

## פתרון מערכת משוואות לינארית

על מערכת משוואות לינארית מותר לנו לבצע את הפעולות הבאות:

- כפל בסקלר
- חיבור שורש לשורה אחרת
- החלפת סדר שורות

## שיטת גאוס

בשלב  $k$  מבטלים את המשוואה  $k$  מהשורות  $k+1, \dots, n$

- סימון:
- מטריצה בשלב  $k$  -  $A^{(k)}$
  - הוקטור  $b$  בשלב  $k$  -  $b^{(k)}$

## כופל שורה

$$m_{ik} = \frac{a_{ik}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}} \quad (i > k)$$

$$a_{ij}^{(k+1)} = a_{ij}^{(k)} - m_{ik} \cdot a_{kj}^{(k)}$$

$$b_i^{(k+1)} = b_i^{(k)} - m_{ik} \cdot b_k^{(k)}$$

## האלגוריתם

1. לכל  $k \leftarrow 1$  to  $n$ :

(א) חשב כולפי שורה ע"פ השורה  $k$ .

(ב) החסר מכל שורת  $k \dots$

2. פתור ע"י הצבה לאחור

## דוגמה

$$\begin{bmatrix} 1 & 3 & 2 \\ 3 & 5 & 4 \\ 2 & -3 & 6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \\ z \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 5 \\ 10 \\ 2 \end{bmatrix}$$

נרצה להעביר את זה לצורה של מטריצה מורחבת:

$$\begin{bmatrix} 1 & 3 & 2 & 5 \\ 3 & 5 & 4 & 10 \\ 2 & -3 & 6 & 2 \end{bmatrix}$$

$$m_{21} = \frac{3}{1} = 3 \quad m_{31} = \frac{2}{1} = 2$$

$$\Rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 3 & 2 & 5 \\ 0 & -4 & -2 & -5 \\ 0 & -9 & 2 & -8 \end{bmatrix}$$

$$m_{32} = \frac{-9}{-4} = 2.25$$

$$\Rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 3 & 2 & 5 \\ 0 & -4 & -2 & -5 \\ 0 & 0 & 6.5 & 3.25 \end{bmatrix}$$

זה בעצם מערכת המשוואות

$$\begin{cases} x_1 + 3x_2 + 2x_3 = 5 \\ -4x_2 - 2x_3 = -5 \\ 6.5x_3 = 3.25 \end{cases}$$

וניתן לבצע הצבה לאחור:

$$x_3 = \frac{3.25}{6.5} = \frac{1}{2}$$

$$-4x_2 - 2 \cdot \frac{1}{2} = -5 \Rightarrow x_2 = \frac{2 \cdot \frac{1}{2} - 5}{-4} = 1$$

$$x_1 + 3 \cdot 1 + 2 \cdot \frac{1}{2} = 5 \Rightarrow x_1 = -3 \cdot 1 - 2 \cdot \frac{1}{2} + 5 = 1$$

## שיטת פירוק LU

בהינתן מערכת  $A\vec{x} = \vec{b}$ , נרצה לבצע פירוק  $A = L \cdot U$ , כך ש  $U$  משולשית עליונה ו  $L$  משולשית תחתונה, ואז  $LU\vec{x} = \vec{b}$ . הרעיון הוא "לזכור" את הדירוג של  $A$  ולהשתמש בו שוב ושוב עם  $\vec{b}$  שונים:

$$U\vec{x} = \vec{y}$$

$$L\vec{y} = \vec{b}$$

הרעיון הוא ש  $L$  תכיל את כופלי השורה:

$$L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ m_{21} & 1 & 0 & \dots & 0 \\ m_{31} & & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & & & \ddots & \vdots \\ m_{n1} & m_{n2} & \dots & \dots & 1 \end{bmatrix}$$

### חישוב התוצאה לאחר הפירוק

$$A^{-1} = ?$$

$$A\vec{x} = I$$

$$\vec{e}^{(i)} = \begin{bmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix} \leftarrow i$$

$$A\vec{x}^{(i)} = \vec{e}^{(i)}$$

### דוגמה

בדוגמה שעשינו בשיטת גאוס, היה לנו

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

לפי מה שמצאנו בחישוב,

$$U = \begin{bmatrix} 1 & 3 & 2 \\ 0 & -4 & -2 \\ 0 & 0 & 6.5 \end{bmatrix} \quad L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 3 & 1 & 0 \\ 2 & 2.25 & 1 \end{bmatrix}$$

ולכן נרצה לפתור  $LUx = b$ :

$$U\vec{x} = \vec{y} \Rightarrow L^{-1}y = b$$

נחשב את העמודה הראשונה:

$$\begin{bmatrix} 1 & 3 & 2 \\ 0 & -4 & -3 \\ 0 & 0 & 5.6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} c_{11} \\ c_{21} \\ c_{31} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{bmatrix}$$

נמצא את  $y$  באמצעות הצבה לפניים

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 3 & 1 & 0 \\ 2 & 2.25 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{matrix} y_1 = 1 \\ y_2 = -3 \\ y_3 = 4.75 \end{matrix}$$

עכשיו אנחנו יודעים את  $y$ :

$$\begin{bmatrix} 1 & 3 & 2 \\ 0 & -4 & -3 \\ 0 & 0 & 5.6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} c_{11} \\ c_{21} \\ c_{31} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ -3 \\ 4.75 \end{bmatrix}$$

ואפשר לבצע הצבה לאחור:

$$c_{31} = \frac{4.75}{6.5} = 0.7308$$

$$-4c_{21} - 2 \cdot 0.7308 = -3 \Rightarrow c_{21} = 0.3846$$

$$c_{11} = -1.6154$$

וממשיכים עם שאר העמודות.

## תרגיל

נתונה מטריצה משולשית עליונה  $U$  המקיימת  $|u_{ij}| \leq 1$ ,  $u_{ii} = 1$ .

מצא חסם עבור  $x_i$  כאשר  $\vec{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}$  הוא פתרון המערכת  $U\vec{x} = \vec{e}_n$ , כלומר  $U\vec{x} = \vec{e}_n$

$$\begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

פתרון

$$U = \begin{bmatrix} 1 & u_{12} & \cdots & u_{1n} \\ 0 & 1 & \ddots & u_{2n} \\ 0 & 0 & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 \end{bmatrix}$$

נוכיח שלכל  $i \in [n-1, 1]$  מתקיים  $|x_i| \leq 2^{n-i-1}$

**בסיס:**  $x_n = 1$   
עבור השורה  $n-1$ , צ"ל  $|x_{n-1}| \leq 1$

$$1 \cdot x_{n-1} + u_{n-1,n} \cdot x_n = 0$$

$$x_{n-1} + u_{n-1,n} = 0 \Rightarrow |u_{n-1,n}| = |u_{n-1,n}| \leq 1$$

**צעד:** נניח נכונות הטענה עבור  $x_i, \dots, x_{n-1}$  ונוכיח עבור  $x_{i-1}$ :

$$x_{i-1} + u_{i-1,i} \cdot x_i + \dots + u_{i-1,n} \cdot x_n = 0$$

$$|x_{i-1}| = \left| \sum_{k=i}^n u_{i-1,k} \cdot x_k \right| \leq \sum_{k=i}^n |u_{i-1,k} \cdot x_k| \leq$$

$$\leq \sum_{k=i}^n |x_k| \leq 1 + 1 + 2 + 4 + \dots + 2^{n-i-1}$$

$$|x_{i-1}| \leq 1 + 2^{n-i-1} + \dots + 1 - 1 = 2^{n-i}$$

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