## فصل ۱

# حل معادلات خطی

## ۱.۱ ایدهی حذف

- ر. برای حالت n=n=n، سه معادله  $\mathbf{a}=\mathbf{b}$  و سه مجهول  $x_1,x_2,x_3$  وجود دارد.
  - $a_{1}x_{1}+\cdots=b_{r}$  و  $a_{1}x_{1}+\cdots=b_{r}$  دو معادله اول عبارتند از
- ۳. معادله اول را در  $a_{11}/a_{11}$  ضرب کرده و از معادله دوم کم میکنیم: در این صورت  $a_{11}/a_{11}$  .
- (multiplier) «اولین (غریب (pivot) و نسبت  $a_{11}/a_{11}$  اولین (غریب (multiplier) است.
- ۵. با کم کردن حاصلضرب ضریب  $a_{i1}/a_{11}$  در معادله اول از هر معادله باقیمانده i ، متغیر  $a_{i1}/a_{11}$  را حذف می کنیم.
- . کنون n-1 معادله آخر، شامل n-1 مجهول  $x_7,\dots,x_n$  هستند. این فرآیند را برای حذف  $x_7$  تکرار میکنیم.
- ۷. اگر در مکان پاشنه، عدد صفر ظاهر شود، فرآیند حذف با شکست مواجه می شود. جابجا کردن دو معادله ممکن است این مشکل را برطرف کند.

این فصل یک روش نظام مند برای حل معادلات خطی را توضیح می دهد. این روش «حذف» (elimination) نام دارد و شما می توانید آن را فوراً در مثال ۲ در ۲ ما مشاهده کنید. قبل از حذف، x و y در هر دو معادله ظاهر می شوند. پس از حذف، مجهول اول یعنی x از معادله دوم y اپدید شده است:

قبل از حذف بعد از حذف

$$\begin{cases} x - \Upsilon y = 1 & \frac{(\sqrt{x} + \sqrt{y})}{\sqrt{x}} & \frac{(\sqrt{x} + \sqrt{y})}{\sqrt{x}} & \begin{cases} x - \Upsilon y = 1 \end{cases} \\ \Upsilon x + \Upsilon y = 1 \end{cases}$$
 $\begin{cases} x - \Upsilon y = 1 \\ \sqrt{y} & \frac{(\sqrt{y} + \sqrt{y})}{\sqrt{y}} & \frac{(\sqrt{y} + \sqrt{y})}{\sqrt{y}} \end{cases}$ 
 $\begin{cases} x - \Upsilon y = 1 \\ \sqrt{y} & \frac{(\sqrt{y} + \sqrt{y})}{\sqrt{y}} \end{cases}$ 

معادله جدید x=1 فوراً نتیجه می دهد y=1. با جایگذاری y=1 در معادله اول، به x-1=1 میرسیم. بنابراین x=1 و جواب (x,y)=(x,y) کامل می شود.

حذف یک دستگاه بالا\_مثلثی system) triangular (upper تولید میکند—این هدف ماست. ضرایب غیرصفر ۱، x = x و سپس x = x. این فرآیند y = x و سپس x = x. این فرآیند به بالا حل می شود؛ ابتدا y = x و سپس y = x. این فرآیند سریع «جایگذاری پَسرو» substitution) (back نامیده می شود. این روش برای دستگاه های بالا\_مثلثی با هر اندازه ای، پس از آنکه فرآیند حذف یک مثلث ایجاد کرد، به کار می رود.

توضیح مترجم: هدف نهایی حذف، تبدیل یک دستگاه معادلات مربعی به یک دستگاه بالا\_مثلثی است. در این نوع دستگاه، اولین معادله می تواند تمام متغیرها را داشته باشد، اما هر معادله بعدی یک متغیر کمتر دارد تا جایی که آخرین معادله فقط یک متغیر دارد. این ساختار مثلثی باعث می شود حل دستگاه بسیار ساده شود.

نکته مهم: معادلات اصلی همان جواب x=0 و x=0 و ادارند. شکل ۵.۲ هر دستگاه را به صورت یک جفت خط نشان می دهد که در نقطه جواب x=0 یکدیگر را قطع می کنند. پس از حذف، خطوط همچنان در همان نقطه یکدیگر را ملاقات می کنند. هر مرحله با معادلات صحیح کار کرده است.

چگونه از اولین جفت خطوط به دومین جفت رسیدیم؟ ما x برابر معادله اول را از معادله دوم کم کردیم. مرحلهای که x را از معادله x حذف میکند، عملیات بنیادین در این فصل است. ما آنقدر از آن استفاده میکنیم که با دقت بیشتری به آن نگاه میکنیم:

برای حذف :x مضربی از معادله ۱ را از معادله ۲ کم کنید.

سه برابر با x-y=1 برابر با x-y=1 است. وقتی این از ۱۱ x-y=1 کم می شود، سمت راست برابر با x-y=1 با x-

از خود بپرسید که آن ضریب  $\ell_{11}=\ell_{11}$  چگونه پیدا شد. معادله اول شامل  $\ell_{11}$  است. بنابراین اولین پاشنه ۱ بود (ضریب). معادله دوم شامل  $\ell_{11}$  است، بنابراین ضریب  $\ell_{11}$  بود. سپس تفریق  $\ell_{11}=\ell_{11}$  صفر و مثلث را تولید کرد.

شما قاعده ضریب را خواهید دید اگر من معادله اول را به  $x - \Lambda y = x$  تغییر دهم. (همان خط مستقیم اما پاشنه اول  $\ell_{1} = x - x$  تغییر دهم. (همان خط مستقیم اما پاشنه اول  $\ell_{2} = x - x$  می شود.) ضریب صحیح اکنون  $\ell_{2} = x - x$  است. برای یافتن ضریب، ضریب (x = x - x - x) است. برای یافتن ضریب، ضریب (x = x - x - x - x) است. برای یافتن ضریب، ضریب (x = x - x - x - x - x - x) تقسیم کنید:

$$\begin{cases} \mathbf{f} x - \mathbf{A} y = \mathbf{f} & \text{ от } \mathbf{f}$$
معادله ۱ را در  $\mathbf{f} \to \mathbf{f} \mathbf{f} \mathbf{f}$ معادله ۱ را در  $\mathbf{f} \to \mathbf{f} \mathbf{f} \mathbf{f} \mathbf{f} \mathbf{f} \mathbf{f}$ معادله ۲ کم کن  $\mathbf{f} \to \mathbf{f} \mathbf{f} \mathbf{f} \mathbf{f} \mathbf{f} \mathbf{f}$ 

x=1 و x=1

پاشنه اولین درایه غیرصفر در سطری است که عمل حذف را انجام میدهد.

$$\ell_{1}=rac{\eta}{\epsilon}$$
 ضریب  $\ell_{ij}=\ell_{ij}=\ell_{ij}$  برای مثال ما

معادله دوم جدید با پاشنه دوم، که ۸ است، شروع می شود. ما از آن برای حذف y از معادله سوم، اگر وجود داشت، استفاده می کردیم. برای حل n معادله ما به n پاشنه نیاز داریم. پاشنه ها پس از حذف روی قطر مثلث قرار دارند.

شما می توانستید آن معادلات را برای x و y بدون خواندن این کتاب حل کنید. این یک مسئله فوق العاده ساده است، اما ما کمی بیشتر با آن می مانیم. حتی برای یک دستگاه ۲ در ۲، حذف ممکن است با شکست مواجه شود. با درک شکست احتمالی (زمانی که نمی توانیم مجموعه کاملی از پاشنه ها را پیدا کنیم)، شما کل فرآیند حذف را درک خواهید کرد.

شکل ۱.۱: شکل ۵.۲: حذف x خط دوم را افقی میکند. سپس ۸y= به سادگی y= را نتیجه میدهد.

۱.۱. ایدهی حذف

### شكست فرآيند حذف

به طور معمول، فرآیند حذف پاشنههایی را تولید می کند که ما را به جواب می رسانند. اما شکست ممکن است. در یک مرحله، روش ممکن است از ما بخواهد که بر صفر تقسیم کنیم. ما نمی توانیم این کار را انجام دهیم. فرآیند باید متوقف شود. ممکن است راهی برای تنظیم و ادامه وجود داشته باشد—یا ممکن است شکست اجتناب ناپذیر باشد. مثال ۱ با نداشتن جواب برای y = y با شکست مواجه می شود. مثال ۲ با داشتن جوابهای بسیار زیاد برای y = y با شکست مواجه می شود. مثال ۳ با حابجا کردن معادلات موفق می شود.

توضیح مترجم: شکست در فرآیند حذف به دو دسته اصلی تقسیم می شود:

- ۱. شکست دائمی (دستگاه منفرد): زمانی رخ می دهد که یک معادله به صورت  $k = \cdot$  (که  $\ell \neq 0$ ) درآید. این یعنی دستگاه هیچ جوابی ندارد. یا زمانی که یک معادله به صورت  $\ell = 0$  درآید، که به معنای وجود بی نهایت جواب است. در هر دو حالت، ما تعداد کافی پاشنه برای یافتن یک جواب یکتا نداریم.
- ۲. شکست موقت: زمانی رخ میدهد که یک صفر در جایگاه پاشنه قرار دارد، اما یک درایه غیرصفر در زیر آن در همان ستون وجود دارد. با جابجا کردن سطر فعلی با آن سطر پایینی، میتوانیم یک پاشنه غیرصفر به دست آورده و فرآیند را ادامه دهیم.

مثال ١: شكست دائمي بدون جواب

حذف این موضوع را روشن میکند:

$$\begin{cases} x-7y=1 & rac{1}{2}$$
 برابر معادله ۱ را از معادله ۲ کم کن  $x-7y=1$   $\Rightarrow$   $\begin{cases} x-7y=1 \\ y=1 \end{cases}$ 

هیچ جوابی برای y = v وجود ندارد. به طور معمول ما سمت راست یعنی v را بر پاشنه دوم تقسیم میکنیم، اما این دستگاه پاشنه دوم ندارد. (صفر هرگز به عنوان پاشنه مجاز نیست!) تصاویر سطری و ستونی در شکل v نشان می دهند که چرا شکست اجتناب ناپذیر بود. اگر جوابی وجود نداشته باشد، حذف با رسیدن به معادله ای مانند v آن واقعیت را کشف خواهد کرد.

تصویر سطری از شکست، خطوط موازی را نشان میدهد—که هرگز یکدیگر را قطع نمیکنند. یک جواب باید روی هر دو خط قرار داشته باشد. بدون نقطه تقاطع، معادلات جوابی ندارند.

تصویر ستونی دو ستون  $\begin{bmatrix} 1 \\ 8 \end{bmatrix}$  و  $\begin{bmatrix} -7 \\ -8 \end{bmatrix}$  را در یک جهت نشان می دهد. تمام ترکیبهای این ستونها در امتداد یک خط  $\mathbf{b} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$  و  $\mathbf{b} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$  و  $\mathbf{b} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$  و المتداد یک خط  $\mathbf{b} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$  و رجهت دیگری است. هیچ ترکیبی از ستونها نمی تواند این سمت راست را تولید کند؛ بنابراین، هیچ جوابی وجود ندارد.

تصویر سطری: دو خط موازی. تصویر ستونی: دو بردار همراستا و بردار b خارج از آن راستا

شكل ۲.۱: شكل ۶.۲: تصوير سطرى و ستونى براى مثال ۱: هيچ جوابى وجود ندارد.

مثال ۲: شكست با بىنهايت جواب

بردار سمت راست  $\mathbf{b} = (1, 11)$  تغییر دهید.

$$\begin{cases} x-\mathsf{Y}y=\mathsf{I} & \xrightarrow{\mathsf{T}} \mathbf{x}-\mathsf{Y}y=\mathsf{I} & \xrightarrow{\mathsf{T}} \mathbf{x}-\mathsf{Y}y=\mathsf{I} & \mathbf{x}-\mathsf{Y} & \mathbf{x}-\mathsf{Y}y=\mathsf{I} & \mathbf{x}-\mathsf{Y} &$$

هر مقدار y در معادله  $y=\cdot y$  صدق میکند. در واقع فقط یک معادله x-y=x-y=x وجود دارد. مجهول y «آزاد» است. پس از اینکه y به طور آزاد انتخاب شد، x به صورت x=x+y=x تعیین می شود.

در تصویر سطری، خطوط موازی به یک خط واحد تبدیل شدهاند. هر نقطه روی آن خط در هر دو معادله صدق میکند. ما یک خط کامل از جوابها را در شکل ۷.۲ داریم.

در تصویر ستونی،  $\begin{bmatrix} 1 \\ y \end{bmatrix}$  اکنون با ستون ۱ یکسان است. بنابراین میتوانیم ۱ x=0 و ۱ انتخاب کنیم. ما x=0 مسئله x=0 و انتخاب کنیم؛ ستون ۲ ضربدر x=0 برابر با x=0 است. هر x=0 که مسئله سطری را حل کند، مسئله ستونی را نیز حل میکند.

تصویر سطری: دو خط منطبق بر هم. تصویر ستونی: دو بردار همراستا و بردار b در همان راستا

شکل ۳.۱: شکل ۷.۲: تصویر سطری و ستونی برای مثال ۲: بینهایت جواب.

شکست: برای n معادله، ما n پاشنه به دست نمی آوریم. حذف به معادله  $*\neq *$  (بدون جواب) یا \*=\* (جوابهای زیاد) منجر می شود.

موفقیت: با n پاشنه حاصل میشود. اما ممکن است مجبور شویم n معادله را جابجا کنیم.

حذف می تواند به طریق سومی نیز با مشکل مواجه شود—اما این بار می توان آن را برطرف کرد. فرض کنید جایگاه پاشنه اول شامل صفر باشد. ما صفر را به عنوان پاشنه مجاز نمی دانیم. وقتی معادله اول هیچ جمله ای شامل x ندارد، می توانیم آن را با یک معادله پایین تر جابجا کنیم:

مثال ٣: شكست موقت (صفر در ياشنه) با يك جابجايي سطر

یک جابجایی سطر (Permutation) دو پاشنه تولید میکند:

$$\left\{ egin{align*} ullet x + \mathbf{Y}y = \mathbf{F} & \xrightarrow{\mathbf{Y}} & \xrightarrow{\mathbf{Y}} & \mathbf{Y}y = \mathbf{D} \\ \mathbf{Y}x - \mathbf{Y}y = \mathbf{D} & & & \mathbf{Y}y = \mathbf{F} \end{array} 
ight.$$

دستگاه جدید از قبل مثلثی است. این مثال کوچک برای جایگذاری پسرو آماده است. معادله آخر y=y را میدهد، و سپس معادله اول x=y را میدهد. تصویر سطری نرمال است (دو خط متقاطع). تصویر ستونی نیز نرمال است (بردارهای ستونی در یک جهت نیستند). پاشنههای y=y نرمال هستند—اما یک جابجایی سطر لازم بود.

مثالهای ۱ و ۲ منفرد (singular) هستند—پاشنه دومی وجود ندارد. مثال ۳ غیرمنفرد (nonsingular) است—یک مجموعه کامل از پاشنهها و دقیقاً یک جواب وجود دارد. معادلات منفرد یا هیچ جوابی ندارند یا بینهایت جواب دارند. پاشنهها باید غیرصفر باشند زیرا ما باید بر آنها تقسیم کنیم.

۱.۱. ایدهی حذف

سه معادله در سه مجهول

برای درک حذف گاوسی، باید فراتر از دستگاههای ۲ در ۲ بروید. سه در سه برای دیدن الگو کافی است. فعلاً ماتریسها مربعی هستند—تعداد مساوی سطر و ستون. در اینجا یک دستگاه ۳ در ۳ آمده است که به طور خاص ساخته شده تا تمام مراحل حذف به اعداد صحیح و نه کسر منجر شوند:

() 
$$\begin{cases} \mathbf{Y}x + \mathbf{Y}y - \mathbf{Y}z = \mathbf{Y} \\ \mathbf{Y}x + \mathbf{Q}y - \mathbf{Y}z = \mathbf{A} \\ -\mathbf{Y}x - \mathbf{Y}y + \mathbf{Y}z = \mathbf{Y} \end{cases}$$

مراحل چیست؟ اولین پاشنه عدد پررنگ ۲ (بالا سمت چپ) است. زیر آن پاشنه میخواهیم ۴ را حذف کنیم. اولین ضریب نسبت ۲ =  $\ell_{11}$  است. معادله پاشنه را در ۲ =  $\ell_{11}$  ضرب کرده و تفریق کنید. تفریق  $\ell_{21}$  را از معادله دوم حذف میکند:

مرحله ۱: ۲ برابر معادله ۱ را از معادله ۲ کم کنید. این کار  $y+z=\mathbf{f}$  را باقی میگذارد.

ما همچنین 7x را از معادله ۳ حذف میکنیم—هنوز با استفاده از پاشنه اول. راه سریع این است که معادله ۱ را به معادله ۳ اضافه کنیم. آنگاه 7x با 7x خنثی می شود. ما دقیقاً همین کار را میکنیم، اما قاعده در این کتاب تفریق به جای جمع است. الگوی نظام مند ضریب 1 = -7/7 را دارد. کم کردن ۱ – برابر یک معادله همانند اضافه کردن آن است:

مرحله ۲: ۱ – برابر معادله ۱ را از معادله ۳ کم کنید. این کار ۱۲ y+az=1 را باقی میگذارد. دو معادله جدید فقط شامل y و z هستند. پاشنه دوم (پررنگ) ۱ است:

ی حذف شده است 
$$\mathbf{x} = \begin{cases} \mathbf{1} y + \mathbf{1} z = \mathbf{Y} \\ \mathbf{1} y + \mathbf{\Delta} z = \mathbf{1} \mathbf{Y} \end{cases}$$

ما به یک دستگاه ۲ در ۲ رسیده ایم. مرحله نهایی y را حذف میکند تا آن را ۱ در ۱ کند: مرحله ۳: معادله دوم جدید را از معادله سوم جدید کم کنید. ضریب ۱ =  $\ell_{rr}=1/1=1$  است. آنگاه  $\ell_{rr}=1/1=1$  دستگاه اصلی  $\ell_{rr}=1/1=1$  به یک دستگاه بالا $\ell_{rr}=1$  تبدیل شده است:

$$\left\{ egin{array}{ll} \mathbf{Y}x+\mathbf{f}y-\mathbf{Y}z=\mathbf{Y} \\ \mathbf{f}x+\mathbf{f}y-\mathbf{Y}z=\mathbf{A} \\ -\mathbf{Y}x-\mathbf{f}y+\mathbf{V}z=\mathbf{Y}. \end{array} 
ight.$$
 تبدیل شده به  $\left\{ egin{array}{ll} \mathbf{Y}x+\mathbf{f}y-\mathbf{Y}z=\mathbf{Y} \\ \mathbf{Y}y+\mathbf{Y}z=\mathbf{f} \\ \mathbf{f}z=\mathbf{A} \end{array} 
ight.$ 

هدف محقق شد—حذف پیشرو forward) (forward از A به U کامل است. به پاشنهها یعنی T ، T در امتداد قطر U توجه کنید. پاشنههای T و T در دستگاه اصلی پنهان بودند. حذف آنها را آشکار کرد. T برای جایگذاری پسرو آماده است، که سریع است:

- (z= ۲ نتیجه می دهد ۴z= ۸) •
- $(y=\mathsf{Y}$  نتیجه می دهد  $y+z=\mathsf{Y})$
- (x = -1) معادله ا نتیجه می دهد

جواب  $(\mathbf{x},\mathbf{y},\mathbf{z})=(-1,7,7)$  است. تصویر سطری سه صفحه از سه معادله دارد. تمام صفحات از این جواب عبور میکنند. صفحات اصلی شیبدار هستند، اما صفحه آخر z=0 پس از حذف، افقی است.

تصویر ستونی ترکیبی Ax از بردارهای ستونی را نشان میدهد که سمت راست b را تولید میکند. ضرایب آن ترکیب Ax - Ax و ۲ هستند (جواب):

$$() \quad (-1) \begin{bmatrix} \Upsilon \\ \Upsilon \\ -\Upsilon \end{bmatrix} + (\Upsilon) \begin{bmatrix} \Upsilon \\ \P \\ -\Upsilon \end{bmatrix} + (\Upsilon) \begin{bmatrix} -\Upsilon \\ -\Upsilon \\ \Upsilon \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \Upsilon \\ \Lambda \\ \Upsilon \end{bmatrix} = \mathbf{b}.$$

اعداد x,y,z ستونهای ۲،۱ و ۳ را در ط $\mathbf{x}=\mathbf{b}$  و همچنین در دستگاه مثلثی x,y,z

#### حذف از A به U

برای یک مسئله  $\gamma$  در  $\gamma$ ، یا یک مسئله  $\gamma$  در  $\gamma$ ، حذف به همان روش پیش میرود. در اینجا کل ایده، ستون به ستون از  $\gamma$  به زمانی که حذف گاوسی موفقیت آمیز است، آمده است.

ستون ۱. از معادله اول برای ایجاد صفر در زیر پاشنه اول استفاده کنید.

ستون ۲. از معادله جدید دوم برای ایجاد صفر در زیر پاشنه دوم استفاده کنید.

ستونهای T تا n به همین ترتیب ادامه دهید تا تمام n پاشنه و ماتریس بالا مثلثی U را پیدا کنید.

() است:
$$U$$
هدف رسیدن به ماتریس  $U=\begin{bmatrix} \bullet & x & x & x \\ \bullet & \bullet & x & x \\ \bullet & \bullet & x \\ \bullet & \bullet & x \end{bmatrix}$ 

نتیجه حذف پیشرو یک دستگاه بالا\_مثلثی است. اگر مجموعه کاملی از n پاشنه (هیچکدام صفر نباشند!) وجود داشته باشد، دستگاه غیرمنفرد است. سوال: کدام متغیرها در سمت چپ در فرآیند حذف تغییر نخواهند کرد زیرا پاشنهها مشخص هستند؟ در اینجا یک مثال نهایی برای نشان دادن دستگاه اصلی  $\mathbf{ax} = \mathbf{b}$ ، دستگاه مثلثی  $\mathbf{ax} = \mathbf{c}$ ، و جواب  $\mathbf{ax} = \mathbf{c}$  بایگذاری پسرو آمده است:

$$\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$$
 
$$\begin{cases} x + y + z = \mathbf{9} \\ x + \mathbf{7}y + \mathbf{7}z = \mathbf{9} \\ x + \mathbf{7}y + \mathbf{7}z = \mathbf{1} \end{cases}$$
 
$$\begin{cases} x + y + z = \mathbf{9} \\ y + z = \mathbf{7} \end{cases}$$
 
$$\begin{cases} x + y + z = \mathbf{9} \\ y + z = \mathbf{7} \end{cases}$$
 
$$z = \mathbf{1}$$

تمام ضرایب ۱ هستند. تمام پاشنهها ۱ هستند. تمام صفحات در جواب  $(\mathfrak{r},\mathfrak{r},\mathfrak{t})$  یکدیگر را قطع میکنند. ستونهای A با ضرایب  $\mathbf{r}$  و ۱ ترکیب می شوند تا  $\mathbf{b}=(\mathfrak{s},\mathfrak{s},\mathfrak{t},\mathfrak{t})$  را نشان می دهد.

### مروری بر ایدههای کلیدی

- ۱. یک دستگاه خطی  $(U\mathbf{x}=\mathbf{c})$  پس از حذف به یک دستگاه بالا مثلثی  $(U\mathbf{x}=\mathbf{c})$  تبدیل می شود.
  - ر معادله j را از معادله i کم میکنیم تا درایه (i,j) صفر شود.  $\ell_{ij}$

۱.۱. ایده ی حذف

- ۳. ضریب برابر است با  $\frac{cرایهای که باید در سطر <math>i$  حذف شود  $\ell_{ij}=\ell_{ij}$ . پاشنه ها نمی توانند صفر باشند!
- ۴. وقتی در جایگاه پاشنه صفر وجود دارد، اگر یک درایه غیرصفر زیر آن باشد، سطرها را جابجا کنید.
  - ۵. دستگاه بالا\_مثلثی  $\mathbf{x} = \mathbf{c}$  با جایگذاری پسرو (شروع از پایین) حل می شود.
    - ۶. وقتی شکست دائمی است،  $\mathbf{x} = \mathbf{b}$  یا جوابی ندارد یا بینهایت جواب دارد.

مثالهای حل شده

مثال ۲.۲ الف

وقتی حذف روی این ماتریس A اعمال می شود، پاشنه های اول و دوم چه هستند؟ ضریب  $\ell_{11}$  در مرحله اول (که  $\ell_{11}$  برابر سطر ۱ از سطر ۲ کم می شود) چیست؟

$$A = \begin{bmatrix} \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{1} \\ \mathbf{1} & \mathbf{7} & \mathbf{1} \\ \mathbf{1} & \mathbf{7} & \mathbf{7} \end{bmatrix} \xrightarrow{\ell_{\mathbf{7},\mathbf{1}} = \mathbf{1}} \begin{bmatrix} \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{1} \\ \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{1} \\ \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{7} \end{bmatrix} \xrightarrow{\ell_{\mathbf{7},\mathbf{7}} = \mathbf{1}} \begin{bmatrix} \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{1} \\ \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{1} \\ \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{1} \end{bmatrix} = U$$

 $\ell_{\pi 1} = \bullet$  چه درایهای در موقعیت ۲،۲ (به جای ۲) باعث جابجایی سطرهای ۲ و ۳ می شود؟ چرا ضریب پایین سمت چپ  $a_{\pi \pi} = \bullet$  است، یعنی صفر برابر سطر ۱ از سطر ۳ کم می شود؟ اگر درایه گوشهای ۲  $a_{\pi \pi} = \bullet$  را به ۱ عنییر دهید، چرا حذف با شکست مواجه می شود؟

پاسخ: پاشنه اول ۱ است. ضریب  $\ell_{11}$  برابر ۱ = ۱/۱ است. وقتی ۱ برابر سطر ۱ از سطر ۲ کم می شود، پاشنه دوم به عنوان یک ۱ دیگر آشکار می شود. اگر درایه میانی اصلی به جای ۲، ۱ بود، این امر مجبور به جابجایی سطر می کرد (زیرا پس از مرحله اول، درایه (۲،۲) صفر می شد).

ضریب  $\ell_{\text{P1}}$  صفر است زیرا  $a_{\text{P1}} = \bullet$  است. یک صفر در ابتدای یک سطر نیازی به حذف ندارد. این ماتریس  $a_{\text{P1}} = \bullet$  یک ماتریس نواری» است. همه چیز خارج از نوار صفر باقی می ماند.

V-1=1 باشنه آخر در ماتریس U برابر ۱ است. این پاشنه از تفریق سطر دوم جدید از سطر سوم جدید به دست می آید: ۱ v-1=1 باگر درایه گوشه ای اصلی v-1=1 به v-1=1 به v-1=1 تغییر می کرد، آنگاه پاشنه سوم v-1=1 می شد. پاشنه سومی وجود نخواهد داشت و حذف با شکست مواجه می شود.

مثال ۲.۲ ب

فرض کنید A از قبل یک ماتریس مثلثی است (بالا\_مثلثی یا پایین\_مثلثی). پاشنههای آن را کجا میبینید؟ چه زمانی  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  دقیقاً یک جواب برای هر  $\mathbf{b}$  دارد؟

پاسخ: پاشنههای یک ماتریس مثلثی از قبل در امتداد قطر اصلی قرار دارند. حذف (یا حل) زمانی موفقیت آمیز است که تمام آن اعداد قطری غیرصفر باشند. وقتی A بالا\_مثلثی است از جایگذاری پسرو استفاده کنید، و وقتی A پایین\_ مثلثی است از جایگذاری پیشرو (از بالا به پایین) استفاده کنید.

## مثال ۲.۲ ج

از حذف برای رسیدن به ماتریسهای بالا\_مثلثی U استفاده کنید. با جایگذاری پسرو حل کنید یا توضیح دهید چرا این غیرممکن است. پاشنهها چه هستند (هرگز صفر نیستند)؟ در صورت لزوم معادلات را جابجا کنید. تنها تفاوت در -x معادله آخر است.

ناموفق موفقیت آمیز 
$$\begin{cases} x+y+z=\mathsf{V} \\ x+y-z=\mathsf{D} \\ x-y+z=\mathsf{T} \end{cases} \qquad \begin{cases} x+y+z=\mathsf{V} \\ x+y-z=\mathsf{D} \\ -x-y+z=\mathsf{T} \end{cases}$$

پاسخ: برای دستگاه اول، معادله ۱ را از معادلات ۲ و ۳ کم کنید (ضرایب ۱ $\ell_{1}=\ell_{1}$  و  $\ell_{2}=\ell_{2}$  هستند). درایه ۲،۲

۱.۱. ایده ی حذف

صفر می شود، بنابراین معادلات ۲ و ۳ را جابجا کنید:

$$\begin{cases} x+y+z=\mathsf{V} \\ \mathbf{\cdot} y-\mathsf{T} z=-\mathsf{T} \\ -\mathsf{T} y+\mathbf{\cdot} z=-\mathsf{F} \end{cases} \xrightarrow{\mathsf{T} y+\mathsf{T} z=\mathsf{T} \\ -\mathsf{T} z=-\mathsf{T} \end{cases}$$

سپس جایگذاری پسرو ۱ z=0 و y=1 و y=1 را می دهد. پاشنه ها ۲ ، ۲ و ۲ – هستند. برای دستگاه دوم، معادله ۱ را از معادله ۲ مثل قبل کم کنید (ضریب ۱  $\ell_{11}=1$ ). معادله ۱ را به معادله ۳ اضافه کنید (ضریب  $\ell_{11}=-1$ ). این کار در درایه ۲،۲ و همچنین زیر آن (درایه ۲،۳) صفر باقی می گذارد:

$$\begin{cases} x+y+z=\mathsf{V} \\ \boldsymbol{\cdot} y-\mathsf{T} z=-\mathsf{T} \\ \boldsymbol{\cdot} y+\mathsf{T} z=\mathsf{I} \boldsymbol{\cdot} \end{cases} \xrightarrow{\mathsf{T} \text{ a. i. } \mathsf{T} \text{ a.$$

معادله آخر z=1 است که هیچ جوابی ندارد. هیچ پاشنهای در ستون ۲ وجود ندارد. سه صفحه یکدیگر را قطع نمیکنند. صفحه ۱ با صفحه ۲ در یک خط موازی دیگر تلاقی دارد. هیچ جوابی وجود ندارد.

اگر «۳» را در معادله سوم اصلی به «۵» تغییر دهیم، آنگاه حذف به • • منجر می شود و بی نهایت جواب وجود دارد. در این حالت سه صفحه در امتداد یک خط کامل با هم تلاقی دارند. معادله دوم (y - 7z = -7) نتیجه می دهد در این حالت سه صفحه در امتداد یک خط کامل با هم تلاقی دارند. معادله دوم (x + y + z = 0) نتیجه می دهد z = 1. سپس معادله اول (z + y + z = 0) به z + y = 0 تبدیل می شود. نبود پاشنه در ستون z + z = 0 آنگاه و z + z = 0.

## مجموعه مسائل ۲.۲

مسائل ۱ – ۱۰ در مورد حذف در دستگاههای ۲ در ۲ هستند.

۱. چه ضریبی  $\ell_{1}$  از معادله ۱ باید از معادله ۲ کم شود؟

$$\begin{cases} \mathbf{Y}x + \mathbf{Y}y = \mathbf{Y} \\ \mathbf{Y} \cdot x + \mathbf{Y}y = \mathbf{Y} \end{cases}$$

پس از حذف، دستگاه بالا\_مثلثي را بنويسيد و دو پاشنه را مشخص كنيد.

- ۲. دستگاه مثلثی مسئله ۱ را با جایگذاری پسرو، ابتدا y و سپس x حل کنید. تأیید کنید که x برابر y به علاوه y برابر y با است. اگر سمت راست به y برابر y کند، جواب جدید چیست؟
  - ۳. چه ضریبی از معادله ۱ باید از معادله ۲ کم شود؟

$$\begin{cases} \mathbf{Y}x - \mathbf{Y}y = \mathbf{\hat{r}} \\ -x + \mathbf{\Delta}y = \mathbf{\hat{r}} \end{cases}$$

پس از این مرحله حذف، دستگاه مثلثی را حل کنید. اگر سمت راست به (+, +) تغییر کند، جواب جدید چیست؟

۴. چه ضریبی  $\ell$  از معادله ۱ باید از معادله ۲ کم شود تا cx حذف شود؟

$$\begin{cases} ax + by = f \\ cx + dy = g \end{cases}$$

پاشنه اول a است (فرض می شود غیرصفر است). حذف چه فرمولی را برای پاشنه دوم تولید می کند؟ y چیست؟ پاشنه دوم زمانی وجود ندارد که ad=bc باشد: حالت منفرد.

۵. یک سمت راست انتخاب کنید که هیچ جوابی ندهد و یک سمت راست دیگر که بینهایت جواب بدهد. دو مورد از آن جوابها کدامند؟

دستگاه منفرد 
$$\begin{cases} \mathbf{r} x + \mathbf{r} y = \mathbf{1} \cdot \\ \mathbf{r} x + \mathbf{r} y = \underline{\phantom{A}} \end{cases}$$

و. ضریب b را طوری انتخاب کنید که این دستگاه منفرد شود. سپس یک سمت راست g انتخاب کنید که آن را قابل حل کند. دو جواب در آن حالت منفرد بیدا کنید.

$$\begin{cases} \mathbf{Y}x + by = \mathbf{Y}\mathbf{Y} \\ \mathbf{Y}x + \mathbf{A}y = g \end{cases}$$

۱.۱. ایده ی حذف

۷. برای کدام اعداد a حذف با شکست مواجه می شود (۱) دائمی a عداد a

$$\begin{cases} ax + \mathbf{r}y = -\mathbf{r} \\ \mathbf{r}x + \mathbf{r}y = \mathbf{r} \end{cases}$$

پس از رفع شکست موقت با جابجایی سطر، x و y را حل کنید.

۸. برای کدام سه عدد k حذف با شکست مواجه می شود؟ کدام یک با جابجایی سطر رفع می شود؟ در هر مورد، تعداد جوابها ۱۰، با  $\infty$  است؟

$$\begin{cases} kx + \mathbf{r}y = \mathbf{f} \\ \mathbf{r}x + ky = -\mathbf{f} \end{cases}$$

۹. چه آزمونی بر روی  $b_1$  و  $b_2$  تصمیم میگیرد که آیا این دو معادله اجازه جواب دارند؟ چند جواب خواهند داشت؟ تصویر ستونی را برای  $\mathbf{b} = (1,7)$  رسم کنید.

$$\begin{cases} \mathbf{Y}x - \mathbf{Y}y = b_1 \\ \mathbf{\hat{y}}x - \mathbf{\hat{y}}y = b_1 \end{cases}$$

.١٠ در صفحه xy، خطوط ۵ y=x+y=6 و x+y=6 و معادله x+y=6 که از حذف به دست می آید را رسم کنید. x+y=6 از جواب این دستگاه عبور خواهد کرد اگر x+y=6

مسائل ۱۱-۲۰ به مطالعه حذف در دستگاههای ۳ در ۳ (و شکست احتمالی) میپردازند.

١١. (توصيه مي شود) يک دستگاه معادلات خطي نمي تواند دقيقاً دو جواب داشته باشد. چرا؟

(الف) اگر (x,y,z) و (X,Y,Z) دو جواب باشند، جواب دیگر چیست؟

(ب) اگر ۲۵ صفحه در دو نقطه یکدیگر را قطع کنند، در کجا دیگر یکدیگر را قطع میکنند؟

۱۲. این دستگاه را با دو عملیات سطری به فرم بالا\_مثلثی کاهش دهید:

$$\begin{cases} \mathbf{Y}x + \mathbf{Y}y + z = \mathbf{A} \\ \mathbf{Y}x + \mathbf{Y}y + \mathbf{\Delta}z = \mathbf{Y} \cdot \\ -\mathbf{Y}y + \mathbf{Y}z = \mathbf{A} \end{cases}$$

پاشنهها را مشخص کنید. با جایگذاری پسرو برای z,y,x حل کنید.

۱۳. حذف را اعمال كنيد (پاشنهها را مشخص كنيد) و با جايگذاري پسرو حل كنيد:

$$\begin{cases} \mathbf{Y}x - \mathbf{T}y = \mathbf{T} \\ \mathbf{Y}x - \mathbf{\Delta}y + z = \mathbf{V} \\ \mathbf{Y}x - y - \mathbf{T}z = \mathbf{\Delta} \end{cases}$$

۱۴. کدام عدد d باعث جابجایی سطر می شود، و دستگاه مثلثی (غیرمنفرد) برای آن d چیست؟ کدام d این دستگاه را منفرد می کند (بدون پاشنه سوم)؟

$$\begin{cases} \mathbf{Y}x + \mathbf{\Delta}y + z = \mathbf{Y} \\ \mathbf{Y}x + dy + z = \mathbf{Y} \\ y - z = \mathbf{Y} \end{cases}$$

۱۵. کدام عدد b بعداً به جابجایی سطر منجر می شود؟ کدام b به یک پاشنه گمشده منجر می شود؟ در آن حالت منفرد یک جواب غیر صفر x,y,z پیدا کنید.

$$\begin{cases} x + by = \cdot \\ x - \mathsf{Y}y - z = \cdot \\ y + z = \cdot \end{cases}$$

1۶. (الف) یک دستگاه ۳ در ۳ بسازید که برای رسیدن به فرم مثلثی و یک جواب به دو جابجایی سطر نیاز داشته باشد. (ب) یک دستگاه ۳ در ۳ بسازید که برای ادامه به جابجایی سطر نیاز داشته باشد، اما بعداً با شکست مواجه شود.

۱۷. اگر سطرهای ۱ و ۲ یکسان باشند، با حذف چقدر می توانید پیش بروید (با اجازه جابجایی سطر)؟ اگر ستونهای ۱ و ۲ یکسان باشند، کدام پاشنه گمشده است؟

۱۸. یک مثال ۳ در ۳ بسازید که ۹ ضریب مختلف در سمت چپ داشته باشد، اما سطرهای ۲ و ۳ در حذف صفر شوند. دستگاه شما با  $\mathbf{b} = (1,1,1,1,1)$  چند جواب دارد و با  $\mathbf{b} = (1,1,1,1,1)$ 

۱۹. کدام عدد q این دستگاه را منفرد میکند و کدام سمت راست t به آن بینهایت جواب میدهد؟ جوابی را پیدا کنید که z=1 دارد.

$$\begin{cases} x + \mathbf{f}y - \mathbf{f}z = \mathbf{1} \\ x + \mathbf{f}y - \mathbf{f}z = \mathbf{f} \\ \mathbf{f}y + qz = t \end{cases}$$

۲۰. سه صفحه می توانند نقطه تلاقی نداشته باشند، حتی اگر هیچ صفحه ای موازی نباشد. دستگاه منفرد است اگر سطر  $x+y+z=\cdot$  ماتریس A یک ترکیب خطی از دو سطر اول باشد. یک معادله سوم پیدا کنید که نتواند همراه با  $x+y+z=\cdot$  و  $x+y+z=\cdot$  حل شود.

۱.۱. ایدهی حذف

۲۱. پاشنهها و جواب را برای هر دو دستگاه ( $\mathbf{x} = \mathbf{b}$  و  $K\mathbf{x} = \mathbf{b}$ ) پیدا کنید:

$$A\mathbf{x} = \mathbf{b}$$

$$\begin{cases}
\mathbf{Y}x + y &= \mathbf{\cdot} \\
x + \mathbf{Y}y + z &= \mathbf{\cdot} \\
y + \mathbf{Y}z + t &= \mathbf{\cdot} \\
z + \mathbf{Y}t &= \mathbf{\Delta}
\end{cases}$$

$$K\mathbf{x} = \mathbf{b}$$

$$\begin{cases}
\mathbf{Y}x - y &= \mathbf{\cdot} \\
-x + \mathbf{Y}y - z &= \mathbf{\cdot} \\
-y + \mathbf{Y}z - t &= \mathbf{\cdot} \\
-z + \mathbf{Y}t &= \mathbf{\Delta}
\end{cases}$$

۲۲. اگر مسئله ۲۱ را با الگوی ۱، ۲، ۱ یا الگوی ۱-، ۲، ۱- گسترش دهید، پاشنه پنجم چیست؟ پاشنه nام چیست؟ K ماتریسی با درایههای قطری ۲، و درایههای روی قطرهای فرعی ۱- یا ۱+ است).

۲۳. اگر حذف به y=1 و x=y=1 منجر شود، سه مسئله اصلی ممکن را پیدا کنید.

با شکست مواجه می شود؟ 
$$A = \begin{bmatrix} a & \mathsf{Y} \\ a & a \end{bmatrix}$$
 با شکست مواجه می شود؟ .  $\mathsf{YF}$ 

هنفرد است. 
$$A=\begin{bmatrix} a & \mathbf{Y} & \mathbf{Y} \\ a & a & \mathbf{Y} \\ a & a & a \end{bmatrix}$$
 برای سه مقدار  $a$  منفرد است.  $A=\begin{bmatrix} a & \mathbf{Y} & \mathbf{Y} \\ a & a & a \end{bmatrix}$  برای صدد  $a$  منفرد است.

۲۶. به دنبال ماتریسی بگردید که مجموع سطرهای آن  ${f r}$  و  ${f A}$  و مجموع ستونهای آن  ${f r}$  و  ${f r}$  باشد:

ماتریس 
$$= \begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix}$$
  $a+b=$   $\mathbf{Y}$   $a+c=$   $\mathbf{Y}$   $c+d=$   $\mathbf{A}$   $b+d=$   $s$ 

چهار معادله تنها در صورتی قابل حل هستند که  $s = \underline{\phantom{a}}$ . سپس دو ماتریس متفاوت پیدا کنید که مجموع سطرها و ستونهای صحیحی داشته باشند. امتیاز اضافی: دستگاه ۴ در ۴  $\mathbf{x} = (a,b,c,d)^T$  را با حذف، مثلثی کنید.

۲۷. حذف به ترتیب معمول چه ماتریس U و چه جوابی برای این دستگاه «پایین ـ مثلثی» می دهد؟ ما در واقع با جایگذاری پیش رو حل می کنیم:

$$\begin{cases} \mathbf{Y}x &= \mathbf{Y} \\ \mathbf{9}x + \mathbf{Y}y &= \mathbf{A} \\ \mathbf{9}x - \mathbf{Y}y + z &= \mathbf{9} \end{cases}$$

## مسائل چالشي

- ۲۸. یک دستور MATLAB به صورت (Y'A):) = ... برای سطر جدید (Y'A) بسازید تا (Y'A) برا از سطر موجود (Y'A) کم کند، اگر ماتریس (Y'A) از قبل مشخص باشد.
- MATLAB)' در  $(\text{Tlu}(\text{rand}(=U]^{1}[L, pead of the like of the$

- رای برای گوشه ای آخر ۱۱ A(0,0)=A(0,0)=A و پاشنه آخر A (یعنی U(0,0)) برابر ۴ باشد، چه درایه متفاوتی برای A را منفرد کند؟
- ۳۱. فرض کنید حذف A را بدون جابجایی سطر به U میبرد. آنگاه سطر j از U ترکیبی از کدام سطرهای A است؟ اگر  $\mathbf{x} = \mathbf{t}$  باشد، آیا  $\mathbf{x} = \mathbf{t}$  است؟ اگر  $\mathbf{x} = \mathbf{t}$  است؟ اگر  $\mathbf{x} = \mathbf{t}$  است؟ اگر  $\mathbf{x} = \mathbf{t}$  باشد، آیا  $\mathbf{x} = \mathbf{t}$  است؟ اگر  $\mathbf{x} = \mathbf{t}$  است؟ اگر  $\mathbf{x} = \mathbf{t}$  ماتریس بالا\_مثلثی  $\mathbf{x} = \mathbf{t}$  جیست؟
- ۳۲. با ۱۰۰ معادله  $\mathbf{x} = \mathbf{x}$  برای ۱۰۰ مجهول  $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_1, \dots)$  شروع کنید. فرض کنید حذف، معادله صدم را به  $\mathbf{x} = \mathbf{x}$  بنابراین دستگاه «منفرد» است.
- (الف) حذف، ترکیبهای خطی از سطرها را میگیرد. بنابراین این دستگاه منفرد خاصیت منفرد زیر را دارد: یک ترکیب خطی از ۱۰۰ سطر برابر با سطر صفر است.
- (ب) دستگاههای منفرد  $\mathbf{x} = A$  بینهایت جواب دارند. این به این معنی است که یک ترکیب خطی از ۱۰۰ ستون برابر با ستون صفر است.
  - (ج) یک ماتریس منفرد ۱۰۰ در ۱۰۰ بدون درایه صفر ابداع کنید.
- (د) برای ماتریس خود، تصویر سطری و تصویر ستونی  $\mathbf{x} = \mathbf{t}$  را با کلمات توصیف کنید. لازم نیست فضای برای بعدی را رسم کنید.