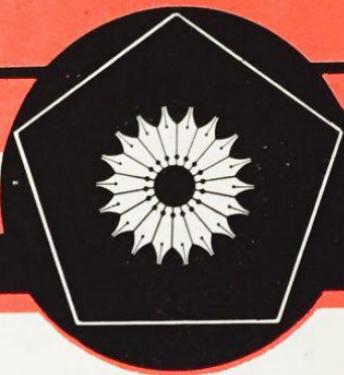
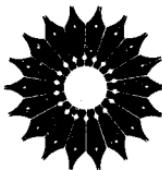


هوسکینگ، جویس، ترنر



نخستین گامها در آنالیز عددی

ترجمه اسماعیل بابلیان، میرکمال میرنیا



نخستین گامها در آنالیز عددی

هوسکینگ، جویس، ترنر

ترجمه اسماعیل بابلیان، میرکمال میرنیا

بسم الله الرحمن الرحيم

فهرست مطالب

صفحه	عنوان
۱	پیشگفتار مؤلفان
۵	مقدمه
۵	خطاها
۸	گام یک
۱۱	گام دو
۱۶	گام سه
۲۱	گام چهار
۲۶	گام پنج
۲۶	معادلات غیرخطی
۳۱	گام شش
۳۵	گام هفت
۴۰	گام هشت
۴۴	گام نه
۴۴	گام ده
۵۱	دستگاههای معادلات خطی
۵۱	حل بهروش حذفی
۵۱	گام یازده

۶۰	خطاهای و بدحالات بودن	۲	گام دوازده
۶۶	روش تکرار گاؤس - سایدل	۳	گام سیزده
۷۰	معکوس کردن ماتریس	۴*	گام چهارده
۷۷			تفاضلات متناهی
۷۷	جدول	۱	گام پانزده
۸۲	نمادهای تفاضل پیشرو، پسرو، و مرکزی	۲	گام شانزده
۸۷	چندجمله‌ایها	۳	گام هفده
۹۳	کشف و تصحیح اشتباهات	۴	گام هیجده
۱۰۰			درونیابی
۱۰۰	درونیابی خطی و درجه دوم	۱	گام نوزده
۱۰۶	دستورهای درونیابی نیوتن	۲	گام بیست
۱۱۲	دیگر دستورهای درونیابی شامل تفاضلات متناهی	۳*	گام بیست و یک
۱۱۹	دستور درونیابی لاگرانژ	۴	گام بیست و دو
۱۲۴	تفاضلات تقسیم شده و روش اینکن	۵	گام بیست و سه*
۱۳۱	درونیابی معکوس	۶	گام بیست و چهار*
۱۳۷			برازش منحنی
۱۳۷	برازش منحنی		گام بیست و پنج
۱۴۷			مشتق‌گیری عددی
۱۴۷	مشتق‌گیری عددی		گام بیست و شش
۱۵۱			انتگرال‌گیری عددی
۱۵۱	قاعده ذوزنقه‌ای	۱	گام بیست و هفت
۱۵۷	قاعده سیمپسون	۲	گام بیست و هشت
۱۶۱	کوادراتور از یک جدول مقادیر	۳	گام بیست و نه
۱۶۴	دستورهای انتگرال‌گیری گاؤس	۴	گام سی

۱۶۹	معادلات دیفرانسیل	گام سی و یک *
۱۷۵	فلوچارتها	ضمیمه
۱۸۵		فهرست منابع
۱۸۶		جواب تمرینها
۲۳۷		واژه‌نامه انگلیسی به فارسی
۲۴۵		واژه‌نامه فارسی به انگلیسی
۲۵۳		فهرست راهنمای

پیشگفتار مؤلفان

هدف این کتاب ، چنانکه از نامش برمی آید ، عرضه درآمدی بر مفاهیم مقدماتی و روش‌های آنالیز عددی به دانشجویانی است که برای اولین بار با این موضوع برخوردمی کنند . به خصوص ، خواسته‌ایم ایده‌های ارائه شده درسطح هفت‌مین فرم ریاضیات کاربردی در زلاند جدید یا درسطح پیشرفته G.C.E. در انگلستان ، قابل فهم باشد . ما امیدواریم که این کتاب برای بسیاری از درسها درپلی تکنیکها و دانشگاهها نیز مفید واقع شود .

برای سهولت آموختن و تدریس ، مطالب کتاب به « گامهای » کوتاهی تقسیم شده‌اند که بیشتر آنها درهر درس مقدماتی می‌آیند . بحثی از محتوا و طرح این کتاب دربخش ۳ مقدمه آمده است (صفحات ۴-۳ را ببینید) .

آر. جی. هوسکیننگ
دی. سی. جویس
جی. سی. ترنر

۱- تاریخچه

هر چند ممکن است بعضی‌ها آنالیز عددی را مبحث تازه‌ای بیندارند، ولی در واقع چنین نیست. بداآ، این مبحث به تهیه نتایج به صورت اعداد مربوط می‌شود که بدون تردید توسط بشر اولیه هم به کارمی رفته است. بعداز آن تمدن‌های با بلی‌ها و مصریان قدیم به خاطر مهارت‌های عددی، به ویژه در رابطه با نجوم و مهندسی راه و ساختمان جالب توجه بود. لوحی با بلی به دست آمده است که تاریخش به تقریباً سال ۲۰۰۵ ق.م. بر می‌گردد و مجددرات اعداد صحیح از ۱ تا ۶۵ را به دست می‌دهد؛ لوح دیگری هم وجود دارد که در آن خسوف و کسوفهای از حدود سال ۷۵۵ ق.م. ثبت شده است. مصریان کسر را مورد توجه قرارداده، حتی دو شناخته‌گرانی را برای حل معادلات جبری ابداع کرده‌اند (ر. ک. گام ۸). شاید لازم نباشد اشاره کنیم که از یونان قدیم عده‌ای ریاضیدان بر جسته برخاستند و بسیاری از آنان نتایج عددی مهمی را به دست دادند. ارشمیدس^۱ در حدود سال ۲۴۰ ق.م. نتیجه زیر را ارائه داد:

$$\frac{3}{\pi} < \frac{10}{7} < \frac{1}{\sqrt{7}}.$$

روند تکراری برای \sqrt{a} شامل $\left(x_n + \frac{a}{x_n} \right)^{\frac{1}{2}}$ که معمولاً^۲ به نیوتون^۳ نسبت داده می‌شود (ر. ک. گام ۱۵) در واقع در حدود سال ۱۰۵ ق.م. توسط هرون^۴ ارشد مورد استفاده قرار گرفته بود. فیثاغورثیان^۵ مجموع گیری عددی سریه‌هارا مورد توجه قراردادند. دیوفانتوس^۶ در حدود سال ۲۵۰ ب.م. برای حل معادلات درجه دوم روشنی را به دست داد. متعاقباً، پیشرفت کار عددی در خاورمیانه به وقوع پیوست. صرف نظر از گسترش نمادگذاری عددی جدید که معمولاً^۷ عربی نامیده می‌شود، جداول توابع مثلثاتی سینوس و تانژانت هم قبل از قرن دهم تنظیم شدند. به طرف خاور، در هندوچین، تحول ریاضی به موازات هم،

-
- | | | |
|-----------------|---------------|----------|
| 1. Archimedes | 2. Newton | 3. Heron |
| 4. Pythagoreans | 5. Diophantus | |

(گرچه نه تماماً مجزا از یکدیگر) صورت گرفت.

در غرب، رنسانس و انقلاب علمی با توسعه سریعی از دانش ریاضی، از جمله مبحث آنالیز عددی، همراه بود. نام ریاضیدانان بزرگی چون نیوتون، اویلر^۱، لاگرانژ^۲، گاووس^۳ و بسل^۴ به روشهای جدید آنالیز عددی منتب می‌گردد و این خود مبین علاقه همه جانبه به این موضوع است.

در قرن هفدهم، نیبر^۵، یک جدول لگاریتم به وجود آورد، او تردد خط کش محاسبه را اختراع کرد، و پاسکال^۶ ولاینبتر^۷ در اختراع ماشینهای محاسب (هرچند که این ماشینها تا قرن نوزدهم در سطح وسیعی تولید نشدند) پیشقدم شدند. تدارک چنین ماشینهایی در کار عددی انقلابی به وجود آورد، و این انقلاب از اوآخر دهه ۱۹۴۰ با پیدایش کامپیوتر الکترونیک تشدید شد.

اهمیت این انقلاب وقتی روشن می‌شود که پیشرفت‌های مربوط به سرعت محاسبه را مورد توجه قرار بدهیم؛ در حالی که ماشینهای محاسب مکانیکی در حدود ده بار سریعتر از مداد و کاغذ هستند، کامپیوترهای الکترونیک در حدود ده میلیون بار از آن هم سریعترند؛ روندهای جدیدی پدید آمده و می‌آیند؛ محاسبات و تحلیل داده‌هایی که تا چند دهه پیش حتی تصور انجام‌شان در طول عمر یک انسان هم نمی‌رفت، اینک ظرف چند ساعت انجام می‌شوند. ماشین‌آلات در اختیار ما سیمای جدید غالب در زمینه آنالیز عددی است.

۲- آنالیز عددی در حال حاضر

علم نظری مشتمل است بر ساختن قالب‌هایی برای تفسیر نتایج تجربی و پیش‌بینی نتایج برای کنترل تجربه‌های آتی. چون این نتایج غالباً عددی هستند، متخصص ریاضیات کاربردی تلاش می‌کند تا برای وضع پیچیده‌ای که در مباحثی مانند فیزیک یا اقتصاد پیش می‌آید، با بیان جنبه‌های مهم به زبان ریاضی، یک قالب دیاضی بسازد. هنر ریاضیات کاربردی خوب آن است که جهت استنتاجهای مفید فقط جنبه‌های مهم را در نظر بگیرد، زیرا در غیر این صورت، معمولاً کار اضافی غیر ضرور پیش می‌آید.

ماهیت مجرد چنین قالب ریاضی می‌تواند یک مزیت واقعی باشد، زیرا ممکن است این قالب شبیه قالب‌های دیگری باشد که قبل از "در زمینه‌های کامل" متفاوت مطالعه قرار گرفته، ولذا جواب‌بایشان معلوم نداشت. گاهی اوقات ممکن است یک راه حل تحلیلی صوری در دسترس باشد، ولی در این حالت هم ممکن است به عباراتی آن چنان پیچیده بر بخوریم که هر گونه تفسیر مورد نیاز بعدی از نتایج ریاضی را مشکل سازند. در بسیاری از حالات، یک روند عددی که به نتایج عددی بامعنایی هم منجر می‌شود وجود دارد و مرجع است. آنالیز عددی هنوز هم شاخه‌ای از ریاضیات است که در آن این قابلیت روندهای عددی، و در این زمان با تأکید بر فنون قابل استفاده در کامپیوترهای رقیع خودکار، مورد مطالعه قرار می‌گیرند.

- | | |
|-----------|-------------|
| 1. Euler | 2. Lagrange |
| 4. Bessel | 5. Napier |
| 7. Pascal | 8. Leibniz |

- | |
|-------------|
| 3. Gauss |
| 6. Oughtred |

در آنالیز عددی موضوعات اصلی گوناگونی وجود دارند، از آن جمله است: یافتن ریشه‌های معادلات غیرخطی، حل دستگاه‌های معادلات جبری خطی، استفاده صحیح از جداول، محاسبه انتگرال‌ها، حل معادلات دیفرانسیل و بهگزینی. مثلاً، معادلات مشتمل بر توابع متعالی (نظیر لگاریتم یا سینوس)، اغلب در علوم پایه مهندسی پیش می‌آیند و معمولاً به طور عددی حل می‌شوند. معادلات جبری (نظیر دوران یک دستگاه محورهای مختصات یا انتقال کالا دراقتصاد) هم در علوم متداول هستند و هم در علوم اجتماعی. جواب معادلات دیفرانسیل بازمبرم رشته‌های گوناگونی نظیر فیزیک ریاضی یا مطالعات محیط زیستی است. چون بسیاری از این معادلات دیفرانسیل غیرخطی هستند و لذا، احتمالاً جواب تحلیلی ندارند، جواب عددی‌شان حایز اهمیت است.

البته، در یک کتاب درسی مقدماتی، به جز اشاره به چند مطلب اساسی، نمی‌توان به بحث عمیق پرداخت. با این وجود، امیدواریم با این تذکرات مختصر دانشجویان را تشویق کرده باشیم که نه تنها پیشرفت خود به کمک این کتاب را با ارزش تلقی کنند، بلکه با شوق و موقیت به فراگیری مطالبی بیش از این نیز همت گمارند.

۳- در باب این کتاب

هر مبحث اصلی این کتاب به تعدادی گام تقسیم شده است. پنج گام اول به مسئله خطاهای ناشی از کار عددی اختصاص داده شده‌اند. ما معتقدیم که برای آشنایی صحیح با هنر استفاده از روش‌های عددی، درک کامل خطاهای لازم است. مفاهیم و روش‌هایی که در مباحث معادلات غیرخطی، دستگاه معادلات خطی، درونیابی، مشتق‌گیری و انتگرال‌گیری مورد استفاده قرار می‌گیرند مربوط به گامهای بعدی هستند.

اکثر گامهای بدون ستاره این کتاب در هر درس مقدماتی گنجانیده خواهد شد. گامهای ستاره‌دار («گامهای جنبی») مطالبی را در بر می‌گیرند که به نظر مؤلفین، با اینکه سطح‌شان بالا نیست، برای یک درس مقدماتی اضافی هستند. کوشش شده است مطالب هر گام به طور مناسبی رو به افزایش باشد، و شاید هم وابسته به درک گامهای قبلی بدون ستاره (و نه گامهای بعدی). به طور مطلوب، بررسی هر گام باید دست کم همراه با تمریناتی باشد که، در صورت لزوم، تحت راهنمایی معلم حل شوند. تأکید می‌کنیم که آنالیز عددی به تجربه عملی نسبتاً زیاد نیاز دارد و تمرین بیشتر نیز می‌تواند مؤثر واقع شود.

در داخل هر گام، ابتدا مفاهیم و روش‌هایی را که باید فراگرفته شوند ارائه می‌کنیم و متعاقب‌ش چند مثال روش کننده. سپس از دانشجویان می‌خواهیم، با جواب دادن به دو یا سه سؤال خودآزمایی میزان درک‌آنی خود از مطالب را امتحان کنند. این سؤالات به نکات برجهسته هر گام مربوط می‌شوند، و دانشجویان را به اندیشیدن درباره آنها و خواندن مجدد مطالب مربوط و امید دارند، و ممکن است برای حک و اصلاح هم مفید واقع شوند. جواب مختصر تمرینات موجود در هر گام را در انتهای کتاب آورده‌ایم.

پس از بررسی بسیار، مؤلفین تصمیم گرفتند که برای الگوریتمهای مختلف مذکور

در گامها، برنامه کامپیووتری ضمیمه نکنند. با این وجود چند فلوچارت اساسی را به صورت یک ضمیمه عرضه کرده‌اند. در صورتی که دانشجویان فلوچارت یک ووش را همزمان با یادگیری گام مربوط مورد مطالعه قرار دهند فایده بسیاری خواهند بردا. اگر دانشجویان با یک زبان برنامه‌نویسی آشنا باشند، تشویق خواهند شد که دست کم بعضی از فلوچارت‌ها را به صورت یک برنامه کامپیووتری درآورند و از آنها برای تمرینات مربوط استفاده کنند.

گام یک

خطاهای - ۱

منابع خطأ

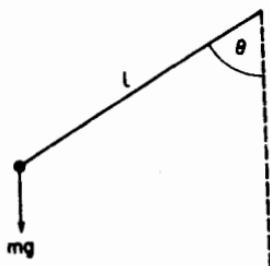
- منابع اصلی خطأ در موقع بدست آوردن جوابهای عددی مسائل ریاضی عبارتند از:
- (الف) قالب - ساختمان قالب معمولاً متنضم ماده کردن و حذف کردن است؛
 - (ب) داده‌ها - ممکن است خطاهایی در اندازه‌گیری یا برآورد مقادیر باشد؛
 - (پ) روش عددی - عموماً مبنی بر نوعی تقریب کردن است؛
 - (ت) نمایش اعداد - مثلاً π را نمی‌توان به وسیله تعدادی متناهی رقم نمایش داد؛
 - (ث) حساب - غالباً در انجام عملیاتی نظیر جمع (+) و ضرب (X) خطاهایی ایجاد می‌شوند.

مسئلیت (الف) را می‌توان بر عهده متخصص ریاضیات کاربردی گذاشت، ولی از بقیه به آسانی نمی‌توان گذشت. لذا، اگر معلوم شود که خطاهای موجود در داده‌ها در محدوده معینی هستند باید قادر باشیم خطاهای متوجه در پاسخها را برآورد کنیم. به طریق مشابه با معنوم بودن مشخصات کامپیوتر، باید بتوان تأثیرات (ت) و (ث) را نیز در نظر گرفت. در مورد (پ)، وقتی یک روش عددی ابداع می‌شود رسم براین است که خواص خطایش را نیز بررسی کنند.

مثال

برای تشریح طرقی که خطاهای فوق به وجود می‌آیند، مثال آونگک ساده را در نظر می‌گیریم (ر. ک. ش. ۱). اگر از مقاومت هوا و اصطکاک در لولا صرفنظر شود، معادله دیفرانسیل ساده (غیرخطی) زیر به دست می‌آید

$$ml \frac{d^2\theta}{dt^2} = -mg \sin\theta.$$



شکل ۱. آونگ ساده

مرحله بعدی متدائل در درس مکانیک مقدماتی^۱ به کار بردن تقریب $\theta \approx \sin \theta$ جهت به دست آوردن معادله دیفرانسیل باز هم ساده تر (خطی) ذیل است:

$$\frac{d^2\theta}{dt^2} = -\omega^2\theta, \quad \omega^2 = g/l.$$

این معادله دارای جواب تحلیلی

$$\theta(t) = A \sin \omega t + B \cos \omega t,$$

است، که در آن A و B اعداد ثابت مناسبی هستند.
لذا می توان نتیجه گرفت که دوده تناوب این آونگ ساده (یعنی کوچکترین مقدار مثبت T که $\theta(t+T) = \theta(t)$ عبارت است از

$$2\pi/\omega = 2\pi\sqrt{l/g}.$$

تا اینجا تنها با خطا های از نوع (الف) مواجه شده ایم؛ وقتی بخواهیم در یک حالت خاص مقداری عددی برای T به دست آوریم سایر خطاها هم وارد می شوند. از این رو هم l و هم g دستخوش خطا های اندازه گیری خواهند بود؛ π باید به صورت یک عدد اعشاری متناهی نمایش داده شود؛ پس از تقسیم l بر g (که ممکن است شامل خطای گرد کردن باشد) جذر باشد (با استفاده از جدول یا یک روند تکراری) محاسبه، و سرانجام این جذر باید در 2π ضرب شود.

خود را بیازمایید

۱- چه منابعی از خطا مورد توجه متخصص آنالیز عددی هستند؟

۱. در عمل، با استفاده از یک دوش عددی (ر.ک. گام ۳۱) جهت حل معادله دیفرانسیل واقع- بینانه تر (غیرخطی) زیر، می توان از خطای نوع (الف) کاست

$$\frac{d^2\theta}{dt^2} = -\omega^2 \sin \theta.$$

۲- کدام نوع از خطاهای به کامپیوتر مورد استفاده بستگی دارد؟

تمرين

درین انجام محاسبات زیر، تمام جاهایی را که در آن نوعی خطای وجود داشتگی دارند.

۱- با فرض اینکه $g = ۹۸۱ \text{ cm/sec}^2$ ، دوره تناوب یک آونگک ساده به طول ۷۵ سانتیمتر را محاسبه کنید.

۲- اندازه جریان یک مایع از یک سوراخ مدور به قطر d به وسیله دستور

$$R = C \frac{\pi d^3}{\mu} \sqrt{2gH},$$

که در آن C ضریب مربوط به تخلیه و H اختلاف ارتفاع است به دست می‌آید. با فرض اینکه $d = ۱۵ \text{ cm}$ و ضریب تخلیه برابر ۰۲۸×۱۰^{-۵} برآورد شده باشد، مطلوب است محاسبه R برای اختلاف ارتفاع ۵ cm سانتیمتر.

گام دو

خطاهای - ۳

تقریب اعداد

گرچه ممکن است مبتدی با ما موافق نباشد ولی بررسی طرق مختلف نمایش اعداد حائز اهمیت است.

- نمایش اعداد

با وجودی که ماشینهای محاسب جدید از صور دو تایی (مبنای ۲) و نیز ۱۶ تایی (مبنای ۱۶) استفاده می‌کنند، مع‌هذا انسانها معمولاً یک عدد را به صورت اعشاری (مبنای ۱۰) نمایش می‌دهند. انجام عمل تقسیم اغلب به عددی منجر می‌شود که خاتمه نمی‌یابد؛ نمایش اعشاری (مبنای ۱۰) $\frac{2}{3}$ یک نمونه آن است. همچنین اعداد گنگی نظیر مقدار π هم وجود دارند که خاتمه نمی‌یابند. برای انجام یک محاسبه عددی شامل چنین اعدادی، ناچار یم آنها را به وسیله نمایشی که شامل تعدادی متا-تایی (قلم با معنی (S))^۱ است تقریب کنیم. بدلاً بیل عملی (مثلث) اندازه پشت پاکت یا «حافظه» موجود در یک ماشین)، معمولاً تعداد این ارقام بسیار کم است.

تا پنج رقم با معنی (S) ، $\frac{2}{3}$ به صورت 0.66667 ، π به صورت 3.1416 و $\sqrt{2}$ به صورت 1.4142 نمایش داده می‌شود. هیچ یک از این‌ها یک نمایش دقیق نیستند، اما تمامشان در حد نصف واحد رقم پنجم با معنی درستند. (دانشجویان توجه داشته باشند که اعداد را همیشه باید بدین معنی، درست تا تعداد معلومی از ارقام، نمایش دهند.)

اگر اعدادی را که باید نمایش دهیم خیلی بزرگ یا خیلی کوچک باشند، مناسب است که آنها را بر حسب نسما-گذاری همیز میاد بنویسیم (مثلث) سرعت سور شد، ارقام با معنی (هانتیس) را از توان ده (نمایم) جدا می‌کنیم؛ شکلی را که در آن نمایشان انتخاب

۱. حرف اول Significant به معنی «بامعنی» است. م.

می شود که اندازه مانعیس کمتر از ۱۵ و ناکمتر از ۱ باشد نهادگذاری علمی می نامند.

۲- خطای گرد شده

ساده ترین راه کاهش تعداد ارقام بامعنی درنما یش یک عدد، این است که از ارقام ناخواسته صرف نظر شود. این روند، معروف به قطع کردن، به وسیله بسیاری از کامپیوترهای جدید مورد استفاده قرار می گیرد. یک روند بهتر گرد کردن است که شامل افزودن ۵ به اولین رقم ناخواسته است و سپس قطع کردن حاصل. برای مثال، اگر π تا چهار رقم اعشار $(4D)$ قطع شود، 3.1415 به دست می آید، ولی در صورتی که گرد شود حاصل 3.1416 می شود؛ نمایش 3.1416 تا پنج رقم بسا معنی $(5S)$ درست است. خطای موجود در کاهش تعداد ارقام به خطای گرد شده موسوم است. چون π برابر $3.14159\ldots$ است، می توان ملاحظه کرد که قطع کردن، خطای گرد شده بسیار بیشتری از گرد کردن ایجاد کرده است.

۳- خطای برشی

نتایج عددی اغلب با بریدن یک سری نامتناهی یا با روند تکراری (ر. ک. گام ۵) به دست می آیند. در حالی که با در نظر گرفتن ارقام با معنی بیشتر می توان خطای گرد شده را کاهش داد، خطای برشی را می توان با در نظر گرفتن جملات بیشتر در سری یا گامهای بیشتر در تکرار کاهش داد؛ البته این عمل متضمن کار (وشاید هم مخازج) اضافی است.

۴- اشتباهات

در زبان آنالیز عددی، یک اشتباه (یا خبیط) یک خطأ نیست! یک اشتباه ناشی از جایز الخطأ بودن (معمولًاً انسان و نه ماشین) است. اشتباهات ممکن است بدیهی باشند، با تأثیری اندک بر دقت محاسبه یا بدون هیچ تأثیر، یا ممکن است چنان خطای باشند که نتایج محاسبه شده کاملاً غلطی را به دست دهند. سه چیز است که می توان در جلوگیری از اشتباه کمک کند.

(i) دقت:

(ii) بازبینی، اجتناب از تکرار؛

(iii) آگاهی از منابع متداول اشتباه.

اشتباهات متداول مشتمل است بر: جایه جا کردن ارقام (مثلًاً خواندن ۶۲۳۸ به صورت ۶۳۲۸)؛ غلط خواندن ارقام مکرر (مثلًاً خواندن ۶۲۲۳۸ به صورت ۶۲۳۳۸)؛ غلط

۱. D. حرف اول Decimal به معنی «اعشاری» است. منظور از $(4D)$ همان ۴ رقم اعشار است. م.

خواندن جدولها (مثلاً مراجعه به یک سطر یا یک ستون عوضی)؛ نادرست قرار دادن ممیز اعشاری؛ عدم توجه به علامتها (به خصوص وقتی که تغییر علامت نزدیک بهم باشند).

۵- مثال

نمونه‌های زیر گرد کردن تا چهار رقم اعشار را نشان می‌دهند:

$$\frac{4}{3} \rightarrow 1.333; \quad \frac{\pi}{2} \rightarrow 3.1415926535 \rightarrow 3.1416.$$

نمونه‌های زیر گرد کردن تا چهار رقم با معنی را نشان می‌دهند:

$$\frac{4}{3} \rightarrow 1.333; \quad \frac{\pi}{2} \rightarrow 3.141571 \rightarrow 3.1415.$$

خود را بیازمایید

- ۱- چه چیزی می‌تواند دقت یک عدد مورد محاسبه را محدود کند؟
- ۲- قرارداد پذیرفته شده در گرد کردن چیست؟
- ۳- از کدام یک انتظار گرفتن نتیجه بهتری دارد، گرد کردن یا قطع کردن؟
- ۴- چگونه می‌توان از اشتباه اجتناب کرد؟

تمرین

۱- نمایش ممیز سیار اعداد زیر را بنویسید:

$$12345; \quad 296844; \quad 5580059; \quad 1234519.$$

۲- هر یک از اعداد زیر را:

$$34578219; \quad 553478219; \quad 35478219; \quad 553478219.$$

- (الف) تا سه رقم با معنی ($3S$) قطع کنید؛
- (ب) تا سه رقم اعشار ($3D$) قطع کنید؛
- (پ) تا سه رقم با معنی ($3S$) گرد کنید؛
- (ت) تا سه رقم اعشار ($3D$) گرد کنید.

گام سه

خطاهای -۳

تولید و انتشار خطا

قبل اشاره کرده‌ایم که یک عدد، با تعدادی متاتاگی رقم، و در نتیجه اغلب با یک تقریب، نمایش داده می‌شود. لذا باید انتظار داشت که نتیجه هر روند محاسباتی (هر الگوریتم) شامل دسته‌ای از اعداد، خطایی ضمنی داشته باشد که به خطای اعداد اصلی مربوط می‌شود. گوییم که خطاهای اولیه در طی محاسبه منتشر می‌شوند. به علاوه، در هر گام الگوریتم ممکن است خطاهایی هم تولید شوند، و می‌توانیم از کل خطای جمع شده در هر گام به عنوان خطای مجتمع نام ببریم.

چون می‌خواهیم نتایج را در محدوده منتخبی از خطا به دست آوریم، بررسی انتشار خطا مفید است. بنابراین تجربه اجمالاً می‌توان گفت که خطای منتشر شده به الگوریتم ریاضی انتخاب شده بستگی دارد، در حالی که خطای تولید شده به ترتیب عملی مراحل محاسباتی پیشتر حساسیت نشان می‌دهد. ممکن است در این مورد به صورت دقیق‌تر ذیرهم صحبت کرد.

۱- خطای مطلق

خطای مطلق عبارت است از قدر مطلق تفاصل بین خود عدد x و مقدار تقریبی آن، x^* ؛ یعنی

$$e_{abs} = |x - x^*|.$$

برای یک عدد درست تا n رقم اعشار داریم

$$e_{abs} \leqslant 5 \times 10^{-n};$$

انتظار داریم که خطای مطلق هر عدد تقریبی بیشتر از ۵ واحد در اولین رقم صرف نظر شده نباشد.

۲- خطای نسبی

خطای نسبی عبارت است از نسبت خطای مطلق به قدر مطلق خود عدد، یعنی،

$$e_{rel} = \frac{e_{abs}}{|x|} \leqslant \frac{e_{abs}}{|x^*| - e_{abs}}.$$

(دقت کنید که کران بالا از نامساوی مثلثی نتیجه می‌شود؛ یعنی

$$|x^*| = |x + x^* - x| \leqslant |x| + |x^* - x|,$$

و لذا

$$\text{Max}\{e_{rel}\} \approx \frac{e_{abs}}{|x^*|} \quad \text{آنگاه } e_{abs} \ll |x^*| \quad \text{اگر}$$

برای یک عدد اعشاری، درست تا n رقم با معنی داریم

$$e_{rel} \leqslant 5 \times 10^{-n}.$$

۳- انتشار خطای

دو عدد $y = y^* + e_1$ و $x = x^* + e_2$ را در نظر بگیرید.

(i) تحت اعمال جمع یا تفریق داریم:

$$x \mp y = x^* \mp y^* + e_1 \mp e_2$$

که در نتیجه

$$e \equiv (x \mp y) - (x^* \mp y^*) = e_1 \mp e_2,$$

لذا

$$|e| \leqslant |e_1| + |e_2|,$$

یعنی

۱. rel سه حرف اول relative به معنی «نسبی» است. م.

۲. نماد $\langle\langle$ به معنی «خیلی کوچکتر است از» می‌باشد. $y \rangle\rangle x$ یعنی y خیلی کوچکتر از x است. م.

$$\text{Max}\{|e|\} = |e_1| + |e_2|.$$

بنابراین، اندازه خطای منتشر شده بیشتر از مجموع خطاهای مطلق اولیه نیست؛ البته ممکن است صفر هم باشد.

(ii) تحت عمل ضرب داریم:

$$xy - x^*y^* = x^*e_1 + y^*e_2 + e_1e_2,$$

که در نتیجه

$$\left| \frac{xy - x^*y^*}{x^*y^*} \right| \leq \left| \frac{e_1}{x^*} \right| + \left| \frac{e_2}{y^*} \right| + \left| \frac{e_1}{x^*} \cdot \frac{e_2}{y^*} \right|,$$

و لذا، اگر فرض کنیم $\left| \frac{e_1}{x^*} \cdot \frac{e_2}{y^*} \right|$ قابل چشم پوشی باشد،

$$\text{Max}\{e_{rel}\} \approx \left| \frac{e_1}{x^*} \right| + \left| \frac{e_2}{y^*} \right|.$$

بیشترین خطای نسبی منتشر شده تقریباً برابر با مجموع خطاهای نسبی اولیه است. از عمل تقسیم نیز نتیجه مشابهی به دست می آید.

۴- تولید خطای

اغلب (مثلاً در یک ماشین) عملی چون \otimes نیز به وسیله عمل دیگر، فرضاً \otimes^* ، تقریب می شود. در نتیجه $y \otimes x$ به وسیله $y^* \otimes^* x$ نمایش داده می شود. در واقع داریم:

$$\begin{aligned} |x \otimes y - x^* \otimes^* y^*| &= |(x \otimes y - x^* \otimes y^*) + (x^* \otimes y^* - x^* \otimes^* y^*)| \\ &\leq |x \otimes y - x^* \otimes y^*| + |x^* \otimes y^* - x^* \otimes^* y^*|. \end{aligned}$$

که در نتیجه خطای مجتمع از مجموع خطاهای منتشر شده و تولید شده بیشتر نمی شود. مثالهای مربوط به این قسمت را می توان در گام ۴ یافت.

۵- مثال

مطلوب است محاسبه (تاتحد امکان دقیق):

$$(i) ۱۶ \cdot ۵۷ - ۴۸۷ + ۴۰۴۵$$

$$(ii) ۲۷۳ \times ۵۵ \cdot ۳۰$$

دو روش وجود دارد که می‌توانند مورد توجه دانشجو قرار بگیرسد، اولی عبارت است از به کار گیری مقاهم خطای مطلق و خطای نسبی تعریف شده در این گام. لذا، نتیجه مربوط به (i) برابر است با 15050 ± 316 ، زیرا بیشترین خطای مطلق

$$= 15050 + 0005 + 0005 = 15050$$

است. لذا نتیجه می‌شود که جواب ۳ (تا ۱۵) است، زیرا یقیناً این عدد بین ۱۴۵ و ۱۷۵ قرار می‌گیرد. در (ii)، حاصل ضرب ۹۱۵۶۹ را مقید به بیشترین خطای نسبی

$$\approx \left(\frac{1}{355} \times \frac{1}{273} \right) \times 0005 + \frac{0005}{273} + \frac{0005}{355} = 0005 + 0005 + 0005 = 0005$$

است، لذا:

$$= 0005 \approx 0005 \times (273 + 355) \approx \text{بیشترین خطای (مطلق)}$$

که در نتیجه جواب برابر ۷۲ خواهد بود.

دومین روش، استفاده از «حساب بازه‌ها» است. بنابراین عدد تقریبی ۳۴۵ نمایش عددی است در بازه (۳۴۴۵، ۳۴۵۵)، و الی آخر. پس جواب (i) در بازه‌ای واقع می‌شود که از پایین به

$$3445 - 5165 = 3145 + 4865$$

و از بالا به

$$3455 + 5155 = 3175 - 4875$$

محدود است. به همین طریق، جواب (ii) در بازه‌ای واقع می‌شود که از پایین به

$$3545 \times 27225 \approx 9566$$

و از بالا به

$$3555 \times 2735 \approx 9572$$

محدود است. لذا مجدداً نتیجه می‌شود که اعداد تقریبی ۳ و ۹۷۶ به ترتیب جوابهای (i) و (ii) را دقیقاً نمایش می‌دهند.

خود را بیازمایید

۱- وجه تمایز خطای منتشرشده و تولید شده چیست؟

۲- چگونه می‌توان خطای منتشرشده را برای اعمال جمع (تفریق) و ضرب (تقسیم) تعیین کرد؟

تمرين

با فرض اینکه تمامی مقادیر زیر تا تعداد ارقام داده شده درست هستند، عبارات زیر را با

دقت ممکن حساب کنید:

$$(الف) ۸۰۲۴ + ۵۰۳۳ =$$

$$(ب) ۱۲۴۰۵۲ - ۱۲۴۰۵۳ =$$

$$(پ) ۴۰۲۷ \times ۳۰۱۳ =$$

$$(ت) ۹۰۴۸ \times ۵۰۵۱۳ - ۶۷۲۲ =$$

$$(ث) \frac{۴۰۸۴}{۰۶۶۴} \times ۵۰۲۵ =$$

$$(ج) ۱۰۰۰ - ۲۰۲۳ - ۰۰۸۰ + ۳۰۵۲ + ۰۰۷۳ - ۱۰۷۳ =$$

گام چهار

خطاهای - ۴

حساب ممیز سیار

در گام ۲، نمایش ممیز سیار به عنوان طریقی مناسب جهت کار کردن با اعداد بزرگ یا کوچک معروفی شد. چون اکثر محاسبات علمی شامل چنین اعدادی هستند، بسیاری از دانشجویان ضمن آشنایی با حساب ممیز سیار، به این روش که سبب سهوالت محاسبات مشتمل بر ضرب یا تقسیم می‌شود ارج خواهند نهاد.

برای بررسی پیامدهای نمایش متناهی اعداد باید طریقی را که در آن عملیات با ممیز سیار انجام می‌پذیرد مورد بررسی قرار دهیم. مشخصات زیر در مورد اکثر کامپیوترهایی که گرد می‌کنند صادق است و برای کامپیوترهایی که قطع می‌کنند هم به آسانی قابل تطبیق. برای سادگی مثلاً از مانیس‌های اعشاری ۳ رقمی، نهال شده جهت قرار گرفتن در حوزه $(1/10, 10]$ ، یعنی $10 < |مانیس| \leq 1$ ، استفاده می‌کنند (اکثر کامپیوترهای رقمی نمایش اعداد در بنای ۲ و مانیس معمولاً نرمال شده جهت قرار گرفتن در حوزه $(1/2, 1]$ را بدکار می‌برند). توجه داشته باشید که برای نتایج میانی تابع رقم به کار گرفته می‌شود ولی نتیجه نهایی هر عمل، یک عدد ممیز سیار اعشاری ۳ رقمی نرمال شده است.

۱- جمع و تفریق

بعد از انتقال مانیس و افزایش نمای عدد کوچکتر، در صورت لزوم، جهت یکسان شدن نهایاً، مانیس‌ها را جمع یا تفریق می‌کنیم و نتیجه نهایی را (بعد از انتقال مانیس و تنظیم نمای، در صورت لزوم) با گرد کردن به دست می‌آوریم. لذا

$$10^1 \times 10^1 + 4.26 \times 10^1 = 7.38 \times 10^1$$

$$\begin{aligned}
 & ۲۰۷۷ \times 10^2 + ۷۰۵۵ \times 10^2 = ۱۰۰۳۲ \times 10^2 \rightarrow ۱۰۰۳ \times 10^3 \\
 & ۱۰۱۸۴ \times 10^1 + ۰۰۱۸۴ \times 10^1 = ۶۱۸ \times 10^1 + ۱۸ \times 10^0 \\
 & \quad = ۶۲۰ \times 10^1 \rightarrow ۶۲۰ \times 10^1 \\
 & ۳۰۶۵ \times 10^{-1} - ۲۰۷۸ \times 10^{-1} = ۰۸۷ \times 10^{-1} \rightarrow ۰۸۷ \times 10^{-1}.
 \end{aligned}$$

-۲- ضرب

نماها جمع و مانتیس‌ها ضرب می‌شوند؛ نتیجه نهایی (بعد از انتقال مانتیس به طرف راست و افزایش نما به اندازه یک واحد، در صورت لزوم) باگرد کردن به دست می‌آید. لذا:

$$\begin{aligned}
 & (۴۰۲۷ \times 10^1) \times (۳۰۶۸ \times 10^1) = ۱۵۰۷۱۳۶ \times 10^2 \rightarrow ۱۵۰۷ \times 10^3 \\
 & (۲۰۷۳ \times 10^0) \times (۰۳۰۶۴ \times 10^{-2}) = \\
 & \quad - ۹۰۹۳۷۲ \times 10^0 \rightarrow - ۹۰۹۴ \times 10^0.
 \end{aligned}$$

-۳- تقسیم

نماها از هم تفریق و مانتیس‌ها برهم تقسیم می‌شوند و نتیجه نهایی (بعد از انتقال مانتیس‌ها به طرف چپ و کاهش نما به اندازه یک واحد، در صورت لزوم) باگرد کردن حاصل می‌شود. لذا:

$$\begin{aligned}
 & \frac{۵۰۴۳ \times 10^1}{۴۰۵۵ \times 10^2} = ۱۱۹۳۴۰... \times 10^{-1} \rightarrow ۱۱۹ \times 10^{-1} \\
 & - \frac{۲۰۷۵ \times 10^0}{۰۸۷ \times 10^{-2}} = - ۰۰۲۷۸۶۲۲... \times 10^4 \rightarrow - ۲۰۷۹ \times 10^3.
 \end{aligned}$$

-۴- عبارات

ترتیب محاسبه به طریقی استاندارد تعیین می‌شود و نتیجه هر عمل یک عدد ممیز سیار نرمال شده است. لذا:

$$\begin{aligned}
 & \frac{۰۸۷ \times ۱۰^1 + ۱۸ \times ۱۰^0}{(۴۰۲۷ \times ۱۰^1) \times (۳۰۶۸ \times ۱۰^1)} \\
 & \rightarrow \frac{۶۲۰ \times ۱۰^1}{۱۰۵۷ \times ۱۰^3} = ۳۰۹۴۹۰۴... \times ۱۰^{-۲} \rightarrow ۳۰۹۵ \times ۱۰^{-۲}.
 \end{aligned}$$

۵- خطای تولید شده

توجه داریم که تمامی مثالهای فوق (به استثنای تفریق و اولین جمع) مشتمل بر خطاهای تولید شده‌ای هستند که به خاطر اندازه کوچک مانعیس‌ها، نسبتاً بزرگند. لذا خطای تولید شده در

$$10^3 \times 10^3 \text{ر}1 \rightarrow 10^2 \times 10^2 = 10^3 \times 10^2 + 755 \times 10^2 = 277 \times 10^3$$

برابر است با $10^3 \times 10^2 \text{ر}0$ چون خطای منتشر شده در این مثال می‌تواند به اندازه $10^2 \times 10^1 \text{ر}0$ (با فرض درست بودن مؤلفه‌ها تا 10^3) باشد، با استفاده از نتیجه گام ۳ می‌توان دریافت که خطای مجتمع نمی‌تواند از

$$10^3 \times 10^3 \text{ر}0 = 10^2 \times 10^2 + 500 \times 10^2 = 10^3$$

تجاوز کند.

۶- نتایج

ویژگیهای حساب ممیز سیار به چند نتیجه غیرمنتظره و ناخوشایند منجر می‌شود، از جمله:
 (الف) جمع یا تفریق یک عدد کوچک (ولی غیر صفر) ممکن است هیچ تأثیری نداشته باشد، مثلاً

$$10^2 \times 10^2 + 4537 \times 10^2 + 500437 \times 10^2 = 10^2 \times 10^2 + 10^2 \times 10^2 = 500437 \times 10^2$$

(یعنی همانی جمعی منحصر به فرد نیست).

(ب) غالباً حاصل $a \times (1/a)$ برابر با یک نمی‌شود، مثلاً اگر: $10^0 \times 10^0 = 10^0$
 آنگاه $10^{-1} \times 10^{-1} \rightarrow 1/a \rightarrow 10^{-1}$ و $10^{-1} \times 10^{-1} \rightarrow (1/a) \times a$ ،
 (یعنی ممکن است معکوس ضربی وجود نداشته باشد).

(پ) حاصل $c + (a+b)$ همواره برابر حاصل $a + (b+c)$ نیست، مثلاً اگر
 $c = 2547 \times 10^{-1}$, $b = 4524 \times 10^0$, $a = 10^1 \times 10^1 \times 31 \text{ر}6$ آنگاه
 $c + (a+b) = 2547 \times 10^{-1} + 10^1 \times 10^1 + 4524 \times 10^0 = 10^1 \times 73 \times 10^1 + 10^1 \times 424 \times 10^0 = 10^1 \times 773 \times 10^1$

در صورتی که

$$\begin{aligned}
 a + (b + c) &= ۶۳۱ \times ۱۰^۱ + (۴۰۲ \times ۴۱۰^{\circ} + ۵۰۲۴۷ \times ۱۰^{\circ}) \\
 &\rightarrow ۶۳۱ \times ۱۰^۱ + ۴۰۴۹ \times ۱۰^{\circ} \\
 &\rightarrow ۶۳۱ \times ۱۰^۱ + ۵۰۴۴۹ \times ۱۰^{\circ} \\
 &\rightarrow ۶۷۶ \times ۱۰^{\circ}.
 \end{aligned}$$

(یعنی قانون شرکت پذیری برای جمع همواره برقرار نیست). مثالهای مر بوط به افروختن تعداد زیادی عدد، بالاندازه‌های مختلف، حاکی است که جمع کردن با ترتیب اندازه صعودی بر جمع کردن با ترتیب معکوس آن برتری دارد.

خود را بیازمایید

- ۱- چراگاهی لازم است که مانعیس را انتقال دهیم و نمای یک عدد ممیز سیار را تنظیم کنیم؟
- ۲- آیا حساب ممیز سیار از قوانین معمول حساب پیروی می‌کند؟

تمرین

- ۱- مطلوب است محاسبات زیر با استفاده از حساب ممیز سیار نرم‌ال شده تا ۳ رقم اعشار توأم با گرد کردن:

- (الف) $۵۰۸۲ \times ۱۰^۲ + ۵۰۸۲ \times ۱۰^۲ \times ۱۹\text{ر}۶$
- (ب) $۱۰^۱ \times ۱۹\text{ر}۶ + ۳۰۶۱ \times ۱۰^۲$
- (پ) $۱۰^۲ \times ۵۰۸۲ - ۱۹\text{ر}۶ \times ۱۰^۲$
- (ت) $۱۰^۱ \times ۱۹\text{ر}۶ - ۳۰۶۱ \times ۱۰^۲$
- (ث) $۱۰^{-۱} \times ۱۰^۳ \times (۱۰۵۱ \times ۱۰^۱)$
- (ج) $۱۰^۱ \times ۱۰^{-۱} \times (۴۰۴۴ \times ۱۰^{\circ} - ۷۵۰\text{ر}۵)$
- (ج) $۱۰^{-۱} \times ۱۰^۲ \times (۱۰^۲ / ۴۵ \times ۱۰^{\circ})$
- (ح) $۱۰^۳ \times ۱۰^{-۲} \times (۳۰۲۹ \times ۱۰^{\circ} - ۲۰۸۶ \times ۱۰^{\circ})$

- ۲- مطلوب است برآورد خطای مجتمع در نتایج تمرین ۱، مشروط براینکه تمامی مقادیر تا ۳۵ درست باشند.

- ۳- با استفاده از حساب ممیز سیار نرم‌ال شده تا ۴ رقم اعشار توأم با گرد کردن، محاسبات زیر

را انجام دهید، سپس بسادر نظر گرفتن تمام ارقام اعشاری، این عبارات را مجدداً محاسبه و خطای منتشر شده را برآورد کنید.

(الف) اگر $a = 6.842 \times 10^{-1}$, $b = 5.685 \times 10^{-1}$ و $c = 5.641 \times 10^{-1}$ باشند آنگاه $ab - ac$ و $a(b - c)$ را بیابید.

(ب) اگر $a = 9.812 \times 10^{-1}$, $b = 4.631 \times 10^{-1}$ و $c = 8.340 \times 10^{-1}$ باشند آنگاه $a + (b + c)$ و $(a + b) + c$ را پیدا کنید.

گام پنجم

خطاهای - ۵

تقریب توابع

یکی از روندهای مهم در آنالیز آن است که یک تابع داده شده را به صورت یک سری نامتناهی نمایش دهیم که جملاتش شامل توابع ساده‌تر و یا از جهتی مناسب‌تر باشند. لذا، اگر $f(x)$ تابع مفروض باشد، ممکن است آن را به صورت بسط به سری

$$f(x) = a_0 \phi_0(x) + a_1 \phi_1(x) + \dots + a_n \phi_n(x) + \dots$$

مشتمل بر مجموعه توابع $\{\phi_i(x)\}$ نمایش داد. ریاضیدانان برای توصیف همگرایی سریها، یعنی برای تعیین شرایطی که تحت آنها مجموع جزئی

$$s_n(x) = a_0 \phi_0(x) + a_1 \phi_1(x) + \dots + a_n \phi_n(x)$$

با ازدیاد n ، هرچه دقیق‌تر مقدار تابع $f(x)$ را تقریب زند، کوشش فراوانی را مبذول داشته‌اند. در آنالیز عددی، اساساً با چنین سریهای همگرایی سروکارداریم؛ محاسبه دنباله مجموعهای جزئی، یک روند تقریبی است، که در آن خطای پرشی را می‌توان، با در نظر گرفتن تعدادی کافی از جملات، به لخواه کوچک کرد.

۱- سری تیلر

مهمترین بسط برای نمایش یک تابع سری تیلر است. اگر $f(x)$ در یک همسایگی نقطه منتخبی مانند x_0 به طور مناسبی هموار باشد، داریم

$$f(x) = f(x_0) + hf'(x_0) + \frac{1}{2!}h^2 f''(x_0) + \dots + \frac{1}{n!}h^n f^{(n)}(x_0) + R_n$$

که در آن

$$f^{(k)}(x_0) \equiv \left. \frac{d^k f}{dx^k} \right|_{x=x_0};$$

و

$$h = x - x_0$$

نمایانگر تغییر مکان از x_0 تا نقطه x در این همسایگی است، و جمله باقیمانده عبارت است از

$$R_n = \frac{1}{(n+1)!} h^{n+1} f^{(n+1)}(\xi)$$

که در آن ξ نقطه‌ای بین x_0 و x است. (R_n صورت لاگرانژی باقیمانده نام دارد؛ برای مثال به بخش ۴.۱۸ از کتاب ج. ب. توماس^۱ مذکور در فهرست منابع رجوع شود.)
بسط تیلر برای x ‌ها‌ی واقع در حوزه‌ای حاوی نقطه x_0 ، حوزه‌ای که داخل همسایگی x فوق الذکر قرارداده، همگرا می‌باشد. در داخل این حوزه همگرایی اندازه خطای برشی حاصل از حذف جملات پس از جمله n (برا بر با مقادار R_n در نقطه x) را می‌توان بالانتخاب n به قدر کافی بزرگ، از هر عدد ثابت مثبت کوچکتر نمود. به عبارت دیگر، با استفاده از R_n جهت تشخیص تعداد جملات مورد نیاز، می‌توان در هر نقطه از این حوزه همگرایی تابع را بادقتی که خطای گرد شده مجتمع اجازه می‌دهد محاسبه کرد.
از نظریک متخصص آنالیز عددی، مهمترین مسئله این است که همگرایی به قدر کافی سویع باشد. برای مثال، اگر $f(x) = \sin x$ ، داریم:

$$f'(x) = \cos x$$

$$f''(x) = -\sin x$$

و غیره،

و بسط تیلر آن (حول نقطه x_0) عبارت است از

$$\sin x = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \dots + \frac{(-1)^{n-1} x^{2n-1}}{(2n-1)!} + R_n,$$

با

$$R_n = \frac{(-1)^n x^{2n+1}}{(2n+1)!} \cos \xi$$

چون $1 \leq |R_n| \leq \frac{|x|^{2n+1}}{(2n+1)!}$ پس در صورتی که دقت D لازم باشد، نتیجه

می‌گیریم که تنها دو جمله در $x=0$ و چهار جمله در $x=1$ مورد نیاز است (زیرا $362,880 = 9!$). از طرف دیگر، بسط لگاریتم طبیعی (در مبنای e)

$$\log_e(1+x) = x - \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3} - \dots + \frac{(-1)^{n-1} x^n}{n} + R_n$$

کمتر مناسب است. با وجودی که برای حصول دقت D در $x=0$ تنها چهار جمله مورد نیاز است، برای دقت D در $x=0$ سیزده جمله لازم است و $x=1$ جمله در $x=1$ صرفاً دقت D را به دست می‌دهد!

علاوه بر این، متذکرمی شویم که سری تیلر نه تنها به طور وسیعی جهت نمایش توابع به صورت عددی به کار گرفته می‌شود، بلکه برای تحلیل خطاهای موجود در الگوریتمهای مختلف نیز مفید است. (مثلاً به گامهای ۸، ۹، ۱۰، ۲۷ و ۲۸ رجوع کنید.)

- تقریب چند جمله‌ای

از سری تیلر یک روش ساده تقریب چند جمله‌ای (از درجه معین n)،

$$f(x) \approx a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_n x^n$$

به دست می‌آید که اساس بحث روندهای عددی مقدماتی مختلف در این کتاب درسی است. چون (x) اغلب پیچیده است، ممکن است ترجیح داده شود که عملیاتی نظریه مشتق‌گیری و انگرال‌گیری بر یک تقریب چندجمله‌ای انجام پذیرد. برای ساختن تقریبات چند جمله‌ای، از فرمولهای درونیابی (ر. ک. گامهای ۲۰ و ۲۲) نیز می‌توان استفاده کرد.

- سایر بسط‌های به سری

چندین بسط دیگر به سری، نظریه سری فوریه^۱ (بر حسب سینوسها و کسینوسها)، یا بسط‌های شامل توابع متعامد گوناگون (چند جمله‌ایهای لزاندر^۲، چند جمله‌ایهای چبیشف^۳، توابع بسل وغیره) هم وجود دارند. از نقطه نظر عددی، سری فوریه و سری چند جمله‌ای چبیشف بر یده شده ثابت کرده‌اند که مفیدترین بسط‌ها هستند. برای بحث در مورد توابع با تناوب

طبيعي، سريهای فوريه مناسب هستند، و حال آنکه در میان تمامی تقریبات شناخته شده مبتنی بر چند جمله ایها، سری چیشیف سریعترین همگرایی را به دست می دهد.

گاهی، امکان دارد که تابع را به طور رضایت بخشی (از نقطه نظر عددی) با بریدن يك سری که به مفهوم ریاضی همگرا هم نیست نمایش داد. مثلا، گاهی جوابها به صورت سريهای مجانبی به دست می آیند که از جملات مقدمشان نتایج عددی به قدر کافی دقیق حاصل می شوند.

با اینکه ما توجه خود را در این کتاب به سريهای بریده شده تیلر محدود می کنیم، با این وجود دانشجویان علاقهمند باید آگاه باشند که چنین بسطهایی نیز وجود دارند (برای مثال ر.ک. کونت^۱ و دوبور^۲).

۴- روندهای تراجعي

با اينکه يك سری مختوم با چند جمله می تواند روشی عملی برای محاسبه مقادیر يك تابع باشد، ولی اين روش مشتمل بر چندین عمل محاسباتی است. به ویژه در محاسبه کامپیوتری، برخی از روندهای تراجعي موجود که حجم محاسبات را تقلیل می دهند ممکن است مطلوب باشند. مثلا به ازای $\bar{x} = x$ ، مقادیر چند جمله‌ای

$$P(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_n x^n,$$

و مشتق آن

$$P'(x) = a_1 + 2a_2 x + \dots + n a_n x^{n-1}$$

را می توان به طور تراجعي با برنامه

$$p_0 = a_n, \quad q_0 = 0$$

$$p_k = p_{k-1} \bar{x} + a_{n-k}$$

$$k = 1, 2, \dots, n$$

$$q_k = q_{k-1} \bar{x} + p_{k-1}$$

تولید کرد. لذا، برای مقادیر متوالی k داریم

$$p_1 = p_0 \bar{x} + a_{n-1} = a_n \bar{x} + a_{n-1}, \quad q_1 = q_0 \bar{x} + p_0 = a_n;$$

$$p_2 = p_1 \bar{x} + a_{n-2} = a_n \bar{x}^2 + a_{n-1} \bar{x} + a_{n-2}, \quad q_2 = q_1 \bar{x} + p_1 \\ = 2a_n \bar{x} + a_{n-1};$$

.

.

.

.

.

.

.

.

$$p_n = P(\bar{x}),$$

$$q_n = P'(\bar{x}).$$

شاید دانشجویان بتوانند برای مشتقات بالاتر ($P(x)$) نیز یک روند تراجعي ارائه دهند. سرانجام، باید متذکر شویم که تولید اعضای یک مجموعه از توابع معتمد به صورت تراجعي نیز متداول است.

خود را بیازمایید

- ۱- چگونه متخصصین آنالیز عددی از جمله باقیمانده سری تیلر R استفاده می کنند؟
- ۲- چرا «سرعت همگرایی» از دیدگاه عددی خیلی با اهمیت است؟
- ۳- آیا از دیدگاه عددی ضرورت دارد که یک نمایش به سری به مفهوم ریاضی همگرا باشد؟

تمرين

- ۱- برای بسط $\cos x$ حول $x = 0$ از سری تیلر استفاده کنید.
- ۲- جهت بدست آوردن تقریبات چند جمله‌ای خطی، درجه دوم و درجه سوم برای $f(x) = e^x$ در يك همسایگی $x = 0$ ، سری تیلر را مختوم کنید. برای برآورد (درحد نزدیکترین به ۱ ره) حوزه‌ای که در آن از هر یک از چند جمله‌ایهای تقریب، نتایجی درست تا $2D$ حاصل می‌شود، از جمله باقیمانده استفاده کنید.
- ۳- مطلوب است تعداد جملات مورد لزوم سری تیلر برای $f(x) = e^x$ حول $x = 0$ تا برای تمامی بخهای بین 0 و 1 ، دقت $5D$ حاصل شود.
- ۴- مطلوب است محاسبه $(P(3))^r$ و $(P'(3))^r$ که در آن $P(x) = x^3 - 2x^2 + 2x + 3$

گام شش

معادلات غیرخطی-۱

حل معادلات جبری و متعالی

عمولاً اولین معادله غیرخطی که دردرس جبر به آن برمی خوریم معادله درجه دوم

$$ax^2 + bx + c = 0$$

است. کلیه دانشجویان برای محاسبه ریشه‌های این معادله با فرمول زیرآشنا هستند:

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

فرمول ریشه‌های یک معادله درجه سوم کلی تا حدی پیچیده‌تر است و تشریح فرمول ریشه‌های یک معادله درجه چهارم کلی عموماً لا چندین صفحه‌هرا اشغال می‌کند! قضیه‌ای که حکم می‌کند هیچ فرمولی برای چند جمله‌ای‌های کلی از درجه بالاتر از چهار وجود ندارد، مارا از کوشش بیشتر باز می‌دارد. از این رو ترجیح می‌دهیم، بجز در حالات ویژه (مثلًا وقتی عمل تجزیه ساده است)، در عمل برای حل معادلات چند جمله‌ای از درجه بالاتر از دو از یک روش عددی استفاده کنیم.

دسته دیگری از معادلات غیرخطی مشکل از معادلاتی است که توابع متعالی نظیر e^x ، $\log x$ ، $\tan x$ ، $\sin x$ ، و $\cos x$ را شامل می‌شود. جوابهای تحلیلی و مفید چنین معادلاتی نادر هستند، و بنابراین عموماً مجبور می‌شویم بازهم از روش‌های عددی استفاده کنیم.

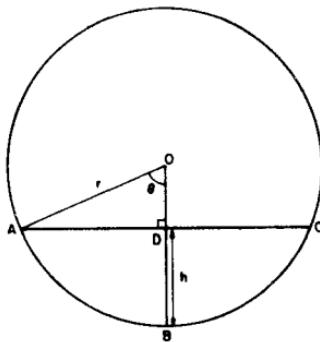
- یک معادله متعالی

برای اینکه نشان دهیم معادلات متعالی حتماً به طور کاملاً طبیعی به وجود می‌آیند از مسئلهٔ

ریاضی ساده‌ای استفاده می‌کنیم. فرض کنید یک مخزن استوانه‌ای به شعاع r که $1/4$ آن پراز مایع است طوری قرار دارد که محورش افقی باشد و می‌خواهیم ارتفاع مایع در این مخزن را بیابیم (ر. ک. شکل ۲). فرض کنید ارتفاع مایع h باشد (DB در شکل ABC). شرطی که باید برقرار گردد آن است که مساحت قطعه ABC برابر $1/4$ مساحت دایره باشد. این شرط به صورت

$$2\left[\frac{1}{2}r^2\theta - \frac{1}{2}(r\sin\theta)(r\cos\theta)\right] = \frac{1}{4}\pi r^2$$

در می‌آید. (۱/۲ $r^2\theta$) مساحت قطاع OAB $r\sin\theta$ قاعده و $r\cos\theta$ ارتفاع مثلث OAD است.



شکل ۲. مخزن استوانه‌ای (قطع عرضی)

$$2\theta - 2\sin\theta\cos\theta = \frac{\pi}{2}$$

$$x = \frac{\pi}{2} - 2\theta \quad \text{که در آن} \quad x + \cos x = 0 \quad \text{یا}$$

$$(2\sin\theta\cos\theta = \sin 2\theta = \sin(\frac{\pi}{2} - x) = \cos x) \quad \text{(زیرا،}$$

پس از حل معادله متعالی

$$f(x) = x + \cos x = 0,$$

h از روابط زیر بدست می‌آید:

$$h = OB - OD$$

$$= r - r\cos\theta$$

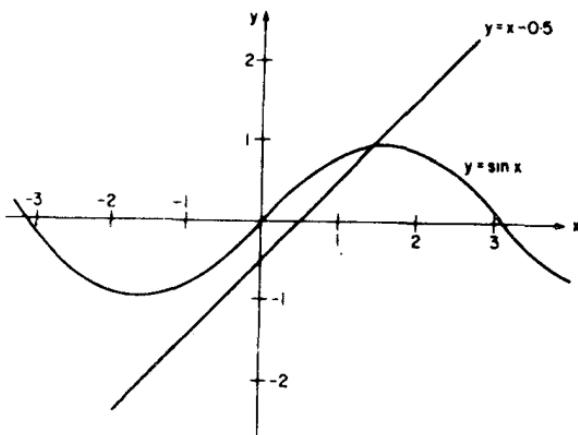
$$= r(1 - \cos(\frac{\pi}{4} - \frac{x}{2})).$$

۲- تعیین محل ریشه‌ها

فرض کنید هدف یافتن برخی یا همه ریشه‌های معادله غیرخطی $f(x) = 0$ باشد. قبل از اینکه یک روش عددی را به کار گیریم (با گامهای ۱-۷ مقایسه کنید) باید در مورد تعداد، طبیعت و محل تقریبی ریشه‌ها اطلاعی داشته باشیم. شیوه متدائل رسم نمودار یا جدول مقادیر تابع $f(x)$ است و بهترین وجه با چند مثال روشن می‌شود.

$$\cdot \sin x - x + 0.5 = 0 \quad (\text{الف})$$

همچنان که اغلب اتفاق می‌افتد ساده‌تر است که $f(x)$ را به دو قسمت جدا کنیم؛ در یک دستگاه مختصات دومنجنبی رسم نماییم و مشاهده کنیم کجا همدیگر را قطع می‌کنند. در این حالت $y = \sin x$ و $y = x - 0.5$ را رسم می‌کنیم. چون $|\sin x| \leq 1$ ، تنها بازه $-1.5 \leq x \leq 1.5$ را نظر ماست.



شکل ۳. نمودارهای $y = \sin x$ و $y = x - 0.5$

از این نمودار نتیجه می‌گیریم که معادله تنها یک ریشه حقیقی، نزدیک $x = 0.5$ دارد. سپس $5\text{ رادیک }f(x) \equiv \sin x - x + 0.5 = 0$ به صورت زیر جدول‌بندی می‌کنیم:

x	۰.۵	۰.۴۵	۰.۴۹
$\sin x$	۰.۹۹۷۵	۰.۹۹۲۷	۰.۹۹۶۷
$f(x)$	-۰.۰۰۲۵	۰.۰۴۲۷	۰.۰۰۶۷

حال می‌دانیم که ریشه مذکور بین $x=49$ و $x=55$ قرار دارد و برای به دست آوردن جوابی دقیق‌تر می‌توانیم از یک روش عددی استفاده کنیم.

$$e^{-0.12x} = x(x-2)(x-3) \quad (ب)$$

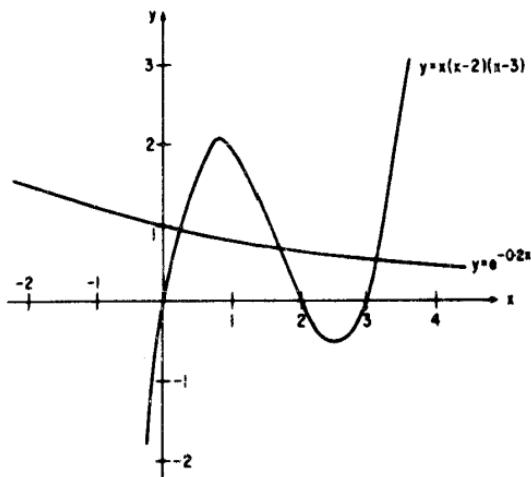
$$y = e^{-0.12x} \quad \text{دوباره دومنحنی}$$

و

$$y = x(x-2)(x-3)$$

را رسم می‌کنیم.

در رسم منحنی دوم از سه صفر در $x=3$ و $x=2$ و $x=0$ وار این ۳ ناهمی که $y=x(x-2)(x-3)$ به ازای $x < 0$ منفی و به ازای $x > 3$ به طور مرتبت صعودی و مثبت است استفاده می‌کنیم. از نمودار نتیجه می‌گیریم که سه ریشه حقیقی در نزدیکی $x=3$ و $x=2$ و $x=0$ می‌باشد.



شکل ۴. نمودارهای y

موجود است. حال جدول‌بندی زیر را (با فرض: $(f(x)=e^{-0.12x}-x(x-2)(x-3)$) انجام می‌دهیم:

x	۰۵۲	۰۶۵	۱۰۸	۱۰۶	۳۰۱	۳۰۲
$e^{-0.12x}$	۰.۹۶۰۸	۰.۹۷۰۴	۰.۶۹۷۷	۰.۷۲۶۱	۰.۵۳۷۹	۰.۵۲۷۳
$x(x-2)(x-3)$	۱۰۰۰۸۰	۰.۷۹۰۹	۰.۴۳۲۰	۰.۸۹۶۰	۰.۳۴۱۰	۰.۷۶۸۰
$f(x)$	-۰.۵۰۴۷۲	۰.۱۷۹۵	۰.۲۶۵۷	-۰.۱۶۹۹	۰.۱۹۶۹	-۰.۲۴۰۷

از جدول بالا نتیجه می‌گیریم که ریشه‌ها به ترتیب بین ۱۵ و ۲۰، ۱۶ و ۲۵، ۱۷ و ۲۴ و ۱۸ و ۲۳ قرار دارند.

خود را بیازمایید

- ۱- چرا در حل معادلات غیرخطی روش‌های عددی به کار می‌روند؟
- ۲- فرق یک معادله متعالی با یک معادله جبری چیست؟
- ۳- در رسم منحنی، جهت تعیین محل یک ریشه، از چه نوع اطلاعاتی استفاده می‌شود؟

تمرین

محل ریشه‌های معادله زیر را تعیین کنید

$$x + \cos x = 0.$$

گام هفت

معادلات غیرخطی-۲

روش تنصیف

مبنای دوش تنصیف^{*} جهت حل معادله $f(x) = 0$ برای مقادیر x (ریشه‌ها)، قضیه زیر است.

قضیه: اگر $f(x)$ به ازای x بین a و b پیوسته باشد و $f(a) \cdot f(b) < 0$ مختلف العلامه باشند آنگاه حداقل یک ریشه حقیقی $f(x) = 0$ بین a و b قرار دارد.

۱- دستور العمل

فرض کنید که تابع پیوسته $f(x)$ در $x=a$ منفی و در $x=b$ مثبت باشد، ولذا حداقل یک ریشه حقیقی بین a و b قرار داشته باشد. (ممولاً a و b به وسیله رسم منحنی به دست می‌آیند). اگر $f[(a+b)/2]$ را که مقدار تابع در نقطه وسط بازه $a < x < b$ است، محاسبه کنیم سه حالت اتفاق می‌افتد:

(i) $f[(a+b)/2] = 0$ ، که در این حالت $(a+b)/2$ ریشه است؛

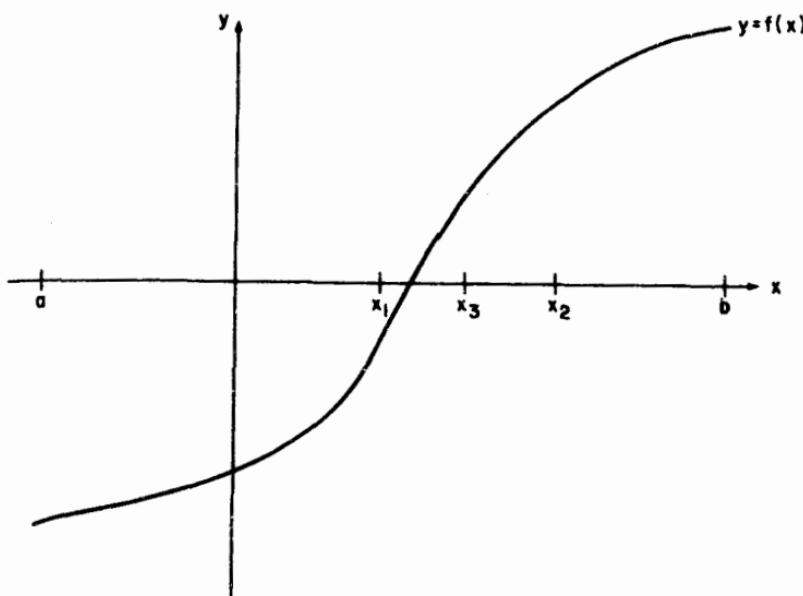
(ii) $f[(a+b)/2] < 0$ ، که در این حالت ریشه بین $2/[(a+b)]$ و b قرار دارد؛

(iii) $f[(a+b)/2] > 0$ ، که در این حالت ریشه بین $2/[(a+b)]$ و a قرار دارد.

اگر فرض کنیم که تنها یک ریشه وجود دارد، در صورتی که حالت (i) اتفاق افتد عمل پایان می‌یابد. اگر یکی از حالات (ii) یا (iii) پیش آید عمل تنصیف بازه شامل ریشه

* این الگوریتم برای محاسبه کامپیوتری مناسب است. جهت مطالعه واستفاده در برنامه‌نویسی در صفحه ۱۷۶ یک فلوچارت داده شده است.

را می‌توان آن قدر تکرار کرد تا ریشهٔ مورد نظر با دقت مطلوب به دست آید. در شکل ۵ نقاط متوازی تنصیف با x_1 , x_2 و x_3 نشان داده شده‌اند.



شکل ۵. تنصیف متوازی

۲- کارآیی

روش تنصیف برای محاسبه کامپیوتری مناسب است و تقریباً مسلم است که یک ریشه را به دست می‌دهد در صورتی که شرایط قضیه بالا برقرار باشند، این روش تنها هنگامی می‌تواند ناموفق باشد که خطای مجتمع در محاسبه $(x)^f$ در یک نقطه تنصیف سبب شود که یک مقدار کوچک منفی برای آن به دست آید حال آنکه مقدار آن حقیقتاً بایستی یک مقدار کوچک مثبت باشد (یا بعکس) و بنابراین بازه‌ای که از این پس انتخاب می‌شود غلط خواهد بود. این عیب را می‌توان با دقت بسیار زیاد مرتفع ساخت، و این همگرایی تقریباً تضمین شده، برای بسیاری از روش‌های دیگر جهت پیدا کردن یک ریشه وجود ندارد.

یک نقش روش تنصیف آن است که تنها برای ریشه‌هایی از $(x)^f$ به کار می‌رود که علامت $(x)^f$ در اطراف شناس عوض می‌شود. مخصوصاً ممکن است ریشه‌های مضاعف نادیده گرفته شوند؛ در حوزه‌هایی که $(x)^f$ کوچک است باید $(x)^f$ با دقت بیشتری مورد بررسی قرار گیرد، تا ریشه‌های مکرری که $(x)^f$ در اطراف شناس تغییر علامت نمی‌دهد هم محاسبه شوند (مثلاً، ر. ک. گامهای ۹ و ۱۰). البته یک چنین آزمایش تنگاتنگی از نادیده گرفتن ریشه دیگر هم‌جوار نیز، جلوگیری می‌کند.

بالاخره، متوجه باشید که روش تنصیف نسبتاً کند است؛ بعد از ۴ مرحله طول بازه

شامل ریشه، $|a|/2 - b$ خواهد بود. مع‌هذا، به شرط اینکه بتوان مقادیر (x) را به سرعت تولید کرد تعداد نسبتاً زیاد مراحل ناشی از کاربرد تنصیف، برای یک کامپیوتر خودکار اهمیت نسبتاً کمی دارد.

۳-مثال

به وسیله روش تنصیف $1 = 3xe^x$ را تا سه رقم اعشار حل کنید.
می‌توانیم $f(x) = 3x - e^{-x}$ را که در بازه $0 < x < 25$ را تغییر علامت می‌دهد در نظر بگیریم. همچنین می‌توانیم جدول‌بندی ذیل را (با کار کردن تا $4D$) به دست آوریم.

x	$3x$	e^{-x}	$f(x)$
۰۵۲۵	۱۵۷۵	۰۷۷۸۸	-۰۵۰۲۸۸
۰۵۲۷	۱۵۸۱	۰۷۶۳۴	+۰۵۰۴۶۶

(خواننده باید مطمئن شود که درست یک ریشه وجود دارد.)
از ادامه تنصیف نتیجه می‌شود:

a	b	$x = \frac{a+b}{2}$	$3x$	e^{-x}	$f(x)$
۰۵۲۵	۰۵۲۷	۰۵۲۶	۱۵۷۸	۰۷۷۱۱	+۰۵۰۰۸۹
۰۵۲۵	۰۵۲۶	۰۵۲۵۵	۱۵۷۶۵	۰۷۷۴۹	-۰۵۰۰۹۹
۰۵۲۵۵	۰۵۲۶	۰۵۲۵۷۵	۱۵۷۷۲۵	۰۷۷۳۰	-۰۵۰۰۰۵
۰۵۲۵۷۵	۰۵۲۶	۰۵۲۵۸۸	۱۵۷۷۶۴	۰۷۷۲۰	+۰۵۰۰۴۴
۰۵۲۵۷۵	۰۵۲۶	۰۵۲۵۸۲	۱۵۷۷۴۶	۰۷۷۲۲۴	+۰۵۰۰۲۲

بنابراین، $x = ۰۵۲۵۷۵$ که در نتیجه ریشه برابر ۰۵۲۵۸ است.

خود را بیازمایید

- ۱- روش تنصیف را چه موقع برای پیدا کردن یک ریشه معادله $f(x) = 0$ می‌توان به کار برد؟
- ۲- بعداز محاسبه یک مقدار تنصیفی، سه انتخاب ممکن چه هستند؟
- ۳- بعداز n تنصیف ما گزینم خطای چیست؟

تمرین

۱- روش تنصیف را برای پیدا کردن ریشه معادله

$$x + \cos x = 0,$$

درست تا دو رقم اعشار ($2D$) به کار بیرید.

۲- روش تنصیف را جهت پیدا کردن ریشه مشبّت معادله

$$x - 2 \sin x - 5 = 0$$

تا $3D$ به کار بیرید.

گام هشت

معادلات غیرخطی-۳

روش نابجایی

همان طور که در مقدمه ذکر شد روش نابجایی * به زمان مصریان قدیم بر می‌گردد. با فرض اینکه $f(x)$ پیوسته و $f(a) \neq f(b)$ مختلف العلامه باشند، این روش جانشین کار آبی برای روش تنصیف در حل معادله $f(x) = 0$ برای یک ریشه حقیقی بین a و b است.

۱- دستور العمل

در حالت کلی منحنی $y = f(x)$ یک خط مستقیم نیست. معنی این نقاط

$$(a, f(a)) \quad \text{و} \quad (b, f(b))$$

را می‌توان به وسیله خط مستقیم

$$\frac{y - f(a)}{f(b) - f(a)} = \frac{x - a}{b - a}$$

به هم وصل کرد. این خط مستقیم محور x را در $(\bar{x}, 0)$ که در آن

$$\frac{0 - f(a)}{f(b) - f(a)} = \frac{\bar{x} - a}{b - a}$$

* این الگوریتم برای محاسبه کامپیوتری مناسب است. جهت مطالعه و استفاده در بر نامه نویسی در صفحه ۱۲۷ یک فلوچارت داده شده است.

و در نتیجه

$$\bar{x} = a - f(a) \frac{b-a}{f(b)-f(a)}$$

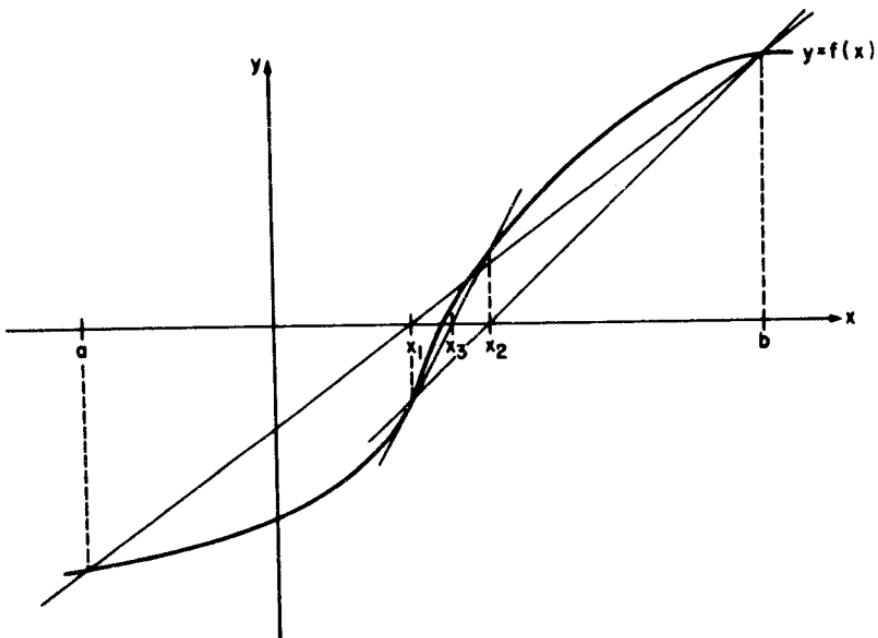
$$= \frac{af(b) - bf(a)}{f(b)-f(a)} = \frac{1}{f(b)-f(a)} \begin{vmatrix} a & f(a) \\ b & f(b) \end{vmatrix}$$

است قطع می‌کند.

فرض می‌کنیم که $f(a)$ منفی و $f(b)$ مثبت باشد. همچون روش تنصیف سه حالت پیش می‌آید:

(i) $f(\bar{x}) = 0$, که در این حالت ریشه \bar{x} است:(ii) $f(\bar{x}) < 0$, که در این حالت ریشه بین \bar{x} و b قرار دارد;(iii) $f(\bar{x}) > 0$, که در این حالت ریشه بین \bar{x} و a واقع است.

دوباره اگر حالت (i) اتفاق بیفتد عمل خاتمه می‌یابد؛ اگر یکی از حالات (ii) یا (iii) رخ دهد این عمل را می‌توان آن قدر تکرار کرد تا ینکه ریشه مورد نظر با دقت مطلوب به دست آید. در شکل ۶ نقاط متواالی، یعنی محل تقاطع خطوط مستقیم با محور x ‌ها، به وسیله x_1 , x_2 و x_3 سان داده شده‌اند.



شکل ۶. روش نابجا یی

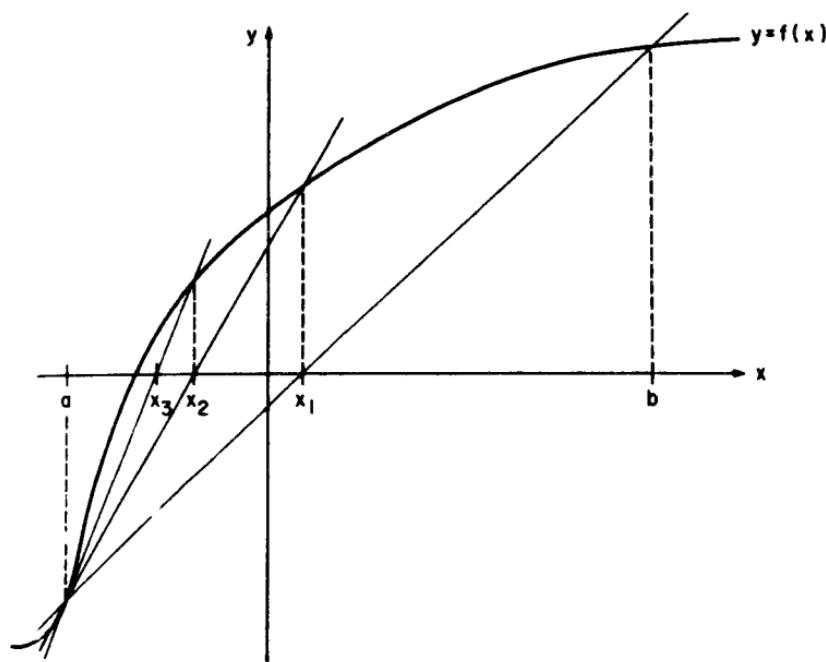
۲- کارآیی و روش وتری

روش نابجایی، همانند روش تنصیف، همگرایی تقریباً تضمین شده دارد و ممکن است سریعتر به یک ریشه همگرا شود. مع هذا ممکن است اتفاق افتد که اکثر یا تمام مقادیر محاسبه شده \hat{x} در یک طرف ریشه باشند، که در این حالت همگرایی می‌تواند کند باشد (ر. ل. شکل ۷). جلواین پیشامد در دو دسته وتری، که با یک استثنا به روش نابجایی شباهت دارد، گرفته می‌شود و آن استثنا این است که در اینجا هیچ کوششی جهت اطمینان از احاطه ریشه موردنظر به عمل نمی‌آید. در این روش با دو تقریب از ریشه (x_0 و x_1) شروع می‌کنیم و تقریبهای بعدی x_2, x_3, \dots را از:

$$x_{n+1} = x_n - f(x_n) \frac{x_n - x_{n-1}}{f(x_n) - f(x_{n-1})}$$

به دست می‌آوریم.

در اینجا، دیگر همگرایی تضمین شده نداریم ولی این شیوه ساده‌تر است (علامت $f(x_{n+1})$ آزمایش نمی‌شود) و اغلب سریعتر همگرا می‌شود.



شکل ۷. روش نابجایی

در مورد سرعت همگرايی روش وتری، در مرحله $(n+1)$ خطای ذيل را داریم:

$$\begin{aligned} e_{n+1} &= x - x_{n+1} \\ &= \frac{(x - x_{n-1})f(x_n) - (x - x_n)f(x_{n-1})}{f(x_n) - f(x_{n-1})} \\ &= \frac{e_{n-1}f(x - e_n) - e_n f(x - e_{n-1})}{f(x - e_n) - f(x - e_{n-1})}. \end{aligned}$$

پس، با بسط بر حسب سری تیلرداریم

$$e_{n+1} = \frac{e_{n-1}[f(x) - e_n f'(x) + (e_n^2/2)f''(x) - \dots] - e_n[f(x) - e_{n-1}f'(x) + (e_{n-1}^2/2)f''(x) - \dots]}{[f(x) - e_n f'(x) + \dots] - [f(x) - e_{n-1}f'(x) + \dots]}$$

$$\approx \left[\frac{-f''(x)}{2f'(x)} \right] e_{n-1} e_n \sim e_{n-1} e_n.$$

حال که را پیدا می کنیم که $e_n \sim e_{n-1}^k$ ؛ لذا، $e_{n+1} \sim e_n^k \sim e_{n-1}^{k+1}$ ؛ و از اینجا نتیجه می گیریم که $e_n e_{n-1} \sim e_{n-1}^{k+1}$

$$\cdot k \approx (1 + \sqrt{5})/2 = 1.618 \approx k + 1$$

بنابراین، سرعت همگرايی سری‌تازخطی (1) ، اما کندتر از درجه دوم ($k = 2$) است.

-۳- مثال

معادله $1 - 3xe^x = 0$ را تا سه رقم اعشار به وسیله روش نابجایی حل کنید.
در گام قبلی مشاهده کردیم که ریشه این معادله در بازه $0 < x < 25$ در فراز دارد.

در نتیجه

$$\begin{aligned} \bar{x} &= \frac{1}{0.0466 + 0.0288} X \begin{vmatrix} 0.25 & -0.0288 \\ 0.27 & 0.0466 \end{vmatrix} \\ &= \frac{0.01165 + 0.00778}{0.0754} = 0.2577. \end{aligned}$$

اگر مثل گذشته بنویسیم $f(x) = 3x - e^{-x} - 1$ داریم:

- نماد \sim به معنی «متنااسب بودن» است و مفهوم ریاضی $y \sim x$ این است که در آن a عددی حقیقی و مخالف صفر است. م.

$$\begin{aligned}
 f(\bar{x}) &= f(0.2577) \\
 &= 3 \times 0.2577 - 0.7728 \\
 &= 0.7731 - 0.7728 \\
 &= 0.0003.
 \end{aligned}$$

وسوسه‌انگیز است نتیجه بگیریم که ریشه برابر 0.2577 است، اما لازم است که این مطلب تأیید شود. از این‌رو می‌دانیم که ریشه در بازه $0.2577 < x < 0.2578$ است و لذا با تکرار شیوه مذکور داریم:

$$\begin{aligned}
 \bar{x} &= \frac{1}{\frac{0.25 + 0.288}{0.0003 + 0.0288} \mid 0.25 \quad 0.288 \\ \quad \quad \quad 0.2577 \quad 0.0003} \\
 &= \frac{0.000075 + 0.00074422}{0.0291} = 0.2576,
 \end{aligned}$$

$$f(\bar{x}) = -0.0001.$$

بنابراین، $0.2577 < x < 0.2576$ و لذا ریشه 0.2576 است.

خود را بیازمایید

- ۱- برای یافتن ریشه‌ای از $x = 0$ چه موقع می‌توان از روش نابجایی استفاده کرد؟
- ۲- روش نابجایی برچه ساخت هندسی استوار است؟

تمرین

- ۱- جهت به دست آوردن ریشه مثبت معادله $0 = 2 - x - 2 \sin x$ درست تا سه رقم اعشار از روش نابجایی استفاده کنید.
- ۲- نتایج حاصل از به کار گیری روش تنصیف، روش نابجایی و روش وتری (با مقادیر آغازی 7.0 و 9.0) را برای حل معادله

$$3 \sin x = x + \frac{1}{x}$$

مقایسه کنید.

- ۳- روش نابجایی را جهت به دست آوردن ریشه معادله

$$x + \cos x = 0$$

گام نه

معادلات غیرخطی - ۴

روش تکرار ساده

روش تکرار ساده مخصوص نوشتن معادله $\phi(x) = f(x)$ به شکل $x = \phi(x)$ است که جهت ساختن دنباله‌ای از تقریبات مربوط به یکی از ریشه‌ها، به شیوه‌ای تکراری، مناسب است.

۱- دستور العمل

دستور العمل تکرار به صورت زیر است. تقریبی سردستی چون x_0 از ریشه مطلوب را به طریقی به دست می‌آوریم که جهت حصول تقریبی جدید چون $x_1 = \phi(x_0)$ بتواند در طرف راست قرار گیرد. تقریب جدید دوباره در طرف راست قرارداده می‌شود تا تقریب دیگر $x_2 = \phi(x_1)$ به دست آید و به همین ترتیب تا اینکه (آن شاهه الله) برای ریشه یک تقریب به قدر کافی دقیق به دست آید. این شیوه تکراری مبتنی بر $x_{n+1} = \phi(x_n)$ را تکرار ساده می‌نمایند، به شرطی که با افزایش n ، $|x_{n+1} - x_n|$ کاهش یابد. این شیوه به $\alpha = \phi(\alpha)$ که در آن α نمایانگر ریشه است، میل می‌کند.

۲- مثال

با به کار بردن روش تکرار ساده ریشه معادله $e^x - 3x - 1 = 0$ را با دقت ۵۰۰۰ ره به دست آورید.

ابتدا می‌نویسیم

$$x = \frac{1}{3}e^{-x}$$

$$= \phi(x).$$

با فرض $x_1 = 1$ تکرارهای متوالی

$$x_1 = 0.2263$$

$$x_2 = 0.29486$$

$$x_3 = 0.24821$$

$$x_4 = 0.26007$$

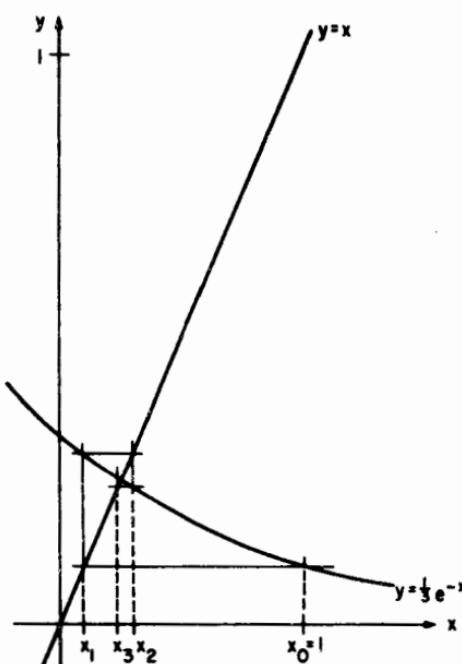
$$x_5 = 0.25700$$

$$x_6 = 0.25779$$

$$x_7 = 0.25759$$

$$x_8 = 0.25764$$

به دست می‌آیند. بنابراین، هشت تکرار لازم است تا داشته باشیم $|x_{n+1} - x_n| < 0.0001$.
یک تعبیر هندسی از سه تکرار نخست در شکل ۸ نشان داده شده است.



شکل ۸. روش تکراری

۳- همگرایی

اینکه یک طریقه تکراری سریعاً همگرا باشد، یا در واقع ابدآ همگرا نباشد، بستگی به انتخاب تابع (x) ϕ و نیز به مقدار آغازی x دارد. مثلاً، معادله $x^3 = 3$ دارای دوریشه حقیقی $(\approx \pm \sqrt[3]{3})$ است. این معادله را می‌توان به شکل

$$x = \frac{3}{x} = \phi(x)$$

که تکرار

$$x_{n+1} = \frac{3}{x_n}$$

را پیشنهاد می‌کند نیز نوشت. بنابراین، اگر از مقدار آغازی $x_0 = 1$ استفاده شود تکرارهای متوالی

$$x_1 = \frac{3}{x_0} = 3$$

$$x_2 = \frac{3}{x_1} = 1$$

$$x_3 = \frac{3}{x_2} \text{ وغیره}$$

به دست می‌آیند. همگرایی فرایند تکراری

$$x_{n+1} = \phi(x_n)$$

به

$$\alpha = \phi(\alpha)$$

را می‌توان به کمک سری تیلر

$$\phi(\alpha) = \phi(x_k) + (\alpha - x_k) \phi'(\xi_k), \quad k = 0, 1, 2, \dots, n,$$

که در آن ξ_k نقطه‌ای بین ریشه α و تقریب x_k است، بررسی کرد. داریم

$$\alpha - x_0 = \phi(\alpha) - \phi(x_0) = (\alpha - x_0) \phi'(\xi_0)$$

$$\alpha - x_1 = \phi(\alpha) - \phi(x_1) = (\alpha - x_1) \phi'(\xi_1)$$

$$\begin{array}{ll} \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot \end{array}$$

$$\alpha - x_n = \phi(\alpha) - \phi(x_n) = (\alpha - x_n) \phi'(\xi_n).$$

با ضرب $(n+1)$ سطر بالا درهم وحذف عوامل مشترک $\alpha - x_1, \alpha - x_2, \dots, \alpha - x_n$ خواهیم داشت

$$\alpha - x_{n+1} = (\alpha - x_0) \phi'(\zeta_0) \cdots \phi'(\zeta_n).$$

در نتیجه

$$|\alpha - x_{n+1}| = |\alpha - x_0| |\phi'(\zeta_0)| |\phi'(\zeta_1)| \cdots |\phi'(\zeta_n)|.$$

که اگر در یک همسایگی از دیشه داشته باشیم $1 < |\phi'|$ ، خطای مطلق $|\alpha - x_{n+1}|$ را می‌توان با در نظر گرفتن تکرار کافی به دلخواه کوچک کرد. (توجه کنید که $\phi(x) = 3/x$ به ازای $\sqrt{3} < |x|$ دارای مشتق $1 < -3/x^2$ است.)

خود را بیازهایید

- ۱- در یک برنامه عادی کامپیوتری که از روش تکرار ساده استفاده می‌شود یک برنامه نویس باید مواضع چه خطوطی باشد؟
- ۲- برای تضمین اینکه روش تکرار ساده حتماً به یک ریشه همگرا باشد چه لازم است؟

تمرین

- ۱- بافرض حدس اولیه $x_0 = 1$ ، به وسیله روش تکرار ساده نشان دهید که یک ریشه معادله $2\sin x = 1 - 2x$ برای عبارت است از 1.4973 .

- ۲- برای یافتن ریشه $x + \cos x = 0$ (تا $4D$) از روش تکرار ساده استفاده کنید.

گام ده

معادلات غیرخطی-۵

روش تکراری نیوتن - رفسون^۱

دوشی نیوتن- رفسون^{*} طریقه‌ای است برای تعیین ریشه‌ای از معادله‌ای چون $f(x) = 0$ ، که در آن فقط یک نقطه نزدیک به ریشه مطلوب داده شده است. این روش را می‌توان به عنوان یک حالت حدی روش وتری (ر.ک. گام ۸) یا به عنوان حالت خاصی از روش تکرار ساده (ر. ک. گام ۹) در نظر گرفت.

۱- دستورالعمل

فرض کنید x_0 نمایانگر مقدار تقریبی معلوم ریشه $f(x) = 0$ و h نمایانگر تفاضل بین مقدار تحقیقی α و مقدار تقریبی آن باشد؛ یعنی $\alpha = x_0 + h$. بسط تیلر مختوم درجه دوم در نزدیکی x_0 عبارت است از

$$f(\alpha) = f(x_0 + h) = f(x_0) + hf'(x_0) + \frac{h^2}{2}f''(x_0 + \theta h), \quad 0 < \theta < 1.$$

با چشم پوشی از جمله باقیمانده ونوشتن $0 = f(\alpha)$ داریم

1. Raphson

* این الگوریتم برای محاسبه کامپیوتری مناسب است. جهت مطالعه و استفاده در برنامه نویسی در صفحه ۱۷۸ یک فلوچارت داده شده است.

$$f(x_0) + h f'(x_0) \approx 0$$

$$h \approx -\frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$$

$$x_1 = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$$

بنابراین،

و در نتیجه

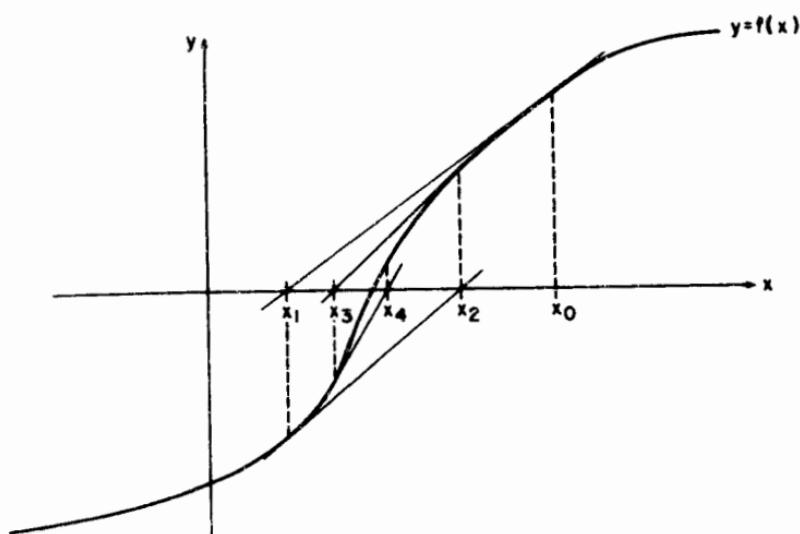
باید برآورد بهتری از x_0 برای ریشه مورد نظر باشد.

حتی تقریبات بهتری را هم می‌توان با تکرار این عمل به شرح ذیل به دست آورد

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}.$$

توجه کنید که اگر f' یک چند جمله‌ای باشد برای محاسبه $(x_n)f$ و $(x_n)f'$ شیوه تراجیعی گام ۵ را به کار می‌بریم.

تعییر هندسی این عمل آن است که از هر مرحله نقطه‌ای به دست می‌آید که مماس در نقطه اصلی، محور y را قطع می‌کند (با شکل ۹ مقایسه شود).



شکل ۹. روش نیوتن – رفسون

بنابراین معادله مماس در $((x_0), f(x_0))$ عبارت است از
 $y - f(x_0) = f'(x_0)(x - x_0)$

ولذا $(x_1, 0)$ متناظر است با

$$-f(x_0) = f'(x_0)(x_1 - x_0)$$

یا

$$x_1 = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}.$$

۲- مثال

با به کار بردن روش نیوتن- رفسون ریشه مثبت معادله $\sin x = x^2$ را، درست تا سه رقم اعشار، به دست آورید.
برای به دست آوردن یک تقریب اولیه بهتر است که از روش نابجایی استفاده کنیم.
به وسیله جدول بندی داریم:

x	$f(x) = \sin x - x^2$
۰	۰
۰۵۲۵	۰۱۸
۰۵	۰۱۳
۰۵۷۵	۰۱۲
۱	-۰۱۶

ریشه‌ای در بازه $0 < x < 0.575$ وجود دارد که تقریباً برابر است با

$$x_0 = \frac{1}{\frac{1}{0.575} - \frac{1}{0.525}} = -\frac{1}{0.028}(-0.12 - 0.12)$$

$$= \frac{0.24}{0.28} = 0.857.$$

حال روش نیوتن- رفسون را به کار می‌بریم؛ داریم

$$f(0.857) = \sin(0.857) - (0.857)^2$$

$$= ۰.۷۵۵۹ - ۰.۷۳۴۴$$

$$= ۰.۰۲۱۵$$

و چون $f'(x) = \cos x - ۲x$ داریم

$$f'(0.857) = ۰.۶۵۴۷ - ۱.۷۱۴$$

$$= - ۱.۰۵۹۳.$$

در نتیجه یک تقریب بهتر عبارت است از

$$x_1 = ۰.۸۵۷ + \frac{۰.۰۲۱۵}{۱.۰۵۹۳}$$

$$= ۰.۸۵۷ + ۰.۰۰۲۰۳$$

$$= ۰.۸۷۷۳.$$

با تکرار دستورالعمل به دست می‌آوریم

$$f(x_1) = f(0.8773) = - ۰.۰۰۰۷$$

$$f'(x_1) = f'(0.8773) = - ۱.۱۱۵۴$$

و لذا

$$x_2 = ۰.۸۷۷۳ - \frac{۰.۰۰۰۷}{۱.۱۱۵۴}$$

$$= ۰.۸۷۷۳ - ۰.۰۰۰۶$$

$$= ۰.۸۷۶۷.$$

چون $0.000 = f(x_2)$ نتیجه می‌گیریم که ریشه تا $3D$ برابر 0.877 است.

-۳- همگرایی

اگر بنویسیم :

$$\phi(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$$

دستور تکرار نیوتن - رفسون

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$

را می‌توان چنین نوشت

$$x_{n+1} = \phi(x_n).$$

مشاهده کردیم (ر. ل. صفحه ۴۳) که به طور کلی وقتی در نزدیکی ریشه داشته باشیم $|\phi'(x)| < 1$ روش تکراری همگراست. درمورد روش نیوتون-رفسون داریم

$$\phi'(x) = 1 - \frac{[f'(x)]^2 - f(x)f''(x)}{[f'(x)]^2} = \frac{f(x)f''(x)}{[f'(x)]^2},$$

درنتیجه محک همگرایی عبارت است از

$$|f(x)f''(x)| < [f'(x)]^2;$$

این همگرایی به اندازه همگرایی درمورد روش تنصیف (مثلا) تضمین شده نیست.

۴- سرعت همگرایی

چون

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$

داریم

$$e_{n+1} = \alpha - x_{n+1} = \alpha - x_n + \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$

$$= e_n + \frac{f(\alpha - e_n)}{f'(\alpha - e_n)}$$

$$= e_n + \frac{f(\alpha) - e_n f'(\alpha) + (e_n^2/2) f''(\alpha) - \dots}{f'(\alpha) - e_n f''(\alpha) + (e_n^2/2) f'''(\alpha) - \dots}$$

$$= e_n - e_n + \frac{e_n^2 f''(\alpha)}{2 f'(\alpha)} + \dots$$

وقتی که e_n به حد کافی کوچک باشد:

$$\approx + \frac{e_n^2 f''(\alpha)}{2 f'(\alpha)}$$

این نتیجه حاکی است که خطای مرحله $n+1$ با هر بیان خطای مرحله n متناسب است. بنابراین (اگر $f''(\alpha) \approx 4f'(\alpha)$) یک جواب درست تا ۱ رقم اعشار در یک مرحله، باید در مرحله بعد تا دو رقم اعشار، در مرحله بعد تا ۴، و در مرحله بعد تا ۸ رقم اعشار،

درست باشد و الی آخر. این همگرایی درجه دوم (مرتبه دوم) بر میزان همگرایی روشهای تنصیف و نابجاگری پیشی می‌گیرد.

برای مانند کامپیوتری نسبتاً کم استفاده می‌کنیم ممکن است عاقلانه آن باشد که روش‌های تنصیف یا نابجایی را ترجیح بدهیم، زیرا همگرایی آنها واقعاً تضمین شده است. برای محاسبه دستی یا برای برنامه‌های فرعی کامپیوتری که مدام مورد استفاده هستند معمولاً برتری با روش نیوتن - رفسون است.

٥- ریشه دوم (جذر)

یکی از موارد استفاده روش نیوتن- رفسون محاسبه ریشه‌های دوم است. پیدا کردن \sqrt{a} معادل است با پیدا کردن ریشه مثبت $a = x^2 - a = 0$ یا $f(x) = x^2 - a = 0$. چون $f'(x) = 2x$ دستور تکرار نیوتن- رفسون عبارت است از

$$x_{n+1} = x_n - \frac{x_n - a}{\gamma x_n}$$

$$= \frac{1}{4} \left(x_n + \frac{a}{x_n} \right).$$

(همان طور که در مقدمه ذکر شد این دستور نزد یونانیان قدیم شناخته شده بود.) بنابراین،
اگر $x_0 = a$ و $x_1 = b$ ، در حد $3D$ داریم $x_1 = \frac{4}{5}x_0 + \frac{1}{5}$ و $x_2 = \frac{1}{2}(x_1 + x_0)$

خود را بیاز مایید

- ۱- تعییرهندسی دستورالعمل تکراری نیوتن - رفسون چیست؟

۲- محک همگرایی برای روش نیوتن - رفسون چیست؟

۳- روش نیوتن - رفسون چه مزیت بازرسی بر بعضی از روش‌های دیگر دارد؟

تمرين

- ۱- برای یافتن ریشه (مثبت) $x = e^x$ تا چهار رقم اعشار از روش نیوتن - دفسون استفاده کنید.

[توجه: جداول لگاریتمهای طبیعی (نپری) سریعتر از جداول نمایی در دسترس هستند و لذا ممکن است ترجیح بدھید که به جای معادله فوق معادله

$$f(x) = \log_e x + x = \log_e x + \log_e e^x + x = 0$$

را که با آن معادل است حل کنید.

۲- دستور تکرار نیوتن - رفسون

$$x_{n+1} = x_n - \frac{x_n^k - a}{kx_n^{k-1}}$$

را برای پیدا کردن ریشه k ام a به دست آورید.

۳- ریشه دوم را از حدس اولیه ۱، تا ۵ رقم اعشار حساب کنید.

۴- از روش نیوتن - رفسون برای پیدا کردن ریشه معادله

$$x + \cos x = 0$$

(تا $4D$) استفاده کنید.

گام یازده

دستگاههای معادلات خطی - ۱

حل به روش حذفی

بسیاری از دستگاههای فیزیکی را می‌توان به وسیله چنان دسته‌ای از معادلات خطی قالب بندی کرد که معادلات، میان روابط بین متغیرهای دستگاه باشند. در موارد ساده دو یا سه متغیر وجود دارند؛ در دستگاههای پیچیده (مثلا در یک قالب خطی مربوط به اقتصاد یک کشور) ممکن است چند صد متغیر وجود داشته باشند. در رابطه با بسیاری از مسائل آنالیز عددی نیز دستگاههای خطی به وجود می‌آیند. مثالهایی از این قبیل عبارتند از حل معادلات دیفرانسیل به روش‌های تفاضل متناهی، تحلیل قهقرایی آماری و حل مسائل مقدار خاص (مثلاً رجوع شود به کتاب کونت و دوبور).

بنابراین، لازم است که روش‌های سریع و دقیقی برای حل دستگاههای معادلات خطی در دسترس داشته باشیم. دانشجویان قبلاً با حل دستگاههای معادلات با دو یا سه متغیر به روش‌های حذفی آشنا شده‌اند. در این گام به توصیف صوری «وش حذفی گاوی» برای دستگاه با n متغیر می‌پردازیم و در مورد خطاهای مشخصی که ممکن است در جوابها پدید آیند بحث می‌کنیم. علاوه بر روش گاوی، موضوع دیگری هم در گام بعد تشریح خواهد شد که در کاستن خطای ما را یاری می‌دهد.

۱- علامت‌گذاری و تعاریف

i) یک نمونه از دستگاه معادلات با ۳ متغیر به صورت زیر است

$$x + y - z = 2$$

$$x + 2y + z = 6$$

$$2x - y + z = 1.$$

این دستگاه مشتمل است بر سه معادله خطی بر حسب متغیر (یا مجهول) x , y و z . ممنظر از «حل این دستگاه» تعیین دسته‌ای از مقادیر برای x , y و z است که در هر یک از معادلات صدق کنند. به عبارت دیگر، اگر مقادیر (X, Y, Z) به طور همزمان در کلیه معادلات صدق کنند آنگاه (X, Y, Z) جوابی برای آن دستگاه است.

(ii) صورت کلی دستگاه n معادله n مجهولی

صورت کلی دستگاه n معادله n مجهولی را می‌توان به صورت زیرنوشت:

$$\text{معادله } n \left\{ \begin{array}{l} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \dots \dots \dots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n \end{array} \right.$$

البته، نقطه‌چین‌ها معرف جملات مشابهی از مجهولات x_3 و x_4 و غیره هستند و $(n-3)$ معادله باقیمانده دستگاه را کامل می‌کنند.

در این علامت گذاری، مجهولات با x_1, x_2, \dots, x_n نشان داده می‌شوند؛ گاهی اوقات، برای نمایش مجهولات می‌نویسیم $x_i, i=1, 2, \dots, n$. ضرایب مجهولات را می‌توان استخراج کرد و در یک ماتریس به صورت زیرنوشت:

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix}.$$

برای نشان دادن ضرایب x_i در معادله i از علامت a_{ij} استفاده می‌شود. توجه داشته باشید که a_{ij} در سطر i و ستون j ماتریس A قرار دارد.

اعداد طرف راست معادلات به ثابت‌ها موسوم هستند، و آنها را می‌توان به صورت بردار ستونی زیرهم نوشت

$$b = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}.$$

ماتریس ضرایب را می‌توان با بردار ثابت ترکیب کرد و ماتریس افزوده زیر را تشکیل داد

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} & b_n \end{bmatrix}$$

وقتی برای حل یک دستگاه از روش‌های حذفی استفاده می‌شود، معمول آن است که مستقیماً با ماتریس افزوده کار کنند.

۴- وجود جواب

برای هر دستگاه مشخص \neq معادله خطی ممکن است صفر جواب، یا تنها یک جواب (X_1, X_2, \dots, X_n) یا بینهایت جواب وجود داشته باشد. در نظریه جبر خطی قضایایی ارائه و شرایطی وضع می‌شوند که به کمک آنها می‌توان تشخیص داد که یک دستگاه داده شده در زمرة کدام دسته می‌باشد. مسئله وجود جوابهای دراین کتاب بررسی نخواهیم کرد، ولی به خاطر دانشجویان آشنا به ماتریسها و دترمینانها، قضیه زیر را بیان می‌کنیم.

قضیه: یک دستگاه از \neq معادله خطی \neq مجھولی با ماتریس ضرایب A و بردار ثابت b جوابی منحصر به فرد دارد اگر و فقط اگر دترمینان A مخالف صفر باشد.
اگر تمامی اعضای b صفر باشند آنگاه دستگاه دارای جواب $x = 0$ خواهد بود. این دستگاه جواب دیگری ندارد مگراینکه دترمینان A برابر صفر باشد، که در این صورت دستگاه دارای بینهایت جواب است.

۳- روش حذفی گاووس

روش حذفی گاووس عبارت است از تبدیل دستگاه معادلات مفروض به دستگاه معادلی که به شکل مثلثی باشد؛ این شکل جدید را به آسانی می‌توان با روندی موسوم به جایگزدایی از پایین حل کرد. با حل مثال بخش ۱ (۲)، این روند را نشان می‌دهیم.

(الف) تبدیل به شکل مثلثی

$$x + y - z = 2 \quad (1)$$

$$x + 2y + z = 6 \quad (2)$$

$$2x - y + z = 1 \quad (3)$$

محله اول : با استفاده از معادله (۱)، x را از معادلات (۲) و (۳) حذف کنید.

$$x + y - z = 2 \quad (1)'$$

$$y + 2z = 4 \quad (2)' \quad \text{معادله (۲) منها} \text{ معادله (۱)}$$

$$-3y + 3z = -3 \quad (3)' \quad \text{معادله (۳) منها} \text{ دو برابر معادله (۱) } (1)''$$

محله دوم : با استفاده از (۲)', عر را از (۳)' حذف کنید.

$$x + y - z = 2 \quad (1)''$$

$$y + 2z = 4 \quad (2)''$$

$$9z = 9 \quad (3)'' \quad \text{معادله (۳) به علاوه سه برابر (۲) } (2)''$$

اکنون دستگاه به شکل مثلثی است. ماتریس ضرایب، ماتریس بالا مثلثی زیر است

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 \\ 0 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 9 \end{bmatrix} .$$

ب) حل با جایگذاری از پایین

این دستگاه مثلثی با به دست آوردن z از (۳)، سپس y از (۲) و بالاخره، x از (۱) به آسانی حل می شود. این روند، جایگذاری از پایین نامیده می شود.

لذا، از تقسیم (۳) بر ۹ نتیجه می شود $z = 1$ ؛
از (۲) نتیجه می شود:

$$y = 4 - 2z;$$

$$y = 2$$

با استفاده از $z = 1$ داریم

از (۱) نتیجه می گیریم:

$$x = 2 - y + z = 1$$

$$x = 1$$

و با استفاده از $z = 1$ و $y = 2$ داریم

۴- عملیات تبدیل

وقتی که یک دستگاه را به شکل مثلثی تبدیل می‌کنیم، در هر مرحله، از اعمال مقدماتی زیر استفاده می‌نماییم:

- (۱) ضرب یک معادله در یک عدد ثابت؛
- (۲) افزودن مضربی از یک معادله به معادله دیگر؛
- (۳) تعویض دومعادله.

به بیان ریاضی، باید برای دانشجو روشن باشد که انجام اعمال مقدماتی بر یک دستگاه معادلات خطی منجر به دستگاههای معادلی می‌شود که جوابهای هر یک با دیگری یکسانند. این حکم نیاز به اثبات دارد؛ این مطلب را می‌توان در کتابهای جبرخطی تحت یک قضیه پیدا کرد (د. ل. فهرست منابع). این حکم اساس تمام روشهای حذفی برای حل دستگاههای معادلات خطی را تشکیل می‌دهد.

۵- بررسی کلی روند حذفی

اینک روند حذفی را با اعمال آن بر سه معادله که به صورت کلی نوشته می‌شوند، تشریح می‌کنیم. برای این منظور، با ماتریس افزوده آغاز می‌کنیم و مضراب لازم برای انجام عملیات تبدیل را (درستون تحت m) نشان می‌دهیم.

مضراب ماتریس افزوده

m

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & b_2 \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & b_3 \end{bmatrix} \quad (1)$$

$$m_1 = -a_{21}/a_{11} \quad (2)$$

$$m_2 = -a_{31}/a_{11} \quad (3)$$

مرحله اول : با استفاده از سطر (۱)، ضرایب a_{21} و a_{31} را حذف کنید

m

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & b_1 \\ 0 & a'_{22} & a'_{23} & b'_2 \\ 0 & a'_{32} & a'_{33} & b'_3 \end{bmatrix} \quad (1)'$$

(سطر (۲) + m_1 برابر سطر (۱))' (۲)'

(سطر (۳) + m_2 برابر سطر (۱))' (۳)'

مرحله دوم : با استفاده از سطر (۲)'، a'_{22} را حذف کنید

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & b_1 \\ 0 & a'_{22} & a'_{23} & b'_1 \\ 0 & 0 & a''_{33} & b''_1 \end{bmatrix} \quad (1)''$$

$$(2)''$$

$$(3)'' \quad \text{سطر } (3) + m_3 \text{ برابر سطر } (2)$$

اکنون ماتریس به شکلی است که برای انجام جایگذاری از پایین ضروری است. در این مرحله، کل دستگاه معادلات عبارت است از

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 = b_1$$

$$a'_{22}x_2 + a'_{23}x_3 = b'_1$$

$$a''_{33}x_3 = b''_1$$

این دستگاه معادل دستگاه اول است. راه حل به شرح زیر ادامه می‌یابد:

$$x_3 = b''_1 / a''_{33},$$

$$x_2 = (b'_1 - a'_{23}x_3) / a'_{22},$$

$$x_1 = (b_1 - a_{12}x_2 - a_{13}x_3) / a_{11}.$$

یادآوری

i) اعضای قطری $a_{11}, a''_{33}, a'_{22}$ ، که در حذفهای متواالی به کار می‌روند، به اعضاي محدود موسومند.

ii) برای رفتن از یک مرحله به مرحله دیگر لازم است که عضو محوری مخالف صفر باشد (توجه داشته باشید که از اعضای محوری به صورت مقسوم علیه در مضارب و همچنین در جواب نهایی استفاده می‌شود). اگر در مرحله‌ای عضو محوری صفر شود، سطرهای باقیمانده ماتریس را چنان عوض می‌کنیم که یک محور غیر صفر به دست آید؛ در صورتی که این امر ممکن نباشد، آن دستگاه معادلات خطی جواب نخواهد داشت.

iii) در صورتی که یک عضو محوری در مقایسه با اعضای هم ستون آن که باید حذف شوند کوچک باشد، اندازه مضاربی که در آن مرحله به کار می‌روند از یک بیشتر خواهند بود. استفاده از مضارب بزرگ در روندهای حذفی و جایگذاری از پایین منجر به بزرگ شدن خطاهای گرد شده می‌شود. یک روش جلوگیری از اعضای محوری کوچک در گام بعدی ارائه خواهد شد.

iv) وقتی از یک روش حذفی استفاده می‌شود، در هر مرحله یک ستون اضافی مقابله‌ای

شامل مجموعهای سطری نیز باید محاسبه گردد (ر. ا. مثال زیر). با عضای ستون مقابله‌ای عیناً مانند ضرایب معادله عمل می‌شود. پس از اتمام هر مرحله مجموعهای سطری جدید باید (در حدود خطای گرد شده) با عضای ستون مقابله‌ای جدید برابر باشند.

۶- مثال عددی، با ستون مقابله‌ای

دستگاه معادلات عبارت است از

$$0.94x_1 + 0.58x_2 + 0.34x_3 = 2.5$$

$$0.27x_1 + 0.42x_2 + 0.13x_3 = 1.5$$

$$0.20x_1 + 0.51x_2 + 0.54x_3 = 0.8.$$

حل

عملیات را به صورت جدول زیر تنظیم می‌کنیم. ضرایب قبل از استفاده تا ۳۵ گرد شده؛ نتایج نهایی حاصل از محاسبات دیگر تا ۲۵ گرد شده‌اند. به طوری که با آزمایشی از

m	ماتریس افزوده	ستون مقابله
	۰.۹۴ - ۰.۵۸ ۰.۳۴	۲.۵
	۰.۲۷ ۰.۴۲ ۰.۱۳	۱.۵
	۰.۲۰ - ۰.۵۱ ۰.۵۴	۰.۸
مرحله اول		
- ۰.۷۹۴	۰.۳۴ - ۰.۵۸ ۰.۹۴	۲.۵
- ۰.۵۸۸	۰.۸۸ - ۰.۶۲ - ۰.۵۸۸	۰.۱۸ (۰.۱۷)
	- ۰.۱۷ - ۰.۵۱ - ۰.۳۸	- ۰.۵۶ (۰.۵۶)
مرحله دوم		
۰.۱۹۳	۰.۳۴ - ۰.۵۸ ۰.۹۴	۲.۵
	۰.۸۸ - ۰.۶۲ - ۰.۵۸۸	
	- ۰.۱۳ - ۰.۴۰ - ۰.۵۳	- ۰.۵۳ (۰.۵۳)

مانده‌ها، درزیر نشان داده شده است، عملیات با چنین تعداد کمی از ارقام با معنی، منجر به خطاهای نسبتاً زیادی در جواب می‌شود.

جایگذاری از پایین

$$x_3 \approx 3r40 \rightarrow -0r13x_2 = -$$

$$x_2 \approx 2r1 \rightarrow -0r088x_1 = -0r62 \times 3r1$$

$$x_1 \approx 0r89 \rightarrow -0r58 \times 2r1 + 0r94 \times 3r1 = 2r5$$

امتحان

$$\text{سه معادله اصلی را جمع کنید: } 4r3 = 4r3 + 1r61x_3 + 1r67x_2 - 1r81x_1$$

حال جواب را در این معادله قرار دهید:

$$4r3049 = 4r3 \times 1r61 + 1r67 \times 2r1 + 0r89 \times 2r5$$

مانده‌ها

برای قضایت در دقت جواب، می‌توان جواب را در طرف چپ هرینک از معادله‌های اصلی قرارداد و نتایج را با مقادیر ثابت طرف راست نظیر مقایسه کرد. تفاضل‌های بین این نتایج و مقادیر ثابت را مانده‌ها می‌نامند. برای مثال:

مانده‌ها

$$0r5014 = 1r9986 - 2r00 + 0r94 \times 3r1 = 1r9986; \\ 0r50253 = 1r5253 - 1r50 + 0r12 \times 3r1 = 1r5253; \\ 0r5019 = 0r781 - 0r80 + 0r54 \times 3r1 = 0r781$$

این گمان که اگر مانده‌ها کوچک باشند، جواب مربوط جواب خوبی است جایز به نظر می‌رسد. معمولاً، این موضوع صحت دارد. مع‌هذا، مانده‌های کوچک همیشه حاکمی از یک جواب خوب نیستند. این مطلب در گام بعدی تحت عنوان «بدحالت بودن» بررسی می‌شود.

خود را بیازمایید

۱- به هنگام تبدیل ماتریس افزوده، چه نوع اعمالی مجاز هستند؟

- شکل نهایی ماتریس ضرایب، قبل از آغاز جایگذاری از پایین چیست؟
 - اعضای محوری چه هستند؟ چرا در صورت امکان باید از اعضای محوری کوچک اجتناب شود؟

تمرین

دستگاههای زیر را با روش حذفی گاوس حل و از یک ستون مقابله‌ای نیز استفاده کنید.
 مانده‌ها را محاسبه نمایید.

$$x_1 + x_2 - x_3 = 0 \quad -1$$

$$2x_1 - x_2 + x_3 = 6$$

$$3x_1 + 2x_2 - 4x_3 = -4.$$

$$5x_1 + 3x_2 + 4x_3 = 14 \quad -2$$

$$2x_1 + 7x_2 - 4x_3 = 11$$

$$14x_1 + 8x_2 + 8x_3 = 4.$$

(i)

$$2x + 6y + 4z = 5 \quad -3$$

$$6x + 19y + 12z = 6$$

$$2x + 8y + 14z = 7.$$

(ii)

$$13x + 46y + 31z = -1$$

$$56x + 58y + 79z = 2$$

$$42x + 32y + 45z = -2.$$

گام دوازده

دستگاههای معادلات خطی - ۲

خطاهای و بدحالات بودن

برای هر دستگاه از معادلات خطی، پاسخ به این سؤال که در جواب حاصل از یک روش عددی چه قدر خطا ممکن است وجود داشته باشد بسیار مشکل است. بحث کلی درمورد این مسائل از حیطه این کتاب خارج است. با این وجود، به پارهای از منابع خطاهای موجود در جوابها اشاره‌ای خواهیم کرد.

۱- شک در ضرایب و اعداد ثابت

در بسیاری از مسائل عملی، ضرایب مجھولات، و نیز اعداد ثابت طرف راست معادلات از مشاهدات تجربی یا از محاسبات عددی دیگر به دست می‌آیند. این اعداد به یقین معلوم نیستند؛ و در نتیجه وقتی جواب دستگاه به دست می‌آید، آن نیز حاوی میزانی از تردید است. برای اینکه نشان دهیم این نوع خطا در سراسر محاسبات چگونه منتقل می‌شود، با فرض اینکه هر دو عدد ثابت در حدود $۵۰\text{ ر}۰۱$ مشکوک هستند، یک مثال ساده با دو متغیر را حل می‌کنیم.

$$۲x + y = ۴(\pm ۰۰۱)$$

$$-x + y = ۱(\pm ۰۰۱)$$

اگر این دستگاه را به وسیله حذفی گاوی و جایگذاری از پایین حل کنیم داریم:

$$۲x + y = ۴(\pm ۰۰۱)$$

$$\frac{3}{2}y = ۱(\pm ۰۰۵) + ۲(\pm ۰۰۱).$$

بنابراین، $y(2/2)$ بین $2r985$ و $3r015$ و لذا y بین $1r990$ و $2r010$ قرار می‌گیرد.

حال از معادله اول داریم

$$2x = 4(\pm 01) - (\pm 01),$$

و در نتیجه، x بین $0r99$ و $1r01$ قرار می‌گیرد.

اگر اعداد ثابت و ضرایب دستگاه دقیق بودند، جواب دقیق $x = 1$ و $y = 2$ می‌شد. چون اعداد ثابت به طور دقیق معلوم نیستند، صحبت از یک جواب دقیق بی معنی است؛ بهترین چیزی را که می‌توان گفت این است که $1r01 \leq x \leq 2r01$ و $0r99 \leq y \leq 1r01$.

در این مثال شک موجود در جواب باشک موجود در اعداد ثابت هم مرتبه است. ولی، عموماً شک موجود در جوابها بزرگتر از شک موجود در اعداد ثابت است.

۲- خطاهای گرد شده

هر روش عددی برای حل دستگاههای معادلات خطی، شامل تعداد زیادی اعمال حسابی است. برای مثال، در روش حذفی گاوس، مذکور در گام قبل، می‌توان نشان داد (مثلاً، ر. ک. کوئنت و دوبور) که $\frac{n}{2}(n+1)$ عمل تقسیم، $\left(\frac{n^3}{3} + \frac{n^2}{2} - \frac{5n}{4}\right)$ عمل ضرب و

$\left(\frac{n^3}{3} + \frac{n^2}{2} - \frac{5n}{4}\right)$ عمل جمع لازم است تا جواب دستگاهی که n مجھول دارد حاصل شود.

چون هر گام یک الگوریتم، مولد خطاهای گرد شده است، لذا وقتی n بزرگ باشد رشد خطاهای گرد شده می‌تواند چنان باشد که به جای بسیار دور از جواب واقعی منتهی گردد.

۳- انقباض محوری

در روش حذفی گاوس، با تغییر ترتیب معادلات به نحوی که در اعمال حذفی از به کار گیری مضارب بزرگ اجتناب شود، می‌توان از رشد خطاهای گرد شده کاست. روندی که باید انجام گیرد به انقباض محوری (یا حذفی گاوس با محور گیری جزوی) معروف است. قاعدة کلی چنین است: در هر مرحله حذفی، سطرهای ماتریس افزوده را چنان مرتب می‌کنیم که قدر مطلق عضو جدید محوری بزرگتر از (یا مساوی با) قدر مطلق هر عضو زیر آن در همان ستون باشد.

با استفاده از این قاعدة مطمئن می‌شویم که اندازه مضاربی که در هر مرحله به کار می‌رود نایبیشتر از یک است. برای نشان دادن این قاعدة در عمل، به بررسی یک مثال ساده،

با استفاده از عملیات حسابی دقیق، می‌پردازیم.

مطلوب است حل

$$2x + 5y + 8z = 36$$

$$4x + 8y - 12z = -16$$

$$x + 8y + z = 20.$$

حل جدول بندی شده به صورت زیر است؛ اعضای محوری پرزنگ چاپ شده‌اند.

توضیح	مضاد	ماتریس افزوده	مرحله
معادلات اول و دوم با هم عوض شده‌اند؛ عضو محوری ۴ دارای بزرگترین مقدار درستون مر بوط به x می‌باشد.	$-1/2$ $-1/4$	$\begin{matrix} 4 & 8 & -12 & -16 \\ 2 & 5 & 8 & 36 \\ 1 & 8 & 1 & 20 \end{matrix}$	۱. در دو معادله x را حذف کنید؛ توجه کنید که اندازه هر یک از دو ضرب از یک کمتر است
باید سطرهای ۲ و ۳ با هم عوض شوند تا اینکه ع به جای ۱ عضو محوری گردد.		$\begin{matrix} 4 & 8 & -12 & -16 \\ 0 & 1 & 14 & 44 \\ 0 & 6 & 4 & 24 \end{matrix}$	۲. بر را از معادله سوم حذف کنید.
	$-1/6$	$\begin{matrix} 4 & 8 & -12 & -16 \\ 0 & 6 & 4 & 24 \\ 0 & 0 & 40/3 & 40 \end{matrix}$	توجه کنید که $ m < 1$
۳. با جایگذاری از پایین حل کنید: $z = 3$, $y = 2$, $x = 1$.			

۴- بدحالت بودن

پاره‌ای از دستگاههای معادلات خطی چنان‌ند که جوابها یشان نسبت به تغییرات کوچک (ودر نتیجه نسبت به خطاهای) در ضرایب و اعداد ثابت بسیار حساس هستند. مثالی را در زیر می‌آوریم

که در آن تغییر دو ضریب به اندازه ۱٪، جواب با مضری از ۱۵۱ یا بیشتر تغییر می‌کند. این دستگاهها را بدخلات می‌گویند. اگر دستگاهی بدخلات باشد، جواب حاصل از یک روش عددی ممکن است، حتی اگر برای بسیار کوچک نگه داشتن خطاهای گرد شده و دیگر خطاهای مراقبت زیادی هم به عمل آید، با جواب دقیق خیلی متفاوت باشد.

مثال

دستگاه دو معادله زیر را در نظر بگیرید

$$2x + y = 4$$

$$2x + 1.05y = 4.02$$

این دستگاه دارای جواب دقیق $x = 1$ و $y = 2$ است.

اگر ضرایب معادله دوم را به اندازه ۱٪ و عدد ثابت معادله اول را به اندازه ۵٪ تغییر دهیم، دستگاه زیر حاصل می‌شود.

$$2x + y = 3.982$$

$$2x + y = 4.02$$

به آسانی نتیجه می‌شود که جواب دقیق این دستگاه عبارت است از $x = 1.05$ و $y = 1.02$. این جواب با جواب دستگاه اولی بسیار متفاوت است. بنابراین هر دو دستگاه بدخلات هستند.

اگر دستگاهی بدخلات باشد، روند معمول امتحان یک جواب عددی – با قراردادن آن در معادلات اصلی (یا ترکیبی از آنها) و «مشاهده اینکه با چه کیفیتی در معادلات صدق می‌کند» – بی‌اعتبار است. طرق دقیقتراز برای امتحان جوابها وجود دارد، و برای تعیین اینکه آیا یک دستگاه بدخلات است یا نه، آزمایشها بسیاری هم پیشنهاد شده‌اند. برای این گونه آزمایشها، خواننده می‌تواند به کتابهای پیشرفت‌تر آنالیز عددی رجوع کند.

خود را بیازمایید

۱- انواع خطاهایی را که می‌تواند بر جواب یک دستگاه معادلات خطی اثر بگذاردند. شرح دهید.

۲- استفاده از قاعده انقباض محوری چگونه می‌تواند برای کاستن خطاهای کمک نماید؟

۳- آیا درست است بگوییم که یک دستگاه بدخلات جواب دقیقی ندارد؟

تمرین

۱- اگر فرض کنیم اعداد داخل پرانتر میین حدود خطاهای اعداد ثابت باشند، حوزه

جوابهای دستگاه زیر را بیابید:

$$x - y = 104 (\pm 0.01),$$

$$x + y = 308 (\pm 0.05).$$

۲- مطلوب است حل دستگاههای زیر به روش حذفی گاووس:

$$(i) \quad x - 10y = -2108,$$

$$10x + y = 1403;$$

$$(ii) \quad x + 5y - z = 4,$$

$$2x - y + 3z = 7,$$

$$3x - y + 5z = 12;$$

$$(iii) \quad 201x_1 + 204x_2 + 801x_3 = 62076,$$

$$702x_1 + 805x_2 - 603x_3 = -1093,$$

$$304x_1 + 504x_2 + 16000 = 16000.$$

۳- با استفاده از حساب معیز سیار با مانیپیس چهار رقم اعشار، دستگاه زیر را با و بدون استفاده از انقباض محوری حل کنید. جوابهای خود را با جواب دقیق، که عبارت است از $x = 10000$ و $y = 50000$ و $z = 0$ مقایسه کنید.

$$5 \times 10^{-1} \times 0.2283 \times 10^{-1} y = 0.4104 \times 10^{-2} x + 0.4104 \times 10^{-1}$$

$$0.4200 \times 10^0 x + 0.5368 \times 10^1 y = 0.3104 \times 10^1.$$

۴- نشان دهید که تکمیل مثلثی کردن یک دستگاه خطی ۳ مجھولی به روش حذفی گاووس، ۳ عمل تقسیم، ۸ عمل ضرب و ۸ عمل جمع، و انجام جایگذاری از پایین ۳ عمل تقسیم، ۳ عمل ضرب و ۳ عمل جمع دیگر لازم دارد.

دستور کلی مربوط به تعداد اعمال حسابی مورد لزوم، مذکور در بخش ۲، را به دست آورید.

۵- مثال مربوط به بدحالت بودن مذکور در بخش ۴ را به طریق زیر بررسی کنید.
(i) خطوط راست دستگاه اول را بر روی کاغذ میلی متری رسم کنید؛ اکنون که تنها دو مجھول داریم، بدحالت بودن را به زبان هندسی شرح دهید.

(ii) جواب دستگاه اول را در طرف چپ دستگاه دوم قرار دهید. آیا $x = 1$ و

$y = 2$ جواب خوبی برای دستگاه دوم «به نظر می‌رسد»؟ تفسیر کنید.

iii) جواب دستگاه دوم را در طرف چپ دستگاه اول قرار دهید. تفسیر کنید.

۶- (این مثالی است از بدهالت بودن منسوب به ت. س. ویلسون^۱).

$$10x_1 + 7x_2 + 8x_3 + 7x_4 = 32$$

$$7x_1 + 5x_2 + 6x_3 + 5x_4 = 23$$

$$8x_1 + 6x_2 + 10x_3 + 9x_4 = 33$$

$$7x_1 + 5x_2 + 9x_3 + 10x_4 = 31$$

«جواب» (۱۰۰ - ۲۹۲، ۲۹۰ - ۷۲) را در طرف چپ دستگاه قرار دهید. آیا می‌توانید که این جواب، جواب خوبی است؟ اینک جواب (۱۰۰، ۱۰۵، ۱۰۵، ۱۰۵) را قرار دهید. در مورد خطرات پیش‌داوری توضیح دهید!

گام سیزده

دستگاههای معادلات خطی - ۳

روش تکراری گاوس - سایدل^۱

روشهای را که در گامهای قبل جهت حل دستگاههای معادلات خطی به کاربردیم، به روشهای مستقیم مصطلح هستند. هنگام استفاده از یک (وش مستقیم، پس از انجام تعدادی متناهی از عوامل مرتبه به حساب در صورتی که خطای گرد شده و دیگر خطاهای خطاها به وجود نیایند، به یک جواب دقیق می‌رسیم. البته، عموماً خطاهای گرد شده بوجود می‌آیند، ولذا وقتی که یک دستگاه بزرگ را با روشهای مستقیم حل می‌کنیم، رشد خطاهای می‌تواند آن قدر زیاد باشد که به نتایج بیهوده‌ای منجر شود.

۱- روشهای تکراری

روشهای تکراری شیوه دیگری را فراهم می‌آورند. به خاطر آورید که در یک (وش تکراری با یک جواب تقریبی شروع می‌کنیم، و آن را در یک دستور تراجعی به کار می‌بریم تا جواب تقریبی دیگری به دست آید. با به کار بردن پی‌درپی این دستور، دنباله‌ای از جوابها حاصل می‌گردد که (تحت شرایط مناسب) به جواب دقیق همگرا می‌شود. روشهای تکراری دارای مزایای سادگی عمل و سهولت اجرا به وسیله کامپیوتر هستند، و نسبت به انتشار خطاهای نسبتاً فاقد حساسیت. این روشهای با مزیت بر روشهای مستقیم، برای حل دستگاههای خطی حاوی چند صد متغیر به کار می‌روند، بدويژه اگر بسیاری از ضرایب صفر هم باشند. دستگاههای تا ۱۰۰۰۰ متغیر هم به طور موفقیت‌آمیز به وسیله روشهای تکراری با کامپیوتر حل شده‌اند و

حال آنکه حل دستگاههای با 5×5 متغیر یا بیشتر بروشهای مستقیم مشکل است یا غیرممکن.

* - روش گاووس - سایدل *

در این کتاب برای معادلات خطی تنها یک روش تکراری، مرهون گاووس و اصلاح شده توسط سایدل، ارائه خواهد شد. مثال زیر را در نظر بگیرید.

مثال

مطلوب است حل دستگاه

$$10x_1 + 2x_2 + x_3 = 13$$

$$2x_1 + 10x_2 + x_3 = 13$$

$$2x_1 + x_2 + 10x_3 = 13.$$

از دو شیوه تکراری استفاده می‌کنیم.

اولین قدم آن است که معادله اول بر حسب x_1 ، دوم بر حسب x_2 و سوم بر حسب x_3 حل شود. این عمل دستگاه فوق را به صورت زیر در می‌آورد:

$$x_1 = 13 - 0.5x_2 - 0.1x_3 \quad (1)$$

$$x_2 = 13 - 0.5x_1 - 0.1x_3 \quad (2)$$

$$x_3 = 13 - 0.5x_1 - 0.5x_2. \quad (3).$$

اکنون جواب اولیه‌ای انتخاب می‌شود؛ ما از $x_3 = 0$ ، $x_2 = 0$ ، $x_1 = 0$ استفاده خواهیم کرد. با قراردادن این مقادیر در طرف راست (1) نتیجه می‌شود $x_1 = 13$ و $x_2 = 13$. بلطفاً این مقدار x_1 همراه با بقیه جوابهای اولیه (یعنی $x_2 = 0$ و $x_3 = 0$) در طرف راست (2) قرار داده می‌شوند تا $x_1 = 13 - 0.5x_2 - 0.1x_3 = 13 - 0.5 \times 13 - 0.1 \times 13 = 9.36$ به دست آید. بالاخره، $x_1 = 13$ و $x_2 = 13$ در (3) قرار داده می‌شود تا $x_3 = 13 - 0.5x_1 - 0.5x_2 = 13 - 0.5 \times 13 - 0.5 \times 13 = 0$ حاصل شود. این عمل اولین تکرار را تکمیل می‌کند؛ و بدین ترتیب دومین جواب تقریبی یعنی $(x_1, x_2, x_3) = (13, 13, 0)$ به دست می‌آید.

با استفاده از دومین جواب می‌توانیم روند فوق را تکرار کنیم تا تقریب سومی را هم به دست آوریم. روشن است که بدین طریق می‌توان ادامه داد و دنبالهای از جوابهای

* این الگوریتم برای محاسبه کامپیوتروی مناسب است. جهت مطالعه واستفاده در بین نامه‌نویسی در صفحه ۱۷۹ یک فلوچارت داده شده است.

تقریبی به دست آورد. چنانچه ضرایب دستگاه شرایط مشخصی را داشته باشند این دنباله به جواب دقیق همگرا خواهد شد.

با تشکیل روابط تراجعی مریوط، به روشنی می‌توان دید که این دو ند تکراری چگونه به پیش می‌رود. اگر جوابهای $(x_1^{(k+1)}, x_2^{(k+1)}, x_3^{(k+1)})$ و $(x_1^{(k)}, x_2^{(k)}, x_3^{(k)})$ نمایش دهیم، داریم

$$x_1^{(k+1)} = x_3^{(k)} - 0.5x_2^{(k)} \quad (1)'$$

$$x_2^{(k+1)} = x_1^{(k)} - 0.5x_3^{(k+1)} \quad (2)'$$

$$x_3^{(k+1)} = x_2^{(k+1)} - 0.5x_1^{(k+1)} \quad (3)'$$

از $(x_1^{(0)}, x_2^{(0)}, x_3^{(0)}) = (0, 0, 0)$ شروع می‌کنیم و سپس روابط فوق را به طور پی‌درپی با ترتیب $'(1)', '(2)', '(3)'$ به کار می‌بریم. توجه داشته باشید که وقتی در طرفهای راست معادلات فوق به جای x_1, x_2, x_3 و هم‌مقدار قرار می‌دهیم همواره به جای هر مجھول از آخرین برآوردهای حاصل استفاده می‌کنیم.

۳- همگرایی

دنباله جوابهای حاصل از این روند تکراری را می‌توان در جدولی به صورت زیر نمایش داد:

تکرار k	جواب تقریبی (گاووس-سایدل)		
	$x_1^{(k)}$	$x_2^{(k)}$	$x_3^{(k)}$
۰	۰	۰	۰
۱	۱۵۳	۱۵۰۴	۰۵۹۳۶
۲	۰۹۹۸۴	۱۰۰۶۷۲	۰۹۹۹۶۴۸
۳	۰۹۹۸۶۹۱	۱۰۰۰۲۹۷	۱۰۰۰۲۴۲

دانشجویی تواند نشان دهد که جواب دقیق این دستگاه $(1, 1, 1)$ است. مشاهده می‌شود که جوابهای گاووس-سایدل به سرعت به این جواب نزدیک می‌شوند، به عبارت

دیگر، این روش در حال همگرا شدن است.

البته در عمل، جواب درست معلوم نیست. بنا به رسم به مخصوص اینکه تفاضلات بین مقادیر $x^{(k+1)}$ به اندازه مناسب کوچک شدند، به این روند هم خاتمه داده می‌شود. یک قاعده برای توقف آن است که وقتی برای اولین دفعه $|x_i^{(k+1)} - x_i^{(k)}|$

$$S_k = \sum_i |x_i^{(k+1)} - x_i^{(k)}|$$

از عدد کوچک معلومی (مثلًا ۱۰۰۰۰۰۰) کمتر شد به تکرار خاتمه داده شود.

مسئله همگرایی یک دستگاه مفروض از معادلات مسئله مهمی است، مانند مثال فوچ، ممکن است روش گاوس - سایدل سریعاً منجر به جوابی شود که خیلی نزدیک به جواب دقیق است؛ از طرف دیگر ممکن است چنان به کنده همگرا شود که از نظر عملی بی‌فایده باشد، یا ممکن است دنباله‌ای را تولید کنده از جواب دقیق دورهم بشود. برای بررسی این مسئله، دانشجو باید به کتابهای پیشرفته‌تر (مثلار.ک. به کتاب کنت و دوبور) مراجعه نماید. برای بهتر کردن شناس (سرعت) همگرایی، قبل از استفاده از روش تکراری باید دستگاه معادلات را طوری مرتب کرد که تا حد امکان هر ضریب قطری مقدم (بر حسب قدر مطلق) بیشترین مقدار موجود در همان سطر را داشته باشد.

خودرا بیازمایید

- ۱ - فرق اساسی بین یک روش تکراری و یک روش مستقیم در چیست؟
- ۲ - چند مزیت استفاده از روشهای تکراری به جای روشهای مستقیم را بیان کنید.
- ۳ - شناس موفقیت روش گاوس - سایدل را چگونه می‌توان بهتر کرد؟

تمرین

- ۱ - برای مثالی که در بالا بررسی شد، مقدار S_5 ، کمیت استفاده شده در قاعده توقف پیشنهادی پس از تکرار سوم، را محاسبه کنید.

- ۲ - دستگاههای زیر را به روش گاوس - سایدل حل کنید.

(تا ۴D) (i)

$$x - y + 10z = -7$$

$$20x + 3y - 2z = 51$$

$$2x + 8y + 4z = 25$$

(تجدید ترتیب را فراموش نکنید.)

پس از هر تکرار مقدار S_k را (تا ۵D) محاسبه کنید.

(تا ۴D) (ii)

$$10x - y = 1$$

$$-x + 10y - z = 1$$

$$-y + 10z = -1$$

گام چهارده

دستگاههای معادلات خطی-۴*

معکوس کردن ماتریس

در این گام اختیاری فرض براین است که دانشجو با جبر ماتریسی مقدماتی آشنایی دارد. صورت کلی دستگاه n معادله خطی n مجھولی (ر.ک. بخش ۱ از گام ۱۱) را می‌توان به شکل ماتریسی $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ هم نوشت، و برداری مانند \mathbf{x} را جستجو کرد که در این معادله صدق کند.

۱- ماتریس معکوس

اگر دترمینان \mathbf{A} مخالف صفر باشد ، ماتریسی به نام معکوس \mathbf{A} (که با \mathbf{A}^{-1} نشان داده می‌شود) وجود دارد که حاصل ضرب ماتریس \mathbf{A}^{-1} و \mathbf{A} برابر ماتریس واحد \mathbf{I} به ابعاد $n \times n$ باشد. یعنی ، $\mathbf{A}^{-1}\mathbf{A} = \mathbf{I} = \mathbf{A}\mathbf{A}^{-1}$.

اگر معادله $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ را از سمت چپ در ماتریس معکوس ، \mathbf{A}^{-1} ، ضرب کنیم داریم $\mathbf{A}^{-1}\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{A}^{-1}\mathbf{b}$ ؛ که از آن نتیجه می‌شود $\mathbf{x} = \mathbf{A}^{-1}\mathbf{b}$ (زیرا $\mathbf{A}^{-1}\mathbf{A} = \mathbf{I}$ و $\mathbf{I}\mathbf{x} = \mathbf{x}$). لذا جواب دستگاه معادلات خطی را می‌توان بدین ترتیب به دست آورد که ابتدا معکوس ماتریس ضرایب \mathbf{A} را یافت و سپس حاصل ضرب $\mathbf{b}^{-1}\mathbf{A}^{-1}$ را محاسبه کرد.

مع‌هذا، نباید این روش حل برای حالت کلی هم توصیه شود. مسئله یافتن معکوس ماتریس، خود یک مسئله عددی است که حلش محتاج اعمال حسابی بسیار زیادتری (و بنابراین شامل خطای گردشده و خطاهای دیگر بیشتری) در مقایسه با هریک از روش‌های توصیف شده در گامهای قبلی است.

محاسبه معکوس ماتریس عاقلانه است هر گاه (الف) معکوس ماتریس به دلایل دیگری

هم موردنیاز باشد (مثلاً حاوی اطلاعات آماری و پژوهه‌ای باشد یا در دستور یا محاسبه دیگری نیز مورد استفاده قرار گیرد) یا (ب) حل چند دستگاه خطی که همه دارای یک ماتریس ضرایب یکسان هستند مورد نظر باشد.

۲- روش معکوس کردن یک ماتریس

روش‌های عدی بسیاری برای یافتن معکوس یک ماتریس وجود دارند. به ترتیح روشی می‌بردازیم که از روندهای حذفی گاوس و جایگزینی از پایین، گام ۱۱، استفاده می‌کند. این روش از نظر محاسباتی کارا و به کار بردن ساده‌است. با به کار بردن این روش برای یک ماتریس 2×2 و یک ماتریس 3×3 ، آن را تشریح می‌کنیم؛ پس از آن برای دانشجو باید روشن باشد که این روش را چگونه می‌توان برای ماتریسهای $n \times n$ تعمیم داد.

(۱) مثال 2×2
فرض می‌کنیم

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 4 & 5 \end{bmatrix}$$

$$A^{-1} = \begin{bmatrix} u_1 & u_2 \\ v_1 & v_2 \end{bmatrix} \quad \text{می‌خواهیم ماتریسی مانند}$$

$$AA^{-1} = I = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}.$$

این رابطه با حل دو دستگاه زیر معادل است:

$$\cdot A \begin{bmatrix} u_1 \\ v_1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad A \begin{bmatrix} u_2 \\ v_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

این روش به شرح زیر ادامه می‌یابد:
الف) ماتریس افزوده زیر را تشکیل دهید

$$[A|I] = \left[\begin{array}{cc|cc} 2 & 1 & 1 & 0 \\ 4 & 5 & 0 & 1 \end{array} \right]$$

ب) عملیات سطیری مقدماتی را بر ماتریس افزوده اعمال کنید تا \tilde{A} به یک ماتریس بالا مماثلی چون \tilde{A} تبدیل شود (ر. ک. بخش ۵ از گام ۱۱):

$$\begin{array}{c|cc} A & I \\ \left[\begin{array}{cc|cc} 2 & 1 & 1 & 0 \\ 4 & 5 & 0 & 1 \end{array} \right] & \rightarrow \left[\begin{array}{cc|cc} 2 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 3 & -2 & 1 \end{array} \right] \end{array}$$

(دو برابر سطر ۱ منهای سطر ۲).

پ) دو دستگاه

$$\begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 0 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_1 \\ v_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 0 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_1 \\ v_1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ -2 \end{bmatrix}$$

را با استفاده از روش جایگذاری از پایین حل کنید. توجه داشته باشید که با استفاده از \tilde{A} و ستونهای \tilde{I} ، چگونه دستگاهها ساخته می‌شوند. سپس از دستگاه اول داریم $2 = 3v_1$ ،

$$\text{یعنی } \frac{2}{3} = v_1 = 1 \quad \text{و} \quad 2u_1 + v_1 = 1 + \frac{1}{3} = \frac{4}{3} \quad \text{و لذا} \quad u_1 = \frac{5}{6}$$

$$\text{از دستگاه دوم داریم } 2u_2 + v_2 = 0 \quad \text{و} \quad v_2 = -\frac{1}{3} \quad \text{یعنی} \quad u_2 = -\frac{1}{6}$$

$$\text{درنتیجه } u_2 = -\frac{1}{6} \quad \text{ماتریس معکوس مطلوب عبارت است از}$$

$$A^{-1} = \begin{bmatrix} u_1 & u_2 \\ v_1 & v_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{5}{6} & -\frac{1}{6} \\ -\frac{2}{3} & \frac{1}{3} \end{bmatrix}.$$

ت) امتحان: باید $A^{-1}AA$ برابر I شود. با انجام عمل ضرب خواهیم داشت

$$\begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \frac{5}{6} & -\frac{1}{6} \\ -\frac{2}{3} & \frac{1}{3} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

بنابراین A^{-1} درست است.

در این مثال ساده، انجام اعمال حسابی با کسرها امکان پذیر است، ولذا هیچ خطای گرد شده‌ای هم پیش نمی‌آید و ماتریس معکوس حاصل، دقیق است.

ii) مثال ۳ × ۳ یک

هنگامی که تبدیل ماتریس افزوده انجام می‌گیرد باید یک ستون مقابله حاوی مجموعهای سطری هم در دست باشد. برای اجتناب از زوال زیاده از حد ارقام با معنی، به سبب تجمع خطاهای گرد شده، در تمامی محاسبات می‌توان یک یا دو رقم با معنی اضافی را هم منظور کرد. نتیجه نهایی باید با محاسبه $A^{-1} A A^{-1}$ امتحان شود که نتیجه برابر با ماتریس واحد I باشد. به عنوان مثال، ماتریس معکوس A^{-1} از A را پیدا می‌کنیم.

$$A = \begin{bmatrix} ۰.۲۵ & ۰.۲۴ & ۰.۱۲ \\ ۰.۱۵ & ۰.۲۴ & ۰.۲۴ \\ ۰.۰۵ & ۰.۳۰ & ۰.۱۲ \end{bmatrix}$$

برای نشان دادن تأثیرات خطاهای فرض می‌کنیم که اعضای A تا ۰.۵ درست باشند و در محاسبه A^{-1} هم عملیات را تا ۰.۵ انجام می‌دهیم. نتایج محاسبات را می‌توان برای راحتی به صورت جدولی نمایش داد.

اینک به مثالی از محاسبات جایگذاری از پایین می‌پردازیم. اگر \tilde{A} با ستون دوم \tilde{A} در نظر گرفته شود آنگاه ستون دوم A^{-1} به دست می‌آید. لذا:

$$\begin{bmatrix} ۰.۲۵ & ۰.۲۴ & ۰.۱۲ \\ ۰ & ۰.۱۲ & ۰.۱۸ \\ ۰ & ۰ & ۰.۱۰ \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_6 \\ u_5 \\ u_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} ۰ \\ ۱ \\ -۲ \end{bmatrix}$$

از معادله فوق به ترتیب نتیجه می‌شود $-۰.۲۰ = u_4$, $۰.۳۸ = u_5$ و $-۰.۳۴ = u_6$. دانشجو باید امتحان کند که حاصل ضرب $A^{-1} A A^{-1}$ عبارت از

$$\begin{bmatrix} ۰.۱۵ & -۰.۰۵ & ۰.۰۰ \\ ۰.۰۵ & ۰.۹۶ & ۰.۰۰ \\ ۰.۰۳ & -۰.۱۰ & ۱.۰۰ \end{bmatrix}$$

مضراب	\sum امتحان	I به II تبدیل می شود	A به A تبدیل می شود	عملیات سطحی
	۱۶۴۰	۰	۰	(۱)
	۱۶۳۰	۰	۰	(۲)
	۱۶۲۰	۰	۰	(۳)
	۱۶۱۰	۰	۰	
	۱۶۰۰	۰	۰	
	۱۵۹۰	۰	۰	
	۱۵۸۰	۰	۰	
	۱۵۷۰	۰	۰	
	۱۵۶۰	۰	۰	
	۱۵۵۰	۰	۰	
	۱۵۴۰	۰	۰	
	۱۵۳۰	۰	۰	
	۱۵۲۰	۰	۰	
	۱۵۱۰	۰	۰	
	۱۵۰۰	۰	۰	
	۱۴۹۰	۰	۰	
	۱۴۸۰	۰	۰	
	۱۴۷۰	۰	۰	
	۱۴۶۰	۰	۰	
	۱۴۵۰	۰	۰	
	۱۴۴۰	۰	۰	
	۱۴۳۰	۰	۰	
	۱۴۲۰	۰	۰	
	۱۴۱۰	۰	۰	
	۱۴۰۰	۰	۰	
	۱۳۹۰	۰	۰	
	۱۳۸۰	۰	۰	
	۱۳۷۰	۰	۰	
	۱۳۶۰	۰	۰	
	۱۳۵۰	۰	۰	
	۱۳۴۰	۰	۰	
	۱۳۳۰	۰	۰	
	۱۳۲۰	۰	۰	
	۱۳۱۰	۰	۰	
	۱۳۰۰	۰	۰	
	۱۲۹۰	۰	۰	
	۱۲۸۰	۰	۰	
	۱۲۷۰	۰	۰	
	۱۲۶۰	۰	۰	
	۱۲۵۰	۰	۰	
	۱۲۴۰	۰	۰	
	۱۲۳۰	۰	۰	
	۱۲۲۰	۰	۰	
	۱۲۱۰	۰	۰	
	۱۲۰۰	۰	۰	
	۱۱۹۰	۰	۰	
	۱۱۸۰	۰	۰	
	۱۱۷۰	۰	۰	
	۱۱۶۰	۰	۰	
	۱۱۵۰	۰	۰	
	۱۱۴۰	۰	۰	
	۱۱۳۰	۰	۰	
	۱۱۲۰	۰	۰	
	۱۱۱۰	۰	۰	
	۱۱۰۰	۰	۰	
	۱۰۹۰	۰	۰	
	۱۰۸۰	۰	۰	
	۱۰۷۰	۰	۰	
	۱۰۶۰	۰	۰	
	۱۰۵۰	۰	۰	
	۱۰۴۰	۰	۰	
	۱۰۳۰	۰	۰	
	۱۰۲۰	۰	۰	
	۱۰۱۰	۰	۰	
	۱۰۰۰	۰	۰	
	۹۹۰	۰	۰	
	۹۸۰	۰	۰	
	۹۷۰	۰	۰	
	۹۶۰	۰	۰	
	۹۵۰	۰	۰	
	۹۴۰	۰	۰	
	۹۳۰	۰	۰	
	۹۲۰	۰	۰	
	۹۱۰	۰	۰	
	۹۰۰	۰	۰	
	۸۹۰	۰	۰	
	۸۸۰	۰	۰	
	۸۷۰	۰	۰	
	۸۶۰	۰	۰	
	۸۵۰	۰	۰	
	۸۴۰	۰	۰	
	۸۳۰	۰	۰	
	۸۲۰	۰	۰	
	۸۱۰	۰	۰	
	۸۰۰	۰	۰	
	۷۹۰	۰	۰	
	۷۸۰	۰	۰	
	۷۷۰	۰	۰	
	۷۶۰	۰	۰	
	۷۵۰	۰	۰	
	۷۴۰	۰	۰	
	۷۳۰	۰	۰	
	۷۲۰	۰	۰	
	۷۱۰	۰	۰	
	۷۰۰	۰	۰	
	۶۹۰	۰	۰	
	۶۸۰	۰	۰	
	۶۷۰	۰	۰	
	۶۶۰	۰	۰	
	۶۵۰	۰	۰	
	۶۴۰	۰	۰	
	۶۳۰	۰	۰	
	۶۲۰	۰	۰	
	۶۱۰	۰	۰	
	۶۰۰	۰	۰	
	۵۹۰	۰	۰	
	۵۸۰	۰	۰	
	۵۷۰	۰	۰	
	۵۶۰	۰	۰	
	۵۵۰	۰	۰	
	۵۴۰	۰	۰	
	۵۳۰	۰	۰	
	۵۲۰	۰	۰	
	۵۱۰	۰	۰	
	۵۰۰	۰	۰	
	۴۹۰	۰	۰	
	۴۸۰	۰	۰	
	۴۷۰	۰	۰	
	۴۶۰	۰	۰	
	۴۵۰	۰	۰	
	۴۴۰	۰	۰	
	۴۳۰	۰	۰	
	۴۲۰	۰	۰	
	۴۱۰	۰	۰	
	۴۰۰	۰	۰	
	۳۹۰	۰	۰	
	۳۸۰	۰	۰	
	۳۷۰	۰	۰	
	۳۶۰	۰	۰	
	۳۵۰	۰	۰	
	۳۴۰	۰	۰	
	۳۳۰	۰	۰	
	۳۲۰	۰	۰	
	۳۱۰	۰	۰	
	۳۰۰	۰	۰	
	۲۹۰	۰	۰	
	۲۸۰	۰	۰	
	۲۷۰	۰	۰	
	۲۶۰	۰	۰	
	۲۵۰	۰	۰	
	۲۴۰	۰	۰	
	۲۳۰	۰	۰	
	۲۲۰	۰	۰	
	۲۱۰	۰	۰	
	۲۰۰	۰	۰	
	۱۹۰	۰	۰	
	۱۸۰	۰	۰	
	۱۷۰	۰	۰	
	۱۶۰	۰	۰	
	۱۵۰	۰	۰	
	۱۴۰	۰	۰	
	۱۳۰	۰	۰	
	۱۲۰	۰	۰	
	۱۱۰	۰	۰	
	۱۰۰	۰	۰	
	۹۰	۰	۰	
	۸۰	۰	۰	
	۷۰	۰	۰	
	۶۰	۰	۰	
	۵۰	۰	۰	
	۴۰	۰	۰	
	۳۰	۰	۰	
	۲۰	۰	۰	
	۱۰	۰	۰	
	۰	۰	۰	

هست که تقریباً برابر با I است. این تقریب به خاطر اینکه محاسبه اعضای A^{-1} تنها تا ۲۵ انجام شد، ضعیف است.

۳- حل دستگاههای خطی با استفاده از ماتریس معکوس

به طوری که در بالا اشاره شد، جواب دستگاه خطی $Ax = b$ عبارت است از $x = A^{-1}b$. این مطلب را با حل مثالی، که از ماتریس A^{-1} به دست آمده در بخش ۲ بالا استفاده می‌کنند، تشریح می‌کنیم.

مثال

می‌خواهیم دستگاه زیر را حل کنیم

$$0.20x + 0.24y + 0.12z = 1$$

$$0.10x + 0.24y + 0.24z = 2$$

$$0.05x + 0.30y + 0.49z = 3.$$

حل این دستگاه به شرح ذیل است. ماتریس ضرایب عبارت است از

$$A = \begin{bmatrix} 0.20 & 0.24 & 0.12 \\ 0.10 & 0.24 & 0.24 \\ 0.05 & 0.30 & 0.49 \end{bmatrix}.$$

اگر فرض کنیم که اعضای A بادقت ۲۵ معلوم است، می‌توان A^{-1} را به همان طریق بخش ۱ محاسبه و از آن به شرح زیر استفاده کرد:

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} x \\ y \\ z \end{bmatrix} = A^{-1}\mathbf{b} = \begin{bmatrix} 19.50 & -34.50 & 12.50 \\ -15.00 & 38.50 & -15.00 \\ 7.50 & -20.50 & 10.50 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -13.50 \\ 16.50 \\ -22.50 \end{bmatrix}.$$

یعنی، جواب تا ۲۵ عبارت است از $x = -13.5$ ، $y = 16.5$ و $z = -22.5$ با جمع کردن سه معادله، جواب را می‌توان امتحان کرد. نتیجه اینکه

$$0.35x + 0.78y + 0.85z = 6.$$

اگر جواب فوق را در طرف چپ رابطه اخیر قرار دهیم، تا ۲۵ داریم:

$$۰۵۸ = ۰۸۵ - ۰۳۵ + ۰۷۸ \times ۱۶ + ۰۷۸ \times ۱۳$$

خود را بیازمایید

۱- در روش یاقتن معکوس A ، پس از انجام عملیات سط्रی مقدماتی، شکل نهایی A چیست؟

۲- آیا جواب، دستگاه $Mx = d$ عبارت از $x = M^{-1}d$ یا هیچ کدام؟

۳- شرطی برای یک ماتریس ارائه دهید که معکوسی نداشته باشد.

تمرین

۱- با استفاده از روش حذفی و جایگذاری از پایین، معکوس ماتریس‌های زیر را بیابد.

$$(الف) \begin{bmatrix} 2 & 6 & 4 \\ 6 & 19 & 12 \\ 2 & 8 & 14 \end{bmatrix}, \quad (ب) \begin{bmatrix} ۱۰۳ & ۴۶ & ۳۱ \\ ۵۶ & ۵۸ & ۷۹ \\ ۴۲ & ۳۲ & ۴۵ \end{bmatrix},$$

$$(ب) \begin{bmatrix} ۰۵۳۷ & ۰۶۵ & ۰۵۸۱ \\ ۰۴۱ & ۰۷۱ & ۰۵۳۴ \\ ۰۱۱ & ۰۸۲ & ۰۵۲ \end{bmatrix}.$$

۲- (با دو بردار طرف راست) هر یک از دستگاه‌های زیر را حل کنید:

$$2x + 6y + 4z = 5 \quad (=1)$$

$$6x + 19y + 12z = 6 \quad (=2)$$

$$2x + 8y + 14z = 7 \quad (=3)$$

$$103x + 46y + 32z = -1 \quad (=0)$$

$$56x + 58y + 79z = 2 \quad (=1)$$

$$42x + 32y + 45z = -3 \quad (=1)$$

$$0.537x_1 + 0.65x_2 + 0.581x_3 = 1.1 \quad (=0.5)$$

$$0.41x_1 + 0.71x_2 + 0.534x_3 = 2.2 \quad (=2.2)$$

گام پانزده

تفاضلات متناهی - ۱

جدول

متخصصین آنالیز عددی از قدیم با جدولهایی از اعداد سر و کار داشته و فنون بسیاری هم جهت بررسی توابع ریاضی نمایش داده شده به وسیله جدول، توسعه یافته‌اند. مثلاً، ممکن است مقدار تابع در نقطه‌ای که در جدول نیامده است خواسته شود، و مجبور شویم از یک روند درونیابی استفاده کنیم. تخمین زدن مشتق یا انتگرال معین یک تابع جدولی، با کمک برخی از فرایندهای متناهی، جهت تقریب کردن روندهای حدی (بینهایت کوچک) متناظر، از حساب دیفرانسیل و انتگرال، نیز میسر است. در هر حالت به کار بردن تفاضلات متناهی مرسم است.

۱- جدول مقادیر

کتابهای بسیاری جدولهایی از توابع ریاضی را شامل هستند. یکی از جامعترین آنها کتاب «اهمیات توابع ریاضی» است، که توسط م. آبراموویتس^۱ و آ. ا. استگان^۲ (اداره ملی استانداردهای ایالات متحده، ۱۹۶۴؛ دوره ۱۹۶۵) تنظیم شده است، و شامل اطلاعات مفیدی درباره روش‌های عددی نیز می‌باشد.

هر چند که اکثر جداول از شناسه‌هایی با فواصل ثابت استفاده می‌کنند، ولی مقادیر برخی از توابع در نواحی خاصی از شناسه خود سریع تغییر می‌کنند و لذا ممکن است بهتر باشد که تابع مورد مطالعه بر حسب فاصله‌های متغیری که نسبت به رفتار موضعی تابع تعیین

می‌شوند، جدول‌بندی شود. اما کار کردن با جداولی که فاصله شناسه‌ای متغیر دارند بسیار مشکل است و لذا هرجا که ممکن باشد از فاصله‌های شناسه‌ای یکسان استفاده می‌کنند. به عنوان مثالی ساده جدول ۲۵ مربوط به تابع نمایی روی $x = 15$ درجه (۰۱۵ درجه) را در نظر می‌گیریم (این علامت حوزه $x \in [14, 16]$ تقسیم شده به فاصله‌های ۱ درجه را مشخص می‌کند).

x	$f(x) = e^x$
۱۵	۱۱۰۵۱۷
۱۶	۱۱۱۶۲۸
۱۷	۱۱۲۷۵۰
۱۸	۱۱۳۸۸۳
۱۹	۱۱۵۰۲۷

نکته بسیار مهم این است که فاصله بین شناسه‌های متوالی آن قدر کوچک باشد که تغییرات تابع جدول‌بندی شده جلوه گر شود. زیرا عمولاً مقدار تابع در مقداری از شناسه بین مقادیر مشخص شده لازم خواهد بود (به عنوان مثال، مقدار e^x در $x = 15$ درجه از جدول بالا). اگر جدول این طور تنظیم شده باشد، با اختیار کردن یک نمایش بر حسب چند جمله‌ای (ان شاء الله از درجه پایین) می‌توان چنین مقادیر میانی تابع مفروض را با تقریب خوب بدست آورد.

۲- تفاضلات متناهی

از زمان نیوتن تفاضلات متناهی به طور وسیعی مورد استفاده قرار گرفته‌اند. تنظیم جدولی از تفاضلات متناهی برای یک تابع جدولی ساده است. تفاضلات اول از تفریق هر مقدار از مقدار بعدی موجود در جدول، تفاضلات دوم با تکرار این عمل روی تفاضلات اول به دست می‌آیند و هکذا برای تفاضلات مراتب بالاتر. برای جدول بالا مربوط به $x = 14, 15, 16$ درجه، جدول ذیل بدست می‌آید (به نحوه تنظیم مرسم جدول، یعنی حذف ممیزه‌ها صفرهای مقدم از تفاضلات، توجه کنید).

(در این مورد، برای مقایسه با مقادیر تابع، تفاضلات باید در 10^{-5} ضرب شوند.)

x	$f(x) = e^x$	تفاضلات اول	تفاضلات دوم	تفاضلات سوم
٥١٥	١٦١٥٥١٧		١١١١	
٥١٦				١١
٥١٧	١٦١٦٤٢٨		١١٢٢	٠
٥١٨	١٦١٢٧٥٥		١١٣٣	٠
٥١٩	١٦١٣٨٨٣		١١٤٤	١١
٥٢٠	١٦١٥٠٢٧			

۳- تأثیر خطاهای گردشده

جدول تفاضلی تابع $y = e^x$: اینجا، تا شش رقم با معنی را که همانند مثال قبل ساخته می‌شود، در نظر بگیرید. مثل گذشته، اندازه‌های تفاضلات، با افزایش مرتبه به سرعت نزول می‌کنند ولی تفاضلات مرتبه سوم نامتر ب هستند. همان‌گونه که جدول بندی تابع تا هفت رقم با معنی و محاسبه تفاضل تا مرتبه چهارم نشان می‌دهد این پدیده عمدتاً ناشی از خطای گرد شده است (با تمرین ۲ ذیل مقایسه شود).

x	$f(x) = e^x$	تفاضلات دوم تفاضلات سوم			
۰.۰	۱.۰۰۵۱۷		۵۶۶۶		
۰.۱۵	۱.۱۶۱۸۳			۲۹۱	
۰.۲	۱.۲۲۱۴۰	۵۹۵۷			۱۵
۰.۲۵	۱.۲۸۴۰۳		۶۲۶۳		۱۴
۰.۳	۱.۳۴۹۸۶			۳۲۰	
۰.۳۵	۱.۴۱۹۰۷	۶۵۸۳			۱۸
۰.۴	۱.۴۹۱۸۲		۶۹۲۱		۱۶
۰.۴۵	۱.۵۶۸۳۱			۳۵۴	
۰.۵	۱.۶۴۸۷۲	۷۲۷۵			۲۰
			۷۶۴۹		۱۸
				۳۹۲	
		۸۰۴۱			

با وجودی که خطاهای گردشده در $(x)f$ باید در آخرین رقم با معنی کسیتراند $/ ۱$ باشد و لی خطاها ممکن است مجتمع شوند؛ بزر گترین خطایی که می‌تواند به دست آید متناظر است با :

خطای جدولی	تفاضلات				
	اول	دوم	سوم	چهارم	پنجم
+1/2	-1				
-1/2		+2			
+1/2	+1		-4		
+1/2		-2		+8	
-1/2	-1		+4		-16
-1/2		+2		-8	
+1/2	+1		-4		+16
+1/2		-2		+8	
-1/2	-1		+4		
-1/2		+2			
+1/2	+1				

یک محک عملی نادقيق برای نوسانات مورد انتظار («سطح مزاحمت») ناشی از خطای گردشده، در جدول ذيل نشان داده شده است.

مرتبه تفاضل	۱	۲	۳	۴	۵	۶
حدود خطای مود انتظار	± 1	± 2	± 3	± 6	± 12	± 22

خود را بیازمایید

- ۱- چه عواملی فاصله های جدول بندی یکتابع را تعیین می کنند؟
- ۲- نام روندی که مقداری از یک تابع جدول بندی شده در یک نقطه میانی را تعیین می کند چیست؟
- ۳- در یک جدول تفاضلی، چه چیز مسبب بی نظمی تفاضلات در بالاترین مرتبه است؟

تمرین

- ۱- برای تابع $x^3 = f(x)$ به ازای $x=0$ ، یک جدول تفاضلات بسازید.
- ۲- برای تابع $e^x = f(x)$ (که در جدول زیر تا ۷ رقم با معنی داده شده است) به ازای $x=0, 0.5, 1, 1.5, 2$ ، یک جدول تفاضلی بسازید:

x	$f(x)$	x	$f(x)$	x	$f(x)$
۰.۱	۱.۰۵۱۷۱	۰.۲۵	۱.۲۸۴۰۲۵	۰.۴	۱.۴۹۱۸۲۵
۰.۱۵	۱.۱۶۱۸۳۲	۰.۳	۱.۳۴۹۸۵۹	۰.۴۵	۱.۵۶۸۳۱۲
۰.۲	۱.۲۲۱۴۰۳	۰.۳۵	۱.۴۱۹۰۶۸	۰.۵	۱.۶۴۸۷۲۱

گام شانزده

تفاضلات متناهی - ۲

نمادهای تفاضل پیشرو، پسرو، و مرکزی

برای تنها دسته از تفاضلات متناهی که در گام قبل توضیح داده شد سه نماد مختلف وجود دارند؛ این نمادها معرف تفاضلات پیشرو، پسرو، و مرکزی هستند. هریک از این سه نماد را بر حسب به اصطلاح عملگر انتقال معرفی می کنیم.

۱- عملگر انتقال E

فرض کنید $\{f_n, f_{n-1}, \dots, f_1\}$ نمایانگر مجموعه‌ای از مقادیر تابع $f(x)$ تعریف شده به صورت $f_j \equiv f(x_j)$ که در آن $x_j = x_0 + jh, j = 0, 1, \dots, n$ باشد. عملگر انتقال E با

$$Ef_j = f_{j+1}$$

تعریف می شود. در نتیجه:

$$E^k f_j = E(Ef_j) = Ef_{j+1} = f_{j+k},$$

و الی آخر: یعنی،

$$E^k f_j = f_{j+k},$$

که در آن k عددی است صحیح. به علاوه، فرمول اخیر را برای تمام مقادیر حقيقی j و k چنان تعیین می دهیم که مثلاً.

$$E^{\frac{1}{q}} f_j = f_{j+\frac{1}{q}} = f(x_0 + (j + \frac{1}{q})h),$$

$$E^{\frac{1}{q}} f_{j+\frac{1}{q}} = f_{j+1} = f(x_0 + (j + 1)h).$$

۲- عملگر تفاضل پیشرو Δ

اگر عملگر تفاضل پیشرو Δ را به وسیله

$$\Delta = E - 1$$

تعریف کنیم نتیجه می‌گیریم

$$\Delta f_j = (E - 1)f_j = Ef_j - f_j = f_{j+1} - f_j,$$

که تفاضل پیشود مرتبه اول در x_j است. به همین طریق،

$$\Delta^2 f_j = \Delta(\Delta f_j) = \Delta(f_{j+1} - f_j) = \Delta f_{j+1} - \Delta f_j = f_{j+2} - 2f_{j+1} + f_j,$$

تفاضل پیشرو مرتبه دوم در x_j است و الی آخر. تفاضل پیشرو مرتبه k ام عبارت است از $\Delta^{k-1} f_j = \Delta^{k-1} f_{j+1} - \Delta^{k-1} f_j$.

۳- عملگر تفاضل پسر ∇

اگر عملگر تفاضل پسر ∇ را به وسیله

$$\nabla = 1 - E^{-1}$$

تعریف کنیم نتیجه می‌گیریم

$$\nabla f_j = (1 - E^{-1})f_j = f_j - E^{-1}f_j = f_j - f_{j-1},$$

که تفاضل پسرد مرتبه اول در x_j است. به همین طریق،

$$\nabla^2 f_j = \nabla(\nabla f_j) = \nabla(f_j - f_{j-1}) = \nabla f_j - \nabla f_{j-1} = f_j - 2f_{j-1} + f_{j-2},$$

تفاضل پسرد مرتبه دوم در x_j است و الی آخر. تفاضل پسرد مرتبه k ام عبارت است از $\nabla^{k-1} f_j = \nabla^{k-1} f_j - \nabla^{k-1} f_{j-1}$. که در آن k عددی است صحیح.

توجه کنید که:

$$\nabla^k f_j = \Delta^k f_{j-k} \quad \text{و} \quad \nabla f_j = \Delta f_{j-1}.$$

۴- عملگر تفاضل مرکزی ۸

اگر عملگر تفاضل مرکزی ۸ را به وسیله

$$\delta = E^{\frac{1}{2}} - E^{-\frac{1}{2}}$$

تعریف کنیم نتیجه می‌گیریم

$$\delta f_j = (E^{-\frac{1}{2}} - E^{-\frac{1}{2}})f_j = E^{\frac{1}{2}}f_j - E^{-\frac{1}{2}}f_j = f_{j+\frac{1}{2}} - f_{j-\frac{1}{2}},$$

که تفاضل مرکزی مرتبه اول در x است. به همین طریق،

$$\delta^2 f_j = \delta(\delta f_j) = \delta(f_{j+\frac{1}{2}} - f_{j-\frac{1}{2}}) = f_{j+1} - 2f_j + f_{j-1},$$

تفاضل مرکزی مرتبه دوم در x است و الی آخر. تفاضل مرکزی مرتبه k ام عبارت است از $\delta^k f_j = \delta^{k-1} f_{j+\frac{1}{2}} - \delta^{k-1} f_{j-\frac{1}{2}}$ ، که در آن k عددی صحیح است.

$$\text{توجه کنید که } \delta f_{j+1} = \nabla f_{j+\frac{1}{2}}.$$

۵- نمایش تفاضلی

نقش تفاضلات پیشرو، مرکزی و پسرو به وسیله جدول صفحه بعد نمایش داده می‌شود؛ با وجودی که تفاضلات پیشرو، مرکزی و پسرو دقیقاً یک مجموعه از اعداد را نمایش می‌دهند، ولی:

- i) تفاضلات پیشرو و مخصوصاً در نزدیکی ابتدای یک جدول مفیدند، زیرا شامل مقادیر تابع جدول بندی شده دارای x هستند؛
- ii) تفاضلات مرکزی مخصوصاً دوراز دو انتهای جدول، یعنی جایی که مقادیر تابع جدول بندی شده دارای x موجودند، مفید هستند؛
- iii) تفاضلات پسرو و مخصوصاً در نزدیکی انتهای یک جدول مفیدند، چرا که شامل مقادیر تابع جدول بندی شده دارای x هستند.

خود را بیازمایید

- تعریف عملگر انتقال چیست؟

- عملگرهای تفاضل پیشرو، پسرو و مرکزی چگونه تعریف می‌شوند؟

- چه وقت مناسب است که به ترتیب از نمادهای تفاضل پیشرو، پسرو و مرکزی استفاده شود؟

x	$f(x)$	تفاضل اول	دوم	سوم	چهارم
x_0	f_0	Δf_0			
x_1	f_1		$\Delta^r f_0$		
x_2	f_2	Δf_1		$\Delta^r f_0$	
x_3	f_3	Δf_2	$\Delta^r f_1$		$\Delta^r f_0$
x_4	f_4		$\Delta^r f_2$	$\Delta^r f_1$	
.	.				
.	.				
x_{j-1}	f_{j-1}	$\delta f_{j-\frac{1}{\gamma}}$			
x_{j-1}	f_{j-1}		$\delta^r f_{j-1}$		
		$\delta f_{j-\frac{1}{\gamma}}$		$\delta^r f_{j-\frac{1}{\gamma}}$	
x_j	f_j		$\delta^r f_j$		$\delta^r f_j$
		$\delta f_{j+\frac{1}{\gamma}}$			
x_{j+1}	f_{j+1}		$\delta^r f_{j+1}$	$\delta^r f_{j+\frac{1}{\gamma}}$	
		$\delta f_{j+\frac{1}{\gamma}}$			
x_{j+1}	f_{j+1}				
.	.				
.	.				
x_{n-1}	f_{n-1}	∇f_{n-1}			
x_{n-1}	f_{n-1}		$\nabla^r f_{n-1}$		
		∇f_{n-1}		$\nabla^r f_{n-1}$	
x_{n-1}	f_{n-1}		$\nabla^r f_{n-1}$		$\nabla^r f_n$
		∇f_{n-1}		$\nabla^r f_n$	
x_n	f_n	∇f_n	$\nabla^r f_n$		

تمرین

۱- جدول تفاضلی $e^x = f(x)$ (در بخش ۳ از گام ۱۵) را به ازای 5×5 (مرکز) تعیین کنید: تا پنج رقم با معنی مجددآ در نظر بگیرید و عبارات زیر را (با فرض $x_0 = 0$) تعیین کنید:

$$\Delta^4 f_2, \Delta^3 f_2, \Delta^2 f_2 \quad (\text{i})$$

$$\nabla^4 f_6, \nabla^3 f_6, \nabla^2 f_6, \nabla f_6 \quad (\text{ii})$$

$$\delta^4 f_4, \delta^2 f_4 \quad (\text{iii})$$

$$\nabla^2 f_2, \delta^2 f_2, \Delta^2 f_1 \quad (\text{iv})$$

$$\cdot \delta^2 f_{\frac{1}{4}}, \nabla^2 f_6, \Delta^2 f_4 \quad (\text{v})$$

۲- ثابت کنید که

$$Ex_j = x_{j+1} \quad (\text{i})$$

$$\Delta^r f_j = f_{j+r} - r f_{j+r-1} + \dots + r f_{j+1} - f_j \quad (\text{ii})$$

$$\nabla^r f_j = f_j - r f_{j-1} + \dots + r f_{j-r+1} - f_{j-r} \quad (\text{iii})$$

$$\cdot \delta^r f_j = f_{j+\frac{r}{4}} - r f_{j+\frac{r-1}{4}} + \dots + r f_{j-\frac{1}{4}} - f_{j-\frac{r}{4}} \quad (\text{iv})$$

گام هفده

تفاضلات متناهی - ۳

چند جمله‌ایها

چون تقریبات چند جمله‌ای در بسیاری از زمینه‌های آنالیز عددی به کار می‌روند بررسی آثار تفاضل گیری چند جمله‌ایها مهم است.

۱- تفاضلات متناهی یک چند جمله‌ای

تفاضلات متناهی یک چند جمله‌ای درجه n چون

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

را که برای نقاط متساوی الفاصله با فاصله جدولی h جدول‌بندی شده است در نظرمی‌گیریم.

قضیه: تفاضل n یک چند جمله‌ای از درجه n یک عدد ثابت متناسب با h^n است و تفاضلات از مرتب بالاتر صفرند.

برهان: با حذف اندیس x داریم:

$$\begin{aligned}\Delta f(x) &= f(x+h) - f(x) \\ &= a_n [(x+h)^n - x^n] + a_{n-1} [(x+h)^{n-1} - x^{n-1}] + \dots \\ &\quad + a_1 [(x+h) - x]\end{aligned}$$

$= a_n nx^{n-1} h + (n-2)$ یک چند جمله‌ای از درجه ۲.

$$\Delta^2 f(x) = a_n nh[(x+h)^{n-1} - x^{n-1}] + \dots$$

(یک چند جمله‌ای از درجه ۳)

.....

$$\Delta^n f(x) = a_n n! h^n = \text{ثابت}$$

$$\Delta^{n+1} f(x) = 0.$$

در ضمن دانشجو ممکن است به خاطر آورده که در حساب دیفرانسیل ذم و

$$\Delta f(x) = f(x+h) - f(x)$$

به مشتق $f'(x)$ در نقطه x مربوط می‌شود.

مثال

$$x = 5.0 \text{ بازی } 5.5 \text{ در } f(x) = x^r$$

x	$f(x) = x^r$	Δ	Δ^2	Δ^3	Δ^4
5.0	125.000				
5.1	132.061	7651			
5.2	140.5608		306		
5.3	148.8877	7957		6	
5.4	157.464		312		0
5.5	166.325	8269		6	
		8587		318	0
			8587		6
				324	
				1911	

در این حالت $1 = a_n = n = 3$, $h = 0.1$, از آنجا،

$$\Delta^3 f(x) = 1 \times 3! \times (0.1)^3 = 0.0006$$

توجه کنید که ممکن است خطای گردشده مزاحم شود: مثلاً، جدول بندی $x^3 = f(x)$ به ازای $5(0.1)^5$, گردشده تا ۲ رقم اعشار، را در نظر بگیرید.

x	$f(x) = x^3$	Δ	Δ^2	Δ^3	Δ^4
۵.۰	۱۲۵.۰۰				
۵.۱	۱۳۲.۶۵	۷.۶۵			
۵.۲	۱۴۰.۶۱		۳.۱		
۵.۳	۱۴۸.۰۸۸			۰.۷۹۶	
۵.۴	۱۵۷.۴۶				۰.۸۲۷
۵.۵	۱۶۶.۳۸				

۲- تقریب یک تابع به وسیله یک چند جمله‌ای

هر وقت که تفاضلات از مراتب بالای یک جدول (با درنظر گرفتن خطای گردشده) کوچک شوند تابع نمایش داده شده را می‌توان به خوبی به وسیله یک چند جمله‌ای تقریب کرد. مثلاً جدول تفاضلی $e^x = f(x)$ به ازای $5(0.1)^5 = 0.0006$ تا شش رقم با معنی را مجدداً بررسی کنید.

x	$f(x) = e^x$	Δ	Δ^2	Δ^3	Δ^4
۰.۱	۱.۱۰۵۱۷		۵۶۶۶		
۰.۱۵	۱.۱۶۱۸۳		۲۹۱		
۰.۲	۱.۲۲۱۴۰		۳۰۶	۱۵	
۰.۲۵	۱.۲۸۴۰۳		۶۲۶۳	۱۴	
۰.۳	۱.۳۴۹۸۶		۶۵۸۳	۱۸	
۰.۳۵	۱.۴۱۹۰۷		۶۹۲۱	۱۶	
۰.۴	۱.۴۹۱۸۲		۷۲۷۵	۲۰	
۰.۴۵	۱.۵۶۸۳۱		۷۶۴۹	۱۸	
۰.۵	۱.۶۴۸۷۲		۸۰۴۱		

چون تخمین خطای گردشده در Δ^3 برابر 3 ± 3 (ر. ل. ص ۸۱) است، می‌گوییم که تفاضلات سوم در حد خطای گردشده ثابت هستند و نتیجه می‌گیریم که برای x^* ، روی حوزه $5 \leq x < 1$ و با فواصل 5×5 رده، یک تقریب درجه سوم مناسب است. بدین‌ترتیب، از تفاضلات می‌توان استفاده کرد و تشخیص داد که چند جمله‌ای تقریب از درجه چند (درصورت امکان) مناسب است.

مثالی که در آن تقریب با چند جمله‌ای نامناسب است عبارت است از $x^* = 1.5$ به ازای $(1)^x = x$ ، که داریم

x	$f(x)$	Δ	Δ^2	Δ^3	Δ^4
۰	۱		۹		
۱	۱۰			۸۱	
۲	۱۰۰		۹۰		۷۲۹
۳	۱۰۰۰		۹۰۰		۷۲۹۰
۴	۱۰۰۰۰		۹۰۰۰		

با وجودی که $f(x) = \sin(1/x)$ است فاصله جدولی بزرگ ($h=1$)، تفاضلات متناهی مراتب بالای بزرگی را بدست می‌دهد. همچین باشد متذکر شد که توابعی هم وجود دارند که به هیچ وجه، حداقل در یک همسایگی، نمی‌توانند به طور مفیدی جدول-بندی شوند. مثلاً $f(x) = \sin(1/x)$ در نزدیکی مبدأ $x=0$ از این نوع است. با این وجود، این حالات نسبتاً استثنایی هستند.

بالاخره، متذکرمی شویم که در رابطه با استفاده گسترده از روش‌های تفاضل متناهی، نزدیکی تابع به وسیله یک چند جمله‌ای اساسی است.

خود را بیازماید

- درباره تفاضلات (دقیق) از مراتب بالای یک چند جمله‌ای چه می‌توان گفت؟
- تأثیر خطای گردشده بر تفاضلات از مراتب بالای یک چند جمله‌ای چیست؟
- چه وقت می‌توان یک تابع را با یک چند جمله‌ای نزدیک کرد؟

تمرین

- در حالت‌های زیر یک جدول تفاضلی برای چند جمله‌ای $f(x) = x^4$ به ازای $(x_0+1) = x$ بسازید:
 - i) مقادیر $f(x)$ دقیق هستند;
 - ii) مقادیر $f(x)$ تا سه رقم اعشار گرد شده‌اند.

خطاهای گرد شده تفاضل چهارم را با تخمین $\underline{6} + \overline{6}$ مقایسه کنید.

۲- درجه چند جمله‌ای را پیدا کنید که داده‌های جدول زیر را برآورش می‌کند.

x	$f(x)$	x	$f(x)$
۰	۳	۳	۲۴
۱	۲	۴	۵۹
۲	۷	۵	۱۱۸

گام ہیجدہ

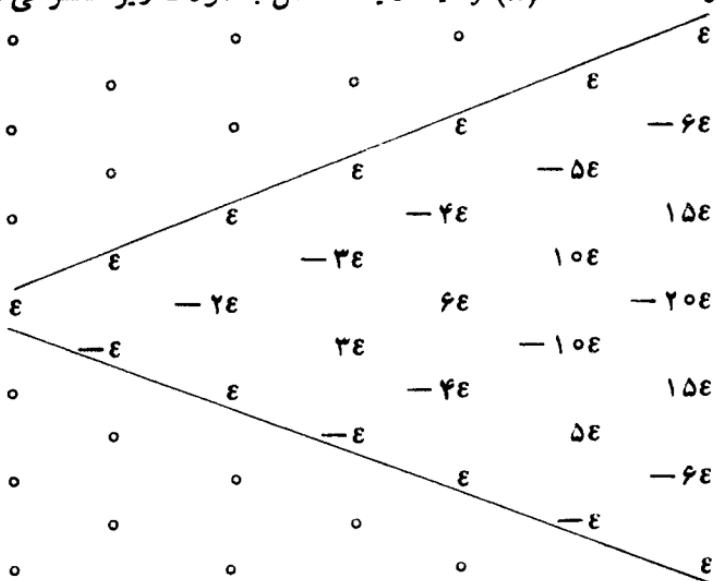
تفاضلات متناهی - ۴

کشف و تصحیح اشتباہات

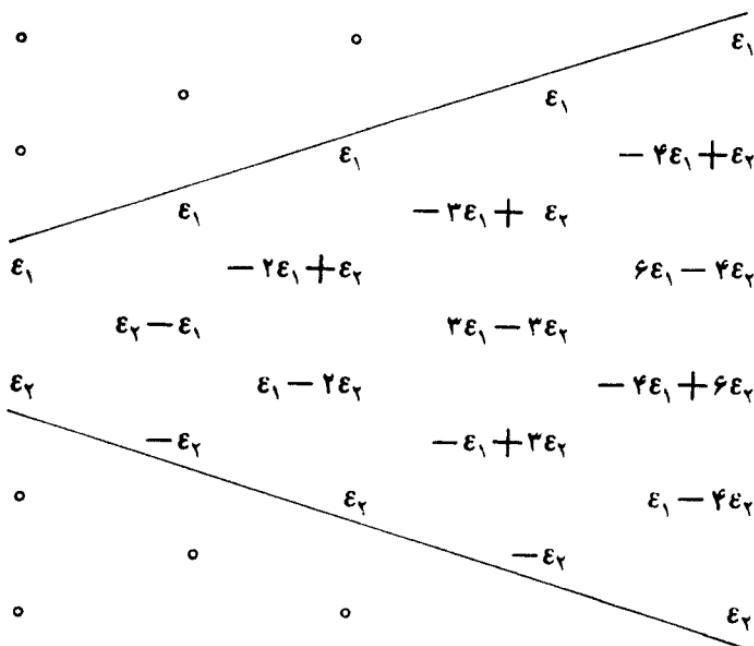
دیدیم که خطاهای گرد شده سبب نوسانات کوچکی در تفاضلات می‌شوند. اشتباهات، نوسانات بسیار بزرگتری را تولید می‌کنند، و در نتیجه بدست آوردن تفاضلات متناهی، امتحان دقیق است از توایع جدول بندی شده. توصیه می‌شود که این امتحان در مرور هر جدول حاصل از محاسبات به کار گرفته شود.

۱- پره فاشی از یک اشتیاه

خطایی چون ϵ در مقدار $(x)^f$ یا در یک تفاضل به صورت زیر منتشر می‌شود:



یک جفت خطای مجاور به صورت زیر منتشر می‌شود:



در هر حالت یک «پرهٔ خطای وجود دارد که محل اشتباه را نشان می‌دهد. در اولین پره، ضرایب یک قالب آشنا تشکیل می‌دهند؛ و آن صرفنظر از علامتهای منها، مثلث پاسکال، یعنی ضرایب دو جمله‌ای است.

به هر حال عملاً می‌توان جای اشتباهات را یافت و آنها را تصحیح کرد. اگر تابع، در فاصله‌ای که به وسیله یک چند جمله‌ای به خوبی نمایش داده می‌شود، به طور صحیح جدول‌بندی شده باشد انتظار داریم که (سرانجام) به‌ستونی از تفاضلات تقریباً ثابت برسیم. اگر در عوض به سه ستونی مشتمل بر دنباله‌ای از تفاضلات با علامتهای متناوب برسیم که به مقدار قابل ملاحظه‌ای بزرگتر از تفاضلات دیگر در همان ستون باشند، به وجود یک یا چند اشتباه مظنون می‌شویم و اطلاعات درمورد پره‌های خطای را جهت تعیین محل و تصحیح آنها به کار می‌بریم (بامثالهای زیر مقایسه شود).

- چند مثال

- ۱) در جدول‌بندی ذیل که مربوط به $x^3 = f(x)$ به‌ازای $0 \leq x \leq 5$ است، در $x = 5$ پره خطای یک اشتباه را نشان می‌دهد. این اشتباه با نوسانات موجود در Δ^3 و Δ^4 آشکار می‌شود. چون تابع از درجه سوم است می‌توان دنباله‌ای $\{-18, 72, -108, 22\}$ را -18، 72، -108، 22، -18، ...

$$\{e+\varepsilon, e-\varepsilon, e+3\varepsilon, e-3\varepsilon\}$$

داباهم مقایسه کرد. از هر دو طریق نتیجه می‌گیریم که $e = 18$ و $\varepsilon = 5$ (در $f(5) = 166375$). این اشتباه ناشی از تراهنادن ارقام مجاور (ر. ک. ۲۴) است.

x	$f(x) = x^3$	Δ	Δ^2	Δ^3	Δ^4
۵۰	۱۲۵۰۰۰				
۵۱	۱۳۲۵۶۵۱	۷۶۵۱		۳۰۶	
۵۲	۱۴۰۵۶۰۸	۷۹۵۷	۳۱۲	۶	۰
۵۳	۱۴۸۱۸۷۷	۸۲۶۹	۳۱۸	۶	-۱۸
۵۴	۱۵۶۷۴۶۴	۸۵۸۷	-۱۲		
۵۵	۱۶۴۳۵۷	۸۸۹۳	۳۰۶	۷۲	
۵۶		۳۶۶	۶۰		-۱۰۸
۵۷		۹۲۵۹	--۴۸		
۵۸	۱۷۵۰۶۱۶	۳۱۸	۲۲	۷۲	
۵۹	۱۸۳۵۱۹۳	۹۵۷۷	۴۴۲	-۱۸	
۶۰	۱۹۲۰۱۱۲	۹۹۱۹	۶		
۶۱	۲۰۰۵۳۷۹	۱۰۲۶۷	۳۴۸	۰	
۶۲	۲۰۹۰۰۰	۱۰۶۲۱	۳۵۴		

حال فرض کنید اشتباه ترانهادی را تصویب بکنیم ولی در جدول تفاضلی حاصل مرتکب اشتباه دیگری بشویم، به طوری که

x	$f(x) = x^r$	Δ	Δ^2	Δ^3	Δ^4
۵۰	۱۲۵۰۰۰۰		۷۶۵۱		
۵۱	۱۳۲۵۶۵۱		۳۰۶		
۵۲	۱۴۰۵۶۰۸	۷۹۵۷	۶		۰
۵۳	۱۴۸۵۸۷۷	۸۲۶۹	۶		
۵۴	۱۵۷۵۴۶۴	۸۵۸۷	۳۱۸	۶	۰
۵۵	۱۶۶۵۲۷۵	۸۹۱۱	۳۲۴	-۲۱	-۲۷
۵۶	۱۷۵۵۶۱۶	۹۲۱۴	۳۰۳	۸۱	
۵۷	۱۸۵۵۱۹۳	۹۵۷۷	۳۶۳	-۲۱	-۸۱
۵۸	۱۹۵۵۱۱۲	۹۹۱۹	۳۲۲	۲۷	
۵۹	۲۰۵۵۳۷۹	۱۰۲۶۷	۳۴۸	۰	
۶۰	۲۱۶۰۰۰۰	۱۰۶۲۱	۳۵۴		

x	$f(x) = \log_{10} x$	Δ	Δ^2	Δ^3	بعد از دو مین تصویبی	بعد از اولین تصویبی
۱۰۰	۰۰۰۰۰					
۱۰۱	۰۰۰۴۱۴	۴۱۴			-۳۶	
۱۰۲	۰۰۰۷۹۲	۳۷۸			۵	۵
۱۰۳	۰۰۱۱۳۹	۳۴۷			-۴۴	۶
۱۰۴	۰۰۱۴۰۱	۲۶۲	-۸۵		۱۸۳	۳
۱۰۵	۰۰۱۷۶۱	۳۶۰	+۹۸		-۱۷۸	۲
۱۰۶	۰۰۲۰۴۱	۲۸۰	-۸۰		۹۳	۲۳
۱۰۷	۰۰۲۳۴۴	۲۹۳	۱۳		-۸۷	۲
۱۰۸	۰۰۲۵۵۳	۲۱۹	-۷۴		-۸۷	
۱۰۹	۰۰۲۷۸۸	۲۳۵	۱۶		۹۰	۹۰
۱۱۰	۰۰۳۰۱۰	۲۲۲	-۲۹		-۲۹	۱
۱۱۱	۰۰۳۲۲۲	۲۱۲	-۱۳		۳	۳
۱۱۲	۰۰۳۴۲۴	۲۰۲	-۱۰		۰	۰
۱۱۳	۰۰۳۶۱۷	۱۹۳	-۹		۱	۱
۱۱۴	۰۰۳۸۰۲	۱۸۵	-۸			۱

مجدداً پره بر اشتباهی به اندازه $-27 = 6$ ، (بادنباله $\{27, 81, -81, 27\}$ مقایسه شود)، دلالت دارد که ناشی از وجود درایه 9214 به جای درایه صحیح 9241 است. دانشجو در صورت تمايل می تواند جدول تفاضلی صحیح را کامل کند.

(ii) در جدول بنده صفحه قبل در مردم $x_0 = \log(x)$ به ازای $4(1r50)$ دو اشتباه کشف و تصحیح می شوند.

نوسانات در Δ^3 ما را مظنون می کنند و ظن ما با رفتار Δ^3 تأیید می شود. دنباله تفاضلات $\{9241, 87, 90, -87, 93, 183, -178, 93, -54, 54\}$ علامت متناوب دارد و جملگی از دیگر تفاضلات مرتبه سوم بسیار بزرگترند. ما انتظار پیدا کردن قالب $-4, 34, -34, 34, -4$ را داریم، ولذا نتیجه می گیریم که اشتباهاتی در $f(1r4)$ موجود نند.

اگر فرض کنیم که $f(1r4) = 1401 + \epsilon_1$ و $f(1r7) = 22324 + \epsilon_2$ انتظار خواهیم داشت که خطاهای منتشر شده در Δ^3 عبارت باشند از $\{-4, 34, -34, 34, -4\}$. بافرض اینکه تفاضلات مرتبه سوم تقریباً ثابت هستند، از $183 \approx C + 34, 178 \approx C - 34, 183 \approx C + 34, 178 \approx C - 34$

$$\epsilon_1 \approx -60, \quad \epsilon_2 \approx -6$$

استفاده کرد. نتایج این تصحیح در صفحه قبل نشان داده شده اند. به همین ترتیب، $34 - 87 \approx C - 87 \approx 0$ و $90 \approx C + 34$ پیشنهاد می دهنده که $90 = 22324 + \epsilon_2$ باشد. بنابراین مقادیر صحیح پیشنهاد شده، از

$$f(1r4) = 1401 + \epsilon_1$$

$$f(1r7) = 22324 + \epsilon_2$$

به دست می آیند. یعنی،

$$f(1r4) = 1401 + 0r0060 = 1461$$

$$f(1r7) = 22324 - 0r0030 = 22304.$$

بعد از اینکه تصحیح دوم انجام شد، تفاضلات مرتبه سوم بسیار مناسبتر به نظر می آیند. توجه کنید که به هنگام تخمین ϵ ترجیح می دهیم که در ستون مربوط از درایه های بزرگتر استفاده کنیم تا تأثیر تغییرات اصلی ناشی از گرد کردن، در تفاضلات مینیمم شوند.

خود را بیازمایید

۱- چگونه می توان اشتباهات موجود در جداول را یافت؟

۲- روی یک تابع جدول بنده شده به وسیله محاسبه چه امتحانی باید انجام گیرد؟

۳- اشتباهات جداول چگونه تصحیح می‌شوند؟

تمرین

- ۱- جدول زیر از مقادیر دقیق تابع درجه سومی چون $(x)^f$ ، شامل یک اشتباه است.
درایه غلط را پیدا و آن را تصحیح کنید.

x	$f(x)$	x	$f(x)$	x	$f(x)$	x	$f(x)$
۲	۳۵۰۶۷۱	۵	۱۳۵۳۱۸۴	۸	۲۴۵۲۵۷۳	۱۱	۳۵۵۹۰۰۰
۳	۶۵۴۰۸۸	۶	۱۶۵۸۸۷۵	۹	۲۸۵۰۵۹۲	۱۲	۳۹۵۹۴۰۱
۴	۹۵۸۲۵۷	۷	۲۰۵۵۲۶۶	۱۰	۳۱۵۹۳۹۹	۱۳	۴۴۵۰۶۰۸

- ۲- اشتباهات جدول زیر را پیدا و تصحیح کنید.

x	$f(x)$	x	$f(x)$	x	$f(x)$
۰	۱۵۳۲۴۶	۴	۱۵۶۳۳۲	۸	۱۵۹۲۸۲
۱	۱۵۴۰۳۱	۵	۱۵۷۰۸۲	۹	۲۵۰۰۰۰
۲	۱۵۴۸۰۷	۶	۱۵۷۸۲۳	۱۰	۲۵۰۷۱۱
۳	۱۵۵۵۴۷	۷	۱۵۸۵۷۷	۱۱	۲۵۱۴۱۴

گام نوزده

درونيابی - ۱

درونيابی خطی و درجه دوم

درونيابی عبارت است از «هنر درک معانی مستقر در یک جدول» و آن را می‌توان به عنوان حالت خاصی از روند عمومی برآذش منحنی در نظر گرفت (ر. ک. گام ۲۵). بعبارت دقیق‌تر، درونیابی روندی است که به وسیله آن مقادیر غیر موجود در جدول یک تابع جدولی برآورده می‌شوند، البته با این فرض که تابع، بین نقاط موجود در جدول آن قدر به آرامی تغییر کند که بتواند با یک چند جمله‌ای از درجه نسبتاً پایین تقریب شود.

درونيابی در آنالیز عددی فعلاً به اندازه زمان گذشته اهمیت ندارد، زیرا کامپیوترهای خودکار (و محاسبهای الکترونی رومیزی با کلیدهای تابعی) در دسترس هستند، و غالباً مقادیر یک تابع را به آسانی به وسیله الگوریتم (احتمالاً به وسیله یک برنامه فرعی استاندارد) به دست می‌دهند. با این وجود:

(i) درونیابی برای توابعی که تنها به صورت جداول معلوم‌مند حاصل اهمیت است؛
(ii) درونیابی برای معرفی کاربرد وسیع‌تر تفاضلات متناهی به کار می‌آید.

در گام ۱۷، مشاهده کردیم که هر گاه تفاضلات مرتبه k ام ثابت باشد (در حدود نوسانات خطای گرد شده)، تابع جدولی مورد نظر را می‌توان با یک چند جمله‌ای درجه k تقریب کرد. درونیابی خطی و درجه دوم به ترتیب متناظر با حالات $1 = k = 2$ هستند.

- درونیابی خطی

وقتی یک تابع چنان‌کند تغییر کند که تفاضلات مرتبه اول آن ثابت باشند می‌توان آن را با یک خط مستقیم بین نقاط جدولی مجاور به دقت تقریب کرد. این مطلب، مفهوم اساسی

دروزیابی خطی است که در مواقع استفاده عادی از جدول لگاریتم و جدول توابع مثلثاتی به کار می‌رود.

در شکل ۱۰، دو نقطه (x_j, f_j) و (x_{j+1}, f_{j+1}) از منحنی نمایش تابع با یک خط مستقیم به هم وصل شده‌اند. هر x بین x_j و x_{j+1} را می‌توان به وسیله مقداری چون θ به صورت زیر مشخص کرد:

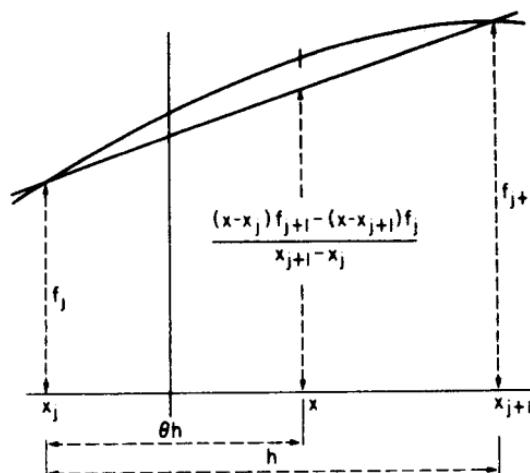
$$x - x_j = \theta(x_{j+1} - x_j) \equiv \theta h, \quad 0 < \theta < 1.$$

اگر $f(x)$ در این بازه واقعاً به کندی تغییر کند، مقدار تابع در x به وسیله عرض خط مستقیم در x تقریب می‌شود. با توجه به هندسه مقدماتی داریم:

$$\theta = \frac{x - x_j}{x_{j+1} - x_j} \approx \frac{f(x) - f_j}{f_{j+1} - f_j},$$

بنابراین:

$$\begin{aligned} f(x) &\approx f_j + \theta(f_{j+1} - f_j) \\ &= f_j + \theta \Delta f_j \\ &= f_j + \theta \nabla f_{j+1} \\ &= f_j + \theta \delta f_{j+\frac{1}{2}}. \end{aligned}$$



شکل ۱۰. دروزیابی خطی

به بیان تحلیلی، $f(x)$ را به وسیله

$$P_1(x) = f_j + \frac{x - x_j}{x_{j+1} - x_j} (f_{j+1} - f_j),$$

که در آن $P_1(x)$ یک تابع خطی از x است و در شرایط

$$P_1(x_j) = f_j = f(x_j), \quad P_1(x_{j+1}) = f_{j+1} = f(x_{j+1})$$

صدق می‌کند، تقریب کرده‌ایم.

مثال

از یک جدول ۴D مربوط به x^{-e} ، جدول تفاضلی زیر را به دست می‌آوریم. تفاضلات

x	$f(x)$	Δ	Δ^2
۰.۹۰	۰.۴۵۶۶		
۰.۹۱	۰.۴۰۲۵	-۴۱	۱
۰.۹۲	۰.۳۹۸۵	-۴۰	۱
۰.۹۳	۰.۳۹۴۶	-۳۹	-۱
۰.۹۴	۰.۳۹۰۶	-۴۰	۱
۰.۹۵	۰.۳۸۶۷	-۳۹	
۰.۹۶	۰.۳۸۲۹	-۳۸	۰
۰.۹۷	۰.۳۷۹۱	-۳۸	۰
۰.۹۸	۰.۳۷۵۳	-۳۸	۱
۰.۹۹	۰.۳۷۱۶	-۳۷	

مرتبه اول به طور موضعی تقریباً ثابت هستند، و درنتیجه، این جدول برای درونیابی خطی مناسب است. مثلاً:

$$f(0.934) = 0.3935 + \frac{4}{10} (0.3946 - 0.3934).$$

- دروندیابی درجه دوم

به طوری که اشاره شد، درونیابی خطی تنها برای مقادیر جدولی نزدیک بهم توابعی که به کنندی تغییر می‌کنند، مناسب است. ساده‌ترین روند دیگر درونیابی درجه دوم است که برای چند جمله‌ای تقریبی از درجه ۲ استوار است؛ می‌توان انتظار داشت که این تقریب برای توابع با تغییرات بزرگتر، ازدقت بیشتری برخوردار باشد.

با معلوم بودن سه نقطه مجاور x_j ، x_{j+1} و x_{j+2} فرض می‌کنیم $f(x)$ به وسیلهٔ

$$P_2(x) = a + b(x - x_j) + c(x - x_j)(x - x_{j+1})$$

که در آن a ، b و c چنان انتخاب شده‌اند که

$$P_2(x_{j+k}) = f(x_{j+k}) = f_{j+k}, \quad k = 0, 1, 2$$

تقریب شده باشد. بدین ترتیب:

$$P_2(x_j) = a = f_j$$

$$P_2(x_{j+1}) = a + bh = f_{j+1}$$

$$P_2(x_{j+2}) = a + 2bh + 2ch^2 = f_{j+2},$$

و از اینجا

$$a = f_j$$

$$b = (f_{j+1} - a)/h = (f_{j+1} - f_j)/h = \Delta f_j/h$$

$$\begin{aligned} c &= (f_{j+2} - 2bh - a)/(2h^2) = (f_{j+2} - 2f_{j+1} + f_j)/(2h^2) \\ &= \Delta^2 f_j/(2h^2). \end{aligned}$$

با قراردادن $x = x_j + \theta h$ ، فرمول درونیابی درجه دوم زیر را به دست می‌آوریم

$$f(x_j + \theta h) \approx f_j + \theta \Delta f_j + \frac{1}{2} \theta(\theta - 1) \Delta^2 f_j.$$

فورآمتووجه می‌شویم که در فرمول درونیابی درجه دوم، یک جمله مرتبه دوم (شامل $\Delta^2 f$) وجود دارد که در فرمول درونیابی خطی وجود نداشت.

مثال

برای مقدار $(5934)^\circ$ حاصل از به کار گیری درونیابی خطی فوق، تصحیح مرتبه دوم را تعیین کنید.

تصحیح مرتبه دوم موردنظر عبارت است از

$$\frac{1}{2} \times \frac{4}{10} \times \left(-\frac{6}{10} \right) (+00001) = -\frac{000024}{200},$$

در نتیجه، از فرمول درونیابی درجه دوم داریم

$$f = 593946 - \frac{000160}{10} - \frac{000024}{200} = 5939350.$$

تصحیح $\frac{000024}{200}$ – قابل اغماض است.

خود را بیازمایید

- ۱- روند بدست آوردن یک مقدار غیر جدولی از یک تابع را چه می‌نامند؟
- ۲- چه موقع درونیابی خطی مناسب است؟
- ۳- چه موقع درونیابی درجه دوم لازم و مناسب است؟

تمرین

- ۱- درایه‌های یک جدول $\cos x$ عبارتند از:

	$0'$	$10'$	$20'$	$30'$	$40'$	$50'$
80°	۵۱۷۳۶	۵۱۷۰۸	۵۱۶۷۹	۵۱۶۵۰	۵۱۶۲۲	۵۱۵۹۳

مطلوب است مقدار $\cos 80^\circ 35'$ از (i) درونیابی خطی (ii) درونیابی درجه دوم.

۲- درایه‌های یک جدول $\tan x$ عبارتند از:

	$۰'$	$۱۰'$	$۲۰'$	$۳۰'$	$۴۰'$	$۵۰'$
۸۰°	۵۵۶۷۱	۵۷۶۹	۵۸۷۱	۵۹۷۶	۶۰۸۴	۶۱۹۷

تعیین کنید که آیا می‌توان درونیابی خطی یا درجه دوم را به کار برد؟ اگر چنین باشد، مقدار $\tan ۳۵^{\circ}$ را به دست آورید.

گام بیست

درونيابي - ۲

دستورهای درونیابی نیوتن

فرمولهای درونیابی خطی و درجه دوم، مبتنی بر تقریب چندجمله‌ای درجه اول و دوم هستند. نیوتن برای جدولهای بافوافاصل ثابت h ، فرمولهای درونیابی تفاضلی پیشرو و پسروکلی (متناظر با تقریب به وسیله یک چند جمله‌ای از درجه n) را بدست آورده است.

- ۱- دستور تفاضل پیشرو نیوتن

نقاط $x_j + h, x_j + 2h, \dots$ را در نظر بگیرید و به خاطر بیاورید که اگر θ عدد حقیقی دلخواهی باشد

$$Ef_j = f_{j+1} = f(x_j + h), \quad E^\theta f_j = f_{j+\theta} = f(x_j + \theta h).$$

به طور صوری، (چون $E = 1 + \Delta$) داریم

$$\begin{aligned} f(x_j + \theta h) &= E^\theta f_j \\ &= (1 + \Delta)^\theta f_j \\ &= [1 + \theta\Delta + \frac{1}{2}\theta(\theta-1)\Delta^2 + \frac{\theta(\theta-1)(\theta-2)}{3!}\Delta^3 + \dots]f_j, \end{aligned}$$

و این دستور تفاضل پیشرو نیوتن است. از بریدن این دستور در مرتبه اول و دوم، به ترتیب فرمولهای درونیابی (پیشرو) خطی و درجه دوم بدست می‌آیند. اگر آن را در مرتبه n ببریم، داریم

$$f(x_j + \theta h)$$

$$\approx [1 + \theta\Delta + \frac{1}{2}\theta(\theta-1)\Delta^2 + \dots + \frac{\theta(\theta-1)\dots(\theta-n+1)}{n!}\Delta^n] f_{j,}$$

که تقریبی مبتنی بر مقادیر $f_j, f_{j+1}, \dots, f_{j+n}$ است. این تقریب دقیق (در حد خطای گردشده) خواهد بود هرگاه

$$\Delta^{n+k} f_j = 0, \quad k = 1, 2, \dots$$

که محقق است اگر $f(x)$ یک چند جمله‌ای از درجه n باشد.

۲- دستور تفاضل پسرو نیوتن

به طور صوری (چون $E^{-1} - 1 = \nabla$) داریم

$$f(x_j + \theta h) = E^\theta f_j,$$

$$= (1 - \nabla)^{-\theta} f_j$$

$$= [1 + \theta\nabla + \frac{1}{2}\theta(\theta+1)\nabla^2 + \frac{\theta(\theta+1)(\theta+2)}{3!}\nabla^3 + \dots] f_j,$$

و این دستور تفاضل پسرو نیوتن است. از بریدن این دستور در مرتبه اول و دوم، به ترتیب فرمولهای درونیابی (پسرو) خطی و درجه دوم به دست می‌آیند. تقریب مبتنی بر مقادیر $f_{j-1}, f_{j-2}, \dots, f_{j-n}$ عبارت است از

$$f(x_j + \theta h)$$

$$\approx [1 + \theta\nabla + \frac{1}{2}\theta(\theta+1)\nabla^2 + \dots + \frac{\theta(\theta+1)\dots(\theta+n-1)}{n!}\nabla^n] f_j,$$

۳- استفاده از دستورهای درونیابی نیوتن

دستورهای تفاضل پسرو و پیشرو نیوتن به ترتیب برای استفاده در ابتدا و در انتهای یک جدول تفاضلی بسیار مناسبند. (بقیه دستورهایی که از تفاضلات مرکزی استفاده می‌کنند، ممکن است برای جاهای دیگر مناسبت‌تر باشند). به عنوان مثال، جدول تفاضلی زیر مربوط به $f(x) = \sin x$ برای $x = 50^\circ$ و 10° را در نظر بگیرید:

x°	$f(x) = \sin x$	Δ	Δ^2	Δ^3	Δ^4	Δ^5
۰	۰۵۰۰۰۰					
۱۰	۰۵۱۷۳۶	۱۷۳۶			-۵۲	
۲۰	۰۵۳۴۲۰	۱۶۸۴		-۵۲		
۳۰	۰۵۵۰۰۰	۱۵۸۰		-۴۸		۰
۴۰	۰۵۶۴۲۸	۱۴۲۸		-۴۴		
۵۰	۰۵۷۶۶۰	۱۲۳۲		-۱۹۶		

چون تفاضلات مرتبه چهارم ثابت هستند، نتیجه می‌گیریم که یک تقریب درجه چهارم مناسب است. (تفاضلات مرتبه سوم در حد خطای گردشده منظره، کاملاً ثابت نیستند، و پیش‌بینی می‌کنیم که یک تقریب درجه سوم به قدر کافی خوب نباشد). برای تعیین $\sin 5^\circ$ از این جدول، دستور تفاضل پیش رو نیوتن (تا مرتبه چهارم) را به کار می‌بریم؛ لذا، با انتخاب $x = 5^\circ$ داریم

$$(h=10), \theta = \frac{5 - 0}{10} = \frac{1}{2}$$

$$\begin{aligned} \sin 5^\circ &= \sin 0^\circ + \frac{1}{2}(0.51736) + \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \left(-0.50052 \right) + \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \left(-\frac{1}{2} \right) \left(-\frac{3}{2} \right) \left(-\frac{5}{2} \right) (0.50004) \\ &+ \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \left(-\frac{1}{2} \right) \left(-\frac{3}{2} \right) \left(-0.500052 \right) + \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \left(-\frac{1}{2} \right) \left(-\frac{3}{2} \right) \left(-\frac{5}{2} \right) (0.50004) \\ &= 0 + 0.51736 + 0.50006 - 0.50003 - 0.500002(2) \\ &= 0.50872. \end{aligned}$$

(با ۰.۵۰۸۷۲ از جداول مقایسه شود.)

توجه داشته باشید که برای حداقل کردن خطای گردشده مجموع، (در داخل چند پرانتز) یک رقم محافظه هم نوشته شده است. برای تعیین $\sin 45^\circ$ از این جدول، دستور تفاضل پسرو نیوتن (تا مرتبه چهارم) را به کار می برمی؛ لذا، با انتخاب $x_j = 40^\circ$ داریم

$$\theta = \frac{45 - 40}{10} = \frac{1}{2}$$

$$\begin{aligned} \sin 45^\circ &= \sin 40^\circ + \frac{1}{2}(0.1428) + \frac{1}{2} \frac{1}{2} \frac{1}{2} (-0.0152) \\ &\quad + \frac{1}{6} \frac{1}{2} \frac{1}{2} (-0.00048) + \frac{1}{24} \frac{1}{2} \frac{1}{2} (0.00004) \\ &= 0.6428 + 0.0714 - 0.00057 + 0.00001(1) \\ &= 0.7071. \end{aligned}$$

(با 0.7071 از جداول مقایسه شود.)

۴- یکتایی چندجمله‌ای درونیابی

به ازای یک دسته از مقادیر $f(x_n), f(x_{n-1}), \dots, f(x_0)$ با $x_j = x_0 + jh$ دو دستور درونیابی مرتبه n به شرح ذیل موجودند:

$$f(x) \approx P_n(x)$$

$$= (1 + \theta \Delta + \frac{1}{2} \theta(\theta-1) \Delta^2 + \dots + \frac{\theta(\theta-1)\dots(\theta-n+1)}{n!} \Delta^n) f_0.$$

$$f(x) \approx Q_n(x)$$

$$= (1 + \phi \nabla + \frac{1}{2} \phi(\phi+1) \nabla^2 + \dots + \frac{\phi(\phi+1)\dots(\phi+n-1)}{n!} \nabla^n) f_n,$$

$$\cdot \phi = (x - x_n)/h \quad \theta = (x - x_0)/h$$

که در آن

واضح است که هر دو چندجمله‌ای $P_n(x)$ و $Q_n(x)$ بر حسب x ، از درجه n هستند می‌توان نشان داد (ر. ک. تمرین ۲ ذیل) که

$$P_n(x_j) = Q_n(x_j) = f(x_j), \quad j = 0, 1, \dots, n,$$

و از آن نتیجه گرفت که $(P_n(x) - Q_n(x))$ یک چندجمله‌ای از درجه n است که در $1 + n$ نقطه صفر می‌شود. این به نوبه خود نتیجه می‌دهد

$$P_n(x) \equiv Q_n(x) \quad \text{یا} \quad P_n(x) - Q_n(x) \equiv 0$$

در واقع، یک چند جمله‌ای از درجه n مسار بر هر $n+1$ نقطه (متمايز ولی نه الزاماً متساوی الفاصله) مفروض یکتاست، و به چند جمله‌ای هم محل موسوم است.

۵- قیاس با سری تیلر

اگر برای عدد صحیح k تعریف کنیم

$$D^k f_j \equiv \left. \frac{d^k f}{dx^k} \right|_{x=x_j}$$

آنگاه سری تیلر حول x_j به صورت زیرنوشته می‌شود

$$f(x) = f_j + (x - x_j) Df_j + \frac{(x - x_j)^2}{2!} D^2 f_j + \dots$$

با قراردادن $x = x_j + \theta h$ ، به طور صوری خواهیم داشت

$$f(x_j + \theta h) = f_j + \theta h Df_j + \frac{\theta^2 h^2}{2!} D^2 f_j + \dots$$

$$= [1 + \theta h D + \frac{\theta^2 h^2}{2!} D^2 + \dots] f_j$$

$$= e^{\theta h D} f_j.$$

مقایسه با صورت درونیابی نیوتن

$$f(x_j + \theta h) = E^\theta f_j,$$

نشان می‌دهد که عملگر e^{hD} (بر توابعی از یک متغیر متصل) شبیه عملگر E (بر توابعی از یک متغیر گستته) است.

خود را بیازمایید

- ۱- ارتباط بین فرمولهای درونیابی خطی و درجه دوم پیشرو و پسرو (برای یک جدول با فواصل ثابت h) و دستورهای درونیابی نیوتن چیست؟
- ۲- دستور تفاضل پیشرو نیوتن چه موقعی برای استفاده مناسب است؟
- ۳- دستور تفاضل پسرو نیوتن چه موقعی برای استفاده مناسب است؟

تمرین

- ۱- مطلوب است برآورد

(i) e^{x+1} با استفاده از دستور تفاضل پیشرو نیوتن؛ و(ii) e^{x+3} با استفاده از دستور تفاضل پسرو نیوتناز یک جدول تفاضلی $f(x) = e^x$ (با ۵ رقم اعشار) برای $x = 0, 1, 2, \dots$ ۲- نشان دهید که برای $j = 0, 1, 2, \dots$

$$f_j = f(x_0 + jh) = \left(1 + j\Delta + j\left(\frac{j-1}{2}\right)\Delta^2 + \dots + \Delta^j \right) f(x_0).$$

۳- برای داده‌های زیر معادله چند جمله‌ای هم محل را به دست آورید.

x	$f(x)$	x	$f(x)$
۰	۳	۳	۲۴
۱	۲	۴	۵۹
۲	۷	۵	۱۱۸

گام بیست و یک

*۳- درونیابی

دیگر دستورهای درونیابی شامل تفاصلات متناهی

با وجودی که هر گونه درونیابی از جدولهای با نقاط متساوی الفاصله را می‌توان با استفاده از دستور پیش‌رو نیوتن انجام داد ولی دستورهای درونیابی دیگری هم وجود دارند که احتمالاً مرجح‌ترند. در گام قبلی ۲۵ اشاره کردیم که دستور پرسرو نیوتن ممکن است در نزدیکی انتهای یک جدول مرجع باشد.

دستورهای استر لینگ^۱، بسل واورت^۲، دستورهای دیگری هستند که برای استفاده به طور مرکزی یک جدول تفاضلی مناسبند، و این دستورها در این گام اختیاری مورد بررسی قرار می‌گیرند. اما، ابتدا دستورهای درونیابی گاوس را که بقیه به آسانی از آن نتیجه می‌شوند، مورد بررسی قرار می‌دهیم.

در این مرحله، تأکید می‌کنیم که تمامی این دستورها مبتنی بر چند جمله‌ای هم محل هستند، و قبل از اشاره کرده‌ایم که چند جمله‌ای از (حداکثر) درجه n مار بر هر زیرمجموعه $(1+n)$ نقطه‌ای از جدول یکتاست. ضابطه انتخاب یک دستور، صرفاً کارآبی محاسباتی آن است.

۱- دستورهای درونیابی گاوس

چون

$$\Delta^2 f_j = \Delta^2(f_{j-1} + \Delta f_{j-1}) = \Delta^2 f_{j-1} + \Delta^2 f_{j-1},$$

$$\Delta^r f_i = \Delta^r f_{i-1} + \Delta^4(f_{j-2} + \Delta f_{j-2}) = \Delta^r f_{i-1} + \Delta^4 f_{j-2} + \Delta^5 f_{j-2},$$

و غیره.

از دستور پیشرو نیوتون فوراً

$$f(x_i + \theta h) = f_i + \theta \Delta f_i + \frac{\theta(\theta-1)}{2!} \Delta^2 f_{i-1} + \frac{(\theta+1)\theta(\theta-1)}{3!} \Delta^3 f_{j-2} + \dots,$$

نتیجه می شود که دستور پیشرو گاؤس است. به همین طریق، از

$$\Delta f_j = \Delta(f_{j-1} + \Delta f_{j-1}) = \Delta f_{j-1} + \Delta^2 f_{j-1},$$

$$\Delta^r f_j = \Delta^r f_{j-1} + \Delta^r(f_{j-2} + \Delta f_{j-2}) = \Delta^r f_{j-1} + \Delta^r f_{j-2} + \Delta^4 f_{j-2},$$

و غیره،

و دستور نیوتون

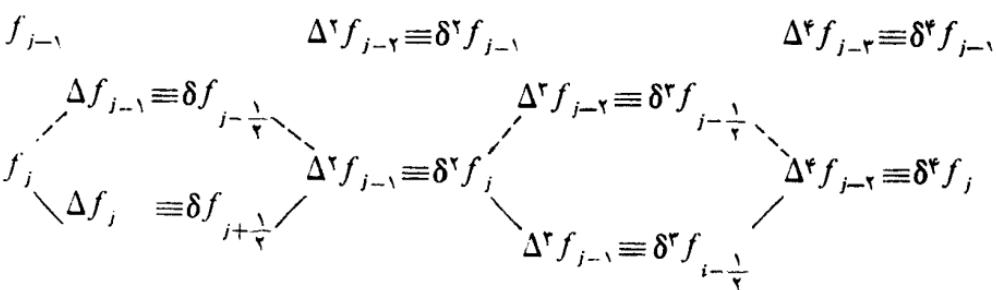
$$f(x_i + \theta h) =$$

$$f_i + \theta \Delta f_{j-1} + \frac{(\theta+1)\theta}{2!} \Delta^2 f_{j-1} + \frac{(\theta+1)\theta(\theta-1)}{3!} \Delta^3 f_{j-2} + \dots.$$

به دست می آید که دستور پیشرو گاؤس نام دارد.

از روی یک جدول تفاضلی روشن است که این دستورها از تفاصلات واقع در سراسر

جدول استفاده می کنند:



دستور پیشرو گاؤس — —

همچنین از این جدول برمی آید که نوشتن دستورهای گاؤس بر حسب علامت گذاری تفاصل مرکزی امری عادی است:

$$f(x_i + \theta h) = f_i + \theta \delta f_{j+\frac{1}{2}} + \frac{\theta(\theta-1)}{2!} \delta^2 f_j + \frac{(\theta+1)\theta(\theta-1)}{3!} \delta^3 f_{j+\frac{1}{2}} + \dots,$$

$$f(x_i + \theta h) = f_i + \theta \delta f_{j-\frac{1}{2}} + \frac{(\theta+1)\theta}{2!} \delta^2 f_j + \frac{(\theta+1)\theta(\theta-1)}{3!} \delta^3 f_{j-\frac{1}{2}} + \dots$$

دستورهای گاوس عمده‌ای از نظر تئوری مورد توجه هستند و اینکه می‌بردازیم به پیدا کردن دیگر دستورهای فوق الذکر. باز هم روال معمول را به کار می‌بریم و از تفاضلات مرکزی استفاده می‌کنیم.

- دستور استرلینگ

با افزودن دو دستور گاوس و تقسیم آن بر ۲، بلا فاصله دستور استرلینگ به دست می‌آید:

$$f(x_j + \theta h) = f_j + \theta \mu \delta f_j + \frac{\theta^2}{2!} \delta^2 f_j + \frac{(\theta+1)\theta(\theta-1)}{3!} \mu \delta^3 f_j + \dots,$$

که در آن μ عملگر مقداد می‌گذین است. (بر حسب عملگر انتقال، $(E^{\frac{1}{2}} + E^{-\frac{1}{2}})^n$).
لذا، مثلاً، داریم $f_{j+1} - f_{j-\frac{1}{2}} = f_{j+1} - f_{j-\frac{1}{2}} + \delta f_{j-\frac{1}{2}} = \delta f_{j+\frac{1}{2}}$.
دستور استرلینگ برای θ کوچک، مثلاً $\frac{1}{4} \leq \theta \leq \frac{3}{4}$ ، به کار برد شود.

- دستور بسل

چون $(1-h)x_j + \theta h = x_{j+1} - h + \theta h = x_{j+1} + (\theta-1)h$ ، پس اگر در دستور پیش رو گاوس، به ترتیب $(1+j)$ را به جای j و $(1-\theta)$ را به جای θ قرار دهیم، داریم

$$\begin{aligned} f(x_j + \theta h) &\equiv f(x_{j+1} + (\theta-1)h) \\ &= f_{j+1} + (\theta-1)\delta f_{j+\frac{1}{2}} + \frac{\theta(\theta-1)}{2!} \delta^2 f_{j+1} + \\ &\quad \frac{\theta(\theta-1)(\theta-2)}{3!} \delta^3 f_{j+\frac{1}{2}} + \dots \end{aligned}$$

با افزودن این نتیجه به دستور پیش رو گاوس (پس از تقسیم بر ۲) خواهیم داشت:

$$\begin{aligned} f(x_j + \theta h) &= \mu f_{j+\frac{1}{2}} + (\theta - \frac{1}{2}) \delta f_{j+\frac{1}{2}} + \\ &\quad \frac{\theta(\theta-1)}{2!} \mu \delta^2 f_{j+\frac{1}{2}} + \frac{\theta(\theta-1)(\theta-\frac{1}{2})}{3!} \delta^3 f_{j+\frac{1}{2}} + \dots \end{aligned}$$

که دستور بسل نام دارد. دستور بسل مناسب است که برای θ نزدیک به $1/2$ ، مثلاً

$$\frac{1}{4} \leq \theta \leq \frac{3}{4}$$

به کار برد شود.

۴- دستور اورت

اگر دستور داده شده در بخش قبل،

$$f(x_i + \theta h) = f_{j+1} + (\theta - 1) \delta f_{j+\frac{1}{2}} + \frac{\theta(\theta-1)}{2!} \delta^2 f_{j+1} + \\ + \frac{\theta(\theta-1)(\theta-2)}{3!} \delta^3 f_{j+\frac{1}{2}} + \dots$$

را از دستور پیش رو گاویس،

$$f(x_{j+1} + \theta h) = f_{j+1} + \theta \delta f_{j+\frac{1}{2}} + \frac{\theta(\theta-1)}{2!} \delta^2 f_{j+1} + \\ + \frac{(\theta+1)\theta(\theta-1)}{3!} \delta^3 f_{j+\frac{1}{2}} + \dots$$

تفریق کنیم، نتیجه می شود:

$$f(x_{j+1} + \theta h) - f(x_j + \theta h) = \theta \delta f_{j+\frac{1}{2}} + \frac{(\bar{\theta}+1)\bar{\theta}(\bar{\theta}-1)}{3!} \delta^3 f_{j+\frac{1}{2}} + \dots \\ + \theta \delta f_{j+\frac{1}{2}} + \frac{(\theta+1)\theta(\theta-1)}{3!} \delta^3 f_{j+\frac{1}{2}} + \dots$$

که در آن $\bar{\theta} = 1 - \theta$. با تعریف $\bar{g}_j = f_{j+1} - f_j = \delta f_{j+\frac{1}{2}}$ ، نتیجه اخیر را می توان به صورت

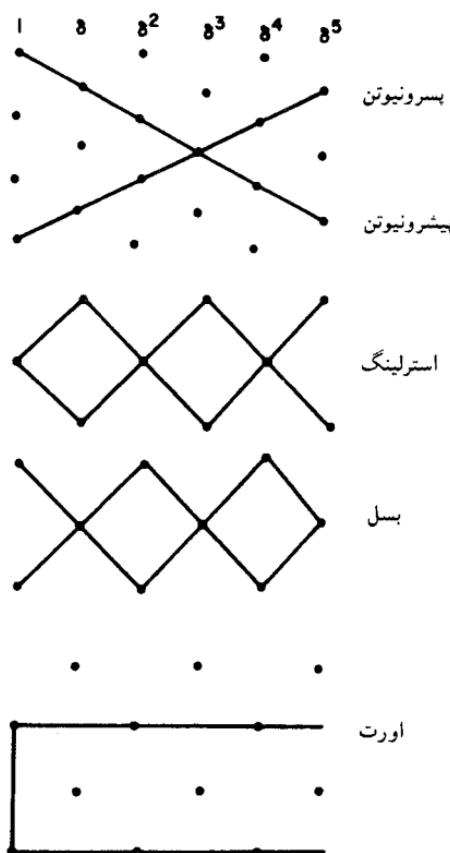
$$g(x_j + \theta h) = \bar{g}_j + \frac{(\bar{\theta}+1)\bar{\theta}(\bar{\theta}-1)}{3!} \delta^3 g_j + \dots \\ + \theta g_{j+1} + \frac{(\theta+1)\theta(\theta-1)}{3!} \delta^3 g_{j+1} + \dots$$

هم نوشت، که دستور اورت نام دارد.
دستور اورت گهگاه مورد استفاده واقع می شود: در جداول چاپ شده بهتر است که تنها نفاضلات زوج داده شوند، ضمناً جداولی از ضرایب اورت هم در دسترس هستند.

۵- طرح دستورها

اکثر دانشجویان به خاطر سپردن طرح حاصل از هر کاربرد یک دستور درونیابی در یک

جدول تفاضلی را مفید تشخیص می‌دهند.



شکل ۱۱. طرح دستورها

قبل از طرح مربوط به دستورهای نیوتن را مورد توجه قرار داده ایم و اینک طرحهای مربوط به دستورهای استرلینگ، بسل و اورت ممکن است مورد توجه قرار بگیرند.

۶- مثال

در بخش ۳ از گام ۲۰، جهت درونیابی کردن برای $\sin 5^\circ$ و $\sin 45^\circ$ از دستورهای نیوتن استفاده کردیم، می‌توانستیم از دستور پیشرو نیوتن استفاده کنیم تا (مثلا)

$$\begin{aligned} \sin 21^\circ &= 0.3420 + \frac{1}{10}(0.1580) + \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{10} \left(-\frac{9}{10} \right) (-0.0152) \\ &\quad \left(-\frac{19}{10} \right) (-0.05044) \end{aligned}$$

$$= ۰۰۳۴۲۰ + ۰۰۱۵۸ + ۰۰۰۰۶(۸) - ۰۰۰۰۱(۳) \\ = ۰۰۳۵۸۴.$$

را به دست آوریم.

همین نتیجه با استفاده از دستور استرلینگ نیز به دست می‌آید:

$$\sin ۲۱^\circ = ۰۰۳۴۲۰ + \frac{1}{۲۰}(۰۰۱۶۸۴ + ۰۰۱۵۸۰) + \frac{1}{۲۰۰}(-۰۰۵۱۰۴) \\ + \frac{۱}{۶}\frac{۱}{۱۰}\frac{۱}{۱۰}\left(\frac{-۹}{۱۰}\right)\frac{۱}{۲}(-۰۰۰۵۲ - ۰۰۰۰۴۸) \\ = ۰۰۳۴۲۰ - ۰۰۰۱۶۲(۲) - ۰۰۰۰۰(۵) + ۰۰۰۰۰(۸) \\ = ۰۰۳۵۸۴.$$

با زهم می‌توانستیم از دستور پیشرونیوتن استفاده کنیم تا $\sin ۲۵^\circ$ (مثلاً) را به دست آوریم:

$$\sin ۲۵^\circ = ۰۰۳۴۲۰ + \frac{1}{۲}(۰۰۱۵۸۰) + \frac{۱}{۲۲}\left(-\frac{۱}{۲}\right)(-۰۰۰۱۵۲) \\ + \frac{۱}{۶}\frac{۱}{۲}\left(-\frac{۱}{۲}\right)\left(-\frac{۳}{۲}\right)(-۰۰۰۰۴۴) \\ = ۰۰۳۴۲۰ + ۰۰۰۷۹۰ + ۰۰۰۰۱۹ - ۰۰۰۰۰۲(۸) \\ = ۰۰۴۲۲۶.$$

اما، با دستور بسل محاسبه کمتری مورد نیاز است:

$$\sin ۲۵^\circ = \frac{1}{۴}(۰۰۳۴۲۰ + ۰۰۰۵۰۰۰) + \frac{۱}{۲۲}\left(-\frac{۱}{۲}\right) \\ \frac{۱}{۴}(-۰۰۵۱۰۴ - ۰۰۰۰۱۵۲) \\ = ۰۰۴۲۱۰ + ۰۰۰۰۱۶ \\ = ۰۰۴۲۲۶.$$

بالاخره، توجه داشته باشید که در این حالت، از دستور اورت نیز همین نتیجه حاصل می‌شود.

خود را بیازماید

- ۱- چه موقع دستور درونیابی استرلینگ می‌تواند مناسب باشد؟
- ۲- چه موقع دستور درونیابی بسل می‌تواند مناسب باشد؟
- ۳- چرا دستور اورت با جداول چاپ شده مشخصی به کار می‌رود؟

تمرین

- از یک جدول تفاضلی D^5 از $f(x) = e^x$ برای $x=0$ ، $x=0.5$ و $x=1$ مقادیر زیر را برآورد کنید.
- (i) $f(0.5)$ با استفاده از دستور استرلینگ؛
 - (ii) $f(0.5)$ با استفاده از دستور اورت؛
 - (iii) $f(0.5)$ با استفاده از دستور بسل؛
 - (iv) $f(0.5)$ با استفاده از دستور اورت.

گام بیست و دو

درونيابي - ۴

دستور درونيا بي لاگرانژ

در گامهای ۱-۲، دستورهای درونیابی مختلفی را مورد بررسی قراردادیم که از تفاضلات متناهی استفاده می‌کردند. دستور درونیابی دیگری منسوب به لاگرانژ هم وجود دارد که ابداً از تفاضلات متناهی استفاده نمی‌کند، و دارای این مزیت است که می‌تواند برای توابعی که در فواصل متساوی از شناسه‌ها جدول‌بندی نشده‌اند به کار گرفته شود. اما کارکردن با دستور لاگرانژ سخت است و علاوه بر این، دارای این عیب است که باید درجه چند جمله‌ای تقریبی از ابتدا انتخاب شود و لذا، این روش اصولاً تنها از نظر تئوری مورد توجه است.

*- دستور العمل

فرض می‌کنیم که تابع (x) در $n+1$ نقطه (نه لزوماً متساوی الفاصله) $\{x_0, x_1, \dots, x_n\}$ جدول‌بندی شده و قرار است به وسیله یک چند جمله‌ای از درجه حداقل n ، مانند

$$P_n(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

چنان تقریب شود که برای $n, \dots, 1, 0 = j$ داشته باشیم

$$f_j = f(x_j) = P_n(x_j).$$

* این الگوریتم برای محاسبه کامپیوتری مناسب است. جهت مطالعه واستفاده در پن‌نامه نویسی در صفحه ۱۸۰ یک فلوچارت داده شده است.

اکنون، به ازای $k = ۰, ۱, \dots, n$

$$L_k(x) = \frac{(x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{k-1})(x - x_{k+1}) \dots (x - x_n)}{(x_k - x_0)(x_k - x_1) \dots (x_k - x_{k-1})(x_k - x_{k+1}) \dots (x_k - x_n)}$$

یک چندجمله‌ای از درجه n است، که در شرایط زیر صدق می‌کند:

$$L_k(x_j) = ۰, \quad j \neq k, \quad j = ۰, ۱, \dots, n,$$

$$L_k(x_k) = ۱.$$

لذا

$$P_n(x) = \sum_{k=0}^n L_k(x) f_k$$

یک چندجمله‌ای از درجه (حداکثر) n است که

$$P_n(x_j) = f_j, \quad j = ۰, ۱, \dots, n;$$

یعنی، $P_n(x)$ چندجمله‌ای هم محل (یکتا) است. توجه داشته باشید که برای $j \neq k$ $x = x_j$ تمامی جملات در مجموع فوق صفر می‌شوند به استثنای جمله f_j که برابر f_j است؛ $L_k(x)$ را ضریب k در دو نیای لگرانژ می‌نامند، و اتحاد ۱ را (که با قراردادن ۱ $\equiv f(x)$ به دست می‌آید) می‌توان به عنوان یک آزمون به کار برد. همچنین توجه کنید که به ازای $n = ۱$ ، بازهم دستور درونیابی خطی

$$P_1(x) = \frac{(x - x_0)}{(x_1 - x_0)} f_0 + \frac{(x - x_0)}{(x_1 - x_0)} f_1 = f_0 + \frac{(x - x_0)}{(x_1 - x_0)} (f_1 - f_0)$$

از گام ۱۹ به دست می‌آید.

-۲- مثال

برای پیدا کردن چندجمله‌ای هم محل $P_3(x)$ مارپر نقاط $(۰, ۳), (۱, ۲), (۲, ۷), (۴, ۵۹)$ ، دستور درونیابی لگرانژ را به کار ببرید، و از آنجا مقدار $(۳) P_3$ را باید ضرایب لگرانژ عبارتند از:

$$\begin{aligned} L_0(x) &= \frac{(x - ۱)(x - ۲)(x - ۴)}{(۰ - ۱)(۰ - ۲)(۰ - ۴)} \\ &= -\frac{1}{۶}(x^3 - ۷x^2 + ۱۴x - ۸). \end{aligned}$$

$$L_0(x) = \frac{(x-0)(x-1)(x-4)}{(1-0)(1-1)(1-4)}$$

$$= \frac{1}{4}(x^3 - 6x^2 + 8x),$$

$$L_1(x) = \frac{(x-0)(x-1)(x-2)}{(2-0)(2-1)(2-4)}$$

$$= -\frac{1}{4}(x^3 - 5x^2 + 4x),$$

$$L_2(x) = \frac{(x-0)(x-1)(x-2)}{(4-0)(4-1)(4-2)}$$

$$= \frac{1}{24}(x^3 - 3x^2 + 2x),$$

(دانشجویان باید بررسی کنند که ۱ $= L_0(x) + L_1(x) + L_2(x) + L_3(x)$. لذا، چند جمله‌ای مطلوب عبارت است از

$$P_4(x) = -\frac{1}{4}(x^3 - 7x^2 + 14x - 8)$$

$$+ \frac{1}{4}(x^3 - 6x^2 + 8x)$$

$$- \frac{1}{4}(x^3 - 5x^2 + 4x)$$

$$+ \frac{1}{24}(x^3 - 3x^2 + 2x)$$

$$= -\frac{1}{24}(-9x^3 + 63x^2 - 126x + 72$$

$$+ 16x^3 - 96x^2 + 128x$$

$$- 42x^3 + 210x^2 - 168x$$

$$+ 59x^3 - 177x^2 + 118x)$$

$$= -\frac{1}{24}(+24x^3 + 0x^2 - 48x + 72)$$

$$= x^3 - 2x + 3$$

درنتیجه، $P_3(3) = 27 - 6 + 3 = 24$. ولی توجه داشته باشید که اگر صورت صریح چند جمله‌ای هم محل لازم نبود، می‌توانستیم مقدار $P_3(x)$ بذارای x مشخصی را مستقیماً از صورتهای ضربی $L_k(x)$ محاسبه کنیم. از این‌رو، برای محاسبه $P_3(3)$ داریم

$$L_0(3) = \frac{(3-1)(3-2)(3-4)}{(0-1)(0-2)(0-4)} = \frac{1}{4},$$

والی آخر.

۳- نکته تجدیبی

در مورد دستورهای درونیابی تفاضل نیوتن یا سایر دستورها درجه چند جمله‌ای تقریب مورد نیاز را می‌توان صرفاً با احتساب جملات تعیین کرد، ناینکه جملات دیگر از اهمیتی برخوردار نباشند. در دستور العمل لاگرانژ، درجه چند جمله‌ای باید بدولاً انتخاب شود. همچنین توجه داشته باشید که، (i) یک تغییر درجه، مستلزم محاسبه تمامی جملات به طور کامل از اول است، و (ii) برای یک چند جمله‌ای از درجه بالا، این روند مشتمل بر تعداد زیادی عمل ضرب می‌شود، و درنتیجه ممکن است کاملاً کند باشد.

دروندیابی لاگرانژ را باید با احتیاط قابل توجهی به کار برد. برای مثال، فرض

می‌کنیم که دستور لاگرانژ را برای تخمین $\sqrt[3]{20}$ از روی نقاط $(0, 1), (1, 2), (8, 4)$ و $(27, 3)$ بر روی x به کار ببریم. داریم:

$$f(x) \approx \frac{x(x-8)(x-27)(x-64)}{1(-7)(-26)(-63)} \times 1 + \frac{x(x-1)(x-27)(x-64)}{8(7)(-19)(-56)} \times 2 + \frac{x(x-1)(x-8)(x-64)}{27(26)(19)(-37)} \times 3 + \frac{x(x-1)(x-8)(x-27)}{64(63)(56)(37)} \times 4$$

که درنتیجه،

$$f(20) \approx 139.1 - 3139.$$

که به مقدار صحیح $27144 - 27144$ خیلی نزدیک نیست! با درونیابی خطی بین $(8, 2)$ و $(27, 3)$ می‌توان نتیجه بهتر (26.316) را بدست آورد.

مشکل در اینجاست که از روش لاگرانژ نمی‌توان پی برد که $f(x) = \sqrt[3]{x}$ تا چه حد به وسیله یک چند جمله‌ای درجه چهار خوب نمایش داده می‌شود. بنا بر این، عملاً از دستور لاگرانژ خیلی به ندرت استفاده می‌شود. (در آنالیز عددی این دستور از نظر گسترش قابلیت دارد.)

واجد اهمیت بیشتری است.)

خود را بیازمایید

- ۱ - چه موقع دستور درونیابی لاگرانژ را در محاسبه عملی به کار می بریم؟
- ۲ - چه چیزی دستور لاگرانژ را از بسیاری از دیگر دستورهای درونیابی متمايز می کند؟
- ۳ - چرا دستور لاگرانژ را باید در عمل با احتیاط فراوان به کار برد؟

تمرین

با فرض اینکه $f(-2) = 46$ ، $f(-1) = 4$ ، $f(1) = 4$ ، $f(3) = 156$ و $f(4) = 484$ برای محاسبه $f(5)$ ، از دستور لاگرانژ استفاده کنید.

گام بیست و سه

درونيابي - ۵*

تفاضلات تقسیم شده و روش ایتنکن^۱

قبل اشاره کردیم که دستور درونیابی لاگرانژ عمده‌اً از نظر تئوری مورد توجه است، زیرا در بهترین حالت عملی هم شامل محاسبات نسبتاً زیاد است و استفاده از آن می‌تواند کاملاً خطرناک باشد. استفاده از تفاضلات تقسیم شده، برای درونیابی یک تابع جدولی با شناسه‌های نامتساوی الفاصله، بسیار کارآفر و در عین حال نسبتاً بدون خطر است؛ زیرا درجه لازم از چند جمله‌ای هم محل را می‌توان تشخیص داد. در عمل یک دستور العمل وابسته به این، که منتبه به ایتنکن است به طور وسیعی به کار گرفته می‌شود.

۱- تفاضلات تقسیم شده

دوباره، فرض می‌کنیم تابع $(x) f$ در نقاط (نهالز امامتساوی الفاصله) $\{x_0, x_1, \dots, x_n\}$ جدول بنده شده باشد. تفاضلات تقسیم شده بین این نقاط را بدین ترتیب تعریف می‌کنیم:

تفاضل تقسیم شده اول (مثلا، بین x_0 و x_1) به صورت

$$f(x_0, x_1) = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0} = \frac{f_1 - f_0}{x_1 - x_0} = f(x_1, x_0);$$

تفاضل تقسیم شده دوم (مثلا، بین x_1 و x_2) به صورت

$$f(x_0, x_1, x_2) = \frac{f(x_1, x_2) - f(x_0, x_1)}{x_2 - x_0};$$

والى آخر تا تفاضل تقسيم شده Δ^n (بين x_0, x_1, \dots, x_n) بهصورت

$$\Delta^n f(x_0, x_1, \dots, x_n) = \frac{f(x_1, x_2, \dots, x_n) - f(x_0, x_1, \dots, x_{n-1})}{x_n - x_0}.$$

مثال

از داده‌های زیر يك جدول تفاضل تقسيم شده بسازيد:

x	۰	۱	۳	۶	۱۰
$f(x)$	۱	-۶	۴	۱۶۹	۹۲۱

اين جدول تفاضل بهصورت زيراست:

x	$f(x)$	
۰	۱	-۷
۱	-۶	+۴
۳	۴	+۵
۶	۱۶۹	+۱۰
۱۰	۹۲۱	+۱۹
		+۱۸۸

قابل توجه است که تفاضلات تقسيم شده سوم ثابت هستند. در زير، با استفاده از دستور تفاضلات تقسيم شده نيوتن، از اين جدول درونيا بي می کنيم وچند جمله‌اي هم-

محل درجه سوم نظیر را تعیین می نماییم.

۲- دستور تفاضل تقسیم شده نیوتن

به موجب تعاریف تفاضلات تقسیم شده داریم

$$f(x) = f(x_0) + (x - x_0)f(x, x_0)$$

$$f(x, x_0) = f(x_0, x_1) + (x - x_1)f(x, x_0, x_1)$$

$$f(x, x_0, x_1) = f(x_0, x_1, x_2) + (x - x_2)f(x, x_0, x_1, x_2)$$

$$\vdots \quad \vdots \quad \vdots$$

$$f(x, x_0, x_1, \dots, x_{n-1}) = f(x_0, x_1, \dots, x_n) + (x - x_n)f(x, x_0, x_1, \dots, x_n).$$

با ضرب تساوی دوم در $(x - x_0)(x - x_1)$ ، و سوم در $(x - x_1)(x - x_2)$ و الی آخر و جمع نتایج حاصل خواهیم داشت:

$$f(x) = f(x_0) + (x - x_0)f(x_0, x_1) + (x - x_0)(x - x_1)f(x_0, x_1, x_2)$$

$$+ \dots + (x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{n-1})f(x_0, x_1, \dots, x_n) + R,$$

که در آن

$$R = (x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_n)f(x, x_0, x_1, \dots, x_n).$$

تسویه داشته باشید که جمله باقیمانده R در x_0, x_1, \dots, x_n صفر است و لذا می توان نتیجه گرفت که بقیه جملات طرف راست، چند جمله ای هم محل یا، به طور معادل، چند جمله ای لاگرانژ را تشکیل می دهند. در صورتی که درجه مورد نیاز چند جمله ای هم- محل از پیش معلوم نباشد، رسم براین است که نقاط x_0, x_1, \dots, x_n را به نسبت از دیاد فاصله شان از x مرتب می کنند و جملات را با هم جمع می نمایند تا بینکه R به قدر کافی کوچک بشود.

مثال

از تابع جدولی بخش ۱ این گام، $f(2)$ را به وسیله دستور تفاضل تقسیم شده نیوتن بیابید، و چند جمله ای هم محل نظیر را بنویسید. همین کار را برای $f(4)$ هم انجام دهید. چون تفاضل سوم ثابت است، یک چند جمله ای درجه سوم را می توان در این پنج نقطه برآش کرد. بنابر دستور تفاضل تقسیم شده نیوتن، با استفاده از $x_0 = 1, x_1 = 1, x_2 = 3, x_3 = 6, x_4 = 2$ ، این چند جمله ای درجه سوم عبارت است از

$$f(x) = f(0) + xf(0, 1) + x(x-1)f(0, 1, 2)$$

$$+x(x-1)(x-3)f(0, 1, 3, 6) \\ = 1 - 7x + 4x(x-1) + 1x(x-1)(x-3),$$

که در نتیجه

$$f(2) = 1 - 14 + 8 - 2 = -7.$$

به وضوح، چندجمله‌ای هم محل به صورت زیر است:

$$1 - 7x + 4x^2 - 4x + x^3 - 4x^2 + 3x = x^3 - 8x + 1.$$

برای یافتن $f(4)$ نقاط $x_0 = 1, x_1 = 3, x_2 = 6, x_3 = 10$ و $x_4 = 15$ را در نظر می‌گیریم، که در نتیجه

$$f(x) = -6 + 5(x-1) + 10(x-1)(x-3) + (x-1)(x-3)(x-6),$$

$$f(4) = -6 + 5 \times 3 + 10 \times 2 + 3 \times 1(-2) = +32.$$

همان طور که انتظار می‌رفت، این چند جمله‌ای هم محل همان چند جمله‌ای درجه سوم، یعنی $1 - 8x + x^3$ است.

۳- روش ایتکن

در عمل، غالباً یک دستورالعمل مناسب به ایتکن بکار می‌رود که از آن به طور منظم چند جمله‌ایهای درونیساب بهتر و بهتری (متناظر با برش متواالی از مراتب بالاتر دستور تفاضل تقسیم شده نیوتن) تعیین می‌شوند. بدین ترتیب، داریم:

$$f(x) \approx f_0 + (x - x_0) \frac{f_1 - f_0}{x_1 - x_0} \\ = \frac{f_0(x_1 - x) - f_1(x_0 - x)}{x_1 - x_0} \equiv I_{0,1}(x),$$

بهوضوح

$$f_0 = I_{0,1}(x_0), \quad f_1 = I_{0,1}(x_1).$$

سپس با توجه به

$$I_{0,2}(x) = f_0 + (x - x_0) f(x_0, x_1),$$

و غیره داریم:

$$f(x) \approx f_0 + (x - x_0)f(x_0, x_1) + (x - x_0)(x - x_1) \frac{f(x_0, x_2) - f(x_0, x_1)}{x_2 - x_1}$$

$$= \frac{I_{0,1}(x)(x_2 - x) - I_{0,2}(x)(x_1 - x)}{x_2 - x_1} \equiv I_{0,1,2}(x).$$

در ضمن، می‌توان توجه کرد که

$$f_0 = I_{0,1,2}(x_0), \quad f_1 = I_{0,1,2}(x_1), \quad f_2 = I_{0,1,2}(x_2).$$

در دید اول این دستورالعمل ممکن است پیچیده به نظر برسد، ولی این روش از نظم برخوردار و بنابراین از نظر محاسباتی سر راست است. این دستورالعمل را می‌توان با طرح زیرنمایش داد:

x_0	f_0		$x_0 - x$
x_1	f_1	$I_{0,1}(x)$	$x_1 - x$
x_2	f_2	$I_{0,2}(x)$	$x_2 - x$
x_3	f_3	$I_{0,3}(x)$	$I_{0,1,2,3}(x)$
...	$x_3 - x$

یک مزیت بزرگ این روش این است که کامپیوتر می‌تواند با مقایسه مراحل متوالی، دقت حاصل را اندازه بگیرد (البته این عمل منتظر است با اندازه گیری برش مناسب دستور تقاضل تقسیم شده نیوتن). همان طور که برای دستور تقاضل تقسیم شده نیوتن ذکر شد، معمولاً نقاط $x_0, x_1, x_2, \dots, x_n$ را چنان مرتب می‌کنند که قدر مطلق اعداد $x_i - x_j$ یک دنباله صعودی تشکیل بدھند.

در پایان، متذکرمی شویم که هر چند نحوه استخراج روش اینکن ارتباطش را با دستور نیوتن نشان می‌دهد، ولی قابل توجه است که سرانجام روش اینکن ابدا شامل تقاضلات تقسیم شده نیست!

مثال

از تابع جدولی بخش ۱ این گام، $f(x)$ را به روش اینکن بیاید.
 داریم $x_0 = 2, x_1 = 3, x_2 = 0, x_3 = 6, x_4 = 10$ و $x_5 = 6$ را انتخاب می‌کنیم:

	x_k	f_k		$x_k - x$
$k=0$	۱	-۶		-۱
$k=1$	۳	۴	-۱	+۱
$k=2$	۰	۱	-۱۳ -۵	-۲
$k=3$	۶	۱۶۹	۲۹ -۱۱ (-۷)	+۴
$k=4$	۱۰	۹۲۱	۹۷ -۱۵ -۷ (-۷)	+۸

این محاسبه از چپ، سطر به سطر، با یک «ضرب قطری» تقسیم شده مناسبی از درایه‌های مربوط در درایه‌های ستون $x - x_k$ در طرف راست انجام می‌گیرد: بدین ترتیب،

$$I_{0,1} = \frac{(-6)(+1) - (+4)(-1)}{3-1} = -1$$

$$I_{0,2} = \frac{(-6)(-2) - (+1)(-1)}{0-1} = -13$$

$$I_{0,1,2} = \frac{(-1)(-2) - (-13)(+1)}{0-3} = -5$$

و الی آخر.

درایه ۷ - (داخل دایره) دوبار متواالی در امتداد قطر ظاهر می‌شود و بنابراین می‌توان نتیجه گرفت که $-7 = f(2)$.

خود را بیازمایید

- ۱ - دستور درونیابی تفاضل تقسیم شده نیوتن چه برتری عملی مهمی نسبت به دستور لاگرانژ دارد؟
- ۲ - معمولاً نقاط جدولی برای درونیابی با دستور تفاضل تقسیم شده نیوتن یا روش ایتنکن چگونه مرتب می‌شوند؟
- ۳ - آیا عملاً در درونیابی به روش ایتنکن از تفاضلات تقسیم شده استفاده می‌شود؟

تمرین

- ۱ - از دستور تفاضل تقسیم شده نیوتن استفاده کنید و نشان دهید که درونیابی برای $\sqrt[3]{20}$ از نقاط $(5, 5), (1, 1), (0, 0)$ و $(27, 3), (8, 2), (64, 4)$ بر روی $f(x) = \sqrt[3]{x}$ کاملاً

بی اعتبار است.

-۲ با فرض اینکه $f(-2) = 46$ ، $f(-1) = 4$ ، $f(1) = 156$ و $f(3) = 484$ ، مطلوب است محاسبه $f(0)$ به وسیله (i) دستور تقاضل تقسیم شده؛ و (ii) روش ایتکن.

در مورد اعتبار این درونیابی بحث کنید.

-۳ با فرض اینکه $f(0) = 253913$ ، $f(1) = 253919$ ، $f(2) = 253938$ و $f(3) = 253951$ ، به روش ایتکن (۲) را برآورد کنید.

گام بیست و چهار

* درونیابی - ۶

درونویابی معکوس

به جای مقدار یک تابع $f(x)$ به ازای نقطه معینی مانند x ، می‌توان x متناظر با یک مقدار داده شده $f(x)$ را جستجو کرد؛ این روند به درونیابی معکوس موسوم است. برای مثال، شاید داشتجمو در مردم امکان بدست آوردن ریشه‌های $f(x) = 0$ به وسیله درونیابی معکوس اندیشیده باشد.

۱- درونیابی معکوس خطی

یک روند مقدماتی واضح این است که تابع را در همسایگی مقدار داده شده به فاصله‌هایی آن قدر کوچک جدول بندی کنیم که بتوان درونیابی معکوس خطی را به کار برد. با توجه به تقریب خطی از گام ۱۹، داریم

$$x = x_j + \theta(x_{j+1} - x_j),$$

که در آن

$$\theta \approx \frac{f(x) - f_j}{f_{j+1} - f_j}.$$

(توجه داشته باشید که اگر $f(x) = 0$ باز هم روش نابجایی را بدست می‌آوریم سر.ک. گام ۰.۸)

مثلثاً، از یک جدول D برای $f(x) = e^{-x}$ داریم:

$f(0) = 0.3985$ و $f(0.01) = 0.3992$ و در نتیجه $f(0.01) = 0$ متناظر $f(x) = 0$ است.

است با

$$x \approx ۰۹۱ + \frac{۰۵۴ - ۰۵۴۰۲۵}{۰۵۳۹۸۵ - ۰۵۴۰۲۵} \times (۰۹۲ - ۰۹۱) = ۰۹۱ + ۰۰۰۶۲۵ = ۰۹۱۶۲۵.$$

یک امتحان فوری آن است که از درونیابی (مستقیم) استفاده کنیم و $x = f(x)$ را دوباره به دست آوریم. بدین ترتیب:

$$f(۰۹۱۶۲۵) \approx ۰۵۴۰۲۵ + \frac{۰۹۱۶۲۵ - ۰۹۱}{۰۹۲ - ۰۹۱} \times (۰۵۳۹۸۵ - ۰۵۴۰۲۵) = ۰۵۴۰۰۰.$$

۲- درونیابی معکوس تکراری

به جای جستجو برای جدول بندی در یک فاصله به قدر کافی کوچک جهت انجام درونیابی معکوس خطی، دانشجو هم بدون تردید تصدیق خواهد کرد که بهتر است (دست کم به طور تقریب) یک چندجمله‌ای هم محل از درجه بیش از یک به کار گرفته شود. درجه چندجمله‌ای تقریبی را می‌توان به طور ضمیمی با یک روش تکراری (تقریب متواتی) تعیین کرد. مثلاً، دستور تفاضل پیشرو نیوتن را می‌توان به صورت

$$\theta = \{f(x) - f_j - \frac{1}{\Delta} \theta (\theta - 1) \Delta^2 f_j + \dots\} / \Delta f_j;$$

هم مرتب کرد. چون می‌توان انتظار داشت که جملات شامل تفاضلات مرتبه دوم و بالاتر نسبتاً با سرعت کاهش یابند، تقریبات متواتی $\{\theta_i\}$ برای θ به صورت زیر داده می‌شوند:

$$\theta_1 = \{f(x) - f_j\} / \Delta f_j,$$

$$\theta_2 = \{f(x) - f_j - \frac{1}{\Delta} \theta_1 (\theta_1 - 1) \Delta^2 f_j\} / \Delta f_j,$$

و الی آخر.

روندهای تکراری مشابه را می‌توان بر اساس دیگر دستورهای تفاضلی بنادرد؛ مثلاً، از دستور اورت خواهیم داشت

$$\theta_1 = \{f(x) - f_j\} / \delta f_{j+\frac{1}{2}}$$

$$\theta_2 = \{f(x) - f_j + \frac{1}{\delta} \theta_1 (\theta_1 - 1) [(\theta_1 - 2) \delta^2 f_j - (\theta_1 + 1) \delta^2 f_{j+1}]\} / \delta f_{j+\frac{1}{2}}$$

و الی آخر.

برای تشریح مطلب، جدول $f(x) = \sin x$ به ازای $x = 0^\circ, 50^\circ, 10^\circ$ داده شده در گام ۲۰ را در نظر بگیرید، و فرض کنید که می خواهیم x را بین ۰ و π را $f(x)$ چون برخی از محاسبهای رومیزی الکترونیکی فاقد کلیدهایتابع مثلثاتی معکوس هستند، این مثال ساده از نقطه نظر عملی جالب است. واضح است که، $x < 20^\circ$. از دستور نیوتون داریم

$$\theta_1 = \frac{(0.1736 - 0.1684)}{0.1684} = \frac{0.0052}{0.1684} = 0.01568 \approx 0.016,$$

$$\theta_2 = \frac{\frac{1}{2} (0.016 - (-0.016) (-0.01568))}{0.1684}$$

$$= \frac{0.00264 - 0.00007}{0.1684} = 0.01526 \approx 0.0153,$$

$$\theta_3 = \frac{1}{0.1684} \{ 0.0264 - \frac{1}{2} (0.0153) (-0.0153) (-0.0153) \}$$

$$- \frac{1}{6} (0.0153) (-0.01847) (-0.01847) (-0.00048) \}$$

$$= \frac{1}{0.1684} \{ 0.0264 - 0.00007 + 0.00002 \}$$

$$= 0.01538.$$

(توجه کنید که در برآوردهای اولیه θ ، منظور کردن ارقام متعدد ضرور نیست، به موجب دستور اورت،

$$\theta_1 = 0.016,$$

$$\theta_2 = \frac{1}{0.1684} \{ 0.0264 + \frac{1}{6} (0.016) (-0.0184) (-0.0184) (-0.00052) \} - [0.016] \}$$

$$= \frac{1}{0.1684} \{ 0.0264 - (0.0224) (0.0216) \}$$

$$= \frac{1}{0.1684} \{ 0.00005 - 0.00264 \}$$

$$= 0.01538.$$

در نتیجه، $x = 10 - 0.01538 = 0.98462^\circ$ عدد $\theta = 0.01538^\circ$ را به دست می‌دهد.
با امتحان کردن به روش معمولی درونیابی مستقیم، یا در این مثال به روش مستقیم،
داریم $0.002000 = 0.01538^\circ \cdot \sin 11.538^\circ$.

۳- تفاصلات تقسیم شده

چون تفاصلات تقسیم شده برای درونیابی بمقادیر جدولی نامتساوی الفاصله مناسب هستند، آنها را می‌توان برای درونیابی معکوس هم به کار برد. مجدداً، تابع $f(x) = \sin x$ را به ازای (10°) در نظرمی‌گیریم، و بدی را می‌باییم که $f(x) = 0.1736$. اگر $f(x)$ را بر حسب ازدیاد فاصله از ۲ مرتب کنیم، جدول تفاضل تقسیم شده زیر را (درایه‌ها در ۱۰۰ ضرب شده‌اند) خواهیم داشت:

$f(x)$	x					
0.1736	10					
		5938				
0.3420	20		518			
		5848		1360		
0.50000	0		962		1338	
		6000		1988		3486
0.50000	30		1560		2403	
		7003		2431		
0.6428	40		4188			
		8117				
0.7660	50					

$$\begin{aligned}
 x &= 10 + (0.2 - 0.1736) 59.38 \\
 &\quad + (0.2 - 0.1736)(0.2 - 0.3420) 51.18 \\
 &\quad + (0.2 - 0.1736)(0.2 - 0.3420)(0.2 - 0.1736) 13.38 \\
 &\quad + (0.2 - 0.1736)(0.2 - 0.3420)(0.2 - 0.1736) 0.55 \\
 &\quad + (0.2 - 0.1736)(0.2 - 0.3420)(0.2 - 0.1736) 0.05 \\
 &\quad \times (0.2 - 0.1736)(0.2 - 0.3420)(0.2 - 0.1736) 34.86 \\
 &= 10 + 1.5676 = 0.0194 - 0.00102 + 0.0030 - 0.0035 \\
 &= 11.5375.
 \end{aligned}$$

از طرف دیگر، طرح اینکن را هم می‌توان به کار برد. به هر حال، در هر یک ازدواج شق قابل توجه است که در مقایسه با درونیابی معکوس تکراری مزیتی به نام دقت، نمی‌تواند نیاز به محاسبات اضافی را توجیه کند.

خود را بیازمایید

- ۱- چرا درونیابی معکوس خطی می‌تواند کسل کننده یا غیرعملی باشد؟
- ۲- روش متداول امتحان کردن درونیابی معکوس چیست؟
- ۳- درونیابی معکوس با به کار بردن هر یک از تفاصلات تقسیم شده یا طرح اینکن، چه مزیت بالقوه‌ای نسبت به روش تکراری دارد؟ عیب احتمالی آن چیست؟

تمرین

- ۱- برای یافتن ریشه x از درونیابی معکوس خطی استفاده کنید.
- ۲- مطلوب است حل $1 = 3xe^x$ تا $3D$.
- ۳- جدول تصحیح شده مربوط به تابع درجه سوم $f(x)$ داده شده در تمرین ۱ از گام ۱۸ عبارت است از:

x	$f(x)$	x	$f(x)$
۲	۳۵۰۶۷۱	۸	۲۴۰۲۵۷۳
۳	۶۰۴۰۸۸	۹	۲۸۰۰۵۹۲
۴	۹۰۸۲۵۷	۱۰	۳۱۰۹۳۹۹
۵	۱۳۰۳۱۸۴	۱۱	۳۵۰۹۰۰۰
۶	۱۶۰۸۸۷۵	۱۲	۳۹۰۹۴۰۱
۷	۲۰۰۵۳۳۶	۱۳	۴۴۰۵۶۰۸

بدون آگاهی از صورت صریح $f(x)$ ، مقدار x را به ترتیب برای ۱۰، ۲۰، ۴۰ به دست آورید. جوابهای خود را با درونیابی (مستقیم) امتحان کنید. بالاخره، معادله درجه سوم را به دست آورید و با استفاده از آن جوابهای خود را دوباره امتحان کنید.

گام بیست و پنجم

برآذش منحنی

دانشمندان و جامعه‌شناسان اغلب می‌خواهند منحنی همواری را به چند داده تجربی برآذش کنند. یک شیوه واضح برای $(n+1)$ نقطه مفروض این است که از چند جمله‌ای درونیاب درجه n استفاده کنیم، ولی این شیوه هنگامی که n بزرگ باشد غالباً رضایت‌بخش نیست. با استفاده از چند جمله‌ایهای تکه‌ای، یعنی برآذش چند جمله‌ایهای از درجه پایین به زیر مجموعه‌هایی از نقاط داده شده، می‌توان نتایج بهتری به دست آورد. در این مورد استفاده از توابع اسپلاین (که معمولاً برآذش هموار خاصی را به دست می‌دهند) همه جا متداول شده است (مثلاً ر. ک. کونت و دوبور).

نوع نسبتاً متفاوت دیگر برآذش منحنی که غالباً کاراتر هم هست، برآذش کمترین مربعات است که در آن به جای سعی در برآذش دقیق نقاط، یک چند جمله‌ای از درجه پایین (غالباً از مرتبه اول یا دوم) پیدا می‌کنیم که آن نقاط را به طور تنگاتنگ برآذش کند (به رجهت خود نقاط هم مشمول خطای تجربی بوده دقیق نخواهد بود).

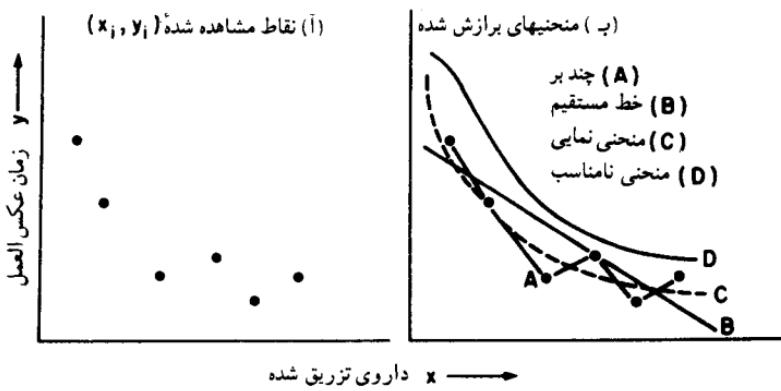
۱- تشریح مسئله

فرض کنید به طور تجربی مشغول مطالعه ارتباط بین دو متغیر x و y هستیم - مثلاً، (x) مقدار داروی تزریق شده و (y) زمان عکس العمل مشاهده شده روی نمونه‌ای از مشاهدی صحرایی باشد. با مثلاً شش بار انجام آزمایش مربوط، شش جفت از مقادیر (x, y) به دست می‌آیند، این مقادیر را می‌توان در نموداری مانند شکل (α) ۱۲ رسم کرد.

ممکن است گمان کنیم که ارتباط بین این متغیرها را می‌توان به طور رضایت‌بخشی با یک رابطه تابعی $(y) = f(x)$ بیان کرد، ولی چون مقادیر y به طور تجربی به دست آمده‌اند مقید به خطای اختلال هستند. قالب ریاضی این وضعیت به شرح زیر است:

(وقتی که n نقطه مشاهده شده در دست باشد، به ازای $i = 1, \dots, n$) داریم $y_i + \epsilon_i = f(x_i)$. در اینجا $f(x_i)$ مقدار تابعی لر نظیر مقدار x_i است که در آزمایش به کار گرفته شده و ϵ_i عبارت است از خطای تجربی مربوط به اندازه‌گیری متغیر y در این نقطه. لذا خطای موجود در y ، در نقطه مشاهده شده، برابر است با $y_i - f(x_i) = \epsilon_i$. مسئله برآش منحنی این است که جهت تعیین یک منحنی مناسب از اطلاعات مربوط به نقاط داده‌نمونه چنان استفاده کنیم (یعنی، تابع مناسبی مانند $f(x)$ یا ییم) که از معادله $y = f(x)$ بتوان به عنوان توصیفی از رابطه (y, x) استفاده کرد؛ امید آن است که پیش‌بینی‌هایی که از این معادله انجام می‌گیرند خوبی درختنا نباشند.

تابع $f(x)$ را چگونه باید انتخاب کرد؟ تعداد نامحدودی تابع وجود دارد که باید از میانشان انتخاب شود، و شکل (۱۲) چهار انتخاب ممکن را نشان می‌دهد. چندبر A از تمام شش نقطه می‌گردد؛ اما به طور شهودی ممکن است مرежه باشد که برآش با خط مستقیمی مانند B ، یا با یک منحنی نمایی چون C انجام شود. روشن است که منحنی D برآش خوبی برای این داده‌ها نیست.



شکل ۱۲. عکس العمل موشها نسبت به دارو

-۲- شیوه کلی حل مسئله

جهت آغاز پاسخگویی به این سؤال که کدام تابع باید انتخاب شود یک شیوه ممکن را توضیح می‌دهیم.

برای مجموعه مفروضی از مقادیر $(y_1, x_1), (y_2, x_2), \dots, (y_n, x_n)$ تابعی را انتخاب می‌کنیم که برای مقادیر مجموعه‌ای از c پارامتر c_1, c_2, \dots, c_k بتواند به طور کامل مشخص شود. این تابع را با $f(x; c_1, c_2, \dots, c_k) = y$ نمایش می‌دهیم.

مقادیری برای این پارامترها انتخاب خواهیم کرد که در نقاط اندازه‌گیری شده (y_i, x_i) خطاهای حتی الامکان کوچک باشند. سه روش پیشنهاد خواهیم کرد که با کمک آنها بتوانیم به عبارت «حتی الامکان کوچک» معنی مشخصی بیخشیم.

مثالهایی از توابع مورد استفاده

(i) $y = c_1 + c_2 x + \dots + c_k x^{k-1}$ (چند جمله‌ای)

(ترکیبی از توابع سینوسی)

(ii) $y = c_1 \sin \omega x + c_2 \sin 2\omega x + \dots + c_k \sin k\omega x$ (ترکیبی از توابع کسینوسی)

(iii) $y = c_1 \cos \omega x + c_2 \cos 2\omega x + \dots + c_k \cos k\omega x$

مثالهای (i)، (ii) و (iii) خود مثالهایی از آنچه که می‌تواند فرم خطی کلی:

(iv) $y = c_1 \phi_1(x) + c_2 \phi_2(x) + \dots + c_k \phi_k(x)$

نامیده شود هستند که در آن توابع $(x), \phi_1(x), \phi_2(x), \dots, \phi_k(x)$ متشکل از مجموعه‌ای از توابع از پیش انتخاب شده‌می‌باشند. در (i) این مجموعه از تابع عبارت است از $\{1, x, x^2, \dots, x^{k-1}\}$ در (ii) این مجموعه عبارت است از $\{\sin \omega x, \sin 2\omega x, \dots, \sin k\omega x\}$ ، که در آن ثابت n طوری انتخاب می‌شود که با یک دوره تناوب موجود در داده‌ها توافق داشته باشد؛ در (iii) مجموعه عبارت است از $\{\cos \omega x, \cos 2\omega x, \dots, \cos k\omega x\}$ تابع دیگری که عموماً در برآش منحنی به کار می‌روند عبارتند از تابع نمایی، تابع بسل، چند جمله‌ایهای لثاندر، چند جمله‌ایهای چبیشف (مثلار. ک. کونت و دوبور).

۴- خطاهای «حتی الامکان کوچک»

در اینجا معیاری را ارائه می‌دهیم که مفهوم انتخاب تابعی که خطاهای اندازه‌گیری را حتی الامکان کوچک کند روش می‌سازد. فرض می‌کنیم که منحنی مورد برآش را بتوان به شکل خطی کلی با مجموعه معلومی از تابع $\{\phi_1(x), \phi_2(x), \dots, \phi_k(x)\}$ بیان کرد. خطاهای ε_i در n نقطه داده شده به قرار ذیل هستند:

$$\varepsilon_1 = c_1 \phi_1(x_1) + c_2 \phi_2(x_1) + \dots + c_k \phi_k(x_1) - y_1$$

$$\varepsilon_2 = c_1 \phi_1(x_2) + c_2 \phi_2(x_2) + \dots + c_k \phi_k(x_2) - y_2$$

 \vdots

$$\varepsilon_n = c_1 \phi_1(x_n) + c_2 \phi_2(x_n) + \dots + c_k \phi_k(x_n) - y_n.$$

اگر تعداد نقاط داده شده ناییشتر از تعداد پارامترها (یعنی، $k \leq n$) باشد، پس از دن مقادیری برای $\{c_1, c_2, \dots, c_k\}$ که تمامی خطاهای ε_i را صفر کنند امکان پذیر است. اگر $n < k$ ، تعدادی نامتناهی جواب برای $\{c_i\}$ موجود است که تمامی خطاهای را

صفر می کنند (و لذا بینهایت منحنی با شکل مفروض از همه نقاط تجربی می گذرند)؛ در این حالت مسئله به طور کامل حل نمی شود – جهت انتخاب یک منحنی مناسب اطلاعات بیشتری مورد نیاز است.

اگر $k > n$ ، که معمولا در عمل هم چنین است، نمی توان تمامی خطاهای را با یک انتخاب صفر کرد. سه دستورالعمل ممکن به قرار زیرند:

(i) مجموعهای مانند $\{c_i\}$ انتخاب کنید که خطای مطلق کل را مینیمم سازد؛

$$\text{یعنی، مجموع } \sum_{i=1}^n |e_i| \text{ را مینیمم کنید؛}$$

(ii) مجموعهای مانند $\{c_i\}$ انتخاب کنید که ماکریم خطای مطلق را مینیمم سازد؛

$$\text{یعنی، } \text{Max} \{ |e_i| \} \text{ را مینیمم کنید؛}$$

$$i = 1, \dots, n$$

(iii) مجموعهای مانند $\{c_i\}$ انتخاب کنید که مجموع مریعات خطاهارا مینیمم سازد؛

$$\text{یعنی، } \sum_{i=1}^n e_i^2 = S \text{ را مینیمم کنید.}$$

استفاده از دستورالعملهای (i) و (ii) عموماً مشکل است. دستورالعمل (iii) به یک دستگاه معادلات خطی منجر می شود که برای تعیین مجموعه $\{c_i\}$ باید حل شود؛ این دستورالعمل اهل کمترین هریعات نام دارد و دستورالعملی است که معمولاً به کار برده می شود.

۴- روش کمترین مریعات

برای به کار بردن اصل کمترین مریعات استفاده از مشتق گیری جزئی، فنی از حساب دیفرانسیل و انتگرال که ممکن است بر معلمین این کتاب ناشناخته باشد، لازم است. به این دلیل، به جای یک توصیف کلی از این روش به شرح رئوس مطالب توأم بامثالهایی از کاربرد مطلب مبادرت می ورزیم.

الف) معادلات ذرهای

مجموع مریعات خطاهای که باید مینیمم شود عبارت است از:

$$S = \sum_{i=1}^n e_i^2 = \sum_{i=1}^n [f(x_i; c_1, c_2, \dots, c_k) - y_i]^2.$$

n مقدار (y_i, x_i) اندازه های معلوم و مأخوذه از n آزمایش هستند. اگر این مقادیر

را در طرف راست قرار دهیم S به عبارتی تبدیل می‌شود که تنها k مجهول، به نامهای c_1, c_2, \dots, c_k را دربردارد. به عبارت دیگر، S را می‌توان به صورت تابعی از c_i ‌ها؛ یعنی

$$S = S(c_1, c_2, \dots, c_k)$$

در نظر گرفت. مسئله انتخاب مقادیری است برای $\{c_i\}$ که S را مینیمم کند.

قضیه‌ای از حساب دیفرانسیل و انتگرال حاکی است که (تحت شرایط معینی که معمولاً در عمل برقرار هستند) مینیمم در نقطه‌ای واقع می‌شود که در آن نقطه تمام مشتقات جزئی ضریب دیفرانسیلی $dS/dc_1, dS/dc_2, \dots, dS/dc_k$ صفر هستند. (مشتق جزئی $\partial S/\partial c_1$ ، هماناً همان ضریب دیفرانسیلی dS/dc_1 است با فرض ثابت نگه داشتن تمام c_i ‌ها؛ دیگر؛ مثلاً اگر بنابراین، باید دستگاه متشکل از k معادله زیر را حل کنیم:

$$\frac{\partial S}{\partial c_1} = 0$$

$$\frac{\partial S}{\partial c_2} = 0$$

⋮

$$\frac{\partial S}{\partial c_k} = 0$$

این دستگاه مجموعه‌ای است از معادلات که نسبت به مجهولات c_1, c_2, \dots, c_k خطی هستند و به معادلات فرعی می‌باشند. برای تقریب کمترین مرباعات موسوم است. این معادلات را می‌توان با روش‌های عددی ارائه شده در گامهای ۱۱ و ۱۳ حل کرد. جواب مشترک این معادلات مجموعه مطلوب $\{c_i\}$ را که مینیمم کننده S است بدست می‌دهد.

ب) مثالهایی از دو شکم‌های مرباعات

نقاط زیر در یک آزمایش بدست آمده‌اند:

x	۱	۲	۳	۴	۵	۶
y	۱	۳	۴	۳	۴	۲

این نقاط را در نموداری رسم، وجهت برآش (i) یک خط راست، (ii) یک سه‌می، به این نقاط، ازروش کمترین مربuat استفاده کنید.

نقاط فوق در شکل (T) ۱۳ نشان داده شده‌اند.

i) جهت برآش یک خط مستقیم باید تابعی چون $y = c_1 + c_2 x$ (یعنی یک چند جمله‌ای درجه اول) پیدا کرد که

$$S = \sum_{i=1}^6 \varepsilon_i^2 = \sum_{i=1}^6 (y_i - c_1 - c_2 x_i)^2$$

را مینیمم سازد.

اگر ابتدا نسبت به c_1 (با ثابت نگهداشتن c_2) و بعد نسبت به c_2 (با ثابت نگهداشتن c_1) دیفرانسیل بگیریم و نتایج را برابر صفر قرار دهیم، معادلات نرمال ذیل به دست می‌آیند:

$$\frac{\partial S}{\partial c_1} = -2 \sum_{i=1}^6 (y_i - c_1 - c_2 x_i) = 0$$

$$\frac{\partial S}{\partial c_2} = -2 \sum_{i=1}^6 x_i (y_i - c_1 - c_2 x_i) = 0.$$

می‌توان هر دو معادله را بر ۲ — تقسیم کرد، اعمال سیگما را به داخل پرانتزها برد، جملات را مرتب کرد و دستگاه زیر را به دست آورد:

$$\sum y_i = 6c_1 + (\sum x_i)c_2$$

$$\sum x_i y_i = (\sum x_i)c_1 + (\sum x_i^2)c_2.$$

ملاحظه می‌شود که برای رسیدن به جواب باید چهار مجموع $\sum x_i^2$ ، $\sum y_i$ ، $\sum x_i y_i$ را محاسبه کرد و در آخرین معادلات قرارداد. این عملیات را می‌توان در یک جدول به قرار جدول صفحه بعد مرتب کرد (سه ستون آخر مربوط به برآش سه‌می مورد نظر است).

بنابراین، معادلات نرمال جهت برآش خط مستقیم عبارتند از:

$$17 = 6c_1 + 21c_2$$

$$63 = 21c_1 + 91c_2.$$

جواب تا ۲D عبارت است از:

$$c_1 = 2.13$$

$$c_2 = 0.20$$

x	y	x^2	xy	x^2y	x^3	x^4
۱	۱	۱	۱	۱	۱	۱
۲	۳	۴	۶	۱۲	۸	۱۶
۳	۴	۹	۱۲	۳۶	۲۷	۸۱
۴	۳	۱۶	۱۲	۴۸	۶۴	۲۵۶
۵	۴	۲۵	۲۰	۱۰۰	۱۲۵	۶۲۵
۶	۲	۳۶	۱۲	۷۲	۲۱۶	۱۲۹۶
مجموعهای مطلوب		۲۱	۱۷	۹۱	۶۳	۲۶۹
					۴۴۱	۲۲۷۵

در نتیجه:

$$y = ۲۰۱۳ + ۰۵۲x$$

خط مطلوب می باشد که در شکل (ب) ۱۳ رسم شده است.
ii) جهت برآورده یک سهمی باید چند جمله‌ای درجه دومی مانند

$$y = c_1 + c_2x + c_3x^2$$

یافت که

$$S = \sum \epsilon_i^2 = \sum (y_i - c_1 - c_2x_i - c_3x_i^2)^2$$

را مینیمیم کنند.

با اگرفتن مشتقهای جزئی و ادامه عمل همانند فوق، معادلات نرمال زیر به دست می آیند.

$$\sum y_i = 6c_1 + (\sum x_i)c_2 + (\sum x_i^2)c_3$$

$$\sum x_i y_i = (\sum x_i)c_1 + (\sum x_i^2)c_2 + (\sum x_i^3)c_3$$

$$\sum x_i^2 y_i = (\sum x_i^2)c_1 + (\sum x_i^3)c_2 + (\sum x_i^4)c_3$$

با منتظر کردن مقادیر مجموعهای (ر. ک. جدول بالا)، دستگاه معادلات خطی زیر حاصل می شود:

$$17 = 6c_1 + 21c_2 + 91c_3$$

$$63 = 21c_1 + 91c_2 + 441c_3$$

$$269 = 91c_1 + 441c_2 + 2275c_3$$

جواب تا $3D$ عبارت است از:

$$c_1 = -11200$$

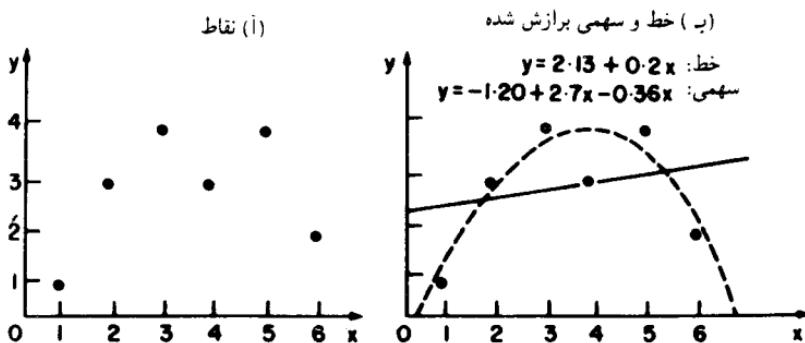
$$c_2 = 21700$$

$$c_3 = -51357.$$

بنابراین، سهمی مطلوب (تا $2D$) چنین است:

$$y = -11200 + 21700x - 51357x^2.$$

این سهمی نیز در شکل (ب) ۱۳ رسم شده است. روشن است که این سهمی از خط مستقیم، برآش بهتری است!



شکل ۱۳. برآش یک خط و یک سهمی به وسیله کمترین مربعات

خود را بیازمایید

- ۱- خط‌ها در یک نقطه به چه معناست؟
- ۲- سه معیاری را که ممکن است جهت انتخاب مجموعه $\{c_i\}$ به کار رود ارائه دهید.
- ۳- معادلات نرمال چگونه به دست می‌آیند؟

تمرين

- ۱- برای مثال ۴ (ب) فوق‌الذکر، مقدار y_i ، مجموع مربعات خطای نقاط، را از (i) خط برآش شده، و (ii) سهمی برآش شده، حساب کنید. نقاط مربوط را روی گاغدر رسم مشخص کنید و «بانگاه» خط مستقیمی به آنها برآزایند. (یعنی، باحدس بهترین مکان، خطی با یک خط کش رسم کنید)؛ مقدار S را برای این خط تعیین، و آن را با مقدار مربوط به خط

کمترین مربعات مقایسه کنید.

۲- با روش کمترین مربعات خط مستقیمی به هر یک از مجموعه داده‌های زیر برازش نماید:

(i) سختی (x) و درصد نیکل (y) در هشت نمونه از آلیاژ فولاد:

سختی (x)	۳۶	۴۱	۴۲	۴۳	۴۴	۴۵	۴۷	۵۰
درصد نیکل (y)	۲۵	۲۷	۲۸	۲۹	۳۰	۳۲	۳۳	۳۵

(ii) نمره آزمایش استعداد (x) شش فروشنده کارآموز و فروشهای اولین سال آنها

(y) بر حسب هزار تومان:

آزمایش استعداد (x)	۲۵	۲۹	۳۳	۳۶	۴۲	۵۴
فروش اولین سال (y)	۴۲	۴۵	۵۰	۴۸	۷۲	۹۰

برای هر دو مجموعه، نقاط را بر روی یک نمودار مشخص و خط کمترین مربعات را رسم کنید. با استفاده از این خطوط (i) درصد نیکل یک نمونه را که سختی آن ۳۸ است، و (ii) حدود فروش اولین سال یک فروشنده کارآموز را که نمره آزمایش استعدادش ۴۸ است، پیش‌بینی کنید.

۳- معادلات نرمال مربوط به برازش یک چند جمله‌ای درجه سوم مانند $y = c_1 + c_2x + c_3x^2 + c_4x^3$ به مجموعه‌ای از n نقطه را به دست آورید. نشان دهید که این معادلات را می‌توان به شکل ماتریسی زیر هم نوشت:

$$\begin{bmatrix} \sum y \\ \sum xy \\ \sum x^2y \\ \sum x^3y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} n & \sum x & \sum x^2 & \sum x^3 \\ \sum x & \sum x^2 & \sum x^3 & \sum x^4 \\ \sum x^2 & \sum x^3 & \sum x^4 & \sum x^5 \\ \sum x^3 & \sum x^4 & \sum x^5 & \sum x^6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} c_1 \\ c_2 \\ c_3 \\ c_4 \end{bmatrix}$$

شکل ماتریسی معادلات نرمال برای برازش یک چندجمله‌ای درجه چهارم را نتیجه بگیرید.

۴- با روش کمترین مربعات، یک سه‌می به نقاط $(0, 0)$ ، $(1, 1)$ ، $(2, 3)$ ، $(3, 3)$ و $(4, 2)$ بپرازانید. مقدار S مربوط به این برازش را بیابید.

۵- معادلات نرمال مربوط به برازش معادله‌ای به شکل $y = c_1 + c_2 \sin x$ به مجموعه نقاط $(0, 0)$ ، $(1, 1)$ ، $(\pi/6, 2)$ ، $(\pi/2, 3)$ و $(5\pi/6, 2)$ را به وسیله روش کمترین مربعات پیدا کنید. این معادلات را برای به دست آوردن c_1 و c_2 حل کنید.

گام بیست و شش

مشتق گیری عددی

در آنالیز، معمولاً قادریم مشتق یک تابع را با روش‌های حساب دیفرانسیل و انتگرال مقدماتی به دست آوریم. ولی اگر این تابع خیلی پیچیده یا تنها به صورت یک جدول معلوم باشد، ممکن است لازم شود که به مشتق گیری عددی متولّ سل شویم.

۱- دستور العمل

دستورهای مشتق گیری عددی را می‌توان به‌آسانی با مشتق گرفتن از چند جمله‌ای درونیاب به دست آورد. ایده اساسی این است که مشتقات $(x), f'(x), f''(x), \dots$ از یک تابع مانند f به وسیله مشتقات $(x), P'_n(x), P''_n(x), \dots$ از چند جمله‌ای هم محل (x) نمایش داده می‌شوند.

برای مثال، با مشتق گرفتن از دستور تفاضل پیشرو نیوتون

$$f(x) =$$

$$f(x_i + \theta h) \approx [1 + \theta \Delta + \frac{1}{2} \theta(\theta - 1) \Delta^2 + \frac{\theta(\theta - 1)(\theta - 2)}{3!} \Delta^3 + \dots] f_i$$

نسبت به x . (چون $\frac{df}{dx} = \frac{df}{d\theta} \times \frac{d\theta}{dx}$ و غیره) به طور صوری

$$f'(x) = \frac{1}{h} \frac{df}{d\theta} \approx \frac{1}{h} [\Delta + (\theta - \frac{1}{2}) \Delta^2 + \frac{3\theta^2 - 6\theta + 2}{6} \Delta^3 + \dots] f_i,$$

$$f''(x) = \frac{1}{h^2} \frac{d^2 f}{d\theta^2} \approx \frac{1}{h^2} [\Delta^2 + (\theta - 1)\Delta^3 + \dots] f_j,$$

و غیره حاصل می‌شود. به ویژه با قرار دادن $\theta = 0$ ، برای مشتقات در نقاط جدولی $\{x_j\}$ دستورهای زیر به دست می‌آیند:

$$f'_{j+1} \approx \frac{1}{h} [\Delta - \frac{1}{2}\Delta^2 + \frac{1}{3}\Delta^3 - \dots] f_j$$

$$f''_{j+1} \approx \frac{1}{h^2} [\Delta^2 - \Delta^3 + \frac{11}{12}\Delta^4 - \dots] f_j.$$

و غیره.

(در گام ۲۰ اشاره کردیم که E شبیه به e^{hD} است؛ لذا می‌توان «نتیجه‌گرفت» که

$$hD = \log_e E = \log_e (1 + \Delta) = \Delta - \frac{1}{2}\Delta^2 + \frac{1}{3}\Delta^3 - \dots !$$

با قرار دادن $\theta = 1/2$ ، یک دستور نسبتاً دقیق به صورت زیر برای نقاط میانی (بدون تفاضلات مرتبه دوم) به دست می‌آید:

$$f'_{j+\frac{1}{2}} \approx \frac{1}{h} [\Delta - \frac{1}{24}\Delta^3 + \dots] f_j;$$

حال آنکه با قرار دادن $\theta = 1$ در دستور مربوط به مشتق مرتبه دوم (بدون تفاضلات مرتبه سوم) داریم:

$$f''_{j+1} \approx \frac{1}{h^2} [\Delta^2 - \frac{1}{12}\Delta^4 + \dots] f_j,$$

که دستوری برای مشتق مرتبه دوم در نقطه بعدی است. توجه داشته باشید که اگر تنها یک جمله را منظور کنیم، دستورهای معروف

$$f'(x_j) \approx \frac{f(x_j + h) - f(x_j)}{h};$$

$$f''(x_j) \approx \frac{f(x_j + 2h) - 2f(x_j + h) + f(x_j)}{h^2} \quad (\theta = 0);$$

$$f'(x_j + \frac{1}{4}h) \approx \frac{f(x_j + h) - f(x_j)}{h} \quad (\theta = \frac{1}{4});$$

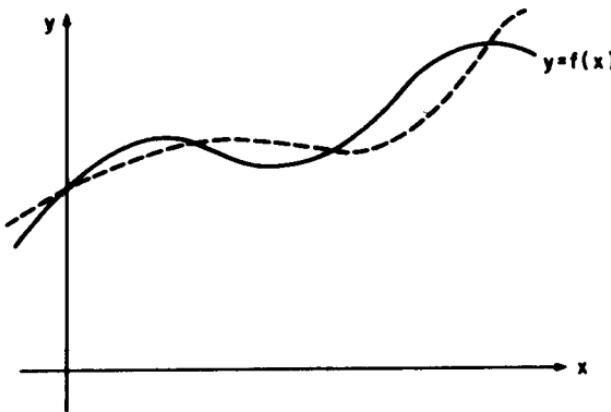
$$f''(x_j+h) \approx \frac{f(x_j+2h) - 2f(x_j+h) + f(x_j)}{h^2} (\theta=1);$$

و غیره، را دوباره به دست می آوریم.

۲- خطای در مشتق گیری عددی

باید درک شود که مشتق گیری عددی مقید به خطای نسبتاً زیادی است؛ اشکال اساسی در این است که امکان دارد $((f(x) - P_1(x))'$ کوچک باشد ولی اختلافات $(f'(x) - P_1'(x))'$ و $((P_1''(x) - f''(x))'$ غیره، خیلی بزرگ باشند. به بیان هندسی، گرچه ممکن است دو منحنی نزدیک هم باشند ولی امکان دارد اختلاف شیب، تغییر در شیب، وغیره قابل ملاحظه باشند (ر. ک. شکل ۱۴).

همچنین باید توجه شود که دستورهای فوق، همگی شامل تقسیم ترکیبی از تفاضلات (که بهویژه وقتی h کوچک باشد مستعد خطاهای حذفی هستند) بر توان مثبتی از h می باشند. در نتیجه اگر بخواهیم خطاهای گردشده را پایین نگهداشیم، باید از یک مقدار بزرگ h استفاده کنیم. از طرف دیگر، می توان نشان داد (ر. ک. تمرین ۳ زیر) که خطای برشی تقریباً متناسب با h^3 است، که در آن p یک عدد صحیح مثبت است، ولذا h باید به قدر کافی کوچک باشد تا خطای برشی قابل اغماض شود. بدین ترتیب، در «تنگنا» قرارداریم، و باید با انتخاب بهینه‌ای از h بسازیم.



شکل ۱۴. درونیابی کردن $(x)f$

به اختصار، در یک مشتق گیری عددی مبتنی بر تقریب مستقیم یک چندجمله‌ای، خطاهای بزرگ می توانند به وجود آینند، و در نتیجه همواره یک امتحان خطای توصیه می شود. چند روش دیگر مبنی بر چند جمله‌ایها هم وجود دارند که از دستورالعملهای پیچیده‌تر نظریه کمترین مرباعات یا اقل اکثر استفاده می کنند، و دستورالعملهایی مشتمل بر سایر توابع مقدماتی

(نظریه توابع مثلثاتی) هم وجود دارند. به هر حال، احتمالاً، بهترین شیوه آن باشد که تنها به هنگام اجبار از مشتق‌گیری عددی استفاده کنیم!

-۳- مثال

با استفاده از داده‌های در گام ۱۷ (ص ۹۰) برای $f(x) = e^x$ ، مطلوب است برآورد $f'(1)$ و $f''(1)$.

اگر از دستورهای صفحه ۱۰۶ (با $\theta = 0$) استفاده کنیم، خواهیم داشت:

$$\begin{aligned} f' &\approx \frac{1}{2} (f(0.00015) - f(0.000291)) \\ &= 20(0.005666) + 0.000005 \\ &= 1.051, \end{aligned}$$

$$f'' \approx 400(0.000291 - 0.00015) = 1.04.$$

چون $f'(1) = f(0.0) = f''(1) = 1$ بدهی است که (به خاطر خطاهای گردشده) نتیجه دوم بسیار نادقیقتراست.

خود را بیازمایید

- ۱- چگونه دستورهای مشتق یک تابع از دستورهای دورنیابی به دست می‌آیند؟
- ۲- چرا لزوماً دقت روند مشتق‌گیری عددی معمولی، با کاهش فاصله شناسه افزایش نمی‌یابد؟
- ۳- چه وقت باید از مشتق‌گیری عددی استفاده کنیم؟

تمرین

- ۱- دستورهای مشتمل بر تفاضلات پسرو را برای مشتقهای اول و دوم یک تابع به دست آورید.
- ۲- تابع $x = \sqrt{x}$ به ازای $x = 1$ (۰۰۵۰۰۱) تا ۵ رقم اعشار جدول‌بندی شده است:

x	$f(x)$
۱۰۰	۱۰۰۰۰۰
۱۰۵	۱۰۲۴۷۰
۱۱۰	۱۰۴۸۸۱
۱۱۵	۱۰۷۲۳۸
۱۲۰	۱۰۹۵۴۵
۱۲۵	۱۱۱۸۰۳
۱۳۰	۱۱۴۰۱۸

- (i) از دستور تفاضل پیشرو نیوتن استفاده کنید و $(1)''f$ و $(1)'''f$ را تخمین بزنید.
- (ii) از دستور تفاضل پسرو نیوتن استفاده کنید و $(1r^{30})'f$ و $(1r^{30})'''f$ را تخمین بزنید.

- برای یافتن خطاهای برشی در دستورهای زیر، از سری تیلر استفاده کنید:

- i) $f'(x_j) \approx (f(x_j + h) - f(x_j))/h$
- ii) $f'(x_j + \frac{1}{4}h) \approx (f(x_j + h) - f(x_j))/h$
- iii) $f''(x_j) \approx (f(x_j + 2h) - 2f(x_j + h) + f(x_j))/h^2$
- iv) $f''(x_j + h) \approx (f(x_j + 2h) - 2f(x_j + h) + f(x_j))/h^2$.

گام بیست و هفت

انتگرال گیری عددی - ۱

قاعده دوزنقه‌ای

محاسبه انتگرال‌های معین به شکل

$$\int_a^b f(x) dx$$

به روشهای تحلیلی غالباً یا مشکل است یا غیرممکن، لذا از انتگرال گیری عددی یا کوادراتور استفاده می‌کنیم.

معلوم است که انتگرال معین را می‌توان به عنوان مساحت زیر منحنی $y = f(x)$ به ازای $a \leqslant x \leqslant b$ تعییر کرد و با تقسیم بازه موردنظر و جمع کردن مساحت‌های مربوط به این تقسیمات آن را محاسبه نمود. با این خاصیت جمعی انتگرال معین می‌توان محاسبه را به صورت تکه‌ای انجام داد. می‌توان برای هر زیر بازه $x_n \leqslant x \leqslant x_{n+1}$ از بازه $a \leqslant x \leqslant b$ تقریب با چند جمله‌ای $f(x) \approx P_n(x)$ را اختیار کرد و برای اینکه

$$\int_{x_0}^{x_n} P_n(x) dx$$

با تقریب خوبی محاسبه شود، n را چنان انتخاب نمود که به قدر کافی کوچک بودن خطای $(f(x) - P_n(x))$ در هر یک از زیر بازه‌های جدولی $x_j \leqslant x \leqslant x_{j+1}$ $j = 0, 1, \dots, n$ تضمین گردد. قابل توجه است که (برای $n > 1$) این خطای غالباً در زیر بازه‌های متواالی، متناوباً مثبت و منفی است و به مقدار قابل توجهی حذف خطای پیش می‌آید؛ و لذا به عکس مشتق گیری عددی کوادراتور ذاتاً دقیق است! معمولاً کافی است که بر هر زیر بازه $x_n \leqslant x \leqslant x_{n+1}$ از یک

تقریب با چند جمله‌ای از درجه نسبتاً پایینی استفاده کنیم.

* - قاعدة ذوزنقه‌ای

شاید سر راست ترین کوادراتور آن باشد که بازه $b \leqslant x \leqslant a$ را به وسیله نقاط

$$x_j = a + jh, \quad j = 0, 1, 2, \dots, N$$

که در آن $b = a + Nh$, به N نوار متساوی به عرض h تقسیم کنیم. سپس می‌توانیم از خاصیت جمعی

$$\int_a^b f(x) dx = \int_{x_0}^{x_1} f(x) dx + \int_{x_1}^{x_2} f(x) dx + \dots + \int_{x_{N-1}}^{x_N} f(x) dx$$

و تقریبات خطی (مشتمل بر

$$\int_{x_j}^{x_{j+1}} f(x) dx = \int_{x_j}^{x_j+h} f(x_j + \theta h) d\theta = h \int_0^1 f(x_j + \theta h) d\theta$$

$$\approx h \int_0^1 [1 + \theta \Delta] f_j d\theta = h[(\theta + \frac{1}{\gamma} \theta \Delta) f_j]_0^1$$

$$= h[1 + \frac{1}{\gamma} \Delta] f_j, \quad = h[f_j + \frac{1}{\gamma} (f_{j+1} - f_j)]$$

$$= \frac{1}{\gamma} h(f_j + f_{j+1}),$$

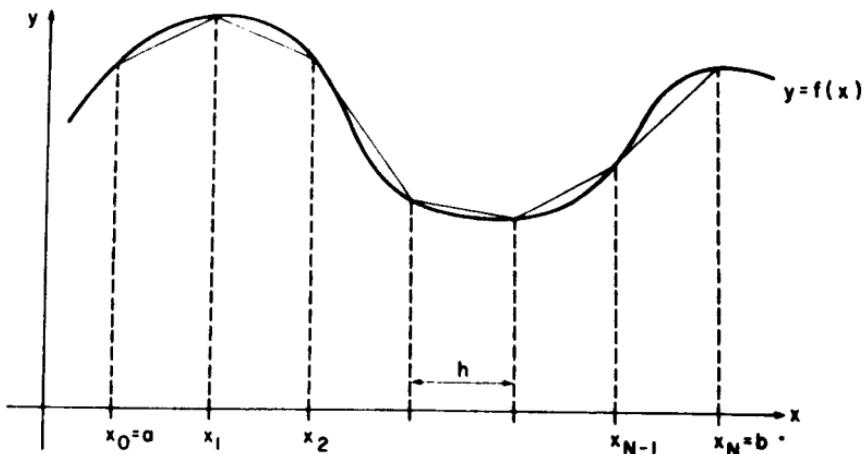
استفاده کنیم و قاعدة ذوزنقه‌ای

$$\int_a^b f(x) dx \approx \frac{h}{\gamma} (f_0 + f_1) + \dots + \frac{h}{\gamma} (f_{N-1} + f_N)$$

$$= \frac{h}{\gamma} (f_0 + f_N) + h(f_1 + f_2 + \dots + f_{N-1})$$

را به دست آوریم. بنابراین، انتگرال گیری به وسیله قاعدة ذوزنقه‌ای شامل محاسبه یک مجموع متناهی از مقادیر داده شده به وسیله انتگران (x_i) است و بسیار هم سریع می‌باشد. توجه کنید که این روند را از نظر هندسی می‌توان به صورت مجموع مساحت‌های N ذوزنقه به عرض h و ارتفاع متوسط $(f_j + f_{j+1})/2$ تعبیر کرد (ر. ک. شکل ۱۵).

* این الگوریتم برای محاسبه کامپیوتری مناسب است. جهت مطالعه واستفاده در برناهه نویسی در صفحه ۱۸۱ یک فلوچارت داده شده است.



شکل ۱۵. قاعده ذوزنقه‌ای

۲- دقت

قاعده ذوزنقه‌ای متناظر است با یک تقریب چند جمله‌ای نسبتاً خام (یک خط راست) بین نقاط متواالی x_j و $x_{j+1} = x_j + h$ ، ولذا تنها برای h هایی به قدر کافی کوچک می‌تواند دقیق باشد. به قرار ذیر می‌توان برای خطای این قاعده یک کران تقریبی (بالا) به دست آورد.

به موجب بسط تیلر

$$f_{j+1} = f(x_j + h) = f_j + hf'_j + \frac{1}{2!}h^2 f''_j + \dots$$

از قاعده ذوزنقه‌ای

$$\int_{x_j}^{x_{j+1}} f(x) dx \approx \frac{1}{2}h(f_j + f_{j+1}) = h\left(f_j + \frac{h}{2}f'_j + \frac{h^2}{4}f''_j + \dots\right)$$

حاصل می‌شود. حال آنکه در $x_j \leq x \leq x_{j+1}$ می‌توان $f(x)$ را به صورت

$$f(x) = f_j + (x - x_j)f'_j + \frac{1}{2!}(x - x_j)^2 f''_j + \dots$$

بسط داد و صورت دقیق

$$\int_{x_j}^{x_{j+1}} f(x) dx = h[f_j + \frac{h}{2}f'_j + \frac{h^2}{4}f''_j + \dots]$$

را به دست آورد. با مقایسه این دو صورت نتیجه می شود که تصحیح لازم عبارت است از

$$h \left(\frac{1}{4} - \frac{1}{4} h^2 f''_j \right) + \dots = -\frac{1}{12} h^3 f'''_j + \dots$$

بنابراین، اگر از جملات مرتبه بالا صرف نظر کنیم، کران تقریبی خطای مربوط به کارگیری قاعدة ذوزنقه‌ای (بر N زیر باذه) عبارت خواهد بود از:

$$+ \frac{N}{12} h^3 \operatorname{Max} |f''(x)| = + \frac{(b-a)h^3}{12} \operatorname{Max} |f''(x)|.$$

برای قابل اغماض کردن این خطای هرجا که ممکن باشد، h را به قدر کافی کوچک انتخاب می کنیم. این کار احتمالا در حالت استفاده از جدول و محاسبه با دست ممکن نباشد. از سوی دیگر، در یک برنامه کامپیوتری الکترونیکی که در آن $f(x)$ در هر نقطه $a \leq x \leq b$ قابل محاسبه است، بازه را می توان به زیر بازه‌های کوچک و کوچکتری تقسیم کرد و دقت کافی را به دست آورد. (مقادیر انتگرال مربوط به زیر تقسیمات متوالی را می توان با هم مقایسه کرد و وقتی که بین مقادیر متوالی تطابق کافی حاصل شد، به روند تقسیم بازه‌ها خاتمه داد.)

۳- مثال

با به کار بردن قاعدة ذوزنقه‌ای و داده‌های مندرج در گام ۱۷ (ص ۹۰) را

$$\int_{1.0}^{0.93} e^x dx$$

برآورد کنید.

اگر (h) را جهت نشان دادن تقریب گیری با نواری به عرض h به کار بگیریم، خواهیم داشت:

$$T(0.92) = \frac{0.92}{2} [1.10517 + 1.134986] = 0.24550$$

$$T(0.91) = \frac{0.91}{2} [1.10517 + 2(1.122140) + 1.134986]$$

$$= 0.24489$$

$$T(0.905) = \frac{0.905}{2} [1.10517 + 2(1.116183) + 1.122140 + 1.128403 + 1.134986]$$

$$= 0.24474.$$

چون $0.24469 = e^{0.51} - e^{0.53}$ ، می‌توان مشاهده کرد که دنباله خطای باکاهشی به نسبت $\frac{1}{h^2}$ متناظر است.

خود را بیازمایید

- چرا کوادراتوری که از یک تقریب چندجمله‌ای برای انتگران استفاده می‌کند، حتی اگر چند جمله‌ای از درجه پایین هم باشد، احتمالاً رضایت‌بخش است؟
- درجه چند جمله‌ای تقریبی متناظر باقاعدۀ ذوزنقه‌ای چیست؟
- چرا قاعدۀ ذوزنقه‌ای برای محاسبه کامپیوتری کاملاً مناسب است؟

•

تمرین

- با استفاده از قاعدۀ ذوزنقه‌ای وداده‌های مفروض در گام قبلی

$$\int_{100}^{1530} \sqrt{x} dx$$

را برآورد کنید.

- برای برآورد

$$\int_0^1 \frac{1}{1+x} dx$$

از قاعدۀ ذوزنقه‌ای با $h=0.5$ ، $h=0.25$ و $h=0.125$ استفاده کنید.

گام بیست و هشت

انتگرال گیری عددی - ۲

قاعدۀ سیمپسون^۱

اگر جهت به دست آوردن کوادراتور دقیقتر ، تقسیم ترازیدی بازه‌ای چون $a \leqslant x \leqslant b$ (همچون در موقع استفاده از جداول) نامطلوب باشد، راه دیگر، به کار بردن یک چندجمله‌ای تقریبی از درجه بالاتر است. یک انتگرال گیری مبتنی بر تقریب درجه دوم (یعنی تقریب سه‌موی)، به نام قاعدۀ سیمپسون، برای اکثر کوادراتورها مناسب است.

۱- قاعدۀ سیمپسون

قاعده سیمپسون با تقریب درجه دوم متناظر است، لذا، به ازای h می‌شود

$$\int_{x_j}^{x_j+2h} f(x) dx = h \int_0^{\pi} f(x_j + \theta h) d\theta$$
$$\approx h \int_0^{\pi} \left[1 + \theta \Delta + \frac{1}{4} \theta(\theta - 1) \Delta^2 \right] f_j d\theta$$
$$= h \left[\left(\theta + \frac{1}{4} \theta^2 \Delta + \left(\frac{1}{6} \theta^3 - \frac{1}{4} \theta^2 \right) \Delta^2 \right) f_j \right]_0^{\pi}$$
$$= h \left[2f_j + 2(f_{j+1} - f_j) + \frac{1}{3} (f_{j+2} - 2f_{j+1} + f_j) \right]$$

$$= \frac{h}{\varphi} (f_j + 4f_{j+1} + f_{j+2}).$$

به منحني $y = f(x)$ ، در سه نقطه جدولی x_j, x_{j+1}, x_{j+2} قوسی از سهمی برازش می شود. درنتیجه، اگر $N = (b-a)/h$ زوج باشد، قاعدة سیمپسون به صورت ذیل به دست می آید :

$$\int_a^b f(x) dx = \int_{x_0}^{x_1} f(x) dx + \int_{x_1}^{x_2} f(x) dx + \dots + \int_{x_{N-2}}^{x_N} f(x) dx \\ \approx \frac{h}{\varphi} [f_0 + 4f_1 + 2f_2 + 4f_3 + 2f_4 + \dots + 4f_{N-1} + f_N],$$

که در آن

$$f_j = f(x_j) = f(a + jh), \quad j = 0, 1, \dots, N.$$

همانند قاعدة ذوزنقه‌ای، انتگرال گیری به وسیله قاعدة سیمپسون شامل محاسبه یک مجموع متاهی از مقادیر حاصل از انتگران $(x)^f$ است. قاعدة سیمپسون برای محاسبه کامپیوتری نیز کاراست و عموماً از کاربرد مستقیم آن در محاسبات دستی هم دقیق کافی به دست می آید.

- دقت

تاکید می کنیم که در محاسبات کامپیوتری مشتمل بر یک انتگران معلوم مانند $(x)^f$ ، برنامه ریزی تقسیم تزايدی بازه به زیر بازه‌ها جهت حصول دقت مطلوب، کاملاً مناسب است ولی برای محاسبات دستی، بازهم استفاده از یک کران خطای (خطای برشی) مفید است.

فرض کنید تابع $f(x)$ در بازه $x_j - h \leq x \leq x_j + h$ دارای بسط تیلر

$$f(x) = f_j + (x - x_j)f'_j + \frac{1}{2!}(x - x_j)^2 f''_j + \dots,$$

باشد ولذا داشته باشیم

$$\int_{x_j-h}^{x_j+h} f(x) dx = 2h \left[f_j + \frac{1}{2} \times \frac{h^2}{2!} f''_j + \frac{1}{5} \times \frac{h^4}{4!} f^{(4)}_j + \dots \right].$$

با بسط $f_{j-1} = f(x_j - h)$ و $f_{j+1} = f(x_j + h)$ به سری تیلر می توان قاعدة کوادراتور مر بوط به $x_j - h \leq x \leq x_j + h$ را به صورت زیرهم نوشت:

$$\int_{x_j-h}^{x_j+h} f(x) dx \approx \frac{1}{\varphi} h (f_{j-1} + 4f_j + f_{j+1})$$

$$\begin{aligned}
 &= \frac{1}{3} h \left[\left(f_j - h f_j' + \frac{1}{2!} h^2 f_j'' - \dots \right) + 4 f_j \right. \\
 &\quad \left. + \left(f_j + h f_j' + \frac{1}{2!} h^2 f_j'' + \dots \right) \right] \\
 &= 2h \left[f_j + \frac{1}{3} \frac{h^2}{2!} f_j'' + \frac{1}{3} \frac{h^4}{4!} f_j^{(4)} + \dots \right].
 \end{aligned}$$

مقایسه این دو صورت نشان می‌دهد که تصحیح لازم عبارت است از

$$2h \left(\frac{1}{5} - \frac{1}{3} \right) \frac{h^4}{4!} f_j^{(4)} + \dots = -\frac{1}{90} h^5 f_j^{(4)} + \dots$$

با چشم‌پوشی از جملات مرتبه بالاتر نتیجه می‌گیریم که در برآورد

$$\int_a^b f(x) dx$$

به وسیله قاعدة سیمپسون (با تعداد $2/N$ زیر بازه به عرض $2h$) یک کران تقریبی خطای برشی عبارت است از:

$$+ \frac{N}{2} \frac{1}{90} h^5 \text{Max} |f^{(4)}(x)| = + \frac{(b-a)h^4}{180} \text{Max} |f^{(4)}(x)|.$$

قابل ذکر است که کران خطا مناسب است با h^4 . در حالی که در قاعدة خامتر ذوزنقه‌ای، کران خطا مناسب است با h^2 . در ضمن می‌توان ملاحظه کرد که قاعدة سیمپسون برای یک چند جمله‌ای درجه سوم دقیق است.

- مثال ۳

با استفاده از قاعدة سیمپسون وداده‌های مندرج در گام ۲۶،

$$\int_{1000}^{1020} \sqrt{x} dx$$

را برآورد کنید.

اگر $h = 15$ و $a = 1000$ باشد انتخاب شوند تعداد بازه‌ها زوج خواهد بود. اگر تقریب مربوط به نواری به عرض h را با $S(h)$ نمایش دهیم، خواهیم داشت:

$$S(15) = \frac{15}{3} [1 + 4(114018) + 2(1072238)] = 55321485$$

$$\begin{aligned}
 S(0.05) &= \frac{0.05}{3} [1 + 4(1.02470 + 1.07238 + 1.11803) \\
 &\quad + 2(1.04881 + 1.09545) + 1.14018] \\
 &= 0.321486.
 \end{aligned}$$

چون $\frac{7}{2} - x = 15/16$ است $f(x) = h^4$ کران تقریبی خطای برشی به ازای $h = 0.05$ را $= 0.0015625h^4$ و در نتیجه $h = 0.0000008$ را، در حالی که به ازای $h = 0.05$ برابر است با 0.0000001 . توجه کنید که خطای برشی قابل اغماض است؛ و برآورد انتگرال، در محدوده خطای گردشده، برابر است با $(6.32148) \cdot 0.05$.

خود را بیازمایید

- ۱- درجه چند جمله‌ای تقریبی متناظر با قاعدة سیمپسون چیست؟
- ۲- کران خطای مربوط به قاعدة سیمپسون چیست؟
- ۳- چرا قاعدة سیمپسون برای محاسبه کامپیوتری کاملاً مناسب است؟

تمرین

با استفاده از انتگرال گیری عددی،

$$\int_0^1 \frac{1}{1+x} dx$$

را تا $4D$ برآورد کنید.

گام بیست و نه

انتگرال گیری عددی - ۳

کوادراتور از یک جدول مقادیر

به طور کلی، دستورهای مربوط به کوادراتور از یک جدول تفاضلات متناهی را می‌توان با انتگرال گیری از فرمولهای درونیابی به دست آورد. قاعدة ذوزنقه‌ای متناظر است با برش خطی و سپس انتگرال گیری روی $x_j + h \leq x \leq x_j$ ، در حالی که قاعدة سیمپسون متناظر است با برش درجه دوم و بعد انتگرال گیری روی $x_j + 2h \leq x \leq x_j$. گرچه قاعدة ذوزنقه‌ای با قاعدة سیمپسون معمولًا برای کوادراتور، به ویژه در محاسبات کامپیوتری، مناسب است، با این حال انتگرال گیری از یکتابع جدولی ممکن است نیاز به یک برش ازمرتبه بالاتر (متناظر با یک چند جمله‌ای هم محل از درجه بیشتر از ۲) داشته باشد.

۱- کوادراتور بین نقاط جدولی مجاور

برای انتگرال گیری بر یک بازه وسیع، فرمولهای مربوط بدزیر بازه‌ها را مانند قبل با هم جمع می‌کنیم. اما، برای انتگرال گیری بین نقاط جدولی مجاور باید یک بازه تنها اختیار کرد و برای حصول دقت مورد نظر تعدادی کافی جمله نگه داشت. در این روند مستتر است که مقادیر جدولی خادج بازه انتگرال گیری با چند جمله ایها ای درجه بالاتر متناظر مطابقت داده می‌شوند؛ چنین روندهایی را دستودهای انتگرال گیری حوذه جزئی می‌نامند. در عمل، نقطه برش (درجه چند جمله‌ای) از اندازه جملات تفاضلی مراتب بالا نتیجه می‌شود.

ن) انتگرال گیری از دستود تفاضل پیش رو نیوتن

کافی است بازه‌ای به عرض h در نظر گرفته شود :

$$\begin{aligned}
 & \int_{x_0}^{x_0+h} f(x) dx = \\
 & h \int_0^h \left[1 + \theta \Delta + \frac{1}{2!} \theta(\theta-1) \Delta^2 + \frac{\theta(\theta-1)(\theta-2)}{3!} \Delta^3 + \dots \right] f_0 d\theta \\
 & = h \left[\left(\theta + \frac{1}{2} \theta^2 \Delta + \frac{\frac{1}{2}\theta^3 - \frac{1}{2}\theta^2}{2!} \Delta^2 + \frac{\frac{1}{3}\theta^4 - \theta^3 + \theta^2}{3!} \Delta^3 + \dots \right) f_0 \right] \\
 & = h \left(f_0 + \frac{1}{2} \Delta f_0 - \frac{1}{12} \Delta^2 f_0 + \frac{1}{24} \Delta^3 f_0 + \dots \right).
 \end{aligned}$$

ii) انتگرال‌گیری از دستور تفاضل پسروندی یافتن

$$\begin{aligned}
 & \int_{x_j}^{x_j+h} f(x) dx = h \int_0^h \left[1 + \theta \nabla + \frac{1}{2} \theta(\theta+1) \nabla^2 + \right. \\
 & \quad \left. + \frac{\theta(\theta+1)(\theta+2)}{3!} \nabla^3 + \dots \right] f_j d\theta \\
 & = h \left(f_j + \frac{1}{2} \nabla f_j + \frac{5}{12} \nabla^2 f_j + \frac{3}{8} \nabla^3 f_j + \frac{251}{720} \nabla^4 f_j + \dots \right).
 \end{aligned}$$

-۲- مثال

با استفاده از داده‌های $x=1000, 1005, 1010, 1015, 1020$ در گام ۲۶، انتگرال‌های

$$(i) \int_{1000}^{1005} \sqrt{x} dx \quad , \quad (ii) \int_{1020}^{1025} \sqrt{x} dx$$

را محاسبه کنید.

$$x_0 = 1000, x_0 + h = 1005 \quad (\text{تفاضلات بیش رو}) \quad (i)$$

$$\begin{aligned}
 \int_{1000}^{1005} \sqrt{x} dx & \approx 0.05(1 + 0.01235 + 0.000049) + 0.000000(2) \\
 & = 0.05(1001240) \\
 & = 0.05062.
 \end{aligned}$$

(ii) $x_0 = ۱۰۲۵, x_0 + h = ۱۰۳۰$ (تفاضلات پسرو)

$$\int_{۱۰۲۵}^{۱۰۳۰} \sqrt{x} dx \approx ۰۰۵۰۱۱۸۰۳ + ۰۰۵۰۱۱۲۹ - ۰۰۵۰۰۰۲۰ (۴)$$

$$+ ۰۰۰۰۰۰۰ (۴)$$

$$= ۰۰۵۰۱۲۹۱۲ (۴)$$

$$= ۰۰۵۶۴۶.$$

خود را بیازمایید

- قاعده سینپسون چه موقع ممکن است برای کوادراتور نامناسب باشد؟
- چگونه می‌توان انتگرال یک تابع را بین نقاط جدولی مجاور محاسبه کرد؟
- برای چند جمله‌ای هم محل درجه سوم، در کوادراتور بین دو نقطه جدولی مجاور، از کدام نقاط جدولی استفاده می‌شود؟

تمرین

تابعی به صورت زیر جدول بندی شده است:

x	$f(x)$	x	$f(x)$	x	$f(x)$	x	$f(x)$
۰۰۶۸	۰۰۸۰۸۷	۰۰۸۰	۱۰۰۲۹۶	۰۰۹۲	۱۰۳۱۳۳	۱۰۵۴	۱۰۷۰۳۶
۰۰۷۲	۰۰۸۷۷۱	۰۰۸۴	۱۰۱۱۵۶	۰۰۹۶	۱۰۴۲۸۴	۱۰۵۸	۱۰۸۷۱۲
۰۰۷۶	۰۰۹۵۰۵	۰۰۸۸	۱۰۲۰۹۷	۱۰۰۰	۱۰۵۵۷۴	۱۰۱۲	۱۰۵۶۶۰

i) برای محاسبه

$$\int_{۰۰۸۸}^{۰۰۹۲} f(x) dx$$

از تفاضلات پیشرو استفاده کنید.

ii) برای محاسبه

$$\int_{۰۰۸۸}^{۰۰۹۲} f(x) dx$$

از تفاضلات پسرو استفاده کنید.

گام سی

انتگرال گیری عددی -۴

دستورهای انتگرال گیری گاوس

روندهای انتگرال گیری عددی که قبلاً مورد بحث قرار گرفتند (یعنی، قاعدة ذوزنقه‌ای، قاعدة سیمپسون یا قواعد از درجات بالاتر ناشی از دستورهای درونیابی) شامل مقادیر متساوی الفاصله شناسه هستند. اما، اگر اصراری بر متساوی الفاصله بودن نقاط نداشته باشیم، دقیقاً می‌توان برای تعداد ثابتی از نقاط افزایش داد. این مطلب زیر بنای یک فرایندیگر از انتگرال گیری منتبس به گاوس است که اکنون آن را بررسی می‌کنیم. به طور خلاصه، با فرض تعداد معینی از مقادیر انتگران (با محل تعیین نشده)، با تعیین محلهای جدولی در محدوده انتگرال گیری، فرمولی را به دست خواهیم داد که دقیق‌ترین فرمول انتگرال گیری است.

۱- دستور انتگرال گیری دو نقطه‌ای گاوس*

دستور دونقطه‌ای دلخواهی به شکل

$$\int_{-1}^1 f(x)dx \approx af(\alpha) + bf(\beta)$$

را در نظر بگیرید که در آن ذنهای a و b و طولهای α و β باید طوری تعیین شوند که این دستور از x^1 ، x^2 و x^3 (و در نتیجه از تمام توابع درجه سوم) به طور دقیق

* این الگوریتم برای محاسبه کامپیوتری مناسب است جهت مطالعه واستفاده در برنامه نویسی در صفحه ۱۸۳ یک فلوچارت داده شده است.

انتگرال بگیرد. برای این چهار مجهول، چهار شرط به شرح زیر داریم:

(i) اگر $2 = a + b$ آنگاه از $f(x) = 1$ به دقت انتگرال گرفته می‌شود؛

(ii) اگر $0 = a\alpha + b\beta$ آنگاه از $f(x) = x$ به دقت انتگرال گرفته می‌شود؛

(iii) اگر $2/3 = a\alpha^2 + b\beta^2$ آنگاه از $f(x) = x^2$ به دقت انتگرال گرفته می‌شود؛

(iv) اگر $0 = a\alpha^3 + b\beta^3$ آنگاه از $f(x) = x^3$ به دقت انتگرال گرفته می‌شود.

به سادگی ثابت می‌شود که

$$a = b = 1, \quad \alpha = -\beta, \quad \alpha^3 = \frac{1}{3}$$

و دستور انتگرال گیری دونقطه‌ای گاوس به صورت زیر به دست می‌آید:

$$\int_{-1}^1 f(x) dx \approx f\left(-\frac{1}{\sqrt{3}}\right) + f\left(\frac{1}{\sqrt{3}}\right)$$

$$\approx f(-0.57735027) + f(0.57735027).$$

با یک تغییر متغیر می‌توان این دستور را برای هر بازه دیگری هم به کاربرد، اگر مثلاً

بخواهیم

$$\int_a^b \phi(u) du$$

را محاسبه کنیم، تغییر متغیر زیر را اختیار می‌کنیم:

$$u = \frac{1}{2}[(b-a)x + (b+a)].$$

اگر بنویسیم:

$$\phi(u) = \phi\left\{\frac{1}{2}[(b-a)x + (b+a)]\right\} \equiv f(x)$$

آنگاه

$$\int_a^b \phi(u) du = \frac{1}{2}(b-a) \int_{-1}^1 f(x) dx,$$

زیرا، $dx = (1/2)(b-a) du$ و وقتی که $x = -1$ ، $u = a$ و وقتی که $x = 1$ ، $u = b$

قابل توجه است که دستور دو نقطه‌ای گاوس برای چندجمله‌ایها درجه سوم دقیق

است، ولذا می‌توان آن را از نظر دقت یا قاعده سیمپسون مقایسه کرد. (در واقع خطای

برشی برای دستور گاوس حدود $2/3$ خطای برشی برای قاعده سیمپسون است.) چون

برای دستور گاوس از تعداد مقادیر مورد نیاز تابع یکی کم می‌شود، به شرط اینکه اصم بودن

طول نقاط (همچون در محاسبات کامپیوتری) بی اهمیت باشد، این دستور مرجع است.

۲- سایر دستورهای گاوس

دستور انتگرال گیری دونقطه‌ای گاوس که مورد بحث قرار گرفت تنها یک دستور از دسته وسیع این قبیل دستورهای است. مثلا، می‌توان دستود انتگرال گیری سه نقطه‌ای گاوس را هم به دست آورد.

$$\int_{-1}^1 f(x) dx \approx \frac{1}{9} \left[5f\left(-\sqrt{\frac{3}{5}}\right) + 8f(0) + 5f\left(\sqrt{\frac{3}{5}}\right) \right],$$

که برای چند جمله‌ایهای درجه پنج دقیق است: در واقع خطأ کمتر از

$$\frac{1}{15750} \operatorname{Max} |f^{(6)}(x)|$$

است.

این دستور و دستور دونقطه‌ای قبلی، در دسته دستورهای معروف به گاوی - لیاند، به خاطر ارتباطشان با چند جمله‌ایهای لیاند، دستورهایی از پایین ترین مرتبه هستند.

در ارتباط با دیگر چند جمله‌ایهای معتمد (لاگوار، هرمیت، چیشف و غیره) دستورهای دیگری نیز وجود دارند؛ شکل کلی انتگرال گیری گاوس را می‌توان با دستور

$$\int_a^b w(x)f(x) dx \approx \sum_{i=1}^n A_i f(x_i)$$

نمایش داد، که در آن $\{x_i\}$ ، x_1, x_2, \dots, x_n مجموعه نقاط در حوزه انتگرال گیری است، A_i ها ثابت هستند، و $w(x)$ معروف به تابع وزن است.

۳- کاربرد کوادراتور گاوس

عموماً مجموعه‌های $\{x_i\}$ و $\{A_i\}$ آمده برای رجوع، جدول بندی می‌شوند و لذا کاربرد کوادراتور گاوس فوری است.

مثال

برای محاسبه

$$\int_{-\frac{\pi}{2}}^{\frac{\pi}{2}} \sin t \, dt$$

دستور دو نقطه‌ای گاوس (گاوس - لزاندر) را به کار ببرید. این انتگرال را با استفاده از دستور چهار نقطه‌ای گاوس هم حساب کنید.

دستور دو نقطه‌ای ($n=2$) عبارت است از:

$$\int_{-1}^1 f(x) \, dx \approx f(-0.57735027) + f(0.57735027).$$

با تغییر متغیر

$$t = \frac{1}{\sqrt{3}} \left(\frac{\pi}{2}x + \frac{\pi}{2} \right) = \pi(x+1)/4$$

نتیجه می‌شود

$$\int_{-\frac{\pi}{2}}^{\frac{\pi}{2}} \sin t \, dt = \frac{\pi}{4} \int_{-1}^1 \sin \frac{\pi(x+1)}{4} \, dx,$$

$$f(x) = \sin \frac{\pi(x+1)}{4} \Rightarrow f(-0.57735027) = 0.32589$$

$$f(0.57735027) = 0.94541,$$

$$\int_{-\frac{\pi}{2}}^{\frac{\pi}{2}} \sin t \, dt = \frac{\pi}{4} (0.32589 + 0.94541)$$

$$= 0.99848.$$

از دستور چهار نقطه‌ای ($n=4$):

$$\int_{-1}^1 f(x) \, dx \approx 0.34785485 [f(-0.86113631) + f(0.86113631)]$$

$$+ 0.65214515 [f(-0.32998104) + f(0.32998104)]$$

که منجر می‌شود به:

$$\int_{-\frac{\pi}{2}}^{\frac{\pi}{2}} \sin t \, dt = 1.000000$$

و این تا شش رقم اعشار درست است. این دقیق بقدر کافی قانع کننده است، از قاعدة سیمپسون با 5×6 نقطه مقدار 3.9999983×10^{-5} به دست می‌آید!

خود را بیازمایید

- ۱- عیب دستورهای انتگرال گیری که از بازه شناسه‌ای ثابت استفاده می‌کنند چیست؟
- ۲- شکل کلی دستور انتگرال گیری گاوس چیست؟
- ۳- دستورهای دو و سه نقطه‌ای گاوس - لزاندر چقدر دقیق هستند؟

تمرين

دستورهای دو و چهار نقطه‌ای گاوس را جهت محاسبه انتگرال زیر به کار ببرید:

$$\int_0^1 \frac{1}{1+u} du.$$

گام سی و یک

انتگرال گیری عددی-۵*

معادلات دیفرانسیل

در درس ریاضیات محض دقت زیادی صرف خواص معادلات دیفرانسیل و فنون «تحلیلی» برای حل آنها می‌شود. متأسفانه بسیاری از معادلات دیفرانسیل (از جمله، تقریباً تمام معادلات دیفرانسیل غیرخطی) که در «جهان واقعی» با آن روبرومی شویم جواب تحلیلی ندارند. حتی مسئله ظاهراً ساده حل

$$y' = \frac{x+y}{x-y}, \text{ با } y=0 \text{ اگر } x=1,$$

قبل از اینکه جواب بدقواره

$$\log_e(x^2 + y^2) = 2 \tan^{-1}\left(\frac{y}{x}\right)$$

بدست آید محاسبات زیادی را ایجاد می‌کند. تازه به دست آوردن مقدار y نظری فقط یک مقدار x , کار بسیار بیشتری می‌برد. در چنین حالاتی مرجح است که از آغاز یک شیوه عددی به کار برد. شود.

معادلات دیفرانسیل جزئی خارج از حد این کتاب درسی است، ولی می‌توان به اختصار بعضی از روش‌های حل تنها یک معادله دیفرانسیل عمولی مرتبه اول

$$y' = f(x, y)$$

با مقدار اولیه مفروض $y(x_0) = y_0$ در نقاط (عموماً متساوی الفاصله) x_1, x_2, \dots, x_N مقادیر $y(x)$ را بدست این روش محاسبه می‌کنیم.

۱- سری تیلر

قبلا، یک فن برای حل این مسئله به دست آوردیم و آن برآورد مقدار $y(x_1)$ به وسیله یک سری تیلر از مرتبه p بود (این مقدار خاص p به اندازه $(x_1 - x_0)$ و دقت مورد نیاز بستگی دارد):

$$y(x_1) \approx y_1 = y(x_0) + (x_1 - x_0)y'(x_0) + \frac{(x_1 - x_0)^2}{2}y''(x_0) + \dots + \frac{(x_1 - x_0)^p}{p!}y^{(p)}(x_0).$$

در اینجا $y(x_0)$ معلوم است، و $(x_0)y'$ را می‌توان با جایگذاری $x = x_0$ و $y = y_1$ در معادله دیفرانسیل به دست آورد؛ اما مقادیر $(x_0)^{(p)}$ نیاز به مشتق‌گیری از $y(x)$ دارند که می‌توانند پیچیده باشند. توجه کنید که y_1, y_2, \dots, y_N y جهت نشان دادن برآوردهای $y(x_1), y(x_2), \dots, y(x_N)$ به کار خواهند رفت.

وقتی که $y(x_1)$ حساب شده باشد می‌توان $(x_2)y$ را به وسیله یک سری تیلر یامنکی بر x_1 (که در این حالت خطای موجود در y_1 انتشار می‌یابد) یا منکی بر x_0 (که در این حالت ممکن است مجبور به افزایش p باشیم) برآورد کرد. در شیوه موضعی، y_{n+1} از یک سری تیلر منکی بر x_n محاسبه می‌شود، در صورتی که در شیوه جامع y_1, y_2, \dots, y_N y جملگی از سری تیلر منکی بر x_n محاسبه می‌شوند.

یک راه اجتناب از مشتق‌گیری از $y(x)$ این است که $p=1$ را ثابت نگه داریم و

$$y_{n+1} = y_n + (x_{n+1} - x_n)f(x_n, y_n), \quad n = 0, 1, \dots, N-1$$

را محاسبه کنیم این طریقه به نام دوش اویلر معروف است. اما خطای برشی بزرگ و نتایج نادقيق خواهند بود، مگر آنکه فاصله بین x_i ها بسیار کوچک باشند.

۲- روش‌های رانگک-کوتا ۲

یک راه معمولی اجتناب از مشتق‌گیری از $y(x)$ ، بدون از دست دادن دقت، مشتمل است بر برآورد $(x_{n+1})y$ از y و از یک میانگین وزن دار از مقادیر $(y(x), f(x))$ ، به شرطی که این وزنهای چنان انتخاب شوند که خطای برشی حاصل با خطای برشی سری تیلر از مرتبه p قابل مقایسه باشد. جزئیات به دست آوردن این طریقه خارج از حد این کتاب است

۱. این الگوریتم برای محاسبه کامپیوتروی مناسب است. جهت مطالعه واستفاده در برنامه نویسی در صفحه ۱۸۴ یک فلوچارت داده شده است.

ولی دو روش ساده از دوشهای رانک-کوتا را می‌توانیم ذکر کنیم.
روش اول دارای دقتی هم مرتبه با دقت سری تیلر به ازای $p = 2$ است، و معمولاً به صورت سه مرحله‌ای زیرنوشته می‌شود:

$$k_1 = h_n f(x_n, y_n)$$

$$k_2 = h_n f(x_n + h_n, y_n + k_1)$$

$$y_{n+1} = y_n + \frac{1}{2}(k_1 + k_2).$$

روش دوم روش مرتبه چهارذیل است:

$$k_1 = h_n f(x_n, y_n)$$

$$k_2 = h_n f\left(x_n + \frac{1}{2}h_n, y_n + \frac{1}{2}k_1\right)$$

$$k_3 = h_n f\left(x_n + \frac{1}{2}h_n, y_n + \frac{1}{2}k_2\right)$$

$$k_4 = h_n f(x_n + h_n, y_n + k_3)$$

$$y_{n+1} = y_n + \frac{1}{6}(k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4).$$

اگر نقاط متساوی الفاصله باشند، طول گام ($x_{n+1} - x_n = h_n$) ثابت خواهد بود. هیچ یک از این دو روش شامل محاسبه مشتقات (y') نیست؛ در عوض خود (y'') چندین بار (دوبار در روش مرتبه دو، چهار بار در روش مرتبه چهار) محاسبه می‌شود.

۳- روش‌های چندگامی

روشهای سری تیلر و رانک-کوتا در ردۀ روش‌های تک گامی قرار می‌گیرند، زیرا تنها مقدار جواب تقریبی که در ساختن y_{n+1} بر کار می‌رود y_n ، یعنی نتیجه گام قبلی، است. روش‌های چندگامی، برای تقلیل تعداد دفعاتی که (y') یا مشتقاتش باید محاسبه شوند، از مقادیر قبلی تر نظیر y_{n-1}, y_{n-2}, \dots نیز استفاده می‌کنند.

از جمله روش‌های چندگامی که می‌توان آنها را با انتگرال‌گیری از چند جمله‌ایهای درونیابی بدست آورد (با به کار بردن y' برای نشان دادن (y_n, y_n') عبارتند از:
الف) روش نقطه میانی (مرتبه دو):

$$y_{n+1} = y_{n-1} + 2hf_n,$$

ب) روش میلن^۱ (مرتبه چهار):

$$y_{n+1} = y_{n-2} + \frac{4}{3}h(2f_n - f_{n-1} + 2f_{n-2}),$$

ب) روش ادمز^۲- بشفورث^۳ (مرتبه چهار):

$$y_{n+1} = y_n + \frac{1}{24}h(55f_n - 59f_{n-1} + 37f_{n-2} - 9f_{n-3}).$$

در اینجا نقاط مورد استفاده در هر یک از دستورها، متساوی الفاصله و با طول گام h هستند. ما به بحث درباره طرق گوناگونی که در آنها روش‌های چندگامی استفاده می‌شوند نمی‌پردازیم، اما مسلماً به بیش از یک «مقدار اولیه» احتیاج داریم که خود یک نقص است. از سوی دیگر، برای ساختن y_{n+1} تنها نیاز به محاسبه (y, f) برای یکپاد داریم، زیرا f_{n-1}, f_{n-2}, \dots قبل محسوب شده‌اند. اینکه کدام یک از سه نوع روش (تیلر، رانک، کوتا، چندگامی) بهترین روش است عمدتاً به پیچیدگی (y, f) بستگی دارد. ملاحظات دیگر در کتابهای درسی پیش‌رفته‌تر بحث می‌شوند.

۴- مثال

مقایسه بعضی از روش‌های فوق الذکر در مورد یک مسئله بسیار ساده‌آموختنده است: مطلوب است برآورد $(5r^5)$ بر مشروط به اینکه:

$$y(0) = 1 \quad \text{با} \quad y' = x + y$$

یعنی،

$$y_0 = 1 \quad \text{و} \quad x_0 = 0$$

جواب دقیق عبارت است از:

$$y(x) = 2e^x - x - 1.$$

بنابراین،

$$y(0.5) = 1.79744.$$

از یک طول گام ثابت $1r = h$ استفاده می‌کنیم و محاسبه را تا D^5 انجام می‌دهیم.
(الف) روش اویلر (مرتبه یک):

$$y_{n+1} = y_n + 1r(x_n + y_n) = 1r x_n + y_n$$

بنابراین،

$$y_1 = 0.1(0.5) + 1.1(1) = 1.1$$

$$y_2 = 0.1(0.51) + 1.1(1.1) = 1.122$$

$$y_3 = 0.1(0.52) + 1.1(1.22) = 1.1362$$

$$y_4 = 0.1(0.53) + 1.1(1.362) = 1.15282$$

$$y_5 = 0.1(0.54) + 1.1(1.5282) = 1.172102$$

و

که خطای در حدود ۰.۸ دارد.

ب) سری تیلر (مرتبه چهار):

چون

$$y' = x + y, \quad y'' = 1 + y', \quad y''' = y'' \quad \text{و} \quad y^{(4)} = y'''$$

داریم:

$$\begin{aligned} y_{n+1} &= y_n + 0.1(x_n + y_n) + \frac{(0.1)^2}{2}(1 + x_n + y_n) + \frac{(0.1)^3}{6}(1 + x_n + y_n) \\ &\quad + \frac{(0.1)^4}{24}(1 + x_n + y_n) \end{aligned}$$

$$\approx 0.00517 + 0.10517x_n + 1.10517y_n.$$

بنابراین،

$$y_1 = 0.00517 + 0.10517(0) + 1.10517(1) = 1.11034$$

$$y_2 = 0.00517 + 0.10517(0.1) + 1.10517(1.11034) = 1.1244280$$

$$y_3 = 0.00517 + 0.10517(0.2) + 1.10517(1.244280) = 1.139971$$

$$y_4 = 0.00517 + 0.10517(0.3) + 1.10517(1.39971) = 1.158364$$

$$y_5 = 0.00517 + 0.10517(0.4) + 1.10517(1.58364) = 1.179743 \quad \text{و}$$

که خطای در حدود ۰.۰۰۰۱ دارد.

پ) رانگ - کوتا (مرتبه دو):

$$k_1 = 0.1(x_n + y_n), \quad k_2 = 0.1(x_n + 0.1 + y_n + k_1), \quad y_{n+1}$$

$$= y_n + \frac{1}{2}(k_1 + k_2).$$

$$n=0 : k_1 = 0r1(0+1) = 0r1, \quad k_2 = 0r1(0r1+1r1) = 0r12,$$

$$y_1 = 1 + \frac{1}{2}(0r1 + 0r12) = 1r11.$$

$$n=1 : k_1 = 0r1(0r1+1r11), \quad k_2 = 0r1(0r2+1r11+0r121),$$

$$y_2 = 1r11 + \frac{1}{2}(0r121 + 0r1431) = 1r24205.$$

$$n=2 : k_1 = 0r1(0r2+1r24205),$$

$$k_2 = 0r1(0r3+1r24205+0r14421)$$

$$y_3 = 1r24205 + \frac{1}{2}(0r14421 + 0r16863) = 1r39847.$$

$$n=3 : k_1 = 0r1(0r3+1r39847),$$

$$k_2 = 0r1(0r4+1r39847+0r16985)$$

$$y_4 = 1r39847 + \frac{1}{2}(0r16985 + 0r19683) = 1r58181.$$

$$n=4 : k_1 = 0r1(0r4+1r58181),$$

$$k_2 = 0r1(0r5+1r58181+0r19818)$$

$$y_5 = 1r58181 + \frac{1}{2}(0r19818 + 0r22800) = 1r79490.$$

پل دارای خطای تقریبی ۵۰۳ است.

همچنان که ممکن است انتظار داشته باشیم، روش مرتبه چهار به وضوح برتر است، روش مرتبه یک به وضوح پست تر، و روش مرتبه دو بین آنها قرار دارد.

خود را بیازمایید

- ۱ - عیب اصلی هریک از سه نوع روش عرضه شده در این گام چیست؟
- ۲ - چرا باید انتظار داشته باشیم که روش‌های از مراتب بالاتر دقیق‌تر باشند؟

تمرین

۱ - با فرض اینکه $y = x + y'$ و $y = 0r0$ ، از روش نقطه میانی با طول گام ۱ روش استفاده و $(0r5)$ را برآورد کنید.

به عنوان دومین مقدار آغازی (از (پ) فوق) $y = 1r11$ را اختیار کنید.

۲ - در صورتی که $y = -x + y'$ و $y = 0r0$ ، از روش اویلر با طول گام ۲ روش استفاده و (1) را برآورد کنید.

ضمیمه

فلوچارتها

در اینجا برای بعضی از الگوریتمهایی که در این کتاب معرفی شده‌اند فلوچارت‌های مبنای را ارائه می‌دهیم. اگردانشجویان فلوچارت یک روش را همزمان با یادگیری آن روش در گام مربوط مطالعه کنند بیشتر نتیجه می‌گیرند. اگر آنها با یک زبان برنامه‌نویسی هم آشنا باشند باید بکوشند لاقل برخی از فلوچارت‌ها را به برنامه‌ای کامپیوتری برگردانند و آنها را برای تمرینهای مربوط به کار ببرند.

فهرست مطالب

معادلات غیرخطی

- ۱) روش تنصفی (گام ۷)
- ۲) روش نابجایی (گام ۸)
- ۳) روش تکراری نیوتون - رفسون (گام ۱۵)

دستگاه معادلات خطی

- ۴) روش تکراری گاووس - سایدل (گام ۱۳)

دودنیابی

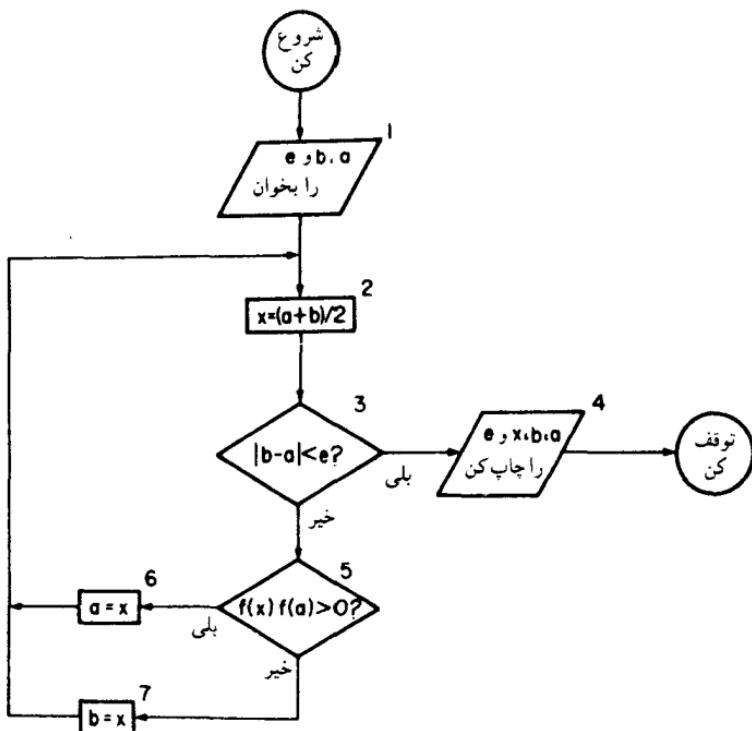
- ۵) دستور لالگرانژ (گام ۲۲)

انتگرال‌گیری عددی

- ۶) قاعده دوزنقه‌ای (گام ۲۷)
- ۷) دستورهای انتگرال‌گیری گاووس (گام ۳۰)
- ۸) روش رانک - کوتا (گام * ۳۱)

۱- روش تنصیف (گام ۷)

فرض کنید معادله مورد نظر به صورت $f(x) = 0$ باشد.

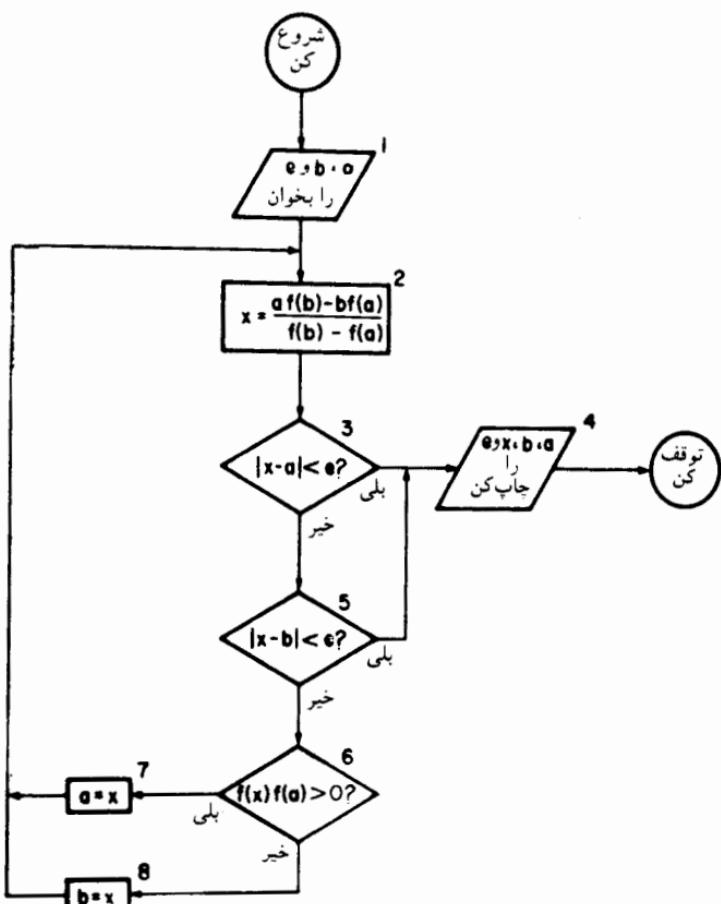


نکاتی برای مطالعه

- الف) موارد استفاده مقادیر ورودی چه هستند؟
- ب) منظور بلوکهای ۵، ۶ و ۷ را توضیح دهید.
- پ) فلوچارت بالا را چنان اصلاح کنید که این فرایند همواره درست بعداز M مرحله خاتمه پذیرد.
- ت) فلوچارت بالا را چنان تغییر دهید که این فرایند به مجردی که $|f(x)| < e$ توقف کند.
- ث) برای الگوریتم فوق یک برنامه کامپیوتری بنویسید.
- ج) این برنامه کامپیوتری را برای حل معادله $x + \cos x = 0$ به کار برد.

۲- روش نابجایی (گام ۸)

فرض کنید معادله مورد نظر به صورت $f(x) = 0$ باشد.

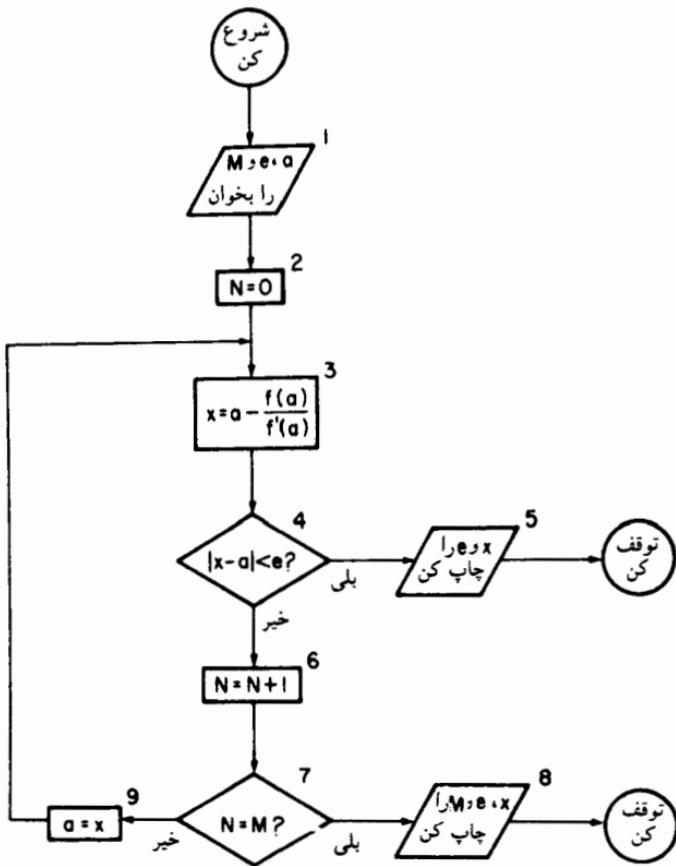


نکاتی برای مطالعه

- الف) موارد استفاده مقادیر ورودی چه هستند؟
- ب) منظور بلوکهای ۳ و ۵ را شرح دهید.
- پ) تحت چه شرایطی فرایند بالا ممکن است با خطای بزرگی برای x توقف کند؟
- ت) فلوچارت بالا را چنان اصلاح کنید که این فرایند به محض اینکه $|f(x)| < \epsilon$ توقف کند.
- ث) برای الگوریتم فوق یک برنامه کامپیوتی بنویسید.
- ج) این برنامه کامپیوتی را برای حل معادله $\cos x + x = 0$ به کار ببرید.

۳- روش نیوتن - رفسون (گام ۱۰)

فرض کنید که معادله مورد نظر بد صورت $f(x) = 0$ باشد.



چند ذکرte برای مطالعه

- موارد استفاده مقادیر ورودی چه هستند؟
- چرا M در بلوک خروجی ۸ منظور شده است؟
- اگر $f'(a)$ خیلی کوچک باشد، چه اتفاقی می‌افتد؟
- فلوچارت بالا را چنان اصلاح کنید که وقتی $f(a)$ خیلی کوچک باشد عمل مناسبی انجام پذیرد.
- برای الگوریتم فوق یک برنامه کامپیوتری بنویسید.
- این برنامه کامپیووتری را برای حل معادله $\cos x = x$ به کار ببرید.

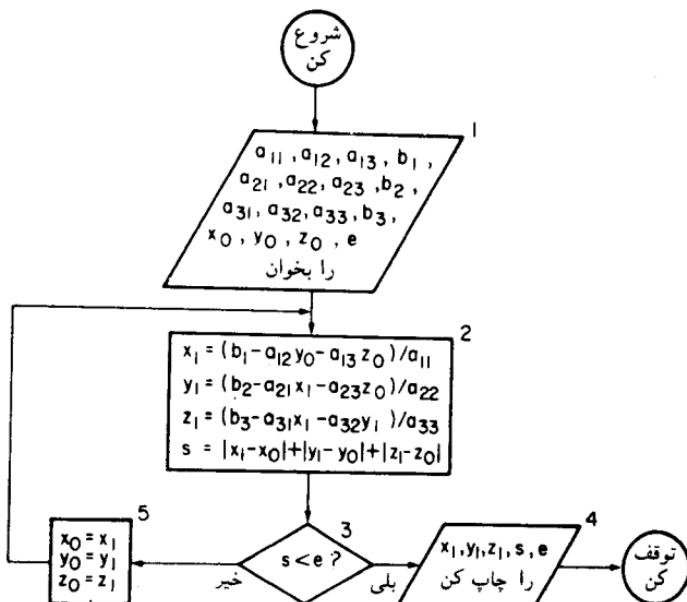
۴- روش تکراری گاوس - سایدل (گام ۱۳)

فرض کنید دستگاه عبارت باشد از:

$$a_{11}x + a_{12}y + a_{13}z = b_1$$

$$a_{21}x + a_{22}y + a_{23}z = b_2$$

$$a_{31}x + a_{32}y + a_{33}z = b_3$$



چند نکته برای مطالعه

الف) موارد استفاده مقادیر ورودی چه هستند؟

ب) منظور از عدد δ چیست؟

پ) فلوچارت بالا چنان اصلاح کنید که حفاظی برای واگرایی یا همگرایی کنند وجود داشته باشد (با فلوچارت ۳ مقایسه شود).

ت) فلوچارت بالا را برای حل یک دستگاه کلی $n \times n$ مانند $Ax = b$ اصلاح کنید.

ث) برای الگوریتم فوق یک برنامه کامپیوتری بنویسید.

ج) این برنامه کامپیوتری را برای حل دستگاه ذیل به کار ببرید:

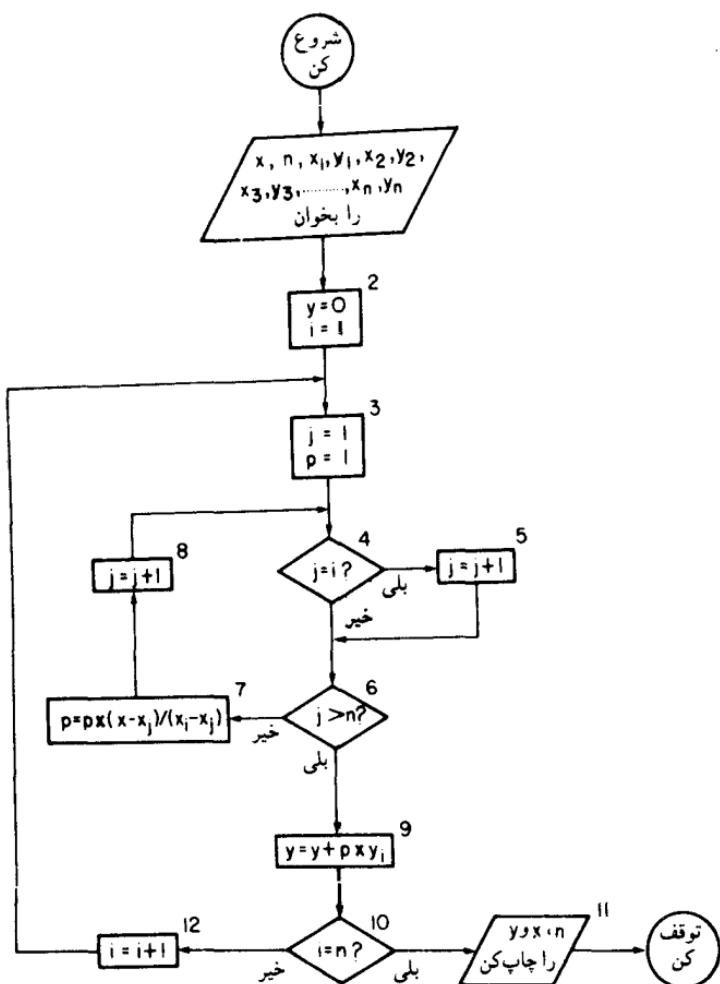
$$8x + y - 2z = 5$$

$$x - 2y + z = 9$$

$$2x + 4z = 11.$$

۵- درونیابی لگرانژ (گام ۲۲)

با فرض اینکه $y(x) = y_1, \dots, y_n$ مطلوب است.



ذکاری برای مطالعه

الف) منظور از بلوکهای ۴ و ۵ چیست؟

ب) در بلوک ۹، مقدار p (با جملات جبری) چیست؟

پ) در بلوک ۹، مقدار y (با جملات جبری) چیست؟

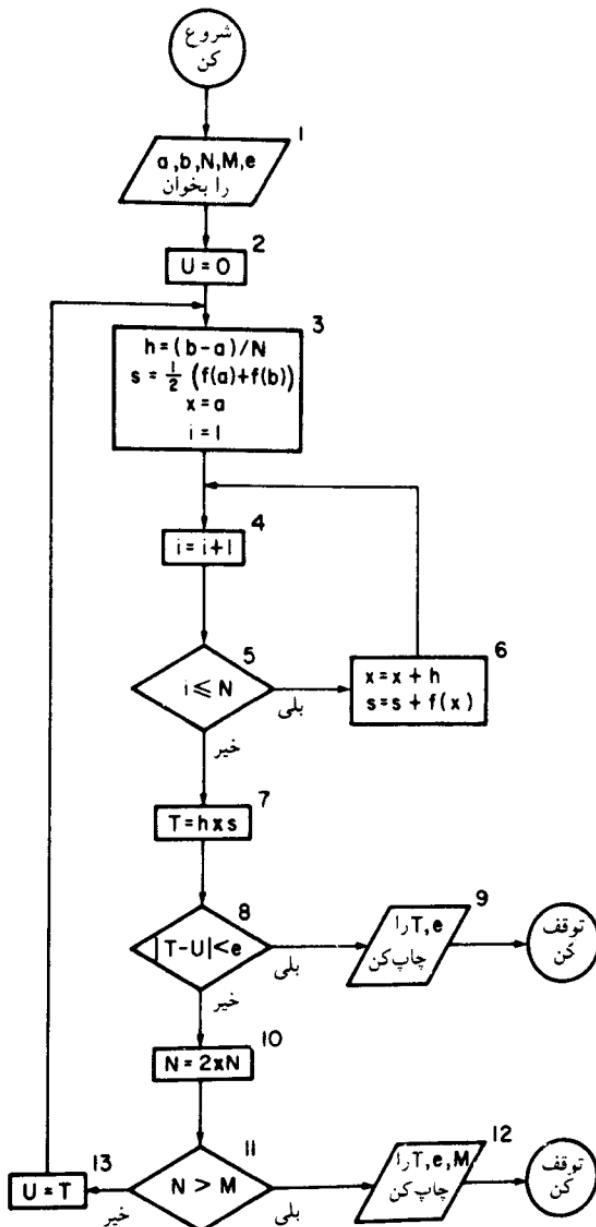
ت) از فلوچارت بالا با داده های $x_1 = 0, x_2 = 3, x_3 = 5, x_4 = 7, y_1 = 25, y_2 = 45, y_3 = 35, y_4 = 15$ استفاده کنید.

ث) برای الگوریتم فوق یک برنامه کامپیوتری بنویسید.

ج) این برنامه کامپیوتری را در مردم داده های (ت) بالا به کار بیرید.

۶- قاعدة ذوزنقه‌ای (گام ۲۷)

فرض کنید انتگرال مورد نظر به صورت $\int_a^b f(x) dx$ باشد.



چند ذکر برای مطالعه

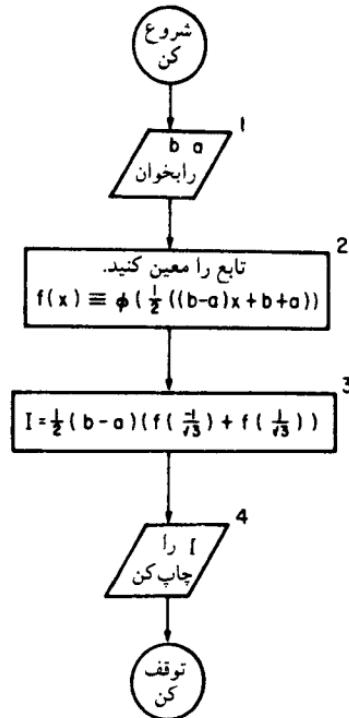
الف) موارد استفاده مقادیر ورودی چه هستند؟

- (ب) مقدار T بعداز بلوک ۷ (باجملات جبری) چیست؟
- (پ) منظور از بلوکهای ۸، ۱۰ و ۱۱ چیست؟
- (ت) چرا M در بلوک خروجی ۱۲ منظور شده است؟
- (ث) برای الگوریتم فوق یک برنامه کامپیوتروی بنویسید.
- (ج) این برنامه کامپیوتروی را جهت محاسبه انتگرالهای زیر به کار ببرید:

$$\int_0^1 e^{-x^3} dx \quad \text{و} \quad \int_0^2 \frac{dx}{1+x^3}.$$

۷- فرمولهای انتگرال گیری گاوس (گام ۳۰)

فرض کنید انتگرال مورد نظر به صورت $\int_a^b \phi(u) du$ باشد. از دستور دو نقطه‌ای گاوس استفاده کنید.



چند ذکته برای مطالعه

- الف) منظور از بلوک ۲ چیست؟
- ب) برای بدست آوردن الگوریتمی مبتنی بر دستور سه نقطه‌ای گاوس، چه تغییراتی لازم است؟
- پ) فلوچارت بالا را چنان اصلاح کنید که، جهت محاسبه انتگرال فوق در حد خطای قابل اغماض ه، از تقسیمات جزء متوالی بازه (b و a) استفاده کند (با فلوچارت ع مقایسه شود).
- ت) برای الگوریتم بالا (به طریقی که در قسمت (پ) اصلاح گردید) یک برنامه کامپیوتری بنویسید.
- ث) این برنامه کامپیوتری را جهت محاسبه انتگرالهای زیر به کار ببرید:

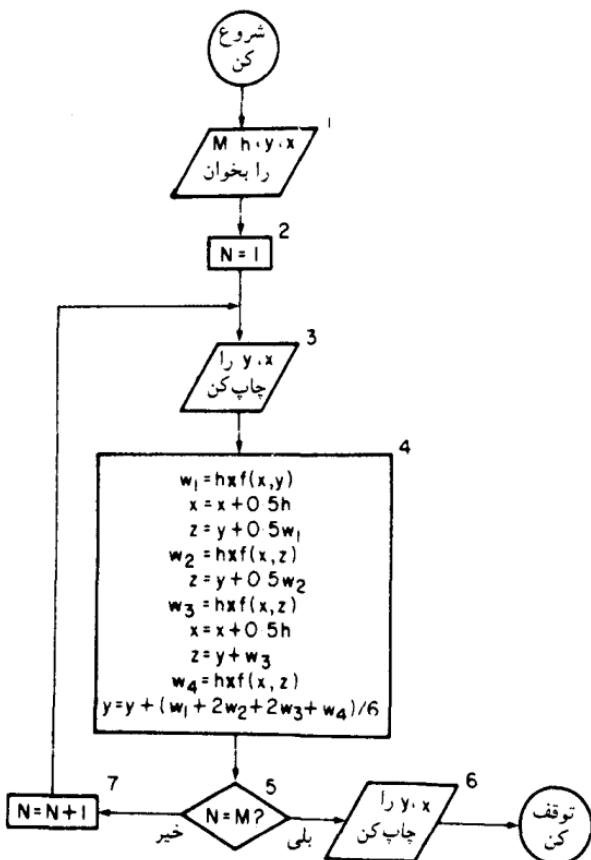
$$\int_0^1 e^{-x^2} dx \quad \text{و} \quad \int_0^2 \frac{dx}{1+x^3}.$$

۸- روش رانگک - کوتا (گام ۳۱*)

فرض کنید معادله مورد نظر به صورت

$$\frac{dy}{dx} = f(x, y) \text{ باشد.}$$

از روش مرتبه چهار معمولی استفاده کنید.



چند ذکرته برای مطالعه

- الف) موارد استفاده مقادیر ورودی چه هستند؟
- ب) بین بلوک ۲ و بلوک ۶ تابع f چند بار محاسبه می شود؟
- پ) جهت استفاده از روش مرتبه دو رانگک - کوتا فلوچارت بالا را اصلاح کنید.
- ت) برای الگوریتم فوق یک برنامه کامپیوتری بنویسید.
- ث) این برنامه کامپیوتری را جهت حل معادله $y' = x - y$, با شروع از $x_0 = 1$ و $y_0 = 1$ و گرفتن ۱۰ گام به طول $1/5$ به کار ببرید.

فهرست منابع

آنچه ذیلا آمده است لیست کوتاهی است از کتابها یی که ممکن است جهت مطالعات تکمیلی، برهانهای حذف شده در این کتاب درسی، یا مطالعه بیشتر در زمینه آنالیز عددی، به کار گرفته شود.

Calculus

Thomas, *Calculus and Analytic Geometry*¹ (Addison - Wesley, 1967).

Computer Science

Davis, *Introduction to Electronic Computers* (McGraw-Hill, 1971).

Forsythe, Keenan, Organick and Stenberg, *Computer Science* (Wiley, 1969).

Linear Algebra

Murdoch. *Linear Algebra for Undergraduates* (Wiley, 1962).

Numerical Analysis

Acton, *Numerical Methods that work* (Harper and Row, 1970).

Conte and de Boor, *Elementary Numerical Analysis* (Mc Graw - Hill, 1972).

Faddeeva, *Computational Methods of Linear Algebra* (Dover, 1959).

Fox and Mayers, *Computing Methods for Scientists and Engineers* (Oxford University Press, 1968).

Tables

Abramowitz and Stegun, *Handbook of Mathematical Functions* (Dover, 1965).

۱. توماس، جورج ب. حساب دیفرانسیل و انتگرال و هندسه تحلیلی، چاپ دوم. ترجمه علی اکبر جعفریان و ابوالقاسم میامی، مرکز نشر دانشگاهی، تهران ۱۳۶۲.

جواب تمرینها

گام ۱

محل خطای باستاره مشخص شده است. توجه داشته باشید که استفاده از هر دو دستور، خطاهای از نوع (الف) و (ب) را در برمی گیرد.

$$T \approx 2 \times 3 \times 14 \times \sqrt{75/981} \approx 6.28 \times \sqrt{0.765} \quad -1$$

$$\approx 6.28 \times 0.277$$

$$\approx 1.74 \quad \text{ثانیه}$$

$$R \approx 0.028 \times 3 \times 14 \times 56 \times 25 \times \sqrt{2 \times 981 \times 650} \quad -2$$

$$\approx 4.946 \times 1129$$

$$\approx 558 \times 10^3 \quad \text{ثانیه / سانتیمتر مکعب}$$

گام ۲

$$5 \times 10^1 \times 10^{-3} \times 10^{-1} \times 10^2 \times 8.0059 \times 10^2 \times 2.96844 \times 10^2 \quad -1$$

$$= 0.053476 \times 3427 = 0.053476 \times 3427 \quad -2$$

(الف)

- (ب) $0.340782 \times 10^2 + 0.348 \times 10^2 = 0.551 \times 10^2$
- (پ) $0.3408 \times 10^2 + 0.348 \times 10^2 = 0.688 \times 10^2$
- (ت) $0.340782 \times 10^2 + 0.3478 \times 10^2 = 0.688 \times 10^2$

گام ۳

(الف) نتیجه مورد نظر $13r57$ است، $0.51 = 0.005 + 0.005$ با براین جواب $0.51 + 13r57$ است، $13r57$ یا درست تا $13r6$ است.

(ب) نتیجه مورد نظر 0.51 است، $0.51 = \text{Max}|e_{abs}|$ ، ولذا، با وجودی که مؤلفه ها تا 5 درست هستند ولی، جواب ممکن است حتی تا 15 هم درست نباشد! این پدیده به اذ دست دادن رقم با معنی یا به حذف معروف است.

(پ) نتیجه $13r3651$ است،

$$\text{Max}|e_{abs}| = (4r27 + 3r13) \times 0.005 = 0.037$$

ولذا جواب عبارت است از $0.537 + 13r3651$ یا، درست تا $13r3651$ عبارت است از 13 .

(ت) جواب موردنظر $1r85676$ است و

$$\begin{aligned} \text{Max}|e_{abs}| &\approx 0.513 \times 0.005 + 0.48 \times 0.0005 \\ &\approx 0.012, \end{aligned}$$

لذا جواب عبارت است از $0.512 + 1r85676$ یا، درست تا 15 عبارت است از 2 .

(ث) نتیجه $\dots 1091$ است و

$$\text{Max}|e_{rel}| \approx \frac{\text{Max}|e_{abs}|}{1.109} \approx \frac{0.005}{0.25} \approx \frac{0.005}{2.84} + \frac{0.005}{0.64} \approx 0.030,$$

لذا جواب $0.33 + 1r109$ است یا، درست تا 25 است.

(ج) جواب موردنظر $4r7$ است، $0.35 = 7 \times 0.005 = 0.035$ و لذا جواب عبارت است از $0.35 + 4r7$ که حتی نمی توانیم نتیجه را تا 15 هم تضمین کنیم.

گام ۴

- (الف) $1r20 \times 10^3 \rightarrow 1r20 \times 10^2 + 0.361 \times 10^2 + 0.551 \times 10^2 = 1r556 \times 10^2$
- (ب) $1r19 \times 10^3 \rightarrow 1r19 \times 10^2 + 0.361 \times 10^2 + 0.551 \times 10^2 = 1r556 \times 10^2$

$$(ب) ۰ \times ۱۰^۱ \rightarrow ۳\cdot۷۰ \times ۱۰^۲ \rightarrow ۰ \times ۳\cdot۷۰ \times ۱۰^۳$$

$$(ت) ۰ \times ۱۰^۱ \rightarrow ۵\cdot۸۳ \times ۱۰^۲ \rightarrow ۵\cdot۸۲۹ \times ۱۰^۲ = ۵\cdot۸۲۹ \times ۱۰^۲ - ۰ \times ۳\cdot۶۱ \times ۱۰^۲ = ۵\cdot۸۲۹ \times ۱۰^۲ - ۰ \times ۱\cdot۹ \times ۱۰^۲$$

$$(ث) ۳\cdot۶۳۶۰۰ \times ۱۰^۲ \rightarrow ۳\cdot۶۴ \times ۱۰^۲$$

$$(ج) ۳\cdot۳\cdot۳ \times ۱۰^۱ \rightarrow ۳\cdot۳\cdot۳ \times ۱۰^۰$$

$$(ج) ۱\cdot۲۵\cdot۰\cdot۰ \times ۱۰^۳ \rightarrow ۱\cdot۲۵ \times ۱۰^۳$$

$$(ح) -۰\cdot۸۶۹\cdot۳\cdot۰ \times ۱۰^{-۵} \rightarrow -۰\cdot۸۶۹\cdot۳\cdot۰ \times ۱۰^{-۵}, \dots$$

- چون اندازه و علامت خطاهای اولیه معلوم نیستند، با در نظر گرفتن بدترین حالت برای خطاهای اولیه، از نتایج گام ۳ اندازه ماکریم خطای مجتمع E را برآورد می کنیم. جهت برآورد خطای منتشر شده برای اعمال جمع و تفریق، از $\text{Max}|e_{abs}| = |e_1| + |e_2|$ و برای اعمال ضرب و تقسیم از

$$\text{Max}|e_{rel}| \approx \left| \frac{e_1}{x^*} \right| + \left| \frac{e_2}{y^*} \right|$$

استفاده می کنیم. اندازه خطای تولید شده با ع نشان داده می شود.

$$\varepsilon = ۰\cdot۰۰۱ \times ۱۰^۳,$$

$$(الف) ۰ \times ۱۰^۲ \rightarrow ۰\cdot۰۰۵ \times ۱۰^۲ + ۰\cdot۰۰۵ \times ۱۰^۲ = ۰\cdot۰۱ \times ۱۰^۲, E = ۰\cdot۰۰۲ \times ۱۰^۳.$$

$$\varepsilon = ۰\cdot۰۰۱ \times ۱۰^۲, \quad (ب) \\ \text{Max}|e_{abs}| = ۰\cdot۰۰۵ \times ۱۰^۲ + ۰\cdot۰۰۵ \times ۱۰^۱ = ۰\cdot۰۰۵۵ \times ۱۰^۲, \\ E = ۰\cdot۰۰۶۵ \times ۱۰^۲.$$

$$\varepsilon = ۰, \quad \text{Max}|e_{abs}| = ۰\cdot۰۰۵ \times ۱۰^۲ + ۰\cdot۰۰۵ \times ۱۰^۱ = ۰\cdot۰۱ \times ۱۰^۲, \quad (ب) \\ E = ۰\cdot۱ \times ۱۰^۱. \quad (نسبتاً بزرگ)$$

(ت) نظیر (ب) است.

$$\varepsilon = ۰\cdot۰۰۴ \times ۱۰^۳, \quad \text{Max}|e_{rel}| \approx \frac{۰\cdot۰۰۵}{۳\cdot۶\cdot۰} + \frac{۰\cdot۰۰۵}{۱\cdot۰۱}, \quad (ث)$$

$$\text{Max}|e_{abs}| \approx ۰\cdot۰۰۵ \times (۱\cdot۰۱) + ۳\cdot۶\cdot۰ \times ۱۰^۲ \approx ۰\cdot۰۲۳ \times ۱۰^۳, \\ E \approx ۰\cdot۰۲۷ \times ۱۰^۳.$$

$$\varepsilon = 0, \text{Max}|e_{abs}| \approx ۰.۰۰۵ \times (۷.۵۰ + ۴.۴۲) \times 10^{\circ} \quad (۷)$$

$$= ۰.۰۶ \times 10^{\circ}$$

$$E \approx ۰.۰۰۶ \times 10^1.$$

$$\varepsilon = 0, \text{Max}|e_{rel}| \approx \frac{۰.۰۰۵}{۶.۴۵} + \frac{۰.۰۰۵}{۵.۱۶}, \quad (۸)$$

$$\text{Max}|e_{abs}| \approx \frac{۰.۰۰۵ \times ۱۱.۶۱}{۶.۴۵ \times ۵.۱۶} \times ۱.۲۵ \times 10^{\circ} \approx ۰.۰۰۲ \times 10^{\circ},$$

$$E \approx ۰.۰۰۲ \times 10^2.$$

$$E \approx ۰.۰۰۳ \times 10^{-9}, \text{Max}|e_{rel}| \approx \frac{۰.۰۰۵}{۲.۸۶} + \frac{۰.۰۰۵}{۳.۲۹}, \quad (۹)$$

$$\text{Max}|e_{abs}| \approx \frac{۰.۰۰۵ \times ۶.۱۵}{۲.۸۶ \times ۳.۲۹} \times ۸.۶۹ \times 10^{-9} \approx ۰.۰۲۸ \times 10^{-9},$$

$$E \approx ۰.۰۳۱ \times 10^{-9}.$$

$$b - c = ۵.۶۸۵ \times 10^1 - ۵.۶۴۱ \times 10^1 = ۰.۴۴ \times 10^1 \rightarrow \quad (\text{الف}) \quad ۴.۴۰۰ \times 10^{-1}.$$

$$a(b - c) = ۶.۸۴۲ \times 10^{-1} \times ۴.۴۰۰ \times 10^{-1}$$

$$= ۳۰.۱۰۴۸ \times 10^{-2} \rightarrow ۳.۰۱۰ \times 10^{-1}.$$

$$ab = ۶.۸۴۲ \times 10^{-1} \times ۵.۶۸۵ \times 10^1$$

$$= ۳۸.۸۹۶۷۷۰ \times 10^{\circ} \rightarrow ۳.۸۹۰ \times 10^1.$$

$$ac = ۶.۸۴۲ \times 10^{-1} \times ۵.۶۴۱ \times 10^1$$

$$= ۳۸.۵۹۵۷۲۲ \times 10^{\circ} \rightarrow ۳.۸۶۰ \times 10^1.$$

$$ab - ac =$$

$$۳.۸۹۰ \times 10^1 - ۳.۸۶۰ \times 10^1 = ۰.۳۰ \times 10^1 \rightarrow ۳.۰۰۰ \times 10^{-1}.$$

جواب به دست آمده (باعملیات تا ۵۴) عبارت است از ۱.۵×۱۰^{-۱} رر، با حداکثر خطای منتشر شده ۱.۰×۱۰^{-۱} رر (ولذا تنها می‌توان به اولین رقم اعتماد کرد!).

(ب)

$$a+b = ۹۰۸۱۲ \times 10^1 + ۰۰۰۴۶۳۱ \times 10^1 = ۹۰۸۵۸۳۱ \times 10^1 \\ \rightarrow ۹۰۸۵۸ \times 10^1.$$

$$(a+b)+c = ۹۰۸۵۸ \times 10^1 + ۰۰۰۸۳۴۰ \times 10^1 \\ = ۹۰۹۴۱۴۰ \times 10^1 \rightarrow ۹۰۹۴۱ \times 10^1.$$

$$b+c = ۴۰۶۳۱ \times 10^{-1} + ۸۰۳۴۰ \times 10^{-1} \\ = ۱۲۰۹۷۱ \times 10^{-1} \rightarrow ۱۰۲۹۷ \times 10^0.$$

$$a+(b+c) = ۹۰۸۱۲ \times 10^1 + ۰۰۱۲۹۷ \times 10^1 \\ = ۹۰۹۴۱۷ \times 10^1 \rightarrow ۹۰۹۴۲ \times 10^1.$$

جواب به دست آمده (با عملیات تا S۶) عبارت است از ۹۰۹۴۱۷×10^1 ، با حداقل
خطای منتشرشده ۰۰۵۰۵۱×10^1 .

گام ۵

$$f(x) = \cos x, f'(x) = -\sin x, f''(x) = -\cos x, \dots \quad -1 \\ \cos x = \cos 0 - x \sin 0 - \frac{x^2}{2!} \cos 0 + \dots \\ = 1 - \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} - \dots$$

(i) خطی: چند جمله‌ای مطلوب بر حوزه $۱\text{ر}۰ < x < ۱\text{ر}۰$ — عبارت است از x

(ii) درجه دوم: چند جمله‌ای مطلوب بر حوزه $۳\text{ر}۰ < x < ۵\text{ر}۰$ — عبارت است از $x^2 + x + (1/2)$

(iii) درجه سوم: چند جمله‌ای مطلوب بر حوزه $۵\text{ر}۰ < x < ۷\text{ر}۰$ — عبارت است از

$$1 + x + \frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{6}x^3.$$

۳- دارایم:

$$e^x \approx 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \dots + \frac{x^n}{n!} + R_n,$$

که در آن برای هر x بین ۰ و ۱ داریم:

$$R_n = \frac{x^{n+1}}{(n+1)!} e^{\xi} < \frac{1^{n+1} e^1}{(n+1)!}.$$

لذا $1 - 10^{-5} < 1/2 \times 10^5 \approx 543656 \approx 543656 \geq 2e \times 10^5 \geq (n+1)!$ یعنی $(n+1)! \geq 2e \times 10^5$.
 با این شرط که داشته باشیم $n=9$ (از این رو، ۱۰ جمله)، زیرا $9! = 362880$.

$p_0 = 1$

$q_0 = 0$

۴-

$p_1 = p_0(3r1) + (-2) = 1r1, \quad q_1 = q_0(3r1) + (1) = 1$

$p_2 = p_1(3r1) + (2) = 5r41, \quad q_2 = q_1(3r1) + (1r1) = 4r2$

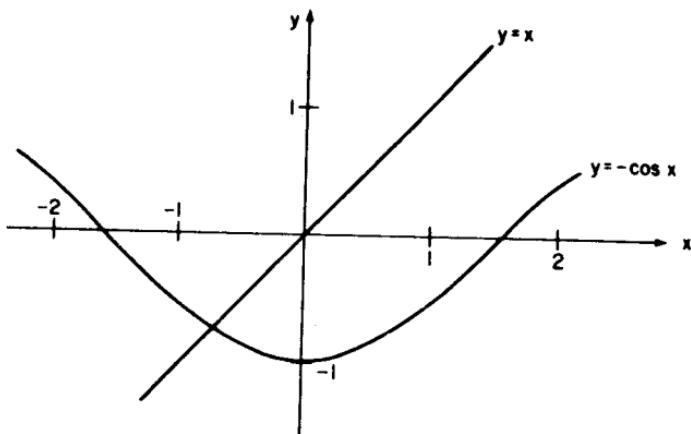
$p_3 = p_2(3r1) + (3) = 19r771, \quad q_3 = q_2(3r1) + (5r41) = 18r43$

برای محاسبه $p(3r1)$ تنها ۳ عمل ضرب و ۳ عمل جمع لازم است، حال آنکه $1 + 3r1 + 2r1 \times 3r1 + 2r1 \times 3r1 - 2r1 \times 3r1 \times 3r1$ به ۵ عمل ضرب و ۳ عمل جمع نیاز دارد.

گام ۶

منحنیهای موردنظر، در شکل ۱۶ (صفحه ۱۹۲)، و به شیوه‌ای مشابه شیوه‌های بخش ۲ از گام ۶، رسم شده‌اند و ما را به این نتیجه می‌رسانند که يك ریشه حقیقی در نزدیکی $x = 7r5$ موجود است. جدول بندی زیراًین مطلب را تأیید می‌کند:

x	-0r7	-0r8	-0r75
$\cos x$	0r7648	0r6967	0r7317
$x + \cos x$	0r0648	-0r1033	-0r0183



شکل ۱۶. نمودارهای $y = -\cos x$ و $y = x$

گام ۷

- ۱- در گام ۶ دیدیم که ریشه مورد نظر در بازه $(74 - 75, 75 - 76)$ قرار دارد. با تنصیفات پی در پی، دنباله ذیل مشکل از بازه های شامل ریشه به دست می آید: $7225 - 7250, 7250 - 7275, 7275 - 7300, 7300 - 7325, 7325 - 7350$. بنابراین ریشه موردنظر تا D^3 برابر است با 73 .

۲- ریشه تا D^3 برابر است با 15.67 .

گام ۸

- ۱- تابع $f(x)$ را جدول بندی کنید:

x	$f(x)$
۰	-۲
۰.۲	-۱.۴
۰.۶	-۰.۲۷
۰.۸	+۰.۲۳

ریشه ای در بازه $8 < x < 16$ موجود است.

داریم:

$$x = \frac{1}{0.23 + 0.27} \begin{vmatrix} 0.6 & -0.27 \\ 0.8 & 0.23 \end{vmatrix}$$

$$= \frac{0.138 + 0.216}{0.50} = 0.708,$$

$$f(x) = f(0.708)$$

$$= 2\sin(0.708) + 0.708 - 2$$

$$= 1.3006 + 0.708 - 2$$

$$= 0.0086.$$

چون $f(0.708)$ و $f(0.6)$ مختلف العلامه هستند، ریشه مورد نظر در بازه $x \in]0.6, 0.708]$ واقع است. با تکرار فرایند فوق داریم:

$$\bar{x} = \frac{1}{0.0086 + 0.27} \begin{vmatrix} 0.6 & -0.27 \\ 0.708 & 0.0086 \end{vmatrix}$$

$$= \frac{0.00516 + 0.19116}{0.2786} = 0.7047.$$

چون $f(0.7047) = f(0.7047) = 0.0003$ معلوم می شود که ریشه بین 0.7047 و 0.705 قرار دارد. لذا:

$$\bar{x} = \frac{1}{0.0003 + 0.27} \begin{vmatrix} 0.6 & -0.27 \\ 0.7047 & 0.0003 \end{vmatrix} = 0.7046$$

محاسبه می شود.

با تکرار مجدد این فرایند باز هم $D(4) = 0.7046$ به دست می آید. لذا 0.705 را می توان به طور یقین به عنوان جواب اختیار کرد. توجه کنید که برای تمام \bar{x} های محاسبه شده $f(\bar{x})$ مثبت است.

- فرض کنید که $f(x) = x - 1/x$. توجه می کنیم که $f'(x) = 1 - 1/x^2$ ؛ پس، ریشه مورد نظر احاطه می شود. با کار کردن تا ۴ رقم اعشار نتایج ذیل به دست می آیند.

(الف) روش تصفیف، دنباله بازه‌های زیر را به دست می‌دهد:

$$(5775 \text{ و } 5775 \text{ در } 0) \text{، } (88 \text{ و } 775 \text{ در } 0) \text{، } (80 \text{ و } 775 \text{ در } 0) \text{، } (96 \text{ و } 775 \text{ در } 0)$$

$$(775 \text{ و } 775 \text{ در } 0) \text{، } (7688 \text{ و } 7625 \text{ در } 0) \text{، } (775 \text{ و } 7625 \text{ در } 0) \text{، } (775 \text{ و } 7625 \text{ در } 0)$$

$$(7629 \text{ و } 7629 \text{ در } 0) \text{، } (7633 \text{ و } 7625 \text{ در } 0) \text{، } (7641 \text{ و } 7625 \text{ در } 0) \text{، } (7633 \text{ و } 7625 \text{ در } 0)$$

چون $0 = 50000 = f(7631)$ ، این فرایند خاتمه می‌یابد.

(ب) از روش نابجایی با $a = 7 \text{ در } 0$ و $b = 9 \text{ در } 0$ نتیجه می‌شود $\bar{x} = 7733 \text{ در } 0$.

چون $0 = 290 + 0 = 7733$ ، این فرایند با $a = 7 \text{ در } 0$ و $b = 7733$ تکرار می‌شود تا $x = 7638$ بددست آید. با در نظر گرفتن $a = 7 \text{ در } 0$ و $b = 7638$ $\bar{x} = 0 = 50020 + 0 = 7638$.

(چون $0 = 50020 + 0 = 7638$) نتیجه می‌شود $2 = 7632 \text{ در } 0 = \bar{x} = 0 = 50020 + 0 = 7638$.

بالاخره به ازای $a = 7 \text{ در } 0$ و $b = 0 = 7632$ نتیجه می‌شود $\bar{x} = 7631$. توجه کنید که تمام \bar{x} ها مثبت هستند.

(پ) از روش وتری با $x_1 = 0 = 7733$ ، $x_2 = 9 \text{ در } 0 = 7733$ نتیجه می‌شود $\bar{x} = 7733 \text{ در } 0$.

$x_3 = 6 \text{ در } 0 = 7631$ و $x_4 = 0 = 7631$. برای این مثال، روش وتری بهوضوح کارترین سه روش است.

-۳- فرض کنید $f(x) = x + \cos x$. در گام ۷ دریافتیم که ریشه مورد نظر در بازه $(5775 \text{ و } 775 \text{ در } 0)$ قرار دارد. از روش نابجایی با $a = 7 \text{ در } 0$ و $b = 73 \text{ در } 0$ استفاده از $f(b) = -0 = 1517$ و $f(a) = -0 = 1831$ ، چون

نتیجه می‌شود که $0 = 73906 = -\bar{x}$. چون

$$f(-0 = 73906) = 0 = 500004,$$

این فرایند با $a = 73906$ و $b = 0 = 73906$ تکرار می‌شود تا $\bar{x} = 0 = 73908$ به دست آید. از آنجاکه $0 = 500001 = 0 = 73908 - f(-0 = 73908)$ می‌توان ریشه را ($4D$ تا

برابر با $0 = 7391$ گرفت.

گام ۹

-۱- با استفاده از فرمول تکرار

$$x_{n+1} = 0.5 + \sin x_n$$

تنها شش تکرار ذیل لازم می‌شود:

$$x_1 = 1.34147$$

$$x_2 = 1.47382$$

$$x_3 = 1.49530$$

$$x_4 = ۱۰۴۹۷۱۵$$

$$x_5 = ۱۰۴۹۷۲۹$$

$$x_6 = ۱۰۴۹۷۳۰$$

توجه کنید که در نزدیکی ریشه داریم: $\cos x \approx ۰.۹۰۷$ با $x = f(x)$; بنابراین، همگرایی سریع (و «یکطرفه») است.

۲- در گام ۷ دیدیم که ریشه مورد نظر تا D برابر است با ۷۴° - با استفاده از فرمول تکرار

$$x_{n+1} = -\cos x_n$$

و با ۷۴° داریم:

$$x_1 = -۰.۷۳۸۴۷$$

$$x_2 = -۰.۷۳۹۵۰$$

$$x_3 = -۰.۷۳۸۸۱$$

$$x_4 = -۰.۷۳۹۲۷$$

$$x_5 = -۰.۷۳۸۹۶$$

$$x_6 = -۰.۷۳۹۱۷$$

$$x_7 = -۰.۷۳۹۰۳$$

$$x_8 = -۰.۷۳۹۱۲$$

$$x_9 = -۰.۷۳۹۰۶$$

$$x_{10} = -۰.۷۳۹۱۰$$

چون x_9 و x_{10} تا $4D$ مثل هم هستند، می‌توان ریشه را برابر با ۰.۷۳۹۱ - گرفت. توجه کنید که در نزدیکی ریشه ۰.۹۰۷ با $x = f(x)$ ، ولذا همگرایی کند (و «نوسانی») است.

گام ۱۰

۱- چون $x > ۰$ ، ریشه $f(x) = \log_e ۳x + x = ۰$ باشد در بازه $۱/۳ < x < ۱$ ، که در آن $\log_e ۳x < ۰$ ، قرار گیرد. اگر $x = ۰.۲۵$ حدس اولیه باشد،

$$\begin{aligned}f(0.25) &= \log_e(0.75) + 0.25 \\&= -0.2877 + 0.25 \\&= -0.0377.\end{aligned}$$

چون

$$f'(x) = \frac{1}{x} + 1,$$

$$f'(0.25) = 5$$

و

$$\begin{aligned}x_1 &= 0.25 + \frac{0.0377}{5} \\&= 0.25 + 0.0075 \\&= 0.2575.\end{aligned}$$

لذا:

$$\begin{aligned}f(0.2575) &= \log_e(0.7725) + 0.2575 \\&= -0.2581 + 0.2575 \\&= 0.0006\end{aligned}$$

$$f'(0.2575) = 3.883 + 1 = 4.883$$

و

$$\begin{aligned}x_2 &= 0.2575 + \frac{0.0006}{4.883} \\&= 0.2575 + 0.0001 \\&= 0.2576.\end{aligned}$$

چون $0.0001 = -f(0.2576)$ نتیجه می‌گیریم که ریشه مورد نظر تا $4D$ برابر است با 0.2576 . توجه کنید که برای فرایند نیوتن-رسون تنها ۲ یا ۳ گام لازم است، در صورتی که برای روش تکراری مبتنی بر

$$x_{n+1} = \frac{1}{3} e^{-x_n}$$

۸ گام لازم بود.

$$x^k = a \quad -2$$

$$f(x) = x^k - a = 0$$

$$f'(x) = kx^{k-1}$$

$$x_{n+1} = x_n - \frac{x_n^k - a}{kx_n^{k-1}}.$$

به ازای $k=1$ ، جهت محاسبه وارونها، بدون استفاده از عمل تقسیم، یک فرمول تکراری داریم:

$$x_{n+1} = x_n(2 - ax_n).$$

$$a = 10, x_0 = 1 - 3$$

$$x_1 = \frac{1}{2} \left(1 + \frac{10}{1} \right) = 5.5$$

$$x_2 = \frac{1}{2} \left(5.5 + \frac{10}{5.5} \right) = 3.66$$

$$x_3 = \frac{1}{2} \left(3.66 + \frac{10}{3.66} \right) = 3.196$$

$$x_4 = \frac{1}{2} \left(3.196 + \frac{10}{3.196} \right) = 3.1625$$

$$x_5 = \frac{1}{2} \left(3.1625 + \frac{10}{3.1625} \right) = 3.1628$$

$$x_6 = \frac{1}{2} \left(3.1628 + \frac{10}{3.1628} \right) = 3.1628.$$

بنابراین، $\sqrt{10}$ تا $2D$ برابر است با ۳.۱۶۲۸.

۴- در گام ۷ دیدیم که ریشه تا $2D$ برابر با ۰.۷۴۷۴ است. با انتخاب $f'(x) = 1 - \sin x$ داریم:

$$x_1 = -0.747 - \frac{(-0.500153)}{1.67429} = -0.73909$$

$$x_2 = -\frac{(-0.00001)}{1.067361} = -0.73908$$

چون x_1 و x_2 تا $4D$ مثل هم هستند. می‌توان ریشه را برابر با 0.7391 اختیار کرد.

گام ۱۱

تنها برای سوالهای ۱ و ۲ جوابهای کامل را ارائه می‌کنیم.

m	ماتریس افزوده				مقابل
	۱	۱	-۱	۰	۱
	۲	-۱	۱	۶	۸
	۳	۲	-۴	-۴	-۳
-۲	۱	۱	-۱	۰	۱
	-۳	-۳	۳	۶	۶
	-۳	-۱	-۱	-۴	-۶
$-\frac{1}{3}$	۱	۱	-۱	۰	۱
	-۳	-۳	۳	۶	۶
			-۲	-۶	-۸

مانده‌ها

حل به طریق جایگذاری از پایین

$$0 - (2 + 1 - 3) = 0$$

$$-2x_3 = -6 \rightarrow x_3 = 3$$

$$6 - (4 - 1 + 3) = 0$$

$$-3x_2 + 9 = 6 \rightarrow x_2 = 1$$

$$-4 - (6 + 2 - 12) = 0$$

$$x_1 + 1 - 3 = 0 \rightarrow x_1 = 2$$

(گرد شده) با عملیات تا $2D$

m	ماتریس افزوده					مقابله
	۵۰۶	۳۰۸	۱۰۲	۱۰۴		۱۲۵۰
	۳۰۱	۷۰۱	-۴۰۷	۵۰۱		۱۰۵۶
	۱۰۴	-۳۰۴	۸۰۳	۲۰۴		۸۰۷
-۰۰۵۵۴	۵۰۶	۳۰۸	۱۰۲	۱۰۴		۱۲۵۰
		۴۰۹۹	-۵۰۳۶	۴۰۳۲		۳۰۹۵
		-۴۰۳۵	۸۰۰۰	۲۰۰۵		۵۰۷۰
+۰۰۸۷۲	۵۰۶	۳۰۸	۱۰۲	۱۰۴		۱۲۵۰
		۴۰۹۹	-۵۰۳۶	۴۰۳۲		۳۰۹۵
		۳۰۳۳	۵۰۸۲	۹۰۱۴(۹۰۱۵)		

حل به طریق جایگذاری از پایین

$$۳۰۳۲z = ۵۰۸۳ \rightarrow z = ۱۰۷۵$$

$$۴۰۹۹y - ۵۰۳۶ \times ۱۰۷۵ = ۴۰۳۲ \rightarrow y = ۲۰۷۵$$

$$۵۰۶x + ۳۰۸ \times ۲۰۷۵ + ۱۰۲ \times ۱۰۷۵ = ۱۰۴ \rightarrow x = -۱۰۹۹.$$

ماندها

$$104 - (-1099 + 10545 + 2010) = -0001$$

$$501 - (-1075 + 19053 - 8023) = -0003$$

$$204 - (-2079 - 9035 + 14053) = 0001.$$

$$\therefore x = 2505, y = -9, z = 2; \text{ ماندها } 0, 0, 0. \quad (i - 3)$$

$$\therefore x = -4030, y = -2042, z = 5007; \text{ ماندها } 0, 0, 0. \quad (ii)$$

(با عملیات تا $2D$). و ۰۰۵۱ -

گام ۱۲

- اگر ثابت‌های دارای هیچ خطای نبودند، جواب دقیق عبارت می‌بود از $x = ۲۰۶$ و $y = ۱۰۲$. با در نظر گرفتن خطاهای، حوزه جوابها عبارت است از $۲۰۳ \leq x \leq ۲۰۷$ و $۱۰۷ \leq y \leq ۱۰۳$.

$$y = ۲۰۳, x = ۱۰۲ \quad (i-۲)$$

$$z = ۲, y = ۱, x = ۱ \quad (ii)$$

$$x_۳ = ۰.۶۰۴, x_۲ = ۰.۳۰۵, x_۱ = ۰.۱۰۲ \quad (iii)$$

- بدون انقباض محوری، $x = ۱۰۰۴$ ، $y = ۰.۵۹۹۸$. با انقباض محوری، $x = ۱۰۰۰$ و $y = ۰.۵۰۰۰$.

گام ۱۳

$$S_۳ = |x_۱^{(۴)} - x_۱^{(۳)}| + |x_۲^{(۴)} - x_۲^{(۳)}| + |x_۳^{(۴)} - x_۳^{(۳)}|. \quad -۱$$

با ادامه جدول بخش ۳ برای یک سطر اضافی، مقادیر تکرار چهارم یعنی $x^{(۴)}$ به دست می‌آیند، بدین ترتیب:

۴	۰.۹۹۹۹۹۱۷	۰.۹۹۹۹۹۹۳	۱۰۰۰۰۱۷
---	-----------	-----------	---------

سپس $S_۳$ چنین به دست می‌آید:

$$S_۳ = ۰.۰۰۱۴۲۶ + ۰.۰۰۰۳۰۴ + ۰.۰۰۰۲۱۵ = ۰.۰۰۱۷۴۵.$$

$$۲۰x + ۳y - ۲z = ۵۱ \quad (i-۲) \text{ معادلات مربوط شده:}$$

$$۲x + ۸y + ۴z = ۲۵ \quad \text{جهت قرار گرفتن بزرگترین ضرایب}$$

$$x - y + ۱۰z = -۷ \quad \text{روی قطر اصلی)$$

وابط تراجیعی:

$$x^{(k+1)} = ۰.۱۵y^{(k)} + ۰.۱z^{(k)} - ۰.۰۵ - ۰.۰۵$$

$$y^{(k+1)} = ۰.۲۵x^{(k+1)} - ۰.۰۲۵z^{(k)} - ۰.۱۲۵$$

$$z^{(k+1)} = -۰.۰۷ - ۰.۰۱x^{(k+1)} + ۰.۰۱y^{(k+1)}.$$

با انتخاب S_k به عنوان معیار توقف، نتایج زیر را خواهیم داشت:

تکرار k	x^k	y^k	z^k	(ΔD) S_k
۰	۰	۰	۰	۵۷۴۴۰۰
۱	۲۰۵۵۰	۲۰۴۸۸	-۰۷۰۶	۰۹۹۹۰۰
۲	۲۰۱۰۶	۲۰۹۵۲	-۰۶۱۵	۰۰۹۳۷۰
۳	۲۰۰۴۵۷	۲۰۹۲۱۱	-۰۶۱۲۵	۰۰۰۸۰۹
۴	۲۰۰۵۰۵۹	۲۰۹۱۸۶۰	-۰۶۱۳۲۰	۰۰۰۰۵۸
۵	۲۰۰۵۰۸۹۰	۲۰۹۱۸۸۷۸	-۰۶۱۳۲۰۱	۰۰۰۰۰۶
۶	۲۰۰۵۰۸۴۸	۲۰۹۱۸۸۸۹	-۰۶۱۳۱۹۶	۰۰۰۰۰۰
۷	۲۰۰۵۰۸۴۷	۲۰۹۱۸۸۸۶	-۰۶۱۳۱۹۶	

توجه کنید که دقت عملیات به طور تصاعدی افزایش می‌یابد.

$$\text{جواب تا } \Delta D = 4: z = -0.6132, y = 209189, x = 20508, w = 0.1124 \quad (\text{ii})$$

گام ۱۴

خوب دقت کنید: هر چند جوابها در اینجا داده شده‌اند، ولی دانشجویان باید قبل از انجام مقابله‌های پیشنهادی روی عملیات خود به آنها نگاه کنند. جوابها تا $\Delta D = 3$ داده شده‌اند.

- (الف) (حل کامل)

m	A	I	مقابلہ	عمل سطری
	۲ ۶ ۴	۱ ۰ ۰	۱۳	(۱)
	۶ ۱۹ ۱۲	۰ ۱ ۰	۳۸	(۲)
	۲ ۸ ۱۴	۰ ۰ ۱	۲۵	(۳)
-۳	۲ ۶ ۴	۱ ۰ ۰	۱۳	(۴)=(۱)
-۱	۰ ۱ ۰	-۳ ۱ ۰	-۱	(۵)=(۲)-۳(۱)
	۰ ۰ ۲ ۱۰	-۱ ۰ ۱	۱۲	(۶)=(۳)-۱(۱)
	۲ ۶ ۴	۱ ۰ ۰	۱۳	(۷)=(۱)
	۰ ۱ ۰	-۳ ۱ ۰	-۱	(۸)=(۵)
-۲	۰ ۰ ۱۰	۵ -۲ ۱	۱۴	(۹)=(۶)-۲(۵)
ماتریس معکوس		۸۵۵ - ۲۵۶ - ۵۵۲ -۳ ۱ ۰ ۵۵ - ۵۲ ۰۱		(امتحان کنید که $(AA^{-1}) = I$)

توجه: ستون اول A^{-1} عبارت است از $\begin{pmatrix} u_3 \\ u_2 \\ u_1 \end{pmatrix}$ که از حل

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 4 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 10 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_3 \\ u_2 \\ u_1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ -3 \\ 5 \end{bmatrix}$$

به طریق جایگذاری از پایین به دست می‌آید. ستون دوم از حل

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 4 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 10 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_6 \\ u_5 \\ u_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ -2 \end{bmatrix}$$

و ستون سوم از حل

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 4 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 10 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_9 \\ u_8 \\ u_7 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

بد دست می آید.

$$\begin{bmatrix} 0.546 & -0.605 & 1.031 \\ 0.448 & -0.403 & 0.398 \\ -0.362 & +0.851 & -1.023 \end{bmatrix} \quad (\text{ب})$$

$$\begin{bmatrix} 0.705 & 2.544 & -2.761 \\ -1.371 & 0.806 & 1.609 \\ 2.013 & -1.808 & -0.930 \end{bmatrix} \quad (\text{ب})$$

$$x = \begin{bmatrix} 25.500 \\ -9.000 \\ 2.000 \end{bmatrix}, \quad \begin{bmatrix} 2.700 \\ -1.000 \\ 0.400 \end{bmatrix} \quad \text{-(الف)}-2$$

$$x = \begin{bmatrix} -4.349 \\ -2.448 \\ 5.133 \end{bmatrix}, \quad \begin{bmatrix} 0.426 \\ -0.505 \\ -0.172 \end{bmatrix} \quad (\text{ب})$$

$$x = \begin{bmatrix} 6.648 \\ 0.103 \\ -1.761 \end{bmatrix}, \quad \begin{bmatrix} 2.381 \\ 2.937 \\ -2.827 \end{bmatrix}. \quad (\text{ب})$$

کام ۱۵

-۱

x	$f(x) = x^3$	تفاضلات اول	مدد	سوم	چهارم
۱	۱	۷			
۲	۸	۱۹	۱۲	۶	
۳	۲۷	۳۷	۱۸	۶	۰
۴	۶۴	۶۱	۲۴	۶	۰
۵	۱۲۵	۹۱	۳۰		
۶	۲۱۶				

-۲

x	$f(x) = e^x$	تفاضلات اول	مدد	سوم	چهارم
۰.۱	۰.۱۰۵۱۷۱	۰۶۶۶۳			
۰.۱۵	۱.۱۶۱۸۳۴	۰۹۰۶۹	۲۹۰۶	۱۴۷	
۰.۲	۱.۱۲۲۱۴۰۳	۰۹۰۶۹	۳۰۵۳	۱۲	
۰.۲۵	۱.۱۲۸۴۰۲۵	۰۹۰۶۹	۳۲۱۲	۴	
۰.۳	۱.۱۳۴۹۸۰۹	۰۹۰۶۹	۳۳۷۵	۱۰	
۰.۳۵	۱.۱۴۱۹۰۶۸	۰۹۰۶۹	۳۵۴۸	۱۷۳	
۰.۴	۱.۱۴۹۱۸۲۵	۰۹۰۶۹	۳۷۳۰	۹	
۰.۴۵	۱.۱۵۶۸۳۱۲	۰۹۰۶۹	۳۹۲۲	۱۰	
۰.۵	۱.۱۶۴۸۷۷۱	۰۹۰۶۹			

فقط در تفاصلات مرتبه چهارم نشانه‌ای از یک «مزاحمت» دیده می‌شود.

۱۶ گام

$$\cdot - ۰۰۰۰۰۲ \quad , ۰۰۰۰۰۱۸ \quad , ۰۰۰۰۳۲۰ \quad , ۰۰۰۰۶۲۶۳ \quad (i-1)$$

$$\cdot - ۰۰۰۰۰۲ \quad , ۰۰۰۰۰۱۶ \quad , ۰۰۰۰۳۵۴ \quad , ۰۰۰۰۷۲۷۵ \quad (ii)$$

$$\cdot - ۰۰۰۰۰۲ \quad , ۰۰۰۰۰۳۳۸ \quad (iii)$$

$$\cdot ۰۰۰۰۰۱۶ \quad (iv)$$

$$\cdot ۰۰۰۳۵۶ \quad (v)$$

$f(x) = x$ (i - ۲) را در نظر بگیرید.

$$\Delta^r f_j = \Delta^r(\Delta f_j) \quad (ii)$$

$$= \Delta^r(f_{j+1} - f_j)$$

$$= \Delta(\Delta f_{j+1} - \Delta f_j)$$

$$= \Delta(f_{j+2} - 2f_{j+1} + f_j)$$

$$= f_{j+2} - 2f_{j+1} + 2f_{j+1} - f_j.$$

$$\nabla^r f_j = \nabla^r(\nabla f_j) \quad (iii)$$

$$\nabla^r(f_j - f_{j-1})$$

$$= \nabla(\nabla f_j - \nabla f_{j-1})$$

$$= \nabla(f_j - 2f_{j-1} + f_{j-2})$$

$$= f_j - 2f_{j-1} + 2f_{j-2} - f_{j-3}.$$

$$\delta^r f_j = \delta^r(\delta f_j) \quad (iv)$$

$$= \delta^r(f_{j+\frac{1}{2}} - f_{j-\frac{1}{2}})$$

$$= \delta(\delta f_{j+\frac{1}{2}} - \delta f_{j-\frac{1}{2}})$$

$$= \delta(f_{j+1} - 2f_j + f_{j-1})$$

$$= f_{j+\frac{1}{2}} - 2f_{j+\frac{1}{2}} + 2f_{j-\frac{1}{2}} - f_{j-\frac{1}{2}}.$$

کام ۱۷

(i - 1)

x	$f(x) = x^4$	Δ	Δ^2	Δ^3	Δ^4
۰	۰۰۰۰۰				
۰۱	۰۰۰۰۱		۱۴		
۰۲	۰۰۰۱۶		۱۵	۳۶	
۰۳	۰۰۰۸۱		۵۰		۲۴
۰۴	۰۰۲۵۶		۶۵	۶۰	
۰۵	۰۰۵۶۲۵		۱۱۰		۲۴
۰۶	۰۱۲۹۶		۱۷۵	۸۴	
۰۷	۰۲۴۰۱		۱۹۴		۲۴
۰۸	۰۴۰۹۶		۳۶۹	۱۰۸	
۰۹	۰۶۵۶۱		۳۰۲		۲۴
۱۰	۱۰۰۰۰		۶۷۱	۱۳۲	
			۴۳۴		۲۴
			۱۱۰۵	۱۵۶	
			۵۹۰		۲۴
			۱۶۹۵	۱۸۰	
			۷۷۰		۲۴
			۲۴۶۵	۲۰۴	
			۹۷۴		
			۳۴۲۹		

x	$f(x) = x^4$	Δ	Δ^2	Δ^3	Δ^4
۰	۰۰۰۰۰	۰			
۰۱	۰۰۰۰۱	۱			
۰۲	۰۰۰۰۴	۲	۴		
۰۳	۰۰۰۰۹	۳	۹	۶	
۰۴	۰۰۰۱۶	۴	۱۲	—۱	
۰۵	۰۰۰۲۵	۵	۱۸	۷	
۰۶	۰۰۰۳۶	۶	۳۷	۱۱	۴
۰۷	۰۰۰۴۹	۷	۴۷	۱۳	۲
۰۸	۰۰۰۶۴	۸	۶۷	۱۵	۴
۰۹	۰۰۰۸۱	۹	۸۷	۱۷	۶
۱۰	۰۰۱۰۰	۱۰	۱۱۰	۱۷	—۱
			۱۷۰	۱۶	
			۲۴۶	۲۲	
			۲۴۴	۹۸	
۱۱	۱۰۰۰۰				

بدترین خطای گردشده عبارت است از ϵ_r .

-۲

x	$f(x)$	Δ	Δ^2	Δ^3
۰	۳			
۱	۲	-۱		۶
۲	۷	۵		۶
۳	۲۴	۱۲		۶
۴	۵۹	۱۸		۶
۵	۱۱۸	۳۵		۶
		۵۹		

داده‌ها به وسیله یک چند جمله‌ای درجه سوم برآورش شده‌اند.

x	$f(x)$	Δ	Δ^2	Δ^3
۱	۳۵۰۶۷۱			
۲	۴۵۴۰۸۸	۳۳۴۱۷		
۳	۹۰۸۲۵۷	۳۴۱۶۹	۷۰۲	
۴	۱۳۰۳۱۸۴	۳۴۹۲۷	۷۵۸	
۵	۱۶۰۸۸۷۵	۳۵۶۹۱	۷۶۴	۳۶
۶	۲۰۰۵۳۶۶	۳۶۴۹۱	۸۰۰	-۸۴
۷	۲۴۰۲۵۷۳	۳۷۲۰۷	۷۱۶	۹۶
۸	۲۸۰۰۵۹۲	۳۸۰۱۹	۸۱۲	-۲۴
۹	۳۱۰۹۳۹۹	۳۸۸۰۷	۷۸۸	۶
۱۰	۳۵۰۹۰۰۰	۳۹۶۰۱	۷۹۴	
۱۱	۳۹۰۹۹۴۰۱	۴۰۴۰۱	۸۰۰	۶
۱۲	۴۴۰۰۶۰۸	۴۱۲۰۷	۸۰۶	

چون این تابع یک تابع درجه سوم است انتظار داریم که Δ^3 ثابت باشد. از هر یک از $\Delta^3 = 6 + 34 - 84 = 6 - 38$ ، $36 = 6 + 34$ ، $96 = 6 - 4 - 24$ استفاده می‌کنیم تا نتیجه بدستوریم که $= 30 = 6$ و از آنجا

$$f(7) = 205336 - 000030 = 205366$$

که مبین اشتباہی از نوع تکرار رسمها (ر. ک. گام ۲) است.

-۲

x	$f(x)$	Δ	Δ^2	Δ^3
۰	۱۰۳۲۴۶			
۱	۱۰۴۰۳۱	۷۸۵		-۹
۲	۱۰۴۸۰۷	۷۷۶	-۲۷	
۳	۱۰۵۵۴۷	۷۴۰	-۳۶	۸۱
۴	۱۰۶۳۳۲	۷۸۵	۴۵	-۸۰
۵	۱۰۷۰۸۲	۷۵۰	-۳۵	
۶	۱۰۷۸۲۳	۷۴۱	-۹	۲۲
۷	۱۰۸۵۷۷	۷۵۴	۱۳	-۶۲
۸	۱۰۹۲۸۲	۷۰۵	-۴۹	۶۲
۹	۲۰۰۰۰۰	۷۱۸	۱۳	-۲۰
۱۰	۲۰۰۷۱۱	۷۱۱	-۷	-۱
۱۱	۲۰۱۴۱۴	۷۰۴	-۸	

اشتباهات، بهوضوح در $x=3$ و $x=7$ هستند. بااستفاده از روش مثال دوم بالا برآورد میکنیم که:

$$\cdot \varepsilon_2 \approx \frac{62+62}{6} \approx 21 \quad \varepsilon_1 \approx \frac{-81-80}{6} \approx -27$$

تصحیحهای لازم عبارتند از:

$$(f(3) = 15547 + 0.0027 = 15574) \text{ گام ۲} \quad (f(7) = 18577 - 0.0021 = 18556)$$

در مرور دومی $f(7) = 18557$ بیشتر محتمل به نظر می‌رسد (تکرار ارقام).
بنابراین، تفاضلات مرتبه سوم تصحیح شده عبارت خواهند بود از $-1, 0, 1, 0, -1, 0, 2, -2$.

گام ۱۹

۱- جدول تفاضلی:

x	$f(x) = \cos x$	Δ	Δ^2
80°	۰۱۷۳۶		
$80^\circ 10'$	۰۱۷۰۸	-۲۸	-۱
$80^\circ 20'$	۰۱۶۷۹	-۲۹	۰
$80^\circ 30'$	۰۱۶۵۰	-۲۹	۱
$80^\circ 40'$	۰۱۶۲۲	-۲۸	-۱
$80^\circ 50'$	۰۱۵۹۳	-۲۹	

$$\cos 80^\circ 35' = f(80^\circ 30') + 0.5 \Delta f(80^\circ 30') \quad (\text{i})$$

$$= 0.91650 + 0.5(-0.00028) = 0.91636.$$

$$\cos 80^\circ 35' = 0.91650 + 0.5(-0.00028) \quad (\text{ii})$$

$$+ (0.5)(0.0001) - 0.5(0.0001)$$

$$= 0.91636.$$

(تصحیح مرتبه دوم $0.91636 + 0.0000125$ است.)

- جدول تفاضلی:

x	$f(x) = \tan x$	Δ	Δ^2	Δ^3
80°	5.671			
$80^\circ 10'$	5.769	98		
$80^\circ 20'$	5.871	102	4	-1
$80^\circ 30'$	5.976	105	3	0
$80^\circ 40'$	6.084	108	3	2
$80^\circ 50'$	6.197	113	5	

تفاضلات مرتبه دوم تقریباً ثابت هستند، که در نتیجه، یک تقریب درجه دوم مناسب است: با قراردادن $\theta = 1/2$

$$\tan 80^\circ 35' \approx f(80^\circ 30') + 0.5 \Delta f(80^\circ 30') - (0.5)^3 \Delta^2 f(80^\circ 30')$$

$$= 0.91650 + 0.5(0.0001) - (0.5)^3(0.00005) = 0.91636.$$

x	$f(x) = e^x$	Δ	Δ^2	Δ^3
۰.۱۰	۱.۱۰۵۱۷			
۰.۱۵	۱.۱۶۱۸۳	۰.۵۶۶۶		۰.۲۹۱
۰.۲۰	۱.۲۲۱۴۰	۰.۰۹۰۷		۰.۳۰۶
۰.۲۵	۱.۲۸۴۰۳	۰.۰۶۳		۰.۱۴
۰.۳۰	۱.۳۴۹۸۶	۰.۰۴۸۳		۰.۱۸
۰.۳۵	۱.۴۱۹۰۷	۰.۰۲۱		۰.۱۶
۰.۴۰	۱.۴۹۱۸۲	۰.۰۷۵		

$$e^{0.14} = f(0.14) \approx f(0.1) + \frac{1}{\delta}(0.105666) \quad (i)$$

$$+ \frac{1}{2\delta} \left(-\frac{1}{\delta}\right)(0.00291) + \frac{1}{6\delta} \left(-\frac{1}{\delta}\right)\left(-\frac{6}{\delta}\right)(0.00015)$$

$$= 1.10517 + 0.04532(\lambda) - 0.00023(\gamma) + 0.00000(\delta)$$

$$= 1.10517.$$

$$e^{0.315} = f(0.315) \approx f(0.3) + \frac{1}{\delta}(0.306583) \quad (ii)$$

$$\begin{aligned}
 & + \frac{1}{2} \frac{3}{10} \frac{13}{10} (0.000320) + \frac{1}{6} \frac{3}{10} \frac{13}{10} \frac{23}{10} (0.000014) \\
 & = 1.34986 + 0.01974(9) + 0.00062(4) + 0.00002(1) \\
 & = 1.37025.
 \end{aligned}$$

-۲- این رابطه مسلماً برای $j=1$ برقرار است، زیرا:

$$\Delta f(x_0) = f(x_0+h) - f(x_0) \implies f(x_0+h) = (1+\Delta)f(x_0).$$

حکم را به استقرار ثابت می کنیم: فرض می کنیم که این رابطه برای $j=k$ برقرار باشد، یعنی

$$f_k = f_0 + k\Delta f_0 + \frac{k(k-1)}{2} \Delta^2 f_0 + \dots + \Delta^k f_0,$$

که در آن، طبق معمول داریم $f_j = f(x_0 + jh)$ لذا:

$$\Delta f_k = \Delta f_0 + k\Delta^2 f_0 + \frac{k(k-1)}{2} \Delta^3 f_0 + \dots + \Delta^{k+1} f_0,$$

ولی

$$\Delta f_k = f_{k+1} - f_k,$$

و در نتیجه

$$f_{k+1} = f_k + \Delta f_k$$

$$= f_0 + (k+1)\Delta f_0 + \left\{ \frac{k(k-1)}{2} + k \right\} \Delta^2 f_0 + \dots + \Delta^{k+1} f_0.$$

$$= f_0 + (k+1)\Delta f_0 + \frac{(k+1)k}{2} \Delta^2 f_0 + \dots + \Delta^{k+1} f_0;$$

یعنی، رابطه مورد نظر برای $j=k+1$ هم برقرار است. بنا بر این، به استقرار نتیجه می گیریم که رابطه برای $0, 1, 2, \dots, j$ برقرار است. با مراجعت به بخش ۴ از گام ۲۰، توجه کنید که با قرار دادن

$$\theta = j = 0, 1, 2, \dots,$$

داریم:

$$f_j = f(x_j) = P_n(x_j).$$

۳- جدول تفاضلی مربوط، در جواب ۲ از گام ۱۷ داده شده است.

$$\Delta^4 f_0 = 0, \Delta^3 f_0 = 6, \Delta^2 f_0 = -1, f_0 = 3$$

$$\begin{aligned} P(x) &= f_0 + \theta \Delta f_0 + \frac{\theta(\theta-1)}{2} \Delta^2 f_0 + \frac{\theta(\theta-1)(\theta-2)}{6} \Delta^3 f_0 \\ &= 3 - \theta + 3\theta(\theta-1) + \theta(\theta-1)(\theta-2) \\ &= \theta^3 - 2\theta + 3. \end{aligned}$$

حال، $x = x_0 + \theta h = \theta$ (زیرا $x_0 = 0$ و $h = 1$)، ولذا، تنها چند جمله‌ای هم محل برای چهار درایه اول جدول عبارت است از

$$P_4(x) = x^3 - 2x + 3.$$

دانشجویان می‌توانند بررسی کنند که چند جمله‌ای مارپر هر چهار نقطه مجاور جدولی، همان چند جمله‌ای هم محل درجه سوم فوق است؛ از این مطلب نتیجه می‌شود که

$$f(x) \equiv P_4(x);$$

یعنی، همان طور که با تفاضلات مرتبه سوم ثابت (به طور دقیق) بیان شد، خود تابع جدولی هم یک چند جمله‌ای درجه سوم است.

گام ۲۱

جدول تفاضلی مربوط، در جواب به سؤال ۱ از گام ۲۰ داده شده است.

$$i) \text{ دستور استرلينگ: } \theta = 1/5$$

$$f(0.31) = 134986 + \frac{1}{5} \cdot 2 (0.56583 + 0.56921)$$

$$\begin{aligned} &+ \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{25} (0.000328) + \frac{1}{6} \cdot \frac{1}{5} \left(-\frac{4}{5} \right) \left(\frac{1}{2} \right) (0.00018 + 0.00016) \\ &= 134986 + 0.01350(4) + 0.00006(8) - 0.00000(5) \\ &= 1363430. \end{aligned}$$

$$ii) \text{ دستور اورت: } \bar{\theta} = 4/5, \theta = 1/5$$

$$f(0.31) = \frac{4}{5} (134986) + \frac{194}{655} \left(-\frac{1}{5} \right) (0.000328)$$

$$+\frac{1}{5}(1\ ۰\ ۴\ ۱\ ۹\ ۰\ ۷) + \frac{۱\ ۶\ ۱}{۶\ ۵\ ۵} \left(-\frac{۴}{۵} \right) (۰\ ۰\ ۰\ ۳\ ۵\ ۴)$$

$$= ۱\ ۰\ ۰\ ۷\ ۹\ ۸\ ۸ (۸) - ۰\ ۰\ ۰\ ۰\ ۱\ ۶ (۲) + ۰\ ۰\ ۲\ ۸\ ۳\ ۸\ ۱ (۴) - ۰\ ۰\ ۰\ ۰\ ۱\ ۱ (۳)$$

$$= ۱\ ۰\ ۳\ ۶\ ۳\ ۴\ ۳.$$

. $\theta = ۰\ ۰\ ۳$ دستور بسل؛ (iii)

$$f(۰\ ۰\ ۳\ ۱\ ۵) = \frac{۱}{۴}(1\ ۰\ ۳\ ۴\ ۹\ ۸\ ۶ + ۱\ ۰\ ۴\ ۱\ ۹\ ۰\ ۷) + (-۰\ ۰\ ۲)(۰\ ۰\ ۰\ ۶\ ۹\ ۲\ ۱)$$

$$+ \frac{۱}{۴}(۰\ ۰\ ۳)(-۰\ ۰\ ۷) \frac{۱}{۴}(۰\ ۰\ ۰\ ۳\ ۳\ ۸ + ۰\ ۰\ ۰\ ۳\ ۵\ ۴)$$

$$+ \frac{۱}{۶}(۰\ ۰\ ۳)(-۰\ ۰\ ۷)(-۰\ ۰\ ۲)(۰\ ۰\ ۰\ ۰\ ۱\ ۶)$$

$$= ۱\ ۰\ ۳\ ۸\ ۴\ ۴\ ۶ (۵) - ۰\ ۰\ ۰\ ۱\ ۳\ ۸\ ۴ (۲) - ۰\ ۰\ ۰\ ۰\ ۳\ ۶ (۳) + ۰\ ۰\ ۰\ ۰\ ۰\ ۰ (۱)$$

$$= ۱\ ۰\ ۳\ ۷\ ۰\ ۲\ ۶.$$

. $\bar{\theta} = ۰\ ۰\ ۷$ دستور اورت؛ $\theta = ۰\ ۰\ ۳$ دستور بسل؛ (iv)

$$f(۰\ ۰\ ۳\ ۱\ ۵) = (۰\ ۰\ ۷)(1\ ۰\ ۳\ ۴\ ۹\ ۸\ ۶) + \frac{۱}{۶}(۱\ ۰\ ۷)(۰\ ۰\ ۷)(-۰\ ۰\ ۳)(۰\ ۰\ ۰\ ۳\ ۳\ ۸)$$

$$+ (۰\ ۰\ ۳)(1\ ۰\ ۴\ ۱\ ۹\ ۰\ ۷) + \frac{۱}{۶}(۱\ ۰\ ۳)(۰\ ۰\ ۳)(-۰\ ۰\ ۷)(۰\ ۰\ ۰\ ۳\ ۵\ ۴)$$

$$= ۰\ ۰\ ۹\ ۴\ ۴\ ۹\ ۰ (۲) - ۰\ ۰\ ۰\ ۰\ ۲\ ۰ (۱) + ۰\ ۰\ ۴\ ۲\ ۵\ ۷\ ۲ (۱) - ۰\ ۰\ ۰\ ۰\ ۱\ ۶ (۱)$$

$$= ۱\ ۰\ ۳\ ۷\ ۰\ ۲\ ۶.$$

۲۲ کام

ضرایب لانگرانز عبارتند از:

$$L_o(x) = \frac{(x+1)(x-1)(x-3)(x-4)}{(-1)(-2)(-5)(-6)}, x_o = -2$$

$$L_1(x) = \frac{(x+2)(x-1)(x-3)(x-4)}{1(-2)(-4)(-5)}, x_1 = -1$$

$$L_1(x) = \frac{(x+2)(x+1)(x-3)(x-4)}{3 \times 2 \times (-2) \times (-3)}, x_1 = 1$$

$$L_2(x) = \frac{(x+2)(x+1)(x-1)(x-4)}{5 \times 4 \times 2 \times (-1)}, x_2 = 3$$

$$L_3(x) = \frac{(x+2)(x+1)(x-1)(x-3)}{6 \times 5 \times 3 \times 1}, x_3 = 4$$

لذا:

$$f(0) = L_0(0) \times 46 + L_1(0) \times 4 + L_2(0) \times 4 + L_3(0) \times 156$$

$$+ L_4(0) \times 484$$

$$= \frac{1}{15} (-92 + 36 + 40 - 468 + 484)$$

$$= 0.$$

کام ۲۳

- ۱- برای به دست آوردن جدول تفاضل تقسیم شده، نقاط را چنین مرتب می کنیم:
 $x_4 = 64, x_3 = 48, x_2 = 36, x_1 = 27, x_0 = 12$ ؛ (درایه ها در 10^5 ضرب شده اند):

x	$f(x)$				
۶۴	۴۵۰۰۰۰۰				
۴۸	۲۵۰۰۰۰۰	۵۲۶۳			
۳۶	۱۵۰۰۰۰۰		-۴۴۷		
۲۷	۱۰۰۰۰۰۰	۱۴۲۸۶		۳۸۴	
۱۲	۱۰۰۰۰۰۰		-۱۰۷۱۴		-۶
۱۲	۰۹۰۰۰۰۰	۱۰۰۰۰۰		۱۶۵	
۶۴	۰۹۰۰۰۰۰		-۱۴۸۸		
۶۴	۴۵۰۰۰۰۰	۶۲۵۰			

به موجب دستور نیوتن داریم :

$$\begin{aligned}
 f(20) &= f(27) + (-7) f(27, 8) + (-7)(+12) f(27, 8, 1) \\
 &\quad + (-7)(+12)(+19) f(27, 8, 1, 0) \\
 &\quad + (-7)(+12)(+19)(+20) f(27, 8, 1, 0, 64) \\
 &= 3 - 7(0.05263) - 84(-0.00347) - 1596(0.00384) \\
 &\quad - 31920(-0.00006) \\
 &= 3 - 0.36841 + 0.29148 - 6.12864 + 1.91520 \\
 &= -1.29037(!).
 \end{aligned}$$

چون جملات نزولی نیستند، لذا به این ترتیجه نمی‌توان زیاد اطمینان داشت.
 دانشجویان ممکن است به خاطر بیاورند که این مثال را جهت تحذیری در مورد استفاده از
 دستور درونیابی لاگرانژ، در بخش ۳ از گام ۲۲، نقل کردیم. با تفاضلات تقسیم شده،
 لااقل می‌توان فهمید که درونیابی برای $f(20)$ قادر اعتبار است!
 ۲-۱) برای به دست آوردن طرح تفاضل تقسیم شده، نقاط را چنین مرتب می‌کنیم:

$$x_4 = 4, x_3 = 3, x_2 = -2, x_1 = 1, x_0 = -1$$

x	$f(x)$					
$k=0$	-1	4				
$k=1$	1	4		14		
				-14	1	
$k=2$	-2	46		18		2
				22	11	
$k=3$	3	156		51		
				328		
$k=4$	4	484				

$$\begin{aligned}
 f(0) &= f(-1) + (+1)f(-1, 1) + (+1)(-1)f(-1, 1, -2) \\
 &\quad + (+1)(-1)(+2)f(-1, 1, -2, 3) \\
 &\quad + (+1)(-1)(+2)(-2)f(-1, 1, -2, 3, 4) \\
 &= 4 + 1 \times 0 - 1 \times 14 - 2 \times 1 + 6 \times 2 \\
 &= 0.
 \end{aligned}$$

(ii) برای به دست آوردن طرح ایتکن، نقاط را مجدداً چنین مرتب می‌کنیم:

$$x_4 = 4, x_3 = 3, x_2 = -2, x_1 = 1, x_0 = -1$$

	x	$f(x)$		$x_k - x$
$k=0$	-1	4		-1
$k=1$	1	4	4	1
$k=2$	-2	46	-38 -10	-2
$k=3$	3	156	42 -15 -12	3
$k=4$	4	484	100 -28 -16 0	4

اعتبار این درونیابی مشکوک است. جملات دستور تفاضل تقسیم شده نیوتن به اندازه کافی نزولی نیستند (با (i) مقایسه شود)، در طرح ایتکن، روی قطر به یک مقدار مکرر برنمی‌خوردیم.

x	$f(x)$		$x_k - x$
1	۲۵۳۹۱۹		-1
3	۲۵۳۹۳۸	۲۵۳۹۲۸(۵)	+1
0	۲۵۳۹۱۳	۲۵۳۹۲۵ ۲۵۳۹۲۷(۳)	-2
2	۲۵۳۹۵۱	۲۵۳۹۲۹(۷) ۲۵۳۹۲۷(۳) ۲۵۳۹۲۷(۳)	+2

گام ۲۴

- ریشه x در بازه $7 \leq x \leq 8$ - $f(x) = x + \cos x$ قرار دارد؛ در واقع،

$$f(-0.8) = -0.1033$$

و

$$f(-0.2) = +0.0648.$$

چون $f(x)$ به طور صریح معلوم است، لذا به آسانی می‌توان آن را (مثلاً، با تنصیف بازه به طور بی‌در بی) در نقاط جدید جدول‌بندی و از درونیابی معکوس خطی استفاده کرد:

$$f(-0.75) = -0.0183, \theta = \frac{0.0183 + 0.0183}{0.0648 + 0.0183} = 0.2202$$

و از آنجا داریم: $x = -0.75 + (0.0202)(0.05) = -0.7390$ ؛ همچنین

$$f(-0.725) = +0.0235, \theta = \frac{0.0235 + 0.0183}{0.0648 + 0.0183} = 0.4378$$

و از آنجا داریم: $x = -0.725 + (0.4378)(0.025) = -0.7391$ و نیز

$$f(-0.7275) = +0.0277, \theta = \frac{0.0277 + 0.0183}{0.0648 + 0.0183} = 0.8714$$

و از آنجا داریم: $x = -0.725 + (0.8714)(0.0125) = -0.7391$.

اگر $x = -0.7391$ را امتحان کنیم، داریم: $0.0000 = f(-0.7391)$.

- با افزایش x ، تابع $f(x) = 3xe^x$ نیز افزایش می‌یابد؛ در نتیجه تنها یک x وجود دارد که $f(x) = 1$. در واقع، در گام ۷ مشاهده کردیم که $x < 0.22$ و این بازه برای درونیابی معکوس خطی به قدر کافی کوچک است؛ چون $1 = 0.05611$ و $0.05025 = f(0.0525)$ ، داریم:

$$\theta = \frac{0.05000 - 0.05630}{0.05611 - 0.0525} = 0.3772,$$

و لذا داریم: $x = 0.2575 = 0.0502 + (0.3772)(0.025)$.

اگر $x = 0.258$ را امتحان کنیم، خواهیم داشت $1 = f(0.258)$ ، که به $f(x) = 1$ نزدیکتر است تا $0.05639 = f(0.257)$. (با اینکه مقدار تا $3D$ فوراً از یک درونیابی معکوس خطی به دست می‌آید، ولی وقتی دقت بیشتر مورد نیاز باشد، ممکن است روش تنصیف توصیف شده در گام ۷ را ترجیح بدهیم.)

-۳- اگر صورت صریح تابع معلوم نباشد، که در نتیجه جدول پنسلی مجدد هم به آسانی انجام پذیر نیست، می‌توان از درونیایی معکوس تکراری استفاده کرد. جدول تفاضلی مرتبه چنین است:

x	$f(x)$	Δf	$\Delta^2 f$	$\Delta^3 f$
۲	۳۵۰۶۷۱			
۳	۶۵۴۰۸۸	۳۳۴۱۷	۷۵۲	
۴	۹۵۸۲۵۷	۳۴۱۶۹	۶	
۵	۱۳۵۳۱۸۴	۳۴۹۲۷	۷۵۸	۶
۶	۱۶۵۸۸۷۵	۳۵۶۹۱	۷۶۴	۶
۷	۲۰۵۵۳۲۶	۳۶۴۶۱	۷۷۰	۶
۸	۲۴۵۲۵۷۳	۳۷۲۲۷	۷۷۶	۶
۹	۲۸۵۰۵۹۲	۳۸۰۱۹	۷۸۲	۶
۱۰	۳۱۵۹۳۹۹	۳۸۸۰۷	۷۸۸	۶
۱۱	۳۵۵۹۰۰۰	۳۹۶۰۱	۷۹۴	۶
۱۲	۳۹۵۹۴۰۱	۴۰۴۰۱	۸۰۰	۶
۱۳	۴۳۵۰۶۰۸	۴۱۲۰۷	۸۰۶	

برای یافتن x به طوری که $f(x) = 10$ ، می‌توان از درونیابی معکوس مبتنی بر دستور پیشرو نیوتن استفاده کرد:

$$\theta_1 = \frac{10 - 9r8257}{3r4927} = \frac{0r1743}{3r4927} = 0r4990 \approx 0r05,$$

$$\theta_2 = \frac{1}{3r4927} \left\{ 0r1743 - \frac{1}{2}(0r05)(-0r95)(0r0764) \right\}$$

$$= \frac{1}{3r4927} \left\{ 0r1743 + 0r0018 \right\} = 0r0504.$$

تصحیحهای بیشتر قابل اغماض هستند، ولذا

$$x = 4 + 0r0504 = 4r0504.$$

برای یافتن x به طوری که $f(x) = 20$ ، می‌توان درونیابی معکوس مبتنی بر دستور اورت را انتخاب کرد:

$$\theta_1 = \frac{1}{3r6461} (20 - 16r8875) = \frac{3r1125}{3r6461} = 0r85365 \approx 0r85$$

$$\begin{aligned} \theta_2 &= \frac{1}{3r6461} \left\{ 3r1125 + \frac{1}{6}(0r85)(-0r15)(-1r15)(0r0770) \right. \\ &\quad \left. - (0r85)(0r0776) \right\} \end{aligned}$$

$$= \frac{1}{3r6461} \left\{ 3r1125 + (0r02125)(0r2321) \right\}$$

$$= \frac{3r1125 + 0r0049}{3r6461} = 0r8550$$

تصحیحهای بیشتر قابل اغماض هستند، و در نتیجه

$$x = 6 + 0r8550 = 6r8550.$$

(البته دانشجویان ممکن است ترجیح بدهند که از فرم مبتنی بر دستور پیشرو نیوتن استفاده کنند.)

برای یافتن x به طوری که $f(x) = 40$ ، می‌توان درونیابی معکوس مبتنی بر دستور پیشرو نیوتن را انتخاب کرد. لذا:

$$\theta_1 = \frac{f(x) - f_j}{\nabla f_j},$$

$$\theta_2 = \frac{f(x) - f_j - \frac{1}{2} \theta_1 (\theta_1 + 1) \nabla^2 f_j}{\nabla f_j},$$

و غیره. در نتیجه:

$$\theta_1 = \frac{40 - 39.99401}{40.401} = \frac{0.0599}{40.401} = 0.0148 \approx 0.015$$

$$\begin{aligned}\theta_2 &= \frac{0.0599 - \frac{1}{2}(0.015)(1.015)(0.00800)}{40.401} \\ &= \frac{0.0599 - 0.0006}{40.401} = 0.0147\end{aligned}$$

و تصحیحهای بیشترهم قابل اغماض هستند، ولذا

$$x = 12 + 0.0147 = 12.0147.$$

اینک امتحان کردن با درونیابی مستقیم را مورد توجه قرار می‌دهیم. از دستور پیشرو و نیوتون داریم:

$$f(40.504) = 908257 + (0.0504)(304927)$$

$$+ \frac{1}{2}(0.0504)(-0.9496)(0.0764)$$

$$= 10.00$$

,

$$f(60.8550) = 1608875 + (0.08550)(306461)$$

$$+ \frac{1}{2}(0.08550)(-0.1450)(0.0776)$$

$$= 20.00,$$

حال آنکه به موجب دستور پیشرو و نیوتون داریم:

$$f(12r0147) = 39r9401 + (0r0147)(4r0401)$$

$$+ \frac{1}{4}(0r0147)(1r0147)(0r0800)$$

$$= 40r000.$$

بالاخره چند جمله‌ای درجه سوم $f(x)$ را تعیین و از آن برای امتحان کردن جواب استفاده می‌کنیم:

$$f(x) = f_i + \theta \Delta f_i + \frac{1}{2} \theta(\theta - 1) \Delta^2 f_i + \frac{1}{6} \theta(\theta - 1)(\theta - 2) \Delta^3 f_i$$

$$= 9r8257 + (x - 4)(3r4927) + \frac{1}{2}(x - 4)(x - 5)(0r0764)$$

$$+ \frac{1}{6}(x - 4)(x - 5)(x - 6)(0r0006)$$

$$= \{9r8257 - 4(3r4927) + 10(0r0764) - 20(0r0006)\}$$

$$+ \left\{ 3r4927 - \frac{9}{2}(0r0764) + \frac{37}{3}(0r0006) \right\} x$$

$$+ \left\{ \frac{1}{2}(0r0764) - \frac{5}{2}(0r0006) \right\} x^2 + \frac{1}{6}(0r0006)x^3$$

$$= 0r0001x^3 + 0r0367x^2 + 3r1563x - 3r3931.$$

لذا:

$$f(4r0504) = 9r9999$$

$$f(6r8550) = 20r0001$$

$$f(12r0147) = 40r0001.$$

(در هر حالت مقدار حاصل از درونیابی معکوس تکراری با دقت $3D$ واقعاً برابر با مقدار نظیر از تابع است.)

۱- جدول زیر مقادیر خط و سهمی برای y ، خطاهای مربوط، و همچنین دربع خطاهای را نشان می‌دهد.

معادله خط:

$$x + 312 = y$$

$$x - 272 + 21 = y$$

$$x - 243 = y$$

معادله سهمی:

x	۱	۲	۳	۴	۵	۶
y	۱	۳	۴	۳	۴	۲
مقدار خط = ۱	۳۳۳	۳۵۵	۲۷۷	۲۹۳	۳۱۳	۳۳۳
خطای خط (۱ - y)	-۳۳۳	-۳۴۰	-۴۷۲	-۲۱۲	-۷۰۵	-۸۸۰
$(1 - y)$	۱۳۶	۱۲۰	۱۲۰	۱۲۰	۱۲۰	۱۳۶
مقدار y	۱۱۱	۱۲۰	۱۲۰	۱۲۰	۱۲۰	۱۳۶
$p =$ سهمی	۱۱۱	۱۲۰	۱۲۰	۱۲۰	۱۲۰	۱۳۶
خطای سهمی (۱ - y)	-۳۳۳	-۴۷۲	-۲۷۷	-۲۹۳	-۳۱۳	-۳۳۳
$(1 - y)$	۱۳۶	۱۲۰	۱۲۰	۱۲۰	۱۲۰	۱۱۱

-۲ پس از محاسبه n , $\sum x$, $\sum y$, $\sum xy$, $\sum x^2$, درج آنها در معادلات نرمال، و حل معادلات حاصل خواهیم داشت:

(i) معادلات نومال:

$$2359 = 8c_1 + 348c_2$$

$$104991 = 348c_1 + 15260c_2.$$

خطکمترین هربعات:

$$y = -0.038 + 0.077x$$

پیش‌بینی: وقتی $x = 38$ درصد نیکل (y) (تا $4D$) عبارت است از ۰.۲۵۵ پیش‌بینی: وقتی $x = 38$ درصد نیکل (y) (تا $4D$) عبارت است از ۰.۲۵۵

(ii) معادلات نومال:

$$348 = 6c_1 + 219c_2$$

$$13659 = 219c_1 + 8531c_2.$$

خطکمترین هربعات:

$$y = 1.78x - 6.99.$$

پیش‌بینی: وقتی $x = 48$ فروش (y) عبارت است از ۴۵۴۵ (۱۰۰۰ تومان).

-۳ شکل ماتریسی معادلات نرمال (ر. ک. سؤال ۳) عبارت است از:

$$\begin{aligned} \sum y &= 9 \\ \text{اعضای مندرج در ماتریسها، } & \\ \sum xy &= 24 \\ &= \begin{bmatrix} 9 \\ 24 \\ 72 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 5 & 10 & 30 \\ 10 & 30 & 100 \\ 30 & 100 & 354 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} c_1 \\ c_2 \\ c_3 \end{bmatrix} \end{aligned}$$

$y = c_1 + c_2x + c_3x^2 = -0.2572 + 2.3144x - 0.4286x^2$ جواب:

$$S = 0.4286 \quad (\text{تا } 4D)$$

-۵ جهت مینیمم کردن

$$S = \sum_{i=1}^4 \varepsilon_i^2 = \sum_{i=1}^4 (y_i - c_1 - c_2 \sin x_i)^2$$

لازم است که c_1 و c_2 را محاسبه کنیم.

$$, \frac{\partial S}{\partial c_1} = \sum -2(y_i - c_1 - c_2 \sin x_i) \quad \text{اما}$$

$$\frac{\partial S}{\partial c_2} = \sum -2(y_i - c_1 - c_2 \sin x_i) \sin x_i$$

لذا معادلات نرمال به صورت زیرنوشته می‌شود:

$$\sum y_i = 4c_1 + (\sum \sin x_i)c_2$$

,

$$\sum y_i \sin x_i = (\sum \sin x_i)c_1 + (\sum \sin^2 x_i)c_2.$$

با جدول‌بندی کردن

x_i	y_i	$\sin x_i$	$y_i \sin x_i$	$\sin^2 x_i$
۰	۰	۰	۰	۰
$\pi/6$	۱	۰.۵	۰.۵	۰.۲۵
$\pi/4$	۳	۱	۳	۱
$5\pi/6$	۲	۰.۵	۱	۰.۲۵
Σ	۶	۲	۴.۵	۱.۵

و حل معادلات

$$6 = 4c_1 + 2c_2$$

$$4.5 = 2c_1 + 1.5c_2$$

$$c_2 = 3 \quad \text{و} \quad c_1 = 0$$

به دست می‌آوریم:

کام ۲۶

۱- دستور تفاضل پسرو نیوتون را در نظر بگیرید:

$$f(x) = f(x_j + \theta h) \approx [1 + \theta \nabla + \frac{1}{2} \theta(\theta+1) \nabla^2 + \frac{\theta(\theta+1)(\theta+2)}{3!} \nabla^3$$

$$+ \dots] f_{j,}$$

$$f'(x) = \frac{1}{h} \frac{df}{d\theta} \approx \frac{1}{h} [\nabla + (\theta + \frac{1}{4}) \Delta^2 + \frac{3\theta^2 + 6\theta + 2}{6} \Delta^4 + \dots] f_j,$$

$$f''(x) = \frac{1}{h^2} \frac{d^2 f}{d\theta^2} \approx \frac{1}{h^2} [\nabla^2 + (\theta + 1) \Delta^2 + \dots] f_j.$$

۲- جدول تفاضلی:

x	$f(x)$	Δ	Δ^2	Δ^3
۱۰۰۰	۱۰۰۰۰۰۰	۲۴۷۰		
۱۰۰۵	۱۰۰۲۴۷۰		-۵۹	
۱۰۱۰	۱۰۰۴۸۸۱	۲۴۱۱		۵
۱۰۱۵	۱۰۰۷۲۳۸	۲۳۵۷	-۵۴	
۱۰۲۰	۱۰۰۹۵۴۵	۲۳۰۷	-۵۰	
۱۰۲۵	۱۰۱۱۸۰۳	۲۲۵۸	-۴۹	۱
۱۰۳۰	۱۰۱۴۰۱۸	۲۲۱۵		۶

توجه کنید که $h = 0.5$ را داشته باشیم. لذا:

(i)

$$f'(1000) \approx 20 \left[\Delta - \frac{1}{4} \Delta^2 + \frac{1}{3} \Delta^3 \right] f(1000)$$

$$= 20(0.002470 + 0.0000295 + 0.0000017)$$

$$= 0.500240.$$

$$f''(1000) \approx (20)^2 [\Delta^2 - \Delta^3] f(1000)$$

$$= 400(-0.000059 - 0.000005)$$

البته مقادیر درست عبارتند از:

$$f'(1000) = \frac{1}{2\sqrt{x}} \Big|_{x=1000} = 0.5 ,$$

$$f''(1000) = -\frac{1}{4x^{3/2}} \Big|_{x=1000} = -0.25 ;$$

با وجودی که داده‌ها تا D^5 درستند، ولی نتایج به ترتیب تنها تا $3D$ و $1D$ دقیق هستند.

(ii)

$$f'(1030) \approx 20 \left[\nabla + \frac{1}{2}\nabla^2 + \frac{1}{3}\nabla^3 \right] f(1030)$$

$$= 20(0.52215 - 0.00021(5) + 0.00002) \\ = 0.4391 .$$

$$f''(1030) \approx (20)^2 [\nabla^2 + \nabla^3] f(1030) \\ = 400(-0.00043 + 0.00006) \\ = -0.148 .$$

مقادیر درست تا $4D$ عبارتند از 0.4385 و -0.1687 .

(i - ۳) اگر حول $x = x_j$ بسط داده شود داریم:

$$f(x_j + h) = f(x_j) + hf'(x_j) + \frac{1}{2}h^2 f''(x_j) + \dots ,$$

بنابراین:

$$\frac{1}{h}(f(x_j + h) - f(x_j)) = f'(x_j) + \frac{1}{2}hf''(x_j) + \dots$$

و

$$\approx \frac{1}{2}hf''(x_j) .$$

(ii) اگر حول $x = x_j + \frac{1}{2}h$ بسط داده شود، خواهیم داشت:

$$f(x_j+h) = f\left(x_j + \frac{1}{4}h\right) + \frac{1}{4}hf'\left(x_j + \frac{1}{4}h\right) + \frac{1}{8}h^2f''\left(x_j + \frac{1}{4}h\right) + \frac{1}{48}h^3f'''\left(x_j + \frac{1}{4}h\right) + \dots,$$

$$f(x_j) = f\left(x_j + \frac{1}{4}h\right) - \frac{1}{4}hf'\left(x_j + \frac{1}{4}h\right) + \frac{1}{8}h^2f''\left(x_j + \frac{1}{4}h\right) - \frac{1}{48}h^3f'''\left(x_j + \frac{1}{4}h\right) + \dots$$

لذا:

$$\frac{f(x_j+h) - f(x_j)}{h} = f'\left(x_j + \frac{1}{4}h\right) + \frac{1}{48}h^2f'''\left(x_j + \frac{1}{4}h\right) + \dots$$

$$\approx \frac{1}{48}h^2f'''\left(x_j + \frac{1}{4}h\right).$$

اگر حول $x = x_j$ بسط داده شود داریم:

$$f(x_j+2h) = f(x_j) + 2hf'(x_j) + 2h^2f''(x_j) + \frac{4}{3}h^3f'''(x_j) + \dots$$

بنابراین:

$$\frac{f(x_j+2h) - 2f(x_j+h) + f(x_j)}{h^2} = f''(x_j) + hf'''(x_j) + \dots$$

$$\approx hf'''(x_j).$$

و اگر حول $x = x_j + h$ بسط داده شود داریم:

$$f(x_j+2h) = f(x_j+h) + hf'(x_j+h) + \frac{1}{4}h^2f''(x_j+h) + \frac{1}{2}h^3f'''(x_j+h) + \frac{1}{48}h^4f^{(4)}(x_j+h) + \dots$$

$$f(x_j) = f(x_j+h) - hf'(x_j+h) + \frac{1}{4}h^2f''(x_j+h) - \frac{1}{4}h^3f'''(x_j+h) + \frac{1}{48}h^4f^{(4)}(x_j+h) + \dots$$

بنابراین:

$$\frac{1}{h^2} (f(x_j + 2h) - 4f(x_j + h) + f(x_j)) = f''(x_j + h)$$

$$+ \frac{1}{12} h^2 f^{(4)}(x_j + h) + \dots,$$

و

$$\approx \frac{1}{12} h^2 f^{(4)}(x_j + h).$$

گام ۲۷

- با $h = ۰.۳۰ = ۱.۰۰ - ۰.۳۰ = b - a = ۰.۳۰$ ، می‌توان مقادیر $h = ۰.۱۵$ ، $h = ۰.۱۰$ ، $h = ۰.۰۵$ ، $h = ۰.۰۲5$ را انتخاب کرد.

اگر $T(h)$ نمایانگر تقریب متناظر با نواری به عرض h باشد داریم:

$$T(0.30) = \frac{0.30}{2} (1.00000 + 1.14018) = 0.32102(7).$$

$$T(0.15) = \frac{0.15}{2} (1.00000 + 1.14018) + (0.15)(1.072238) \\ = 0.16051(4) + 0.16085(7) = 0.32137(1).$$

$$T(0.10) = \frac{0.10}{2} (1.00000 + 1.14018) \\ + (0.10)(1.04881 + 1.09545) \\ = 0.10700(9) + 0.21442(6) = 0.32143(5).$$

$$T(0.05) = \frac{0.05}{2} (1.00000 + 1.14018) + \\ + (0.05)(1.02470 + 1.04881 + 1.072238 + 1.09545) \\ + 0.111803) \\ = 0.05350(5) + 0.26796(9) = 0.32147(4).$$

در واقع جواب تا $8D$ برابر است با ۰.۳۲۱۴۸۵۳۷ و در نتیجه می‌توان مشاهده کرد

که دنباله خطایعنی، $(1) \approx ۰.۵۰۰۰۱۱(۴)$ ، $۰.۵۰۰۰۰۵(۵)$ ، $۰.۵۰۰۰۰۰۵(۶)$ ، $۰.۵۰۰۰۰۰۰۵(۷)$ ، $۰.۵۰۰۰۰۰۰۰۵(۸)$ متناظر است با کاهشی به نسبت h^2 (خطای برشی بر خطای گردشده غلبه می‌کند).

$$T(1) = \frac{1}{2} \left\{ \frac{1}{1+0} + \frac{1}{1+1} \right\} = ۰.۷۵, \quad -2$$

$$T(0.5) = \frac{۰.۵}{2} \left\{ \frac{۱}{۱+۰} + \frac{۱}{۱+۱} \right\} + ۰.۵ \left(\frac{۱}{۱+۰.۵} \right) = ۰.۷۰۸۳(4D),$$

$$T(0.25) = \frac{۰.۲۵}{2} \left\{ \frac{۱}{۱+۰} + \frac{۱}{۱+۱} \right\} + ۰.۲۵ \left\{ \frac{۱}{۱+۰.۲۵} + \frac{۱}{۱+۰.۵} \right. \\ \left. + \frac{۱}{۱+۰.۷۵} \right\} = ۰.۶۹۷۰(4D).$$

مقدار دقیق برابر است با $\log_2 ۰.۶۹۳۱ \approx ۰.۶۹۳۱$ ، لذا خطاهای (تفصیلی) به ترتیب عبارتند از ۰.۵۰۵۶۹ ، ۰.۵۰۱۵۲ ، و ۰.۵۰۰۳۹ (به کاهش متناسب با h^2 توجه کنید).

۲۸ گام

داریم:

$$f(x) = \frac{1}{1+x}$$

$$f''(x) = \frac{۲}{(1+x)^۳}$$

$$f^{(4)}(x) = \frac{۲۴}{(1+x)^۵}$$

کران خطای برشی مربوط به قاعدة ذوزنقه‌ای عبارت است از $h^2 = \frac{۱}{۱۲} h^2 = \frac{۱}{۱۲} \cdot \frac{۲}{۶} = \frac{۱}{۳۶}$ ، ولذا جهت به دست آوردن دقت $4D$ نیاز به انتخاب $۰.۵ \leq h \leq ۰.۷$ داریم. اما برای قاعدة سیمپسون، کران خطای برشی برابر است با $h^4 = \frac{۲}{۱۸۰} h^4 = \frac{۲}{۱۸۰} \cdot \frac{۲۴}{۱۵} = \frac{۲۴}{۹۰۰}$: می‌توانیم $۰.۵ \leq h \leq ۰.۷$ را انتخاب کنیم. جدول بندی عبارت است از:

x	۰	۱	۰۵۲	۰۵۳	۰۵۴	۰۵۵
$f(x)$	۱۰۰۰۰۰۰۰	۰۹۰۹۰۹۱	۰۸۳۳۳۳۳	۰۷۶۹۲۳۱	۰۷۱۴۲۸۶	۰۶۶۶۶۶۷
x	۰۵۶	۰۵۷	۰۵۸	۰۵۹	۰۶۰	
$f(x)$	۰۵۸۸۲۳۵	۰۵۵۵۵۵۶	۰۵۲۶۳۱۶	۰۵۶۲۵۰۰۰	۰۵۰۰۰۰۰	

با استفاده از قاعدة سیمپسون،

$$\begin{aligned} \int_0^1 \frac{1}{1+x} dx &= \frac{0.5}{3} \left[1 + 4(0.909091 + 0.769231 + 0.666667) \right. \\ &\quad + 0.588235 + 0.526316) \\ &\quad + 2(0.833333 + 0.714286 + 0.625000) \\ &\quad \left. + 0.555556 + 0.500000 \right] \\ &= 0.6931(5). \end{aligned}$$

(توجه کنید که جهت مقابله با خطای گردشده لازم است عملیات را دست کم تا D انجام دهیم، و نیز توجه کنید که تا $D = 4$ ، $\int_0^1 \frac{1}{1+x} dx = 0.693147$)

۲۹

به جدول تفاضلی (که ذیلاً آمده است) رجوع کنید:

(i) $x_0 = ۰.۸۸، x_1 = ۰.۹۲، x_2 = ۰.۹۶$ (تفاضلات پیشرو)

$$\begin{aligned} \int_{0.88}^{0.92} f(b) dx &\approx 0.054(1.2097 + 0.5518 - 0.0009 + 0.0001) \\ &= 0.04(1.2606) \\ &= 0.0504. \end{aligned}$$

(ii) $x_0 = ۰.۸۸، x_1 = ۰.۹۲، x_2 = ۰.۹۶$ (تفاضلات پسرو)

$$\begin{aligned}
 \int_{0.888}^{0.92} f(x) dx &\approx 0.04(1.2097 + 0.0470(5) + 0.0032(8)) \\
 &\quad + 0.0004(5)) \\
 &= 0.04(1.2656) \\
 &= 0.504.
 \end{aligned}$$

x	$f(x)$	Δ	Δ^2	Δ^3	Δ^4
0.868	0.8087		684		
0.872	0.7771		50		
0.876	0.9505		57		5
0.880	1.0496		791		12
0.884	1.1156		860		12
0.888	1.2097		941		2
0.892	0.53133		95		6
0.896	1.4284		1036		20
0.900	1.5574		1152		4
0.904	1.7036		1290		24
0.908	1.8712		1464		33
0.912	2.0660		1676		42

گام ۳۰

با تغییر متغیر داریم:

$$u = \frac{1}{r}(x+1).$$

$$\begin{aligned} \int_0^1 \frac{1}{1+u} du &= \frac{1}{r} \int_{-1}^1 \frac{1}{1 + \frac{1}{r}(x+1)} dx \\ &= \int_{-1}^1 \frac{dx}{3+x}. \end{aligned}$$

فرمول دو نقطه‌ای:

$$\begin{aligned} \int_0^1 \frac{1}{1+u} du &\approx \frac{1}{3 - 0.577235027} + \frac{1}{3 + 0.577235027} \\ &= 0.412771 + 0.279537 \\ &= 0.692208 \end{aligned}$$

که تا ϵD درست است.

فرمول چهار نقطه‌ای:

$$\begin{aligned} \int_0^1 \frac{1}{1+u} du &\approx 0.347885485 \left\{ \frac{1}{3 - 0.86113631} + \frac{1}{3 + 0.86113631} \right\} \\ &\quad + 0.65214515 \left\{ \frac{1}{3 - 0.33998104} + \frac{1}{3 + 0.33998104} \right\} \\ &\approx 0.347855 [0.467538 + 0.258991] \\ &\quad + 0.652145 [0.375937 + 0.299403] \\ &= (0.347855)(0.726529) + (0.652145)(0.675340) \\ &= 0.693147 \end{aligned}$$

درست تا ϵD .

گام ۳۱

$$y_{n+1} = y_{n-1} + 0.2(x_n + y_n)$$

$$y_2 = 1 + 0.2(0.1 + 1.1) = 1.242$$

$$y_3 = 1.11 + 0.2(0.2 + 1.242) = 1.3984$$

$$y_4 = 1.242 + 0.2(0.3 + 1.3984) = 1.58168$$

$$y_5 = 1.3984 + 0.2(0.4 + 1.58168) = 1.794736.$$

که دارای خطای تقریباً برابر با 0.503 است (بابخش (ب) از گام ۳۱ مقایسه کنید).

$$y_{n+1} = y_n - 0.2x_n \quad y_n' = y_n(1 - 0.2x_n) \quad -2$$

$$y_1 = 2(1 - 0.2 \times 0 \times 2) = 2$$

$$y_2 = 2(1 - 0.2 \times 0.2 \times 2) = 1.84$$

$$y_3 = 1.84(1 - 0.2 \times 0.4 \times 1.84) = 1.56915$$

$$y_4 = 1.56915(1 - 0.2 \times 0.6 \times 1.56915) = 1.27368$$

$$y_5 = 1.27368(1 - 0.2 \times 0.8 \times 1.27368) = 1.01412.$$

جواب درست عبارت است از $y(x) = 2/(1+x)$ ، لذا $y(1) = 1$ و خطای y تقریباً برابر است با 0.5014 .

واژه‌نامه انگلیسی به فارسی

abscissa	طول
absolute error	خطای مطلق
acceleration	شتاب
accumulated error	خطای مجتمع
Adams - Bashforth method	روش ادمز - بشفورث
Aitken's interpolating method	روش درونیابی اینکن
algorithm	الگوریتم
approximation	تقریب
– to functions	تقریب به توابع
asymptotic series	سری مجانی
augmented matrix	ماتریس افزوده
back - substitution	جایگذاری از پایین
backward differences	تفاضلات پسرو
Bessel function	تابع بسل
Bessel's interpolating formula	دستور درونیابی بسل
bisection method	روش تقسیف
blunder	خپط
central difference	تفاضل مرکزی
– operator	عملگر تفاضل مرکزی

Chebyshev polynomials	چند جمله‌ایهای چیبیشف
– series	سری چندجمله‌ایهای چیبیشف
check column	ستون امتحان
chopping	بریدن
– error	خطای بریدن
coefficient matrix	ماتریس ضرایب
collocation polynomial	چندجمله‌ای هم محل
convergence	همگرایی
curve	منحنی
– fitting	برازش منحنی
data	داده‌ها
definite integral	انتگرال معین
derivative	مشتق
difference	تفاضل
– notation	نماد تفاضل
– table	جدول تفاضل
differential equation	معادله دیفرانسیل
differentiation	دیفرانسیل گیری
effectiveness	کارآیی
elementary	مقدماتی
elimination	حذف
equation	معادله
error	خطا
– generation	تولید خطأ
estimate	تخمین
existence	وجود

expansion	بسط
exponent	نما
false position	نا بجا یی
– flow - chart	فلوچارت نابجا یی
fan of errors	پرہ خطاهای
finite differences	تفاضلات متناهی
floating point arithmetic	حساب ممیز سیار
flow - chart	فلوچارت
forward differences	تفاضلات پیشرو
– operator	عملگر تفاضلات پیشرو
Fourier series	سری فوریه
function	تابع
gereration	تولید
graph	نمودار
ill - conditioning	بدحالت بودن
increament	نمو
initial value	مقدار اولیه
integration	انتگرال گیری
interpolating polynomial	چند جمله‌ای درونیاب
interpolation	درونيابی
interval	بازه
inverse	معکوس
– interpolation	درونيابی معکوس
iteration	تکرار
iterative	تکراری
– method	روش تکراری

– procedure	روند تکراری
least square approximation	تقریب کمترین مربعات
linear	خطی
locating roots	تعیین محل ریشه‌ها
mantissa	مانتیس
matrix	ماتریس
– inversion	معکوس کردن ماتریس
mean	میانگین
– value	مقدار میانگین
measurement	اندازه گیری
– error	خطای اندازه گیری
method	روش
midpoint	نقطه میانی
– method	روش نقطه میانی
mistake	اشتباه
model	قالب
multistep method	روش چند گامی
nonlinear	غیرخطی
normal	نرمال
normalized	نرمال شده
notation	علامت گذاری، نماد گذاری
number	عدد
numerical	عددی
– differentiation	دیفرانسیل گیری عددی
– integration	انتگرال گیری عددی
– method	روش عددی

operations	اعمال [عملیات]
operator	عملگر
order	مرتبه
ordinary differential equation	معادله دیفرانسیل معمولی
orthogonal	متعامد
– functions	توابع متعامد
– polynomials	چند جمله‌ای‌های متعامد
parabola	سهمی
parameter	پارامتر
partial differential equation	معادله دیفرانسیل جزئی
partial range integration formulae	دستورهای انتگرال‌گیری حوزه جزئی
piecewise polynomial	چند جمله‌ای تکه‌ای
pivot	محور
– element	عضو محوری
– row	سطر محوری
pivotal condensation	انقباض محوری
polynomial	چند جمله‌ای
– approximation	تقریب چند جمله‌ای
principle	اصل
propagation	انتشار
quadratic	درجه دوم، مرتبه دوم
– approximation	تقریب درجه دوم
– convergence	همگرایی مرتبه دوم
– interpolation	دروزیابی درجه دوم
quadrature	کوادراتور
range	حوزه

recursive	تراجیعی
– procedure	روند تراجیعی
relative error	خطای نسبی
remainder	باقيمانده
– term	جمله باقیمانده
repeated root	ریشه مکرر
residuals	مانده‌ها
root	ریشه
rounding	گرد کردن
round off error	خطای گردشده
scientific notation	نماد گذاری علمی
secant method	روش وتری
series	سری
– expansion	بسط به سری
shift operator	عملگر انتقال
significant figure	رقم با معنی
simple	ساده
– iteration method	روش تکرار ساده
single step method	روش تک گامی
sketching curve	رسم منحنی
solution	جواب
spline functions	توابع اسپلاین
square root	جذر
step	گام
– length	طول گام
substitution	جا گذاری
table	جدول

three - point integration	انتگرال گیری سه نقطه‌ای
transcendental	متناهی
– equation	چند جمله‌ای متناهی
– function	تابع متناهی
transformation	تبديل
trapezoidal rule	قاعده ذوزنقه‌ای
triangular	مثلثی
– form	شكل مثلثی
– matrix	ماتریس مثلثی
truncation	برش
– error	خطای برشی
two - point integration	انتگرال گیری دونقطه‌ای
uniqueness	یکتا بی
zero	صفر

واژه‌نامه فارسی به انگلیسی

figures	ارقام
significant figures	– با معنی
mistake	اشتباه
principle	اصل
operations	اعمال
transformation operations	– تبدیل
elementary operations	– مقدماتی
algorithm	الگوریتم
propagation	انتشار
integral	انتگرال
definite integral	– معین
integration	انتگرال گیری
two - point integration	– دونقطه‌ای
three - point integration	– سه نقطه‌ای
numerical integration	– عددی
initial	اولیه
interval	بازه
remainder	باقيمانده
ill - conditioning	بدحالت بودن
curve - fitting	برازش منحنی

truncation	برش
chopping	بریدن
expansion	بسط
series expansion	– به سری
taylor expansion	– تیلر
parameter	پارامتر
fan of errors	پره خطا
continuous	پیوسته
function	تابع
spline function	– اسپلاین
transcendental function	– متعالی
weight function	– وزن
transformation	تبديل
estimate	تخمین
recursive	تراجعی
interchange	تعویض
differences	تفاضلات
backward differences	– پسرو
forward differences	– پیشرو
divided differences	– تقسیم شده
finite differences	– متناهی
central differences	– مرکزی
approximation	تقریب
approximation to functions	– به توابع
quadratic approximation	– درجه دوم
iteration	تکرار

iterative	تکراری
orthogonal polynomials	توابع متعامد
generation	توثید
substitution	جایگذاری
forward substitution	– از بالا
backward substitution	– از پایین
table	جدول
square root	جذر
term	جمله
solution	جواب
polynomial	چند جمله‌ای
interpolating polynomial	– درونیاب
collocation polynomial	– هم محل
elimination	حذف
arithmatic	حساب
range	حوزه
blunder	خطأ
error	خطا
measurement error	– اندازه‌گیری
truncation error	– برشی
chopping error	– بریدن
round off error	– گردشده
rounding error	– گردکردن
accumulated error	– مجتمع
absolute error	– مطلق

propagated error	- ای منتشر شده
relative error	- ای نسبی
qadratic	درجه دوم [مرتبه دوم]
interpolation	درونيابي
linear interpolation	- خطی
qadratic interpolation	درجہ دوم
inverse interpolation	- معکوس
formula	دستور
sketching curves	رسم منحنی
method	روش
simple iteration method	- تکرار ساده
iterative method	- تکراری
single step method	- تک گامی
bisection method	- تقسیف
multistep method	- چند گامی
elimination method	- حذفی
false position method	- نابجا یی
midpoint method	- نقطه میانی
secant method	- وتری
root	ریشه
double root	- مضاعف
repeated root	- مکرر
procedure	روند
subinterval	زیر بازه
column	ستون
check column	امتحان

series	سری
asymptotic series	– مجانی
row	سطر
pivotal row	– محوری
parabola	سهمی
acceleration	شتاب
form	شكل
triangular form	– مثلثی
zero	صفر
abscissa, length	طول
step length	– گام
number	عدد
numerical	عددی
element	عضو
pivotal element	– محوری
notation	علامت‌گذاری
scientific notation	– علمی
operator	عملگر
shift operator	– انتقال
flow - chart	فلوچارت
rule	قاعده
trapezoidal rule	– ذوزنقه‌ای
Simpson's rule	– سیمپسون
midpoint rule	– نقطه میانی
model	قالب

mathematical model	- ریاضی
effectiveness	کارآیی
least squares	کمترین مربعات
quadrature	کوادراتور
step	گام
rounding	گرد کردن
matrix	ماتریس
augmented matrix	- افزوده
coefficient matrix	- ضرایب
triangular matrix	- مثلثی
mantissa	مانتیس
normalized matrix	- نرمال شده
residuals	مانده‌ها
transcendental	متعالی
orthogonal	متعامد
finite	متناهی
triangular	مثلثی
order	مرتبه
central	مرکزی
derivative	مشتق
partial derivative	- جزئی
differentiation	مشتق‌گیری
equation	معادله
algebraic equation	- جبری
linear equation	- خطی
quadratic equation	- درجه دوم

differential equation	— دیفرانسیل
nonlinear equation	— غیرخطی
transcendental equation	— متعالی
value	مقدار
initial value	— اولیه
floating point	میزسیار
false position	نابجایی
exponent	نمایش
representation	نمایش
number representation	— اعداد
increment	نمو
graph	نمودار
existence	وجود
weight	وزن
convergent	همگرا
convergence	همگرایی
quadratic convergence	— مرتبه دوم
uniqueness	یکتا بی

فهرست راهنما

بازه	۱۴	ارقام با معنی	۸، ۹
باقیمانده	۲۲	اشتباهات	۹
بدحالت بودن	۶۲، ۶۵	اصل کمترین مربعات	۱۴۵
برازش منحنی	۱۰۵، ۱۳۷، ۱۳۹	اعشاری	۸
برآورد	۱۷۵	اعضای محوری	۵۶
برش	۹، ۲۱، ۱۰۶، ۱۲۷، ۱۶۱	اعمال	
بریدن	۹	— تبدیل	۵۵
بط		— مقدماتی	۵۵
— به سری	۲۱، ۲۳	الگوریتم	۱۱
— تبل	۲۲، ۴۴، ۱۵۴	انتشار خطها	۱۱، ۱۲، ۹۳
پره خطاط	۹۳	انگرال گیری	
تابع		— دونقطه‌ای گاوس	۱۶۵
— متغیری	۳، ۲۶	— سه نقطه‌ای گاوس	۱۶۶
— وزن	۱۶۶	— عددی	۱۵۲، ۱۵۷، ۱۶۹
تبدیل	۵۵	انگرال معین	۷۷
تعیین محل ریشه‌ها	۲۸	انقباض محوری	۶۱
تفاضلات	۷۸	اویلر	۱۷۵
		اینکن	۱۲۴، ۱۲۷، ۱۳۵

- دد مشتق گیری عددی ۱۴۹
- اندازه گیری ۶
- برشی ۹
- ۱۵۹، ۱۴۹، ۲۲، ۲۱، ۹
- ۱۶۵
- بریدن ۹
- گردشده ۹۵، ۶۱، ۹
- ۱۴۹، ۱۰۹
- گرد کردن ۶
- مجتمع ۱۱، ۱۳، ۱۸، ۳۲
- مطلق ۱۱
- منتشر شده ۱۱، ۱۳، ۱۸
- نسبی ۱۲
- درونيابی ۷۷، ۱۰۰، ۱۵۶، ۱۱۲، ۱۱۹، ۱۱۹
- ۱۲۵
- خطی ۱۰۰، ۱۲۲
- درجه دوم ۱۰۰، ۱۰۳
- معکوس ۱۳۱
- دستگاه معادلات خطی ۵۱، ۶۰، ۶۶، ۷۰
- دستور
- انگرال گیری حوزه جزئی ۱۶۱
- انگرال گیری گاوس ۱۶۴
- تفاضل پسرو نیوتون ۱۶۲
- تفاضل پیشرو نیوتون ۱۶۲
- درونیابی استرلینگ ۱۱۴
- درونیابی اورت ۱۱۵، ۱۳۲
- درونیابی بسل ۱۱۴
- پسر و ۸۳
- پیشرو ۸۳
- تقسیم شده ۱۲۵، ۱۳۴
- متنهای ۷۸، ۸۲، ۸۷، ۹۱، ۹۳
- تقریب
- به توابع ۲۱
- درجه دوم ۱۵۷
- توابع معتمد ۲۳، ۲۴
- تولید خطأ ۱۳، ۱۱
- جایگذاری از پایین ۵۴، ۵۸، ۶۰
- جدول ۲۸، ۲۸
- چیشیف ۱۳۹، ۱۶۶
- چند جمله‌ای ۲۳، ۲۶، ۲۵
- تکه‌ای ۱۳۷
- چیشیف ۱۳۹، ۱۶۶
- درونیاب ۱۰۱، ۱۰۲
- لاگور ۱۶۶
- لزاندر ۲۳، ۱۳۹، ۱۶۶
- های معتمد ۱۶
- هرمیت ۱۶۶
- هم محل ۱۱۵، ۱۲۲، ۱۲۷
- حساب ممیز سیار ۱۶
- حوزه همگوایی ۲۲
- خطأ ۹
- خطأ ۵، ۶۰، ۱۳۷

- سرعت همگرایی ۴۸، ۳۸، ۳۷
- سری ۲۱
- تیلر ۱۷۰، ۱۱۰، ۴۲، ۳۸، ۲۳، ۲۱
- چیشیف ۲۳
- فوریه ۲۳
- مجانبی ۲۴
- عملکرد ۸۲
- انتقال ۸۲
- تفاضل پسرو ۸۳
- تفاضل پیشرو ۸۳
- تفاضل مرکزی ۸۴
- مقدار میانگین ۱۱۳
- فلوچارت ۱۷۵، ۴
- درونیابی لاگرانژ ۱۸۰
- روش تکراری گاوس - سایدل ۱۷۹
- روش تنصیف ۱۷۶
- روش رانگک - کوتا ۱۸۴
- روش نابجایی ۱۷۷
- روش نیوتن - رفسون ۱۷۸
- فرمولهای انتگرال آگیری گاوس ۱۸۳
- قاعدة ذوزنقه‌ای ۱۸۱
- فهرست منابع ۱۸۵
- قاعده
- ذوزنقه‌ای ۱۵۲
- سیمپسون ۱۶۵، ۱۵۷
- درونیابی لاگرانژ ۱۱۹
- درونیابی نیوتن ۱۵۶
- دونقطه‌ای گاوس ۱۶۵
- سه نقطه‌ای گاوس ۱۶۶
- دقت قاعده ذوزنقه‌ای ۱۵۴
- دقت قاعده سیمپسون ۱۵۸
- دوتایی ۸
- روش
- ادمز - بشفورث ۱۷۲
- اویلر ۱۷۰
- اینکن ۱۲۷
- تکرار ساده ۴۴، ۴۵
- تکراری گاوس - سایدل ۶۶
- تکراری نیوتن - رفسون ۴۴
- تک گامی ۱۷۱
- تنصیف ۳۱
- چند گامی ۱۷۱
- حدفی گاوس ۵۳، ۵۱
- رانگک - کوتا ۱۷۵
- میلن ۱۷۲
- نابجایی ۱، ۳۵، ۴۶
- نقطه میانی ۱۷۱
- وتری ۴۴، ۳۷
- ربشه ۳۱، ۲۸، ۲۶
- مضاعف ۳۲
- مکرر ۳۲
- ستون امتحان ۷۳، ۵۷

– درجه دوم ۲۶ – دیفرانسیل ۳، ۶، ۱۶۹ – غیرخطی ۲۶ – متعالی ۲۷ – نرمال ۱۴۱ مقدار اولیه ۱۶۹ معیزسیار ۱۶	قالب ریاضی ۲ کشف اشتباهات ۹۳ کمترین مربعات ۱۴۰، ۱۳۷ کوادراتور ۱۵۱، ۱۵۸، ۱۵۷، ۱۵۲ گاوسی ۱۶۶ گردکردن ۹، ۶
نما ۸ نمادگذاری علمی ۹ نمایش اعداد ۸	ماتریس ۵۳ افزوده ۵۳، ۷۱ ضرایب ۷۰، ۵۳
همگرایی – روش تکرار ساده ۴۲ – روش تنصیف ۳۲ – روش گاوس - سایدل ۶۸ – روش نابجایی ۳۷ – روش نیوتون - رفسون ۴۷ – روش وتری ۳۸ – مرتبه دوم ۴۸ یکتایی ۱۰۹	مانده‌ها ۵۸ متعالی ۲۷، ۳ مشتق ۱۴۷، ۷۷ جزئی ۱۴۱ مشتق گیری عددی ۱۴۷ مضارب ۶۲، ۵۵ معادلات – جبری ۳