزن n است، اگر

$$n = \text{وزن } w + \text{وزن } v$$

در سال ۱۹۶۴، ر.ف. ترنر- اسمیت^۲ [۱۳] قضیه زیر را در مورد شیوه دیگری از بیان زیرگروه حاشیه‌ای نسبت به واژه‌های تعویضگر خارجی ارائه نمود.

۲.۲. قضیه. فرض کنید \mathcal{V} چندگونایی از گروهها باشد که توسط مجموعه قوانینی از واژه‌های تعویضگر خارجی V تعریف شده است. در این صورت زیرگروه حاشیه‌ای گروه دلخواه G نسبت به چندگونای \mathcal{V} به صورت زیرخواهد بود.

$$V^*(G) = \{a \in G \mid v(g_1, \dots, g_{i-1}, a, g_{i+1}, \dots, g_r) = 1, \forall g_i \in G, 1 \leq i \leq r, \forall v \in V\}$$

۴.۱. تعریف. فرض کنید v و u به صورت زیر تعریف می‌شود:

$$v \circ u = v(u(x_1, \dots, x_t), \dots, u(x_{(s-t)+1}, \dots, x_s))$$

به ویژه، اگر $[x_1, x_2, \dots, x_{c_i+1}] = x_1, x_2, \dots, x_{c_i+1}$ واژه پوچتوان باشد آنگاه حاصل ترکیب واژه‌های پوچتوان

$$\gamma_{c_i+1} \circ \gamma_{c_i+1} \circ \dots \circ \gamma_{c_i+1}$$

را واژه چند پوچتوان^۳ نامند، و چندگونایی که توسط چنین واژه‌ای تعریف شود، چندگونای گروههای چند پوچتوان^۴ نامیده می‌شود.

۲. حدس فیلیپ هال

فرض کنید (x_1, \dots, x_r) واژه‌ای از گروه آزاد F_{∞} روی مجموعه شمارش پذیر نامتناهی $\{\dots\}$ باشد. همچنین G را گروهی دلخواه اختیار کنید. در سال ۱۹۵۷، ف. هال [۳] حدسی در ارتباط با زیرگروه لفظی v و زیرگروه حاشیه‌ای $(G)^*$ از گروه G نسبت به واژه دلخواه v به شرح زیر ارائه کرد:

1) Outer commutator word of weight 1 2) R.F. Turner-Smith 3) Polynilpotent word
4) variety of polynilpotent groups

سؤال. اگر $n = |G|/|v(G)|$ متناهی باشد، آیا $|v(G)|$ متناهی است و $|v(G)|^n$ ؟
 البته در سال ۱۹۸۳، کلایمن^۱ [۵]، مثال نقضی ارائه کرد و نادرستی عادپذیری حدس فوق را در حالت کلی نشان داد. به جز این مورد، حدس فوق هنوز در حالت کلی اثبات یا رد نشده است.
 به هر حال اگر واژه‌ای مانند $x_1, \dots, x_r = v$ در حالت متناهی بودن حدس فوق صدق کند، یعنی: «اگر عامل حاسنه‌ای G/v^* متناهی باشد، آنگاه زیرگروه لفظی $(G/v)^n$ نیز متناهی است»، گوئیم که v دارای خاصیت شور-بتر^۲ است.

به همین نحو، اگر چندگونای V که توسط مجموعه واژه‌های V تعریف می‌شود در شرط فوق صدق کند، چندگونای V نیز دارای خاصیت شور-بتر می‌باشد.

اگر $[x_1, x_2] = v$ واژه تعویضگر باشد، ایسای شور در [۹] قضیه زیر را اثبات کرد. البته اثباتی که در اینجا آمده است با آنچه که در [۹] بوده، بسیار متفاوت است.

۱.۱. قضیه. اگر G گروهی دلخواه باشد و $n = |G/Z(G)|$ متناهی باشد، آنگاه G' متناهی است و مرتبه آن n -کراندار است.

اثبات. فرض کنید $Z = Z(g_1, \dots, g_n)$ ، که در آن $Z = Z(G)$ مرکز G است. واضح است که با استفاده از اتحادهای تعویضگرها داریم

$$G' = [G, G] = \langle [g_i, g_j] \mid 1 \leq i, j \leq n \rangle$$

از این رو زیرگروه مشتق G' منسوب زیرگروه تعویضگر $\langle g_1, \dots, g_n \rangle$ است.
 در نتیجه می‌توان فرض کرد که

$$G = \langle g_1, g_2, \dots, g_n \rangle$$

یعنی گروه G متناهیاً تولید شده است. در این صورت بنا بر قضیه معروف شرابر^۳، Z زیرگروهی از گروه متناهیاً تولید شده G است با شاخص متناهی n ، در نتیجه Z متناهیاً تولید شده است، که به n بستگی دارد.
 اینک به ازای هر $g \in G$ و هر $z \in Z$ ، قرار می‌دهیم

$$gg_i = g_{i(g)} z_{i(g)}$$

که در آن $z_{i(g)} \in Z$ و $g_{i(g)} \in \{g_1, g_2, \dots, g_n\}$. به آسانی می‌توان تحقیق کرد که نگاشت

$$\theta : G \longrightarrow Z$$

با ضابطه $\theta(g) = \prod_{i=1}^n z_{i(g)}$ یک همیختی است (که اصطلاحاً همیختی انتقال^۴ نامیده می‌شود). بدینهی است

$$\theta(z) = z^n, \quad \forall z \in Z.$$

از آبلی بودن Z نتیجه می‌شود که $\text{Ker}\theta \subseteq G'$. بنابراین

$$1 = \theta(G' \cap Z) = (G' \cap Z)^n$$

یعنی $G' \cap Z$ دارای نمای ۱ متناهی است که n را عاد می‌کند. حال $G' \cap Z$ زیرگروهی از گروه آبلی متناهی تولید شده Z است، و در نتیجه خود $G' \cap Z$ نیز متناهی تولید می‌شود که به n بستگی دارد. از این رو زیرگروه $G' \cap Z$ که آبلی متناهی تولید شده و با نمای متناهی است، متناهی خواهد بود. از طرفی داریم

$$[G' : G' \cap Z] \leq [G : Z] = n$$

زیرا بنا به قضیه سوم یکریختی $Z \leq G/Z \leq G'/G' \cap Z \simeq G'Z/Z \simeq G/Z$. لذا گروه G' نیز متناهی است، که وابسته به n است و حکم برقرار است.

ریاضیدانان بسیاری در جهت اثبات این مسئله تلاش کرده‌اند که به منظور آشنایی خوانندگان به موضوع، صورت بعضی از قضایا را به شرح زیر بیان می‌کنیم.

۲.۲. قضیه (ا). بث^۱ [۱]. اگر G گروهی دلخواه باشد، که به ازای $1 < c > n$ ، $|G| = n$ متناهی است، آنگاه $|G_{c+1}|$ نیز متناهی و n ، عکاراندار است.

۳.۲. قضیه (ب). استرود^۲ [۱۱]. فرض کنید v و w دو واژه باشند که به ازای هر گروه G دارای خاصیت سور-بتر هستند. در این صورت واژه تعویضگر $[v, w]$ نیز دارای خاصیت سور-بتر است. گروه G را چند دوری-در-متناهی^۳ نامند، اگر زیرگروهی نرمال مانند $G \triangleleft N$ وجود داشته باشد، به طوری که N چند دوری و $\frac{G}{N}$ متناهی است.

توجه شود که می‌توان با محدود کردن گروهها نشان داد که هر واژه دلخواه دارای خاصیت سور-بتر است. دو قضیه زیرگویای این واقعیت هستند.

۴.۲. قضیه (ف). هال [۳]. اگر G گروهی چند دوری-در-متناهی باشد، آنگاه هر واژه دلخواه V دارای خاصیت سور-بتر است.

۵.۲. تعریف گروه G را به طور مانده‌ای متناهی^۴ نامیم، اگر به ازای هر $G \in g$ ، زیرگروه نرمالی در G مانند N وجود داشته باشد به قسمی که $N \not\subset g$ و $\frac{G}{N}$ متناهی باشد.

۶.۲. قضیه (رف. ترن- اسمیت) [۱۳]. اگر G و تمام گروههای خارج قسمت آن به طور مانده‌ای متناهی باشند، آنگاه هر واژه دلخواه v نسبت به چنین گروههایی دارای خاصیت سور-بتر است.

۷.۲. قضیه (ای). مرزلیاکوف^۵ [۶]. اگر G گروهی خطی روی یک میدان باشد، آنگاه هر واژه v نسبت به این گروه دارای خاصیت سور-بتر است.

اینک به منظور بیان قضایایی باکران دقیق برای مرتبه زیرگروه لفظی به تعریف زیر نیاز داریم.

1) Exponent 2) R. Baer 3) P. Stroud 4) Polycyclic-by-finite 5) Residually finite

6) I. Merzljakov

۸.۲. تعریف. فرض کنید v یک واژه تعویضگر خارجی و G گروهی دلخواه باشد. گوییم که v دارای خاصیت p^n -شور-بتر است، اگر به ازای هر عدد اول p و هر عدد طبیعی n ، فرض $|G/v^*(G)| = p^n$ نتیجه دهد که در آن $|v(G)| \leq p^{f(n)}$

$$p^{f(n)} = |vM(\mathbb{Z}_p^n)|$$

$$p^{f(n)} = |M(\mathbb{Z}_p^n)| = \underbrace{\mathbb{Z}_p \times \cdots \times \mathbb{Z}_p}_{n\text{-مرتب}}$$

اینک قادریم دو قضیه زیر را بیان کنیم که در جهت تعیین کران دقیقی از زیرگروه لفظی است.

۹.۲. قضیه (م.ر.رجب‌زاده مقدم [۷]). فرض کنید u و v دو واژه تعویضگر خارجی و $w = uv$ ترکیب آنها باشد. اگر u و v دارای خاصیت p^n -شور-بتر باشند، چنین است واژه ترکیب w .

۱۰.۲. قضیه (م.ر.رجب‌زاده مقدم [۷]). هر واژه تعویضگر خارجی v دارای خاصیت p^n -شور-بتر می‌باشد. قضیه فوق دارای نتیجه زیر است که واژه تعویضگر خارجی v را واژه تعویضگر $[x_1, x_2]$ در نظر بگیریم.

۱۱.۲. نتیجه (ج. وایگلد^۱ [۱۴]). فرض کنید G گروهی دلخواه و Z مرکز آن باشد. اگر $|G/Z| = p^{f(n-1)}$ آنگاه $|G'| \leq p^{f(n-1)}$.

البته خواننده را جهت ملاحظه نتایج جامعتر به [۸] ارجاع می‌دهیم.

۳. عکس حدس فیلیپ هال

فرض کنید $(x_1, x_2, \dots, x_r) = v$ واژه‌ای دلخواه از گروه آزاد F_∞ و G گروهی دلخواه باشد. می‌توان عکس حدس هال را به صورت زیر بیان کرد:

«اگر زیرگروه لفظی $v(G)$ متناهی باشد، آیا نتیجه می‌دهد که $\frac{|G|}{|v(G)|}$ نیز متناهی است؟» یا می‌توان آن را به عنوان عکس خاصیت شور-بتر در نظر گرفت.

طمینتاً این سؤال در حالت کلی نادرست است. مثال نقض زیر نشان می‌دهد که عکس قضیه ۱.۲ نادرست می‌باشد.

مثال نقض. فرض کنید

$$G = \langle a_i, b_i | i = 1, 2, \dots, [a_i, a_j] = [b_i, b_j] = [a_i, b_j] = 1, \\ [a_i, b_j] = c, [a_i, c] = [b_i, c] = 1; \forall i, c^r = 1 \rangle$$

به آسانی ملاحظه می‌شود $\langle c | c^r = 1 \rangle = G'$. که گروهی است دوری از مرتبة ۲ و همچنین $Z(G) = \langle c \rangle$ دارای شاخص نامتناهی در G است، یعنی $G/Z(G)$ نامتناهی است. به هر حال می‌توان با فرض اضافی نتیجه ضعیفتری از عکس حدس هال بدست آورد.

۱۰.۳. قضیه. فرض کنید G گروهی دلخواه و مجموعه تمام تعویضگرهای $\{g, h \in G \mid [g, h] \in G\}$ متناهی و شامل n عنصر باشد. در این صورت $G/Z(G)$ متناهی است.

برای اثبات قضیه فوق، ابتدا لم زیر را می‌آوریم که اثباتش به سادگی دیده می‌شود. یادآور می‌شویم که به ازای $a \in G$ نشانگر مرکز سازه $C_G(a)$ در G است.

برای اثبات قضیه فوق، ابتدا لم زیر را می‌آوریم که اثباتش به سادگی دیده می‌شود. یادآور می‌شویم که به ازای $a \in G$ نشانگر مرکز‌سازه $C_G(a)$ در G است.

۲.۳. لم. فرض کنید G گروهی دلخواه و a عنصری از G باشد. در این صورت تناظری یک. بدین معنی که اثبات قضیه ۲.۳ و فرض قضیه، به ازای هر $g \in G$ مجموعه $\{[g, a] | g \in G\}$ و مجموعه همرده‌های راست $\{C_G(a)g | g \in G\}$ وجود دارد. حال می‌توان قضیه را اثبات نمود.

اثبات قضیه ۲.۳. بنابر لم ۲.۳ و فرض قضیه، به ازای هر $g \in G$.

$$[G : C_G(g)] \leq n$$

فرض کنید c_1, c_2, \dots, c_n تمام تعویضگرهای عناصر G باشند. به ازای هر c_i ، مجموعه $\{[c_i, b] | b \in G\}$ را نماینده‌های ثابت همرده‌های $C_G(c_i)$ در G در نظر می‌گیریم. چون $n \leq [G : C_G(c_i)]$ در نتیجه تعداد نماینده‌های $[c_i, b]$ باستی n -گراندار باشد، که $n \leq n \leq 1$. بنابر لم ۲.۳، به ازای هر $g \in G$ و هر c_i ، نماینده‌ای متناظر مانند $[c_i, g]$ وجود دارد به قسمی که

$$(1) \quad [g, c_i] = [b_{ij}(g), c_i]$$

فرض کنید

$$M = (\cap_{i,j} C_G(b_{ij})) \cap (\cap_t C_G(c_t))$$

که در آن اشتراکها روی تمام $[c_i, b_{ij}]$ ها و c_t ها تغییر می‌کنند. ملاحظه می‌شود که شاخص $[G : M]$ متناهی و n -گراندار است، زیرا شاخص هر مرکزساز و تعداد مرکز سازها هر دو متناهی و n -گراندار هستند. حال برای اثبات این که $G/Z_2(G)$ متناهی است، کافی است نشان دهیم که $Z_2(G) \subseteq M$. به عبارت دیگر نشان می‌دهیم که به ازای هر $m \in M$ و هر $g_1, g_2 \in G$ ،

$$[m, g_1, g_2] = 1$$

واضح است که تعویضگر $[m, g_1, g_2]$ با یکی از تعویضگرهای c_1, c_2, \dots, c_n برابر است. از این رو با استفاده از (۱)، داریم:

$$(2) \quad [m, g_1, g_2] = [c_i, g_2] = [c_i, b_{ij}] = [m, g_1, b_{ij}]$$

حال با استفاده از اتحاد ویت،

$$[m, g_1, b_{ij}]^{g_1^{-1}} [g_1^{-1}, b_{ij}^{-1}, m]^{b_{ij}} [b_{ij}, m^{-1}, g_1^{-1}]^m = 1$$

بدیهی است که با فرض $c_i = [g_1^{-1}, b_{ij}^{-1}]$ و چون $c_i \in C_G(c_i)$ حاصل می‌شود

$$[g_1^{-1}, b_{ij}^{-1}, m] = [c_i, m] = 1$$

به همین نحو چون $m \in C_G(b_{ij})$

$$[b_{ij}, m^{-1}, g_1^{-1}] = 1$$

بنابراین $1 = [m, g_1, b_{ij}]^{g_1^{-1}} [m, g_1, b_{ij}] = [m, g_1, b_{ij}]$ که نتیجه می‌شود ۱ = $[m, g_1, b_{ij}]$ که از رابطه (۲) نتیجه می‌شود ۱ = $[m, g_1, g_2]$.

□ یعنی $(G/Z_2(G))$ متناهی است که حکم برقرار می‌شود.

تبصره. در قضیه ۱.۳، اگر فرض دیگری اضافه کنیم که گروه G متناهی تولید شده نیز هست، می‌توان نشان داد که $[G : Z(G)]$ متناهی است.

۲.۳. قضیه. فرض کنید G گروهی متناهی تولید شده تامولدی باشد و مجموعه تعویضگرهای $\{[g, h] \mid g, h \in G\}$ متناهی و برابر n باشد. در این صورت $[G : Z(G)]$ نیز متناهی است. اثبات. با استفاده از لم ۲.۳، نتیجه می‌شود که به ازای هر $g \in G$,

$$[G : C_G(g)] \leq n$$

فرض کنید (a_1, a_2, \dots, a_t) در این صورت $G = \langle a_1, a_2, \dots, a_t \rangle$ دارای شاخص متناهی و (n, t) کراندار در G است. بدینه است که

$$\bigcap_{i=1}^t C_G(a_i) \subseteq Z(G).$$

در نتیجه $[G : Z(G)]$ نیز متناهی است و حکم برقرار می‌شود. \square

تبصره. بادآور می‌شویم که نتایج دیگری نیز در این مورد وجود دارد که خواننده را به مراجع [۳] و [۴] ارجاع مس دهیم.

مراجع

- [1] Baer, R., "Representation of groups as quotient groups I", Trans. Amer. Math. Soc. 58 (1945), 295-419.
- [2] Math. 182 (1940), "Verbal and marginal Subgroups", J. Reine Angew. Hall, P., 156-157.
- [3] Hall, P., "Nilpotent groups", Canad. Math. Cong. Univ. Algebra, and Queen Mary College Math. Notes (1970).
- [4] Khokhro, E.I., "Nilpotent groups and their automorphisms", Walter de Gruyter (1993).
- [5] Kleiman, Yu.G., "Basis of identities of some products of varieties of groups (Russian)", Sibirsk Math. Zh. no.1, 26 (1985), 104-123.
- [6] Merzljakov, Yu.I., "Verbal and marginal subgroups of linear groups", Dokl. Akad. Nauk. 177 (1967), 1008-1011, Soviet Dokl. 8 (1967), 1538-1541.
- [7] Moghaddam, M.R.R., "On the Schur-Baer property", J. Austral. Math. Soc. (Series A) 31(1981), 343-361.
- [8] Moghaddam, M.R.R. and Salemkar, A.R., "Some remarks on generalized Schur pairs", Arch. Math. 71 (1998) 12-16.

- [9] Neumann, H., "Varieties of groups", Springer-Verlag, Berlin (1967).
- [10] Robinson, D.J.S., "A course in the Theory of Groups", New York- Heidelberg-Berlin: Springer (1980).
- [11] Schur, I., "Über die Darstellungen der endlichen Gruppen durch gebrochene lineare substitutionen." *J.Reine Angew. Math.* 127 (1904), 20-50.
- [12] Stroud, P.W., "On a property of verbal and marginal subgroups", *Proc. Cambridge Philos. Soc.* 61 (1965), 41-84.
- [13] Turner-Smith, R.F. "Finiteness conditions for verbal subgroups", *J.London Math. Soc.* 41 (1966), 166-176.
- [14] Wiegold, J., "Multiplicators and groups with finite central factor-groups", *Math.Z.89* (1965), 345-347.

مهدربضا رجبزاده مقدم
دانشکده علوم ریاضی، دانشگاه فردوسی مشهد

یک محک تقارن برای تزویج در گروههای متناهی

سولومون دبلیو گلومب

یک روش استاندارد در نظریه گروههای متناهی، افزایش کردن عناصر گروه به روشی طبیعی است. دو افزایش مفید یک گروه عبارتند از افزایش به هم مجموعه‌ها و افزایش به رده‌های تزویج. قضیه لاغرانژ گروههای عامل در نتیجه افزایش یک گروه به هم مجموعه‌ها است. معادله رده‌ای و قضایای سیلو در نتیجه افزایش یک گروه به رده‌های تزویج است (برای جزئیات بیشتر، به عنوان مثال [۱] را ملاحظه کنید). در این یادداشت محکی ساده برای تزویج ارائه می‌دهیم.

تعریف. دو عضو a و b در گروه G مزدوج نامیده می‌شوند هرگاه به ازای عضوی مانند w در G ، $ag^{-1}w = b$.

این تعریف چند نتیجه ساده دارد.

۱. تزویج، یک رابطه هم‌ارزی روی G است و نسبت به این رابطه اعضای G به رده‌های تزویج افزایش می‌شوند.
۲. در یک گروه جاچانی، رده تزویج هر عنصر مجموعه یک عضوی خود آن عنصر است.
۳. در یک گروه غیرجاچانی، عنصرهای خودش به تنها در یک رده تزویج است (ازیرا به ازای هر e ، $e^{-1}eg$ و بطور کلی t ، یک عنصر گروهی c خودش به تنها در یک رده تزویج است اگر و تنها اگر c با هر عنصر این گروه جاچا شود).
۴. اگر G متناهی باشد، تعداد اعضای هر رده تزویج در G مرتبه G (تعداد عناصر در G) را می‌شمارد.

برای تعیین این که عناصر مفروض a و b در G مزدوجند، مسلماً کافی است تا $ag^{-1}w = b$ را به ازای هر w در G محاسبه کنیم و ملاحظه کنیم که آیا یکی از اینها با b برابر است. برای تعیین رده‌های تزویج در G ، کافی است به ازای هر w و a در G ، $ag^{-1}w$ را محاسبه کنیم. هدف این مقاله آن است که نشان دهیم که این محاسبات اگر جدول گروه (یا جدول ضرب) G قبلًا در دسترس باشد غیرضروری‌اند. اگرچه بیان و اثبات این محک برای تزویج بسیار ساده است به نظر می‌رسد که نسلهایی از نویسندهای کتابهای درسی بطور کلی برای جبر جدید و به ویژه برای نظریه گروهها از آن اجتناب ورزیده‌اند.

محک. در عضو a و b از یک گروه متناهی G مزدوجند اگر و تنها اگر بتوان آنها را نسبت به قطر اصلی جدول این گروه در وضعيتی متقابل یافت.

سولومون دبلیو گولومب

این محک را به صورت زیر بازگو می‌کنیم:

قضیه ۱. عناصر متمایز a و b در G مزدوجند اگر و فقط اگر عناصر u و v در G موجود باشند به طوری که $a = uv$ و $b = vu$. (از این رو، بازاری عناصری مانند u و v در G ، a در سطر u و ستون v واقع است، در حالی که b در سطر v و ستون u از جدول این گروه قرار دارد.)

اثبات. حاصلضربهای uv و vu همواره عناصری مزدوج در G هستند، زیرا

$$u^{-1}(uv)u = (u^{-1}u)(vu) = vu.$$

بر عکس، به ازای عناصر مزدوج a و b در G ، عنصری مانند g در G وجود دارد به طوری که $ag = b$ با فرض $v = g^{-1}a$ و $u = g$ داریم $uv = (g^{-1}a)g = b$. در نتیجه اثبات کامل است. \square

مشاهده این مطلب که عنصر a از گروه G در هر سطر g در ستون $a^{-1}g$ در جدول گروه ظاهر می‌شود مفید است. نشکل ۱ جدول ضرب گروه، دو دجهی مثبت متساوی‌الاضلاع یعنی D_2 ، را نشان می‌دهد که با گروه تمامی جایگشت‌های روی سه نماد یعنی S_2 یکریخت است. (سه رأس مثبت متساوی‌الاضلاع در همه حالت‌های ممکن با عناصر D_2 جایگشت می‌شوند، از این رو این گروه با S_2 یکریخت است). این کوچکترین گروه غیرجایه‌جانی است. در این نشکل، I عنصر همانی است؛ R_1 و R_2 به ترتیب دورانهای به اندازه 120° و 240° هستند؛ و A ، B و

D_2	I	R_1	R_2	A	B	C
I	I	R_1	R_2	A	B	C
R_1	R_1	R_2	I	(B)	\triangle	\boxed{A}
R_2	R_2	I	R_1	C	\triangle	\boxed{B}
A	A	(C)	\triangle	I	R_1	R_2
B	B	\triangle	\triangle	R_1	I	R_2
C	C	\boxed{B}	\triangle	R_2	R_1	I

نشکل ۱۷. جدول گروه D_2 ، که در آن زوجهای با وضعیت متقابن (A, C) ، (B, C) و (A, B) برجسته نشان داده شده‌اند. بنابر قضیه ۱، به سادگی ملاحظه می‌شود که رده‌های تزویج در D_2 عبارتند از: $\{I\}$ ، $\{A, B, C\}$ ، $\{R_1, R_2\}$.

اعکاس نسبت به محورهای مثبت هستند. توجه می‌کنیم که R_1 و R_2 سه مرتبه بطور متقابن در جدول واقع شده‌اند؛ و هر یک از زوجهای (B, C) ، (A, C) و (A, B) دو مرتبه در جدول در وضعیتهای متقابن هستند؛ و I فقط با خودش متقابن است. لذا، رده‌های تزویج در D_2 عبارتند از $\{I\}$ ، $\{R_1, R_2\}$ و $\{A, B, C\}$.

هر جفت از عناصر مزدوج a و b به شرط $a \neq b$ ، حداقل دوبار در موقعیتهای متقابن در جدول ضرب G ظاهر می‌شوند. تعداد دقیق پدیدار شدن جفت‌های a و b از عناصر مزدوج در موقعیتهای متقابن در جدول ضرب G در قضیه زیر ارائه می‌شود:

قضیة ۲. اگر a و b دو عنصر مزدوج گروه متناهی G باشند و $a \neq b$, آنگاه تعداد $r = \frac{n}{k}$ جفت $\{u_i, v_i\}$ در $G \times G$ وجود دارد بطوری که $a \cdot u_i = v_i \cdot b$ و $v_i \cdot u_i = b \cdot a$, که در آن n مرتبه G است، و k تعداد اعضای رده تزویجی است که به آن تعلق دارند.

ابات. فرض کنید a و b به ردۀ تزوییج K با k عنصر از گروه G با n عنصر تعلق دارند و $C(a)$ زیرمجموعه G عناصری از G باشد به طوری که به ازای هر h در $(a, C(a))$ $h^{-1}ah = a$. روشن است که $C(a)$ زیرگروهی از G است. فرض کنید g عنصری از G باشد به طوری که $b = g^{-1}ag_1$ و در این صورت هر عضو g از هم مجموعه راست $C(a)g_1$ از $C(a)$ نیز نتیجه می‌دهد $b = g^{-1}ag_1$ و هم مجموعه‌های راست $(a, C(a))$ در تاظر یک به یک با عناصر K هستند. لذا، مرتبۀ r از $(a, C(a))$ عبارت است از $\frac{n}{k}$. فرض کنید عناصر $\{h_1, h_2, \dots, h_r\}$ باشد. آنگاه عناصر هم مجموعه راست $C(a)g_i$ عبارت است از $\{g_1, g_2, \dots, g_r\}$ که در آن به ازای $r, \dots, 2, 1$ ، $g_i = h_i a_1$. توجه کنید که به ازای هر g_i ، $i = 1, 2, \dots, r$.

$$g_i^{-1} a g_i = (h_i g_1)^{-1} a (h_i g_1) = g_1^{-1} (h_i^{-1} a h_i) g_1 = g_1^{-1} a g_1 = b$$

فرض کنید $g_i = u_i v_i$ و $u_i = g_i^{-1}a$. آنگاه به ازای هر $a, b \in C(a)$ داریم $u_i v_i = b$ و $u_i v_i = a$.
متوجه شد که $uv = b$ و $vu = a$. بر عکس، فرض کنید دو عضو u و v در G موجودند که $uv = a$ و $vu = b$.
متوجه شد که $g_i = u v_i$ و $u = g_i^{-1}a$. بنابراین $uv = u^{-1}au = b$ و $vu = v^{-1}av = a$.
□

تبصره. در شکل ۱، ملاحظه کردیم که هر یک از جفت‌های (A, B) ، (A, C) و (B, C) ، دوبار در وضعیت‌های متقابل نسبت به قطر اصلی رخ می‌دهند، در حالی که جفت (R_1, R_2) سه بار رخ می‌دهد. از نقطه نظر قضیه ۲، این مطلب متناظر با این واقعیت است که $\{A, B, C\}$ یک رده تزویج با ۳ عنصر است و $\frac{2}{3} = \frac{2}{3}$: در حالی که $\{R_1, R_2\}$ یک رده تزویج با ۲ عنصر است و $\frac{3}{2} = \frac{3}{2}$.

مراجع

[1] Jacobson, N., *Basic Algebra I*, W.H. Freeman, San Francisco, CA, 1974.

ترجمة کریم احمدی دلیر
دانشگاه آزاد اسلامی تبریز، گروه ریاضی

نقد کتاب

محمد رضا مشکانی

تجزیه و تحلیل سریهای زمانی
تألیف جانathan دی-کرایر
ترجمه دکتر حسینعلی نیرومند
 مؤسسه چاپ و انتشارات دانشگاه فردوسی (مشهد)، آذر ۱۳۷۱.

آنچه در زیر می‌آید حاصل نگاهی نقادانه بر ترجمه کتاب «تحلیل سریهای زمانی» اثر جانathan دی-کرایر (۱۹۸۶) است. این کتاب در واقع خلاصه‌ای از دو باب اول کتاب «تحلیل سریهای زمانی: پیش‌بینی و کنترل» تألیف باکس و جنکنتر (۱۹۷۶) است. البته، مؤلف مطالب مختصر دیگری نیز از سایر مباحثت سریهای زمانی به غیر از مدل‌های انورگرسیو، میانگین متحرک بر آن افزوده است. بنابر تجربه‌ای که از تدریس این کتاب به زبان اصلی داریم، آن را کتابی موجز، رسا، و مناسب برای یک درس کاربردی در زمینه تحلیل سریهای زمانی از دیدگاه حوزه زمان یافتیم؛ زیرا نه چندان دستوری است که خواننده از میانی نظری غافل بماند و نه چندان نظری است که خواننده از طرز کار بست مدلها در عمل ناتوان باشد. بویژه، گنجاندن برنامه‌های کامپیوتری در متن درس، مزیتی است که کتابهای دیگر فقد آن هستند.

کوشش همکار ارجمند برای برگرداندن این کتاب به زبان فارسی، در هر حال، کوشاًشی مأجور است. اما اگر با دقت بیشتر نارسایهای را که در زیر به طور نمونه‌ای بر می‌شمریم و متأسفانه کم هم نیستند، رفع می‌کردند، دعای خیر مدرسان و دانشجویان بیشتر بدرقه راه ایشان می‌شد.

از آنجاکه در اذهان عامه، به طور کلی نگرشی منفی نسبت به نقد و انتقاد وجود دارد، ناقد لازم دید که قبل از پرداختن به ذکر نارسایهای، به روشن کردن چند نکته بپردازد. هدف از این نقد کاملاً خیرخواهانه و دور از هرگونه غرض و مرض است. با آنکه به کار مترجم و زحمتی که کشیده‌اند ارج می‌گذاریم، برآئیم که تذکر برخی نارسایهای و بیشنهاد اصلاح آنها به نفع جامعه علمی آمار است و مترجم نیز با عنایت به آنها، چاپ دوم کتاب را آراسته‌تر و درست‌تر عرضه خواهد کرد. در این خصوص، از همه خواننده‌گان نیز انتظار داریم که توجه فرمایند: چه گفته می‌شود، نه آنکه چه کسی می‌گوید. از جمله مطالبی که بحث خواهد شد رعایت نکات دستوری، فنی و علمی است، که هر مترجمی مخصوصاً متجمین کتابهای علمی باید بدانها متعدد باشند. دیگر آنکه ناقد گمان می‌برد که ارائه نقدي بی غرض و علمی، که هر نکته آن مستند به شواهد و مدارک باشد، راه را برای سایر ناقدان در راج فرهنگ نقد و برسی، دست کم در انتشارات جامعه آماری، بگشاید. امید می‌رود که از این رهگذر کیفیت انتشارات آماری به تدریج بالا برسد و شاهد

اعتلای آنها باشیم.

هدف از ترجمه کتابهای علمی، بویژه کتابهای درسی، چیست و چه انتظاری از مترجمین این کتابها داریم؟ جواب این سوالها ضوابطی را مطرح می‌کنند که می‌توانند در نقد و بررسی کتابهای ترجمه شده به کار آیند. حقیقت آن است که اوضاع فعلی دانشگاهها و انواع اشتغالات وقتیگر و ساعتهای زیاد تدریس مانع از آن می‌شود که همکاران بتوانند در زمینه‌هایی به پژوهش و مطالعه عمیق پردازند و با پیشرفت‌های آن زمینه همگام باشند. این وضع اجازه نمی‌دهد که کتابهای تألیف شده خوب در دسترس داشته باشیم. کمیاب منابع و مراجع برای تألیف کتب علمی نیز از جمله عوامل بازدارنده‌اند. تعداد انگشت‌شماری از همکاران نیز که از لحاظ علمی دارای طرفیت تألیف هستند، ظاهراً علاقه‌ای به نوشتمندانه ندارند.

ناجار، برگردان کتابهای علمی، بویژه کتابهای درسی دانشگاهی اقدامی مؤثر برای تهیه متون درسی است. گرانی فوق العاده سفارش کتاب خارجی نیز بر ضرورت ترجمه کتابهای خوب می‌افزاید و این فعالیت را امری شایسته و اقتصادی می‌سازد زیرا تعداد زیادی از خوانندگان این گونه کتابها از این رهگذر به متابعی دست می‌باشد که در غیر این صورت هرگز به دستشان نمی‌رسید. اکنون که مترجمین کتابهای علمی به چنین کار ارزش‌های می‌پردازند، چه باید بگذشت تا نتیجه زحمت‌های طاقت‌فرسای آنها به شکلی زیبا، آراسته، و مهمتر از همه مفید به حال دانش‌پژوهان باشد؟ به گمان ناقد رعایت سه اصل زیرکمترین انتظاری است که از مترجم می‌توان داشت:

۱- درک دقیق مطالب علمی کتاب مورد ترجمه، به گونه‌ای که بتواند با توانایی آن را به دیگران درس دهد.

۲- انتقال درست مفاهیم و مطالب علمی کتاب به زبان فارسی سره، به نحوی که خواننده واجد شرایط بتواند آنها را درک و هضم کند. اگر مطلبی را خواننده نتواند درک کند، تنها به خاطر پیچیدگی علمی مطلب باشد که مستلزم توضیح بیشتر است، نه به خاطر نادرستی ترجمه، و یا پیچیدگی و آشفتگی جمله‌های مترجم.

۳- رعایت امانت در ترجمه، به طوری که هویت کتاب و سبک نویسنده محفوظ بماند.

در کنار این اصول، چاپی زیبا، منقح و عاری از غلط‌های چاپی نیز به عهده ناشران است. بدیهی است که رسیدن به این هدفها کاری سخت و پر زحمت است. حتی غلط‌گیری و نظارت بر چاپ نیز اغلب به عهده مترجم و اگزار می‌شود. اما در صورت رعایت آنها کتابی زیبا، خواندنی و ماندنی خواهیم داشت که چون طبق زر خواهد برد.

اکنون که قصد و نیت خود از نقد و بررسی، و نیز ضوابط و معیارهای سنجش توفيق مترجم را بیان کردیم، به اصل کار یعنی ارزیابی میزان توفيق مترجم کتاب فوق الذکر می‌پردازیم.

برای نیل به این هدف، لازم است که مقابله‌ای دقیق بین متن اصلی به زبان انگلیسی و متن ترجمه شده به زبان فارسی به عمل آید. متن انگلیسی کتاب ۲۸۶ صفحه به اضافة ۱۱ صفحه مقدمات است. متن فارسی ۲۰۳ صفحه به اضافة ۱۳ صفحه مقدمات است. مقابله سطر به سطر این دو متن، کار ویراستاری موظف است و از عهده ناقد بیرون است. از طرف دیگر، یکی از ایزارهای کار ما آمارشناسان نمونه‌گیری است. با یک نمونه‌گیری سیستماتیک تصادفی ساده، ۳۰ صفحه از متن اصلی را نمونه گرفتیم و با ترجمه فارسی آن مقابله کردیم. حاصل کار در یک نگاه سریع به قرار زیر است:

۳۰ مورد برابر نهاده‌های نادرست، نامناسب، یا ناسازگار با متن اصلی.

۲۸ مورد ترجمه نادرست از مفهوم متن اصلی به زبان فارسی.

۱۵ مورد از قلم افتادگی و ترجمه نکردن واژه‌ها، یا جمله‌هایی از کتاب.

۱۵ مورد ناسازگاری‌های دیگر از قبیل درهم ریختن پاراگرافها.

۱۵ مورد غلط تابیی واژه‌ها، فرمولها، و پانوشتها.

مهمترین موارد، ترجمه نادرست مفاهیم علمی است که به لحاظ القای مطلبی نادرست به دانشجو، بدترین گناه برای هر مترجم است. با توجه به نحوه نمونه‌گیری تصادفی ساده فاصله اطمینان ۹۵ درصد نسبت واقعی صفحه‌هایی از کتاب که در آنها مفهومی غلط یا تا حدی نادرست ترجمه شده است، عبارت است از (۷۴٪، ۴۰٪، ۳۰٪) با ذکر تعداد موارد نادرست، یا ناسازگار نمی‌توان کیفیت ترجمه را به خواننده منتقل کرد. از این رو در زیر از هر یک از گروههای فوق چند نمونه را به دقت بررسی و پیشنهادهای خود را بیان می‌کنیم. فهرست کامل این موارد خارج از حوصله یک مقاله است. در زیر ص به صفحه متن فارسی اشاره می‌کند.

نمونه‌هایی از برابر نهادهای نادرست، نامناسب، یا ناسازگار با متن اصلی صص پنج و ۳۲، غیرتصادفی بودن به جای Deterministic: که در جاهای دیگر مثلاً ص ۳۲۳، قطعی بکار رفته است. البته، قطعی بهتر است.

صص ۱ و ۳۳، طبیعت به جای Inclination: که باید زاویه تمایل یا زاویه انحراف بکار می‌رفت. ص ۹ و...، برای Subcommand سه برابر نهاده: زیرفرمان، فرمان کوچک، و فرمان فرعی آورده‌اند. زیرفرمان بهتر از آن دو است.

ص ۲۲ و...، برای Differenced برابر نهاده تفاضلی شده آورده‌اند همان‌طور که می‌گوییم مشتق‌گیری، انتگرال‌گیری، چنان‌گوییم تفاضل‌گیری شده؟

ص ۵۶ و...، Normal Score را اندازه نرمال گفته‌اند، معنی آماری آن چندک توزیع نرمال است و نرمه نرمال برای آن مناسب‌تر است. زیرا اندازه را برای Size و Measure نیز به کار می‌بریم. به علاوه در اینجا به هر مشاهده نمره‌ای می‌دهیم.

صص ۱۱۹، ۱۶۵، ۱۶۴ و ۲۰۴، سری مصالح راه‌آهن یا سری مصالح خط راه‌آهن برای Railroad bond yield series معنی آن سری سود سهام راه‌آهن است، عجیب به نظر می‌رسد. ص ۱۹۲، نتایج و مفاهیم برای Results and implications نادرست است و باید نتایج واستلزماتها با نتایج و پیامدها ترجمه شود. اولی دقیق‌تر است.

نمونه‌هایی از ترجمه نادرست از مفهوم متن اصلی به زبان فارسی ص یازده، پیشگفتار مؤلف: «کتابهای زیادی... به چاپ رسیده که برخی از آنها زمینه نظری غیر قابل قبولی را در مورد الگوها می‌دهد و بعضی از آنها کاربرد عملی ناچیزی از روشها را ارائه می‌نمایند». با این ترجمه، خواننده گمان می‌کند که این کتابها از جنبه نظری غلط و از جنبه کاربردی بی‌فایده هستند. حال آنکه در اصل می‌گوید: ...برخی از آنها زمینه نظری ناکافی برای مدلها عرضه می‌دارند در حالی که برخی دیگر کاربردهای کمی از مدلها را ارائه می‌کنند.

ص یازده، «بویژه با به کارگرفتن هدف کلی یعنی سیستم آماری می‌نی تب کاربردها را توسعه می‌دهیم». در اینجا «هدف کلی یعنی سیستم آماری می‌نی تب» ترجمه عبارت انگلیسی زیر است.

General Purpose Minitab Statistical System که باید سیستم آماری چندمنظوره مینی تب، ترجمه می‌شود.

ص دوازده، «... یک پایه محاسباتی و مقدمه‌ای بر آمار الزامی است» ترجمه عبارت زیر است:

A calculus-based introduction to Statistics is necessary

معنی آن چنین است: ... مقدمه‌ای بر آمار که مبتنی بر حسابان باشد، ضروری است.

ص ۱۱، «میانگین مریع خطای پیش‌بینی» به جای Minimum mean squared error prediction نادرست است. زیرا متن اصلی به معنی «پیش‌بینی مبتنی بر مینیمم mse است.

ص ۶۳، «نمودار ۳-۱۴ و ۳-۱۵ کمیبد نرمال بودن را که با مراجعه به اندازه‌های نرمال در مقابل همبستگی باقیمانده‌ها (۹۸۸/۰ در جدول ۱-۳) تایید می‌شود را نشان می‌دهد.» خواننده از این جمله چه می‌تواند بفهمد؟ در اصل چنین بوده است «نمودارهای ۱۲-۳ و ۱۵-۳ ناترمالی را نشان می‌دهند، که با مقایسه ضریب همبستگی نمرات نرمال و باقیمانده‌ها، یعنی ۹۸۸/۰ با جدول ۱-۳، نرمال نبودن تایید می‌شود.»

ص ۱۱۹، «در می‌نی تب تقاضلها با فرمان DIFF...K...in C DIFF...K...in C ...z_{i-k} ...z_i ، سری تقاضلی شده حاصل می‌باشد، در صورت حذف K، آنرا یک در نظر می‌گیریم.» مؤلف خواسته است بگوید: در می‌نی تب تقاضلها با فرمان DIFF و با فرمت C DIFF...K...in C DIFF...K...in C به دست می‌آیند. اگر سری را با z بنماییم، z_{i-k} - z_i سری تقاضل گیری شده حاصل است. اگر K ذکر نشود، کامپیوتر فرض می‌کند که K = ۱. ملاحظه می‌شود که با حذف قسمتهایی از جمله‌ها، ترجمه کاملاً نامفهوم شده است.

ص ۱۱۹، «تقاضل مرتبه دوم مرکزی z» از این عبارت چنین می‌فهمیم که برای z تقاضل مرتبه دوم مرکز حساب کنیم. حال آنکه در اصل منظور این بوده است که ابتدا z را مرکزی کنیم یعنی انحراف از میانگین آن را در نظر بگیریم، سپس تقاضل مرتبه دوم آن را حساب کنیم. پس باید گفت: تقاضل مرتبه دوم z مرکزی شده یا بهتر از آن، تقاضل مرتبه دوم انحراف از میانگین z.

ص ۱۳۲، در تبدیل باکس کاکس: «... (x)^g به کندی تغییر می‌کند.» حال آنکه مؤلف می‌گوید وقتی λ به سمت صفر می‌کند، تابع (x)^g به طور هموار تغییر می‌کند.

ص ۱۶۱، «... در صورت کسر انحرافات حاصل‌ضربهای با تأخیر از میانگین z و در مخرج واریانس ثابت منظور شده است.» مفهوم این جمله برای کسی که بخواهد ACF را عملأً حساب کند چیست؟ باید ترجمه می‌شد: در صورت کسر حاصل‌ضربهای با تأخیر مربوط به انحرافات از میانگین z را به کار می‌بریم و در مخرج واریانس ثابت منظور می‌شود.

ص ۳۰۶، با ترجمه نادرستی از Take over مفهوم جمله وارونه شده است، مترجم می‌نویسد: «جملات اغتشاش ۱۲-a₁, a₂, ..., a_n به ازاء ۱۳, ۱۲, ..., ۱ = ۱ در پیش‌بینی‌ها دخالت دارد ولی برای ۱ > ۱ بخش انورگرسیو الگو حذف می‌شود و داریم.» در اینجا اشکال بر سر «حذف می‌شود» است که باید ترجمه می‌شد: حاکم می‌شود، تسلط می‌باید، یا چیزی شبیه به آن، یعنی باید می‌گفتند: به ازای ۱۳ > ۱ بخش انورگرسیو حاکم می‌شود.

ص ۳۴۵، در پاراگراف آخر صفحه، بی‌دقیقی مترجم به نهایت می‌رسد. در پاراگراف قبل دو مقدار برای یک خودهمبستگی در دو حالت (با در نظر گرفتن داده پرت و بدون آن) محاسبه شده‌اند. در پاراگراف بعد، مؤلف می‌خواهد درباره تفاوت این دو مقدار بحث کند و می‌گوید: روشن است که چنین تفاوتی بر پرآورد پارامترها تاثیر خواهد گذاشت. مترجم کلمه Difference را که در اینجا به معنی تقاضل یا تفاوت دو عدد است به معنی تقاضل گیری به کار برد، بدون آنکه به معنی جمله بیان‌نشد و آورده است: «این گونه تقاضلی کردن قطعاً روی برآوردهای پارامترها تاثیر می‌گذارد.»

ص ۳۶۱، در سطر آخر، مؤلف در جمله‌ای نک واژه‌ای، می‌خواهد خواننده را تشویق به تجربه کرده و ادارد که دست به آزمایش یا تجربه بزند. می‌گوید! Experiment. مترجم بدون توجه به سیاق عبارات، ترجمه می‌کند. «آزمایش!» آیا بهتر نبود که می‌نوشت آزمایش کنید یا تجربه کنید! نوونه از قلم افتادگیها و حذف واژه‌ها یا جمله‌های متن اصلی.

در این گروه دونوع مسئله داریم. یکی مواردی است که شامل قیدها، صفت‌ها و عباراتی است که برای زیبایی نوشته یا تاکید بر مطلبی خاص به کار می‌روند. اینها سبک نویسنده را معرفی می‌کنند. حذف این گونه موارد چندان

مخل معنی نیست ولی دور از امامت است و ترجمه را به خلاصه‌ای از کتاب تبدیل می‌کند. دوم جا انداختن یک یا چند سطر از کتاب است که اشکال اساسی در فهم مطلب ایجاد می‌کند. از هر کدام چند نمونه را ذکر می‌کنیم: ص ۵، «... در پازان (۱۹۸۲ صفحه)» منظور پازان (۱۹۸۲ ص ۶۱) است که شماره صفحه ذکر نشده است.

ص ۵۵، صفت Gross در سطر آخر به عنوان صفت نرمال نبودن حذف شده است. ص ۹۰، «شکل جواب صریح بستگی به ریشه‌های ... دارد.» قید Critically ترجمه نشده است. یعنی شکل جواب صریح به طور تعیین کننده‌ای به ریشه‌های ... بستگی دارد.

ص ۹۱، در پاراگراف دوم، بعد از «اشکال ممکن» دو جمله مهم زیر از قلم افتاده‌اند: نمودار ۱۴.۳ شبیه سازی کامپیوتری از یک سری را به ازای $\Phi_1 = 1/5$ و $\Phi_2 = -0/75$ نشان می‌دهد. رفتار دوره‌ای که در شکل ۲.۴ (ج) نشان داده شده است، در رفتار تقریباً دوره‌ای این سری، در همان طول دوره $12 = 360/30$ واحد زمانی به روشنی منعکس شده است. با حذف این دو جمله از مطلب مذکور از این پاراگراف چیزی نمی‌توان فهمید.

ص ۱۰۷، ضمیمه ج. در جمله اول، قید Mathematically ترجمه نشده است. در همینجا پس از پایان جمله دو قسمت عمده جمله سوم حذف شده و بقیه آن به صورت «تعیین ایستاتی و یا وارون پذیری و ایستاتی را کامل‌بی معنی است. در اصل این طور بوده است: اگر مجموعه خاصی از مقادیر پارامتری داده شده باشند، مفید خواهد بود که بتوانیم به آسانی تعیین کنیم که آیا الگو ایستا یا وارون پذیر است. پس از آن پاراگراف دیگری باید شروع شود و جمله اول، واژه‌های انورگرسیو (قبل از (x)) و میانگین متحرک قبل از (θ)) ترجمه نشده‌اند و جمله کامل‌بی معنی شده است.

ص ۲۸۱، در فرمول دوم از بالای صفحه جمله جبری $X^{\alpha} \Theta^{\beta}$ افتاده است. متنسخه محدودیت صفحه‌های مجله اجازه نمی‌دهد که همه جزئیات را در اینجا بیان کنیم. از این رو تنها با ذکر چند نکته مهم دیگر مطلب را به پایان می‌بریم:

یکی از نکات مهم در مقابله حاضر این بود که ملاحظه شد مترجم خود را پای بند پاراگراف بندی اصل کتاب نکرده است. هر جا به میل خود پاراگراف جدیدی ایجاد کرده یا دو پاراگراف را در هم ادغام کرده است. مثلاً در صفحه‌های ۳۵، ۳۶، ۴۹، ۵۵، ۶۹، ۱۷۴ و سیاری جاهای دیگر چنین کرده است. در ترجمه ماههای فرنگی رعایت یکنواختی نشده است، مثلاً در ص ۵ می‌بینیم که نوشته شده است، «ژوئن و جولای»، یکی تلفظ فرانسوی است، دیگری انگلیسی. در تلفظ اسمها گاهی بی‌دقیق عجیبی دیده می‌شود، مانند McIntire که در ص ۱۶۱ به مکنتایر ترجمه شده است. غلطهای چاپی فراوانند. در ص پیشگفتار، ۹ مورد غلط چاپی دیده شد. در ص ۵۰ و ص ۵۱ یک انتباہ دوبار تکرار شده است. مقادیر N و n جا به جا نوشته شده‌اند. در ص ۶۹، شماره فرمولها درج نشده‌اند. در سطر آخر صفحه ۱۹ باید $K =$ باشد نه $= 0$. پیش‌نویس مقدماتی این نقد در حدود ۲۰ صفحه بود که غیر از آنچه توضیح داده شدند موارد بسیاری را در برداشت. برای رعایت اختصار برعی موارد کم اهمیت را ذکر نکردیم. در مجموع، ترجمه کتاب بدون دقت کافی، و با بی‌حوالگی زیاد صورت گرفته است. جمله‌هایی به ظاهر فارسی در واقع از ردیف کردن معادله‌ای انگلیسی و بدون رعایت دستور زبان فارسی در سراسر کتاب به چشم می‌خورند. امیدواریم مترجم محترم در فرضی کافی نبا چشم خردیاری به متاع خود بنگرند و در چاپ دوم تقایص آن را بطرف کنند و از این راه دانشجویان بیشماری را رهیں محبت خود سازند.

Box, G.E.P. and G.M. Jenkins (1976). Time Series Analysis: Forecasting and Control. Holden - Day, San Francisco

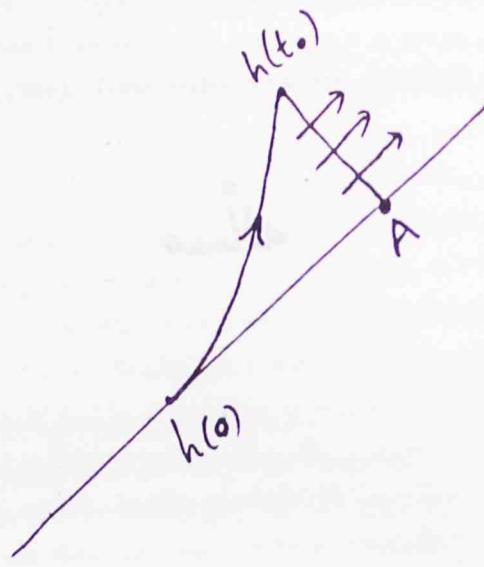
Cryer, Jonathan, D.(1986). Time Series Analysis. Duxbury Press, Boston.

مسئله

این قسمت از فرهنگ و اندیشه ریاضی به طرح و سپس حل مسائلی در حد دروس دوره‌های کارشناسی و کارشناسی ارشد ریاضیات اختصاص دارد. حل مسائل عنوان شده در این بخش و یا مسائل پیشنهادی خود را به نشانی محمدرضا درفشه، گروه ریاضی دانشگاه تهران، بفرستید.

حل مسائل شماره قبل

حل مسئله ۱۷. میدان برداری $(f(x), f(y)) = H(x, y)$ را روی \mathbb{R}^2 در نظر می‌گیریم. در این صورت $\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ با ضابطه $h(t) = (x(t), y(t))$ جواب میدان برداری H با مقدار اولیه $D = \{(x, y) | x \geq y, h(t) \geq (x^\circ, y^\circ), t \geq 0\}$ است. حکم مسئله این است که برای هر $x \in D$ باقی می‌ماند. برای این کار ثابت می‌کنیم D در زمان مثبت ناورداست. یعنی هر مداری که در زمان صفر از نقطه‌ای در D آغاز شود برای هر $t \geq 0$ در D باقی می‌ماند. چون $D \in h^\circ$ پس حکم مسئله از آن نتیجه می‌شود. گیریم $\{x, y) | x = y\} \subset \partial D$ و فرض می‌کنیم D ناوردا در زمان مثبت نباشد، مثلاً مدار $x(t)$ به گونه‌ای باشد که $x(t) \in D$ ولی برای یک $t > 0$ بدون کاستن از کلیت می‌توان فرض کرد $x(t) \notin D$. همچنین بخاراطر $f \geq g$ پس برای هر $t \leq 0$ داریم $x(t) \notin D$. بنابر یکنایی جواب $\neq (h^\circ)$. همچنین بخاراطر $x(t) \in \partial D$ برای هر $x \in \partial D$ میدان برداری H برونقرا نمی‌باشد. از طرف دیگر چون مدار x از D بیرون نمی‌رود پس $X(h^\circ)$ باید بر ∂D متعامس باشد. حال برای t به قدر کافی کوچک، نقطه A را تصویر $h(t)$ بر ∂D می‌گیریم و خم زردن Γ را اجتماع سه قطعه زیر می‌گیریم (به شکل توجه کنید).



یکی $\{h(t)\}$ و دو قطعه دیگر با راه خط های واصل بین $(h(0), 0)$ و $(h(1), 1)$ های برای $t \in [0, 1]$ است، پس برای $t_0 \in [0, 1]$ به قدر کافی کوچک در هر Γ یک نقطه بحرانی دارد. با میل دادن t_0 به سمت صفر نتیجه می شود که $X(h(0))$ که خلاف یکتا بی جواب است. \square

توجه کنید که اگر میدان برداری X روی \mathbb{R} جواب یکتا نداشته باشد و $x(t)$ و $y(t)$ دو جواب متفاوت X با $x(0) = y(0)$ باشند مثال نقض به ما می دهد.

حل مسئله ۱۸. فرار می دهیم $r = 2^n$ پس $f(x) = x^r + x + 1$ کنیم که:

$$f(x)^r = (x^r + x + 1)^r = (x^r)^r + x^r + 1 = f(x^r)$$

ولذا $f(x)|f(x^r)$

$$f(x) + f(x^r) = x^r + x + 1 + x^{r^2} + x^r + 1 = x(x^{r^2-1} + 1)$$

$$x(x^{r^2-1} + 1) = f(x).t(x)|x(x^{r^2-1} + 1)$$

فرض می کنیم α ریشه $f(x)$ در توسعی از $GF(2)$ باشد، در اینصورت $\alpha^{r^2-1} + 1 = 0$ و چون $\alpha \neq 0$ پس $\alpha^{r^2-1} + 1 = 1$ و لذا $\alpha^{r^2-1} = 1 - \alpha$. این نتیجه می دهد که تمام ریشه های $f(x)$ در $GF(r^2)$ هستند. گیریم $p(x)$ یک سازه تحویلناپذیر از $f(x)$ باشد. اگر α ریشه $p(x)$ فرض شود، داریم $[GF(2)(\alpha) : GF(2)] = t.deg(p(x))$ و در نتیجه $deg(p(x)) = t$. در نتیجه $[GF(r^2) : GF(2)] = t.deg(p(x))$ و لذا $[GF(r^2) : GF(2)] \cong GF(2)^k$. فرار می دهیم $k = 2^n$ پس $deg(p(x))|[GF(r^2) : GF(2)]$ به $GF(r^2) \cong GF(2)^k$.

عنوان فضای برداری W می شود. \square

حل مسئله ۱۹. فرض کنید X نقطه ای در $[1, 0]$ باشد که در آن f ماقریم می شود و نیز $Y = f(X)$. در این صورت:

$$\int_{-1}^1 \left| \frac{f''(x)}{f'(x)} \right| dx > \frac{1}{|Y|} \int_{-1}^1 |f''(x)| dx \geq \frac{1}{|Y|} \left| \int_{-1}^1 f''(x) dx \right| = \frac{f'(1) - f'(0)}{|Y|}$$

به نظر می‌رسد که در اینجا به مانع رسیدیم زیرا بی‌تردید لازم نیست که $|Y| \geq 4|f'(1) - f'(0)|$. با وجود این، بنابر قضیه مقدار میانگین، نقاط a در $(0, X)$ و b در $(1, Y)$ طوری موجودند که:

$$f'(a) = \frac{f(X) - f(0)}{X - 0} = \frac{f(X)}{X} = \frac{Y}{X}$$

$$f'(b) = \frac{f(1) - f(X)}{1 - X} = \frac{-Y}{1 - X}$$

$$\int_a^b \left| \frac{f''(x)}{f(x)} \right| dx \geq \int_a^b \left| \frac{f''(x)}{f(x)} \right| dx \geq \frac{1}{|Y|} \left| \int_a^b f''(x) dx \right|$$

بنابراین با به کار بردن قضیه اصلی در انتگرال آخرب، داریم:

$$\int_a^b \left| \frac{f''(x)}{f(x)} \right| dx > \frac{1}{|Y|} |f'(b) - f'(a)| = \frac{1}{|Y|} \left| \frac{-Y}{1-X} - \frac{Y}{X} \right| = \frac{1}{|Y|} \left| \frac{Y}{1-X} + \frac{Y}{X} \right| = \left| \frac{Y}{X(1-X)} \right|$$

ولی مقدار ماکزیمم $|X(1-X)|$ در $(0, 1)$ برابر $\frac{1}{4}$ است (وقتی که $X = \frac{1}{2}$) و بنابراین

$$\int_a^b \left| \frac{f''(x)}{f(x)} \right| dx > \frac{1}{|X(1-X)|} \geq 4. \square$$

حل مسئله ۲۰. معادله پارامتری خطی که از نقطه (d_1, d_2, d_3) و در راستای (a_1, a_2, a_3) می‌گذرد توسط معادلات

زیرداده می‌شود:

$$\begin{cases} x = a_1 + d_1 t \\ y = a_2 + d_2 t \\ z = a_3 + d_3 t \end{cases}$$

شرط لازم و کافی برای آنکه چنین خطی در رویه $z = xy$ واقع باشد آن است که به ازای هر t داشته باشیم:

$$a_3 + d_3 t = (a_1 + d_1)(a_2 + d_2 t) = a_1 a_2 + (a_2 d_1 + a_1 d_2)t + d_1 d_2 t^2$$

از این نتیجه می‌شود که $d_1 d_2 = 0$ و d_1, d_2 نمی‌توانند همزمان صفر شوند زیرا این موجب می‌شود که $d_1 = d_2 = 0$ که تناقض است.

اگر $d_2 = 0$ آنگاه $a_2 + d_2 t = a_2(a_1 + d_1 t)$.

اگر $d_1 = 0$ آنگاه $a_1 + d_1 t = a_1(a_2 + d_2 t)$.

$x = a$, $z = ay$ و $y = a$, $z = ax$ واقع‌اند به شکل $z = xy$ یا به شکل $y = a$, $z = ax$ واقع‌اند به شکل $z = xy$.

هستند که در آن a عدد ثابت دلخواهی است. \square

حل مسئله ۲۱. S را مجموعه متشکل از 10^{18} عدد حقیقی به شکل $r + s\sqrt{2} + t\sqrt{3}$ می‌گیریم که در آن r و s در مجموعه $\{1 - 10^6, 1, 2, \dots, 10^6\}$ تغییر می‌کند و قرار می‌دهیم $(1 + \sqrt{2} + \sqrt{3})10^6 = d$. در این t در مجموعه $\{0, 1, 2, \dots, 10^6\}$ قرار می‌گیرد. این بازه را به $1 - 10^{18}$ زیر بازه مساوی تقسیم می‌کنیم که صورت هر عضو x از S در بازه $[d, d + 1)$ قرار می‌گیرد. دو تا از 10^{18} عدد مجموعه S باید در یکی از لانه‌ها قرار طول هر کدام $\frac{d}{10^{18}} = e$ است. بنابر اصل لانکوبوری، دو تا از 10^{18} عدد مجموعه S باید در یکی از لانه‌ها قرار گیرند. با تفربیت این دو عدد، عددی به شکل $a + b\sqrt{2} + c\sqrt{3}$ به دست می‌آید که در آن a, b, c اعداد مورد نظر

مسئله‌اند، زیرا $-11 < \frac{1}{10} = 10^{-11}$

حل مسئله ۲۲. فرض کنید R حلقه زنجیر فرض شده پس در این صورت اعداد طبیعی m و n و $a \in P$ باشد. باید ثابت کنیم $a \in P$. فرض کنیم $a \notin P$ و $b \in P$. باید ثابت کنیم $ab \in P$. فرض کنیم $aR \subseteq I^n$ و $bR \subseteq I^m$ و $aR \cup bR \subseteq I^{m+n}$. اما از $ab \in P$ نتیجه می‌شود $ab \in I^{m+n+1}$ و در نتیجه $abR = I^{m+n+1} = I^{m+n+2} = \dots = I^{m+n+r}$. بنابراین $cR = abR = J = J^r = c^r R$ و $cR = c^r R$ و بنابراین $c \in R$ چنان وجود دارد که $c = c^r$ یعنی $c = 1 - cr$. چون R حلقه زنجیر فرض شده پس فقط یک ایدال ماکسیمال مانند M دارد و می‌توان فرض کرد $c \in M$ و در نتیجه $1 - cr \notin M$ وارون بذری است و از $(1 - cr)^r = 1$ نتیجه می‌شود $c = 1 - cr$ یعنی $J = c$ که از آن نتیجه می‌شود $P = c$ که یک تناقض است. \square

حل مسئله ۲۳. واضح است که $\gcd(AX) | \det(A)$. اگر $\det(A) = 0$ آنگاه از $\gcd(AX) | \det(A)$ نتیجه می‌شود $\gcd(AX) = \gcd(A^{-1}AX) = \gcd(A) = \gcd(X)$ و در نتیجه $\gcd(AX) = \gcd(X)$. بر عکس فرض کنید $\gcd(AX) = \gcd(X)$ برای هر ماتریس ستونی X برقرار باشد. ابتدا ثابت می‌کنیم $A^{-1} = 0$ باشد زیرا اگر $A^{-1} \neq 0$ وارون بذری نباشد آنگاه ماتریس ستونی ناصرف X چنان وجود دارد که $AX = 0$ و لذا $\det(A) = \det(AX) = \det(X) = 0$ که یک تناقض است. اگر $\det(A) \neq 0$ وارون بذری است پس $\det(A) = \lambda \neq 0$ عددی صحیح است و لذا $\det(A) = \det(\lambda X) = \lambda^n \det(X)$ اگر X را یک ستون دلخواه از (A) در نظر بگیریم از $\det(X) = \det(\lambda X) = \lambda^n \det(X)$ نتیجه می‌گیریم که درایه‌های X و در نتیجه درایه‌های (A) بر λ قابل قسمت هستند و لذا $\det(A) = \lambda^n$ و بنابراین $\lambda = \pm 1$. \square

حل مسئله ۲۴. فرض کنید $G = G_1 \triangleleft G_2 \triangleleft \dots \triangleleft G_n = G$ سری ترکیبی G باشد. همچنین فرض کنید اعداد اول متمایز p و q چنان وجود دارند که اگر P یک سیلو-زیرگروه یا یک سیلو- q -زیرگروه از G باشد آنگاه $N_G^{(P)} = P$. چون p و q از مجموعه‌های $|G|$ هستند و G حل بذری فرض شده و عوامل ترکیب در سری فوق گروههای ساده‌اند لذا چنان وجود دارد که $G_i/G_{i-1} \cong \mathbb{Z}_p$ و لذا $G_i/G_{i-1} \cong \mathbb{Z}_q$ شامل سیلو- q -زیرگروه Q از G می‌باشد. پس $Q \leq G_{i-1} \trianglelefteq G_i$ و با به بحث فراتینی داریم $Q = G_{i-1} \cdot N_{G_i}^{(Q)}$. اگر $Q = G_{i-1} \cdot N_{G_i}^{(Q)}$ باشد $N_{G_i}^{(Q)} \leq Q$ و لذا $N_{G_i}^{(Q)} = Q$ که یک تناقض است. \square

مسائل جدید

۲۵. فرض کنید G یک گروه متناهی باشد به طوری که $\text{Aut}(G) \cong \mathbb{Z}_p$ که در آن یک عدد اول است و $t \in \mathbb{N}$. ابتدا ثابت کنید $t = p$ و سپس نشان دهید که G یک -2 -گروه آبلی است یا $G \cong \mathbb{Z}_q \times \mathbb{Z}_2$ یا $G \cong \mathbb{Z}_q$ که در آنها q عدد اولی به صورت $1 + 2^k$ است.

(آزمون ورودی دوره دکتری ریاضی دانشگاه تربیت معلم در سال ۷۷)

۲۶. فرض کنید F میدانی با مشخصه مخالف ۲ است. اگر $f(x, y) \in F[x, y]$ چند جمله‌ای متقارن باشد و $(x-y)^n | f(x, y)$ آنگاه ثابت کنید $(x-y)^n | f(x, y)$.

۲۷. اگر a_1, a_2, \dots, a_t اعداد حقیقی مثبت باشد و $n \in \mathbb{N}$ آنگاه ثابت کنید

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{a_1^n + a_2^n + \dots + a_t^n}{t} \right)^{\frac{1}{n}} = \sqrt[n]{a_1 a_2 \dots a_t}$$

(ارسال شده توسط خانم لیلا نارنجانی از مشهد)

۲۱. فرض کنید G گروه ماتریسهای 2×2 با دترمینان ۱ و با درایه‌ها در میدان حقیقی \mathbb{R} است. ثابت کنید G دارای زیرگروهی یک‌ریخت با گروه کوانزیونهای مرتبه ۸ نیست.
۲۲. فرض کنید $P, Q : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$ دو تابع به قدر کافی هموار باشند و میدان برداری $(P, Q) = f$ را در نظر بگیرید طوری که $\nabla f > 0$, آیا دستگاه معادلات دیفرانسیل

$$\begin{cases} \dot{x} = P(x, y) \\ \dot{y} = Q(x, y) \end{cases}$$

- می‌تواند جواب تناوبی داشته باشد؟
۳۵. فرض کنید G یک گروه متناهی باشد و p عددی اول که $|G| \equiv p^n$. اگر (G) $n_p(G)$ تعداد عناصر از مرتبه p در G باشد آنگاه ثابت کنید $n_p(G) \equiv -1 \pmod{p}$.

توضیح: به این وسیله از آقای محمد رضا پورنکی دوره دکترای ریاضی دانشگاه تهران که در تنظیم حل مسائل این شماره با این جانب همکاری داشته‌اند تشکر می‌نمایم.

FARHANG va ANDISHE-ye RIYĀZI

An Expository Journal of the
Iranian Mathematical Society

ISSN 1022-6443

Vol. 17, No. 2, Fall 1998

Editor-in-Chief

E. Eslami, Shahid Bahonar University of Kerman
eslami@arg3.uk.ac.ir

Editorial Board

A. Chademan, University of Tehran
chademan@khayam.ut.ac.ir

A. Danaee, University of Isfahan
danaee@math.ui.ac.ir

M.R. Darafsheh, University of Tehran
darafshe@rose.ipm.ac.ir

M.M. Ebrahimi, Shahid Beheshti University
metopus@rose.ipm.ac.ir

N. Mahdavi-Amiri, Sharif University of Technology
nezamm@math.sharif.ac.ir

M.R. Meshkani, Shahid Beheshti University

M.A. Pourabdollah, Ferdowsi University of Mashhad
pourabd@science2.um.ac.ir

K. Seddighi, University of Shiraz
sedighi@rose.ipm.ac.ir

P.O. Box 13145-418
Tehran - Iran

e-mail: iranmath@rose.ipm.ac.ir



فهرست مطالب

شادروان اکبر حسنی و شعبان صدقی،	
ارتباطی بین گروههای n -انگل و گروههای پوچتوان	۱
فریبیز آذرینا، انتگرالهای ریمان اشتیلیس از دیدگاهی دیگر	۹
صادم موسوی و نظام الدین مهدوی/امیری، مدل سازی، تولید و نمایش B -اسپلاین	۱۹
شادروان کریم صدیقی، درونیابی، اصول و کاربرد آن	۳۹
محمد رضا رجبزاده مقدم، حدس فیلیپ هال و عکس آن	۴۹
سولومون دبلیو گلومب، یک محک تقارن برای تزویج در گروههای متناهی	۵۹
محمد رضا مشکانی، نقد کتاب	۶۳
مسائل	۶۹

لیتوگرافی و چاپ و صحافی : چاپخانه دانشگاه صنعتی خواجه نصیرالدین طوسی