

Numerical Calculations

Faculty of Physics – Kharazmi University

Dr. Faramarz Kanjouri

Spring 2022

دانشگاه خوارزمی





اگر همواره مانند گذشته بیندیشید، همیشه همان چیزهایی را به دست می‌آورید که تا کنون کسب کرده‌اید

فاینمن



درس ششم

حل دستگاه معادلات خطی

Solving Systems of Linear Equations



$$\begin{array}{rcccccl} a_{00}x_0 & + & a_{01}x_1 & + \dots + & a_{0,n-1}x_{n-1} & = & b_0 \\ a_{10}x_0 & + & a_{11}x_1 & + \dots + & a_{1,n-1}x_{n-1} & = & b_1 \\ a_{20}x_0 & + & a_{21}x_1 & + \dots + & a_{2,n-1}x_{n-1} & = & b_2 \\ \vdots & & \vdots & & \vdots & & \\ a_{n-1,0}x_0 & + & a_{n-1,1}x_1 & + \dots + & a_{n-1,n-1}x_{n-1} & = & b_n \end{array}$$

$$\begin{pmatrix} a_{00} & a_{01} & \cdots & a_{0,n-1} \\ a_{10} & a_{11} & \cdots & a_{1,n-1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n-1,0} & a_{n-1,1} & \cdots & a_{n-1,n-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_0 \\ x_1 \\ \vdots \\ x_{n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_0 \\ b_1 \\ \vdots \\ b_{n-1} \end{pmatrix}$$

روش‌های حل:

الف) روش‌های مستقیم

ب) روش‌های تکراری

$$\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$$



با یک مسئله‌ی ساده شروع می‌کنیم. فرض کنید یک ماتریس پایین مثلثی داریم

$$\mathbf{Lx} = \mathbf{b}$$

$$L_{00}x_0 = b_0$$

$$L_{10}x_0 + L_{11}x_1 = b_1$$

$$L_{20}x_0 + L_{21}x_1 + L_{22}x_2 = b_2$$

$$\begin{pmatrix} L_{00} & 0 & 0 \\ L_{10} & L_{11} & 0 \\ L_{20} & L_{21} & L_{22} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_0 \\ x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_0 \\ b_1 \\ b_2 \end{pmatrix}$$

$$x_0 = \frac{b_0}{L_{00}}$$

$$x_1 = \frac{b_1 - L_{10}x_0}{L_{11}}$$

$$x_2 = \frac{b_2 - L_{20}x_0 - L_{21}x_1}{L_{22}}$$

forward substitution



برای یک ماتریس پایین مثلثی $n \times n$ می توان نوشت:

$$x_i = \left(b_i - \sum_{j=0}^{i-1} L_{ij} x_j \right) \frac{1}{L_{ii}}, \quad i = 0, 1, \dots, n - 1$$

forward substitution

در عبارت فوق وقتی $i=0$ عبارت حاصل جمع شامل هیچ جمله ای نمی شود. به ازای $i=1$ یک جمله دارد و به ازای $i=2$ دو جمله و الی آخر.



حال فرض کنید یک ماتریس بالا مثلثی داریم

$$\mathbf{Ux} = \mathbf{b}$$

$$U_{00}x_0 + U_{01}x_1 + U_{02}x_2 = b_0$$

$$U_{11}x_1 + U_{12}x_2 = b_1$$

$$U_{22}x_2 = b_2$$

$$x_2 = \frac{b_2}{U_{22}}$$

$$x_1 = \frac{b_1 - U_{12}x_2}{U_{11}}$$

$$x_0 = \frac{b_0 - U_{01}x_1 - U_{02}x_2}{U_{00}}$$

back substitution



برای یک ماتریس بالا مثلثی $n \times n$ می توان نوشت:

$$x_i = \left(b_i - \sum_{j=i+1}^{n-1} U_{ij} x_j \right) \frac{1}{U_{ii}}, \quad i = n-1, n-2, \dots, 1, 0$$

back substitution



ارزیابی تعداد عملیات در محاسبه‌ی مجهولات

$$x_i = \left(b_i - \sum_{j=0}^{i-1} L_{ij} x_j \right) \frac{1}{L_{ii}}, \quad i = 0, 1, \dots, n-1$$

برای هر x_i یک تقسیم، به تعداد i ضرب و به تعداد i تفریق انجام می‌شود.

تعداد کل جمع‌ها (تفریق‌ها)

$$\sum_{i=0}^{n-1} i = \frac{n^2 - n}{2}$$

تعداد کل ضرب‌ها (تقسیم‌ها)

$$n + \sum_{i=0}^{n-1} i = \frac{n^2 + n}{2}$$

تعداد کل عمل‌ها: n^2



Gaussian Elimination

در روش حذفی گوس، با استفاده از اعمال سطری مقدماتی، ماتریس ضرایب را به شکل بالا مثلثی در می آوریم

$$\mathbf{Ax} = \mathbf{b} \quad \rightarrow \quad \mathbf{Ux} = \mathbf{d}$$

دستگاه جدید را با جاگذاری پس رو حل می کنیم



elementary row operations

۱ - می توان یک سطر (معادله) را در یک عدد ضرب کرد (ضرب یک سطر ماتریس افزوده در یک عدد) (دترمینان A در آن عدد ضرب می شود)

۲ - می توان جای دو سطر (معادله) را با هم عوض کرد. (تعویض دو سطر با هم در ماتریس افزوده) (تغییر علامت دترمینان A)

۳ - می توان یک سطر (معادله) را در یک عدد ضرب و با سطر (معادله‌ی) دیگر جمع کرد. (ضرب یک سطر در یک عدد و جمع با سطر دیگر در ماتریس افزوده) (دترمینان A تغییر نمی کند)



elementary row operations

۱ - می توان یک سطر (معادله) را در یک عدد ضرب کرد (ضرب یک سطر ماتریس افزوده در یک عدد) (دترمینان A در آن عدد ضرب می شود)

$$\begin{aligned} x_0 + 5x_1 &= 8 \\ 2x_0 + x_1 &= 7 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 3x_0 + 15x_1 &= 24 \\ 2x_0 + x_1 &= 7 \end{aligned}$$

$$\left(\begin{array}{cc|c} 1 & 5 & 8 \\ 2 & 1 & 7 \end{array} \right)$$

$$\left(\begin{array}{cc|c} 3 & 15 & 24 \\ 2 & 1 & 7 \end{array} \right)$$



elementary row operations

۲ - می توان جای دو سطر (معادله) را با هم عوض کرد. (تعویض دو سطر با هم در ماتریس افزوده) (تغییر علامت دترمینان A)

$$\begin{aligned} x_0 + 5x_1 &= 8 \\ 2x_0 + x_1 &= 7 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 2x_0 + x_1 &= 7 \\ x_0 + 5x_1 &= 8 \end{aligned}$$

$$\left(\begin{array}{cc|c} 1 & 5 & 8 \\ 2 & 1 & 7 \end{array} \right)$$

$$\left(\begin{array}{cc|c} 2 & 1 & 7 \\ 1 & 5 & 8 \end{array} \right)$$



elementary row operations

۳- می‌توان یک سطر (معادله) را در یک عدد ضرب و با سطر (معادله‌ی) دیگر جمع کرد. (ضرب یک سطر در یک عدد و جمع با سطر دیگر در ماتریس افزوده) (دترمینان A تغییر نمی‌کند)

$$\begin{aligned} x_0 + 5x_1 &= 8 \\ 2x_0 + x_1 &= 7 \end{aligned}$$

$$2x_0 + 10x_1 = 16$$

$$\begin{aligned} x_0 + 5x_1 &= 8 \\ 4x_0 + 11x_1 &= 23 \end{aligned}$$

$$\left(\begin{array}{cc|c} 1 & 5 & 8 \\ 2 & 1 & 7 \end{array} \right)$$

$$\left(\begin{array}{cc|c} 1 & 5 & 8 \\ 4 & 11 & 23 \end{array} \right)$$



$$\mathbf{S} = (\mathbf{A} | \mathbf{b}) = \left(\begin{array}{cccc|c} a_{00} & a_{01} & \cdots & a_{0,n-1} & b_0 \\ a_{10} & a_{11} & \cdots & a_{1,n-1} & b_1 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n-1,0} & a_{n-1,1} & \cdots & a_{n-1,n-1} & b_{n-1} \end{array} \right) = \left(\begin{array}{cccc|c} a_{00} & a_{01} & \cdots & a_{0,n-1} & a_{0,n} \\ a_{10} & a_{11} & \cdots & a_{1,n-1} & a_{1,n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n-1,0} & a_{n-1,1} & \cdots & a_{n-1,n-1} & a_{n-1,n} \end{array} \right)_{n \times n-1}$$

دستگاه اصلی را به شکل $(\mathbf{A} | \mathbf{b})^{(0)}$ نام گذاری می کنیم

$$(\mathbf{A} | \mathbf{b})^{(0)} = \left(\begin{array}{cccc|c} a_{00}^{(0)} & a_{01}^{(0)} & \cdots & a_{0,n-1}^{(0)} & a_{0,n}^{(0)} \\ a_{10}^{(0)} & a_{11}^{(0)} & \cdots & a_{1,n-1}^{(0)} & a_{1,n}^{(0)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n-1,0}^{(0)} & a_{n-1,1}^{(0)} & \cdots & a_{n-1,n-1}^{(0)} & a_{n-1,n}^{(0)} \end{array} \right)$$

تلاش می کنیم که آن را به ماتریس بالامثلثی تبدیل کنیم



گام صفرم ($k=0$):

$$(\mathbf{A}|\mathbf{b})^{(0)} = \left(\begin{array}{cccc|c} a_{00}^{(0)} & a_{01}^{(0)} & \cdots & a_{0,n-1}^{(0)} & a_{0,n}^{(0)} \\ a_{10}^{(0)} & a_{11}^{(0)} & \cdots & a_{1,n-1}^{(0)} & a_{1,n}^{(0)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n-1,0}^{(0)} & a_{n-1,1}^{(0)} & \cdots & a_{n-1,n-1}^{(0)} & a_{n-1,n}^{(0)} \end{array} \right)$$

در ستون اول، به جز عنصر اول، بقیه‌ی عناصر را صفر می‌کنیم. برای این کار

سطر اول را در $m_{i0} = \frac{a_{i0}}{a_{00}}$ ضرب و سپس از سطر i ام کم می‌کنیم. (دراین مرحله a_{00} عنصر محور است. که مخالف صفر فرض شده است. بعداً در

مورد شرایطی که عنصر محور صفر باشد صحبت می‌کنیم. عناصر جدید به

شکل زیر خواهند بود:

$$a_{ij}^{(1)} = a_{ij}^{(0)} - m_{i0} \times a_{0j}^{(0)}$$

$$i = 1, 2, \dots, n-1$$

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

$$(\mathbf{A}|\mathbf{b})^{(1)} = \left(\begin{array}{cccc|c} a_{00}^{(0)} & a_{01}^{(0)} & \cdots & a_{0,n-1}^{(0)} & a_{0,n}^{(0)} \\ 0 & a_{11}^{(1)} & \cdots & a_{1,n-1}^{(1)} & a_{1,n}^{(1)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & a_{n-1,1}^{(1)} & \cdots & a_{n-1,n-1}^{(1)} & a_{n-1,n}^{(1)} \end{array} \right)$$



گام یکم ($k=1$):

$$(\mathbf{A}|\mathbf{b})^{(1)} = \left(\begin{array}{cccc|c} a_{00}^{(0)} & a_{01}^{(0)} & \cdots & a_{0,n-1}^{(0)} & a_{0,n}^{(0)} \\ 0 & a_{11}^{(1)} & \cdots & a_{1,n-1}^{(1)} & a_{1,n}^{(1)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & a_{n-1,1}^{(1)} & \cdots & a_{n-1,n-1}^{(1)} & a_{n-1,n}^{(1)} \end{array} \right)$$

در ستون دوم، به جز عنصر دوم، بقیه‌ی عناصر را صفر می‌کنیم. برای

این کار سطر دوم را در $m_{i1} = \frac{a_{i1}^{(1)}}{a_{11}^{(1)}}$ ضرب و سپس از سطر i ام کممی‌کنیم. (در این مرحله $a_{11}^{(1)} \neq 0$ عنصر محور است). عناصر جدید به

شکل زیر خواهند بود:

$$a_{ij}^{(2)} = a_{ij}^{(1)} - m_{i1} \times a_{1j}^{(1)}$$

$$i = 2, \dots, n-1$$

$$j = 2, \dots, n$$

$$(\mathbf{A}|\mathbf{b})^{(2)} = \left(\begin{array}{cccc|c} a_{00}^{(0)} & a_{01}^{(0)} & a_{02}^{(0)} & \cdots & a_{0,n-1}^{(0)} & a_{0,n}^{(0)} \\ 0 & a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1,n-1}^{(1)} & a_{1,n}^{(1)} \\ 0 & 0 & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2,n-1}^{(2)} & a_{2,n}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & a_{n-1,2}^{(2)} & & a_{n-1,n-1}^{(2)} & a_{n-1,n}^{(2)} \end{array} \right)$$



گام k ام :

$$m_{ik} = \frac{a_{ik}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}}, \quad i = k, k + 1, \dots, n - 1$$

$$a_{ij}^{(k+1)} = a_{ij}^{(k)} - m_{ik} \times a_{kj}^{(k)} \quad i = k + 1, \dots, n - 1 \quad j = k + 1, \dots, n$$

در مرحله ی $k = n - 2$ ماتریس پایین مثلثی به شکل زیر خواهیم داشت

$$(\mathbf{A} | \mathbf{b})^{(n-1)} = \left(\begin{array}{cccc|c} a_{00}^{(0)} & a_{01}^{(0)} & a_{02}^{(0)} & \dots & a_{0,n-1}^{(0)} & a_{0,n}^{(0)} \\ & a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \dots & a_{1,n-1}^{(1)} & a_{1,n}^{(1)} \\ & & a_{22}^{(2)} & \dots & a_{2,n-1}^{(2)} & a_{2,n}^{(2)} \\ & & & \ddots & \vdots & \vdots \\ & & & & a_{n-1,n-1}^{(n-1)} & a_{n-1,n}^{(n-1)} \end{array} \right)$$

این دستگاه معادلات را با جاگذاری

پس رو حل می کنیم



$$x_i = \left(a_{i,n}^{(i)} - \sum_{k=i+1}^{n-1} a_{ki}^{(i)} x_j \right) \frac{1}{a_{ii}^{(i)}}, \quad i = n-1, n-2, \dots, 1, 0$$

$$x_{n-1} = \frac{a_{n-1,n}^{(n-1)}}{a_{n-1,n-1}^{(n-1)}} = \frac{b_{n-1}^{(n-1)}}{a_{n-1,n-1}^{(n-1)}}$$

توجه کنید که وقتی $i = n - 1$ عبارت حاصل جمع جمله‌ای ندارد و



Numerical Calculations

$$\begin{aligned}2x_0 + x_1 + x_2 &= 8 \\x_0 + x_1 - 2x_2 &= -2 \\x_0 + 2x_1 + x_2 &= 2\end{aligned}$$

$$\begin{pmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & -2 \\ 1 & 2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_0 \\ x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 8 \\ -2 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{S} = \left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 1 & 1 & 8 \\ 1 & 1 & -2 & -2 \\ 1 & 2 & 1 & 2 \end{array} \right)$$

$$m_{10} = \frac{a_{10}}{a_{00}} = \frac{1}{2}$$

$$(-0.5)(2 \ 1 \ 1 \ | \ 8) = (-1 \ -0.5 \ -0.5 \ | \ -4) \longleftarrow \text{را در سطر اول } (i=0) \text{ ضرب می کنیم}$$

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 1 & 1 & 8 \\ 0 & 0.5 & -2.5 & -6 \\ 1 & 2 & 1 & 2 \end{array} \right)$$

$$(0 \ 0.5 \ -2.5 \ | \ -6) \longleftarrow \text{نتیجه را با سطر دوم } (i=1) \text{ جمع می کنیم}$$

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 1 & 1 & 8 \\ 0 & 0.5 & -2.5 & -6 \\ 0 & 1.5 & 0.5 & -2 \end{array} \right)$$

همین کار را برای $(i=2)$ نیز انجام می دهیم
(سطر اول $i=0$ را در $-1/2$ ضرب می کنیم و با
سطر سوم $i=2$ جمع می کنیم)



$$\left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 1 & 1 & 8 \\ 0 & 0.5 & -2.5 & -6 \\ 0 & 1.5 & 0.5 & -2 \end{array} \right)$$

$$-3(0 \ 0.5 \ -2.5 \ | \ -6) = (0 \ -1.5 \ 7.5 \ | \ 18)$$

← سطر دوم ($i=1$) را در $(-1.5/0.5=-3)$ ضرب می کنیم

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 0 & 0 & 8 & 16 \end{array} \right)$$

← نتیجه را با سطر سوم ($i=2$) جمع می کنیم

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 1 & 1 & 8 \\ 0 & 0.5 & -2.5 & -6 \\ 0 & 0 & 8 & 16 \end{array} \right)$$



$$x_2 = \frac{16}{8} = 2$$

$$x_1 = \frac{-6 - (-2.5) \times x_2}{0.5} = -2$$

$$x_0 = \frac{8 - 1 \times x_1 - 1 \times x_2}{2} = 4$$



دستگاه زیر را به روش حذفی گوس حل کنید

$$\begin{aligned}x_0 + 5x_1 + 4x_2 &= 23 \\2x_0 + 0.5x_1 + x_2 &= 6 \\5x_0 + 2x_1 - 3x_2 &= 0\end{aligned}$$



$$\left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 5 & 4 & 23 \\ 0 & -9.5 & -7 & -40 \\ 0 & 0 & -6.0526 & -18.1579 \end{array} \right)$$

$$x_0 = 1$$

$$x_1 = 2$$

$$x_2 = 3$$

تعداد کل عمل‌های لازم برای به دست آوردن جواب در روش حذف گاوس ساده برابر است با:
 $(n^3 + 3n^2 - n)/3$ یعنی برای n های بزرگ تقریباً $n^3/3$ عمل.



$$\mathbf{S} = \left(\begin{array}{cccc|c} a_{00} & a_{01} & \cdots & a_{0,n-1} & a_{0,n} \\ a_{10} & a_{11} & \cdots & a_{1,n-1} & a_{1,n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n-1,0} & a_{n-1,1} & \cdots & a_{n-1,n-1} & a_{n-1,n} \end{array} \right)$$

برنامه‌ی پایتون برای حل دستگاه n معادله‌ی n مجهولی



Numerical Calculations

```
import numpy as np
import sys

# وارد کردن ابعاد ماتریس ضرایب (تعداد معادلات)
n = int(input('Enter number of equations: '))

a = np.zeros((n,n+1))

x = np.zeros(n)

# وارد کردن عناصر ماتریس افزوده
print('Enter Augmented Matrix Coefficients:')
for i in range(n):
    for j in range(n+1):
        a[i][j] = float(input( 'a['+str(i)+']['+ str(j)+']='))

# الگوریتم روش حذف گوس
for i in range(n):
    if a[i][i] == 0.0:
        sys.exit('Divide by zero detected!')
```

```
for j in range(i+1, n):
    ratio = a[j][i]/a[i][i]

    for k in range(n+1):
        a[j][k] = a[j][k] - ratio * a[i][k]

# جاگذاری پس رو
x[n-1] = a[n-1][n]/a[n-1][n-1]

for i in range(n-2,-1,-1):
    x[i] = a[i][n]

    for j in range(i+1,n):
        x[i] = x[i] - a[i][j]*x[j]

    x[i] = x[i]/a[i][i]

print('\n eAnswr: ')
for i in range(n):
    print('X%d = %0.2f' %(i,x[i]), end = '\t')
```



شاد و مهربان باشید

