

# **אנגליה נומריית מתקדמת: מצגת מלאה #3**

## **שיטת נומריות לפתרון מערכת משוואות - פירוק LU**

### **נושאי המציגת:**

- הגדרת פירוק LU**
- משפט קיום הפירוק, תנאי מספיק לקיום הפירוק.**
- אלגוריתם דוליטל.**
- שימוש בפירוק LU לפתרון מערכת משוואות לינאריות.**

# מה זה פירוק LU?

פירוק של מטריצה ריבועית כלשהי  $A$  למכפלה של שתי מטריצות  $U=LU$ :

1. **Lower** מטריצה משולשת תחתונה. מסומנת באות  $L$ , מהמילה
2. **Upper** מטריצה משולשת עליונה. מסומנת באות  $U$ , מהמילה

**Lower Triangular Matrix**

$$[L] = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 & 0 \\ l_{41} & l_{42} & l_{34} & 1 \end{bmatrix}$$

**Upper Triangular Matrix**

$$[U] = \begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & u_{14} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & u_{24} \\ 0 & 0 & u_{33} & u_{34} \\ 0 & 0 & 0 & u_{44} \end{bmatrix}$$

הfmtke:

- האם מכפלת LU כפולה כיהואית קיימת?
- אם קיימת מכפלת LU- איך רצנית?

# מה זה פירוק LU?

דוגמאות לקיום פירוק LU

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & -1 & -1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & \frac{1}{2} & 1 \end{pmatrix}}_L \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & -2 & -2 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}}_U$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 4 & 1 & 0 \\ 7 & 2 & 1 \end{pmatrix}}_L \cdot \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & -3 & -6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}}_U$$

# פרק LU

בהתליך האלימינצייה של גאוס המושם על מערכת  $Ax = b$ , אנו עושים שימוש בפעולות אלמנטריות על שורות המטריצה המורחבת  $(A|b)$  על מנת להביא אותה לצורה מדורגת שקופה  $U = g = x$  כך ש- $U$  היא מטריצה משולשת עליונה.

כפי שמוסבר בהרבה בסוף, כל פעולה אלמנטרית  $i$  ניתן לתאר ע"י מטריצה הפיכה  $L_i$  ובפרט ניתן לתאר את התהליך הנטול כסדרת הכפלות משמאלו של המטריצה  $A$  במטריצות אלמנטריות הפיקות המייצגות את הפעולות האלמנטריות המשמשות בתהליך השילוש (שלב הדירוג של  $A$  למטריצה משולשת עליונה).  
כלומר אם אנו מבצעים  $k$  פעולות בתהליך, אזי

$$(A|b) \Rightarrow L_1 \cdot (A|b) \Rightarrow L_2 \cdot L_1 \cdot (A|b) \Rightarrow \dots \Rightarrow L_k \cdot \dots \cdot L_2 \cdot L_1 \cdot (A|b)$$

כאשר  $U = L_k \cdot \dots \cdot L_2 \cdot L_1 \cdot A$  משולשת עליונה

ומכאן, לפי הכלל  $(C \cdot D)^{-1} = D^{-1} \cdot C^{-1}$  מקבלים:

$$A = (L_k \cdot \dots \cdot L_2 \cdot L_1)^{-1} \cdot U = (L_1^{-1} \cdot L_2^{-1} \cdot \dots \cdot L_k^{-1}) \cdot U$$

# פירוק LU - המשך

$$A = LU \quad \text{azi}$$

$$L = L_1^{-1} \cdot L_2^{-1} \cdots L_k^{-1}$$

נסמן

ל היא תוצאה של מטריצות אלמנטריות הופכיות שהן מושלשות תחתונות ולכן גם ל מושלשת תחתונה.

הוכחנו למשה כי אם תהליך האלימינציה של גaus מתבצע ללא החלפת שורות, azi המטריצה ל היא מטריצה מושלשת תחתונה, ומכאן נובע ש- A היא כפולה של מטריצה מושלשת תחתונה במטריצה מושלשת עליונה .

פירוק זה נקרא “פירוק LU של המטריצה A”

# משפט פירוק LU

משפט: תנאי מס' 1 לקיום פירוק LU

אם תהליך האלימינציה של גאוס מתבצע ללא החלפת שורות

המטריצה A ניתנת לפירוק LU=A

□ המטריצה U בפירוק היא המטריצה המשולשת العليا המתקבלת מ- A לאחר דירוג בשיטת גאוס

□ המטריצה L בפירוק היא מטריצה משולשת תחתונה שאיבריה נתוניים ע"י:

$$L_{ij} = \begin{cases} \frac{a_{ij}}{a_{jj}}; & i > j \\ 1; & i = j \\ 0; & i < j \end{cases}$$

זהו הגורם הכפלי  
המתאים

# משפט פירוק UL, המשך

באופן מפורש:

$$L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & 1 \end{pmatrix}$$

# מציאת פירוק LU- דוגמא

למציא פירוק LU ( עם עיגול של 3 ספרות לפי שיטת הנקודה הצפה ) של

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0.5 & 0.333 \\ 5 & 3.33 & 2.5 \\ 33.3 & 25 & 20 \end{pmatrix}$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0.5 & 0.333 \\ 5 & 3.33 & 2.5 \\ 33.3 & 25 & 20 \end{pmatrix} \xrightarrow{\begin{array}{l} l_{21} = \frac{5}{1} = 5, l_{31} = \frac{33}{1} = 33.3 \\ R_2 \rightarrow R_2 - 5R_1 \\ R_3 \rightarrow R_3 - 33.3R_1 \end{array}} \begin{pmatrix} 1 & 0.5 & 0.333 \\ 0 & 0.83 & 0.83 \\ 0 & 8.3 & 8.9 \end{pmatrix} \rightarrow$$

$$\xrightarrow{\begin{array}{l} l_{32} = \frac{8.3}{0.83} = 10 \\ R_3 \rightarrow R_3 - 10R_2 \end{array}} \begin{pmatrix} 1 & 0.5 & 0.333 \\ 0 & 0.83 & 0.83 \\ 0 & 0 & 0.6 \end{pmatrix} = U$$

# פתרון דוגמא , המשך

כאשר  $A = LU$  לכן

$$U = \begin{pmatrix} 1 & 0.5 & 0.333 \\ 0 & 0.83 & 0.83 \\ 0 & 0 & 0.6 \end{pmatrix}$$

$$L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 5 & 1 & 0 \\ 33.3 & 10 & 1 \end{pmatrix}$$

## תזכורת מאלgebra: מינורים מובילים של מטריצה

הגדרה:

תת מטריצה מובילה מסדר  $k$  של מטריצה  $A$  מסדר  $n \times n$  היא תת המטריצה המתקבלת ע"י מחיקת  $(k - n)$  השורות והעמודות האחרונות של המטריצה.

הדטרמיננטה של תת המטריצה המובילה נקראת מינור מוביל של מטריצה  $A$ .

לדוגמה: עבור  $A = \begin{bmatrix} 1 & 7 & 6 \\ 2 & 4 & 3 \\ 8 & 5 & 7 \end{bmatrix}$  המינוריים המובילים הם:

$$\Delta_1 = |1| = 1$$

$$\Delta_2 = \begin{vmatrix} 1 & 7 \\ 2 & 4 \end{vmatrix} = -10$$

$$\Delta_3 = \begin{vmatrix} 1 & 7 & 6 \\ 2 & 4 & 3 \\ 8 & 5 & 7 \end{vmatrix} = -49$$

# זיכרון מאלgebra: מינורים מובילים של מטריצה

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

הגדלה:  
תהי  $A$  מטריצה ריבועית

המינור המוביל ה-  $k$  של  $A$  מוגדר ומסומן באופן הבא:

$$\Delta_k = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1k} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2k} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{k1} & a_{k2} & \cdots & a_{kk} \end{vmatrix}$$

## פרק 7: תנאי מספיק לקיום הפירוק

משפט:

אם כל המינורים המובילים של מטריצה  $A$  שונים מ-0

כלומר  $\Delta_k \neq 0, \quad k = 1, 2, \dots, n$ ,

אז קיימן  $A$  פירוק על כב"ל.

כלומר, **תנאי מספיק לקיום הפירוק (ואי צורך בהחלפת שורות בדירוג) הוא התנאי**

$$\Delta_1 = |a_{11}| \neq 0, \Delta_2 = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} \neq 0, \Delta_3 = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{vmatrix} \neq 0, \dots, \Delta_n = |A| \neq 0$$

# אלגוריתם דוליטל

- אלגוריתם Dolittle הינו אלגוריתם המבצע פירוק LU.
- נציג את העיקרונות של האלגוריתם על מטריצה  $A$  מסדר 4.

**מחפשים פירוק מהצורה**

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 & 0 \\ l_{41} & l_{42} & l_{43} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & u_{14} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & u_{24} \\ 0 & 0 & u_{33} & u_{34} \\ 0 & 0 & 0 & u_{44} \end{pmatrix}$$

**לאחר כפל מטריצות באגף ימין מקבלים**

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & u_{14} \\ l_{21}u_{11} & l_{21}u_{12} + u_{22} & l_{21}u_{13} + u_{23} & l_{21}u_{14} + u_{24} \\ l_{31}u_{11} & l_{31}u_{12} + l_{32}u_{22} & l_{31}u_{13} + l_{32}u_{23} + u_{33} & l_{31}u_{14} + l_{32}u_{24} + u_{34} \\ l_{41}u_{11} & l_{41}u_{12} + l_{42}u_{22} & l_{41}u_{13} + l_{42}u_{23} + l_{43}u_{33} & l_{41}u_{14} + l_{42}u_{24} + l_{43}u_{34} + u_{44} \end{pmatrix}$$

# אלגוריתם דוליטל

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 & 0 \\ l_{41} & l_{42} & l_{43} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & u_{14} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & u_{24} \\ 0 & 0 & u_{33} & u_{34} \\ 0 & 0 & 0 & u_{44} \end{pmatrix}$$

- למציאת הגורמים  $u_i$  ו-  $l_{ij}$  נבצע השוואת מטריצות איבר-איבר לפי סדר מסויים שנדרגים כעת:

**שלב ראשון : השוואת שורה ועמודה 1**

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & u_{14} \\ l_{21}u_{11} & l_{21}u_{12} + u_{22} & l_{21}u_{13} + u_{23} & l_{21}u_{14} + u_{24} \\ l_{31}u_{11} & l_{31}u_{12} + l_{32}u_{22} & l_{31}u_{13} + l_{32}u_{23} + u_{33} & l_{31}u_{14} + l_{32}u_{24} + u_{34} \\ l_{41}u_{11} & l_{41}u_{12} + l_{42}u_{22} & l_{41}u_{13} + l_{42}u_{23} + l_{43}u_{33} & l_{41}u_{14} + l_{42}u_{24} + l_{43}u_{34} + u_{44} \end{pmatrix}$$

$$1^{\text{st}} \text{ row: } u_{11} = a_{11}; \quad u_{12} = a_{12}; \quad u_{13} = a_{13}; \quad u_{14} = a_{14}$$

$$\begin{aligned} 1^{\text{st}} \text{ column: } l_{21}u_{11} &= a_{21}; \quad l_{31}u_{11} = a_{31}; \quad l_{41}u_{11} = a_{41} \\ \Rightarrow \quad l_{21} &= \frac{a_{21}}{u_{11}}; \quad l_{31} = \frac{a_{31}}{u_{11}}; \quad l_{41} = \frac{a_{41}}{u_{11}} \end{aligned}$$

# אלגוריתם דוליטל

## שלב שני: השוואת שורה ועמודה 2

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 & 0 \\ l_{41} & l_{42} & l_{43} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & u_{14} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & u_{24} \\ 0 & 0 & u_{33} & u_{34} \\ 0 & 0 & 0 & u_{44} \end{pmatrix}$$

$2^{\text{nd}} \text{ row: } l_{21}u_{12} + u_{22} = a_{22}; \quad l_{21}u_{13} + u_{23} = a_{23}; \quad l_{21}u_{14} + u_{24} = a_{24}$

 $\Rightarrow \begin{cases} u_{22} = a_{22} - l_{21}u_{12} \\ u_{23} = a_{23} - l_{21}u_{13} \\ u_{24} = a_{24} - l_{21}u_{14} \end{cases}$

$2^{\text{nd}} \text{ column: } l_{31}u_{12} + l_{32}u_{22} = a_{32}; \quad l_{41}u_{12} + l_{42}u_{22} = a_{42}$

 $\Rightarrow \begin{cases} l_{32} = (a_{32} - l_{31}u_{12}) / u_{22} \\ l_{42} = (a_{42} - l_{41}u_{12}) / u_{22} \end{cases}$

# אלגוריתם דוליטל

## שלב שלישי: השוואת שורה ועמודה 3

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 & 0 \\ l_{41} & l_{42} & l_{43} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & u_{14} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & u_{24} \\ 0 & 0 & u_{33} & u_{34} \\ 0 & 0 & 0 & u_{44} \end{pmatrix}$$

$3^{rd} row: l_{31}u_{13} + l_{32}u_{23} + u_{33} = a_{33}; l_{31}u_{14} + l_{32}u_{24} + u_{34} = a_{34}$

 $\Rightarrow \begin{cases} u_{33} = a_{33} - l_{31}u_{13} - l_{32}u_{23} \\ u_{34} = a_{34} - l_{31}u_{14} - l_{32}u_{24} \end{cases}$

$3^{rd} column: l_{41}u_{13} + l_{42}u_{23} + l_{43}u_{33} = a_{43}$

 $\Rightarrow l_{43} = \frac{a_{43} - l_{41}u_{13} - l_{42}u_{23}}{u_{33}}$

# אלגוריתם דוליטל

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 & 0 \\ l_{41} & l_{42} & l_{43} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & u_{14} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & u_{24} \\ 0 & 0 & u_{33} & u_{34} \\ 0 & 0 & 0 & u_{44} \end{pmatrix}$$

## שלב רביעי ואחרון: השוואת שורה ועמודה 4

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & u_{14} \\ l_{21}u_{11} & l_{21}u_{12} + u_{22} & l_{21}u_{13} + u_{23} & l_{21}u_{14} + u_{24} \\ l_{31}u_{11} & l_{31}u_{12} + l_{32}u_{22} & l_{31}u_{13} + l_{32}u_{23} + u_{33} & l_{31}u_{14} + l_{32}u_{24} + u_{34} \\ l_{41}u_{11} & l_{41}u_{12} + l_{42}u_{22} & l_{41}u_{13} + l_{42}u_{23} + l_{43}u_{33} & l_{41}u_{14} + l_{42}u_{24} + l_{43}u_{34} + u_{44} \end{pmatrix}$$

4<sup>th</sup> row:  $u_{44} = a_{44} - l_{41}u_{14} - l_{42}u_{24} - l_{43}u_{34}$

# אלגוריתם דוליטל לפרק LU

\* we assume here that there is no need in rows interchange

input:  $n, A = a(i,j)$

## LU factorization

for  $k=1$  to  $n$  do

$$l(k,k) = 1$$

for  $j = k$  to  $n$  do

$$u(k,j) = a(k,j) - sum1$$

end

for  $i = k + 1$  to  $n$  do

$$l(i,k) = (a(i,k) - sum2) / u(k,k)$$

end

End

Output:  $l(i,j), u(i,j)$

sum1=0;

for  $s=1$  to  $k - 1$  do

$$sum1=sum1+l(k,s) * u(s,j)$$

end

$$u_{kj} = a_{kj} - \sum_{s=1}^{k-1} l_{ks} u_{sj}$$

$$l_{ik} = \frac{1}{u_{kk}} \left( a_{ik} - \sum_{s=1}^{k-1} l_{is} u_{sk} \right)$$

sum2=0;

for  $s=1$  to  $k - 1$  do

$$sum2=sum2+l(i,s) * u(s,k)$$

end

# אלגוריתם דוליטל לפרק LU

\* we assume here that there is no need in rows interchange

input:  $n, A = a(i, j)$

## LU factorization

for  $k=1$  to  $n$  do

$$l(k, k) = 1$$

for  $j = k$  to  $n$  do

$$u(k, j) = a(k, j) - S_1$$

end

for  $i = k + 1$  to  $n$  do

$$l(i, k) = (a(i, k) - S_2) / u(k, k)$$

end

End

$$\underline{1 \leq k \leq n}$$

$$u_{kk}, u_{k,k+1}, \dots, u_{kn}$$

$$l_{kk} = 1, l_{k+1,k}, \dots, l_{nk}$$

$$\underline{k=1}$$

$$u_{11}, u_{12}, \dots, u_{1n}$$

$$l_{11} = 1, l_{21}, \dots, l_{n1}$$

$$\underline{k=2}$$

$$u_{22}, u_{23}, \dots, u_{2n}$$

$$l_{22} = 1, l_{32}, \dots, l_{n2}$$

⋮

$$\underline{k=n}$$

$$u_{nn}$$

$$l_{nn} = 1$$

Output:  $l(i, j), u(i, j)$

# פירוק LU ב- matlab

ניתן לבצע פירוק LU ע"י את חול' המטריצה  $A$  ורצתה הפקודה

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & -1 & -1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

לדוגמה: נרצה לבצע פירוק LU של המטריצה

נרשום:

```
>> A = [1 1 1; 1 -1 -1; 1 0 1];  
>> [L,U] = lu(A)
```

# פרק LU ב-matlab, המשך

$$L =$$

$$\begin{matrix} 1.0000 & 0 & 0 \\ 1.0000 & 1.0000 & 0 \\ 1.0000 & 0.5000 & 1.0000 \end{matrix}$$

$$U =$$

$$\begin{matrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & -2 & -2 \\ 0 & 0 & 1 \end{matrix}$$

הפלט יהיה:

## שימוש בפירוק LU- לפתרון מערכת משוואות

ראינו כי אם המטריצה  $A$  ניתנת לדירוג מטרייצה משולשת עליונה ללא החלפת שורות, אז קיים לה פירוק LU.

הפירוק יכול לשמש לפתורן חלופי לשיטת גאוס למערכת  $Ax=b$ . נראה כיצד:

- בהינתן המערכת  $b = Ax$  ניתן לכתוב באופן שקול:

$$Ax = b \xrightarrow{A=LU} LUx = b \rightarrow L Ux = b \xrightarrow{Ux=y} Ly = b$$

- כמובן, במקום לפתור את המערכת המקורית קיבל שני מערכות משוואות חדשות קלות יותר לפתורן:

1. ראשית פותרים את המערכת הראשונה  $Ly = b$  שהיא משולשת תחתונה ומקבלים את  $y$ .

2. מציבים את הפתרון  $y$  במערכת השנייה  $y = Ux$  שהיא משולשת עליונה לקבלת הפתרון המבוקש  $x$ .

# שיטת LU לפתרון מערכת משוואות, המשך

- פתרונות המשוואה  $Ly = b$  נעשה על ידי הצבה קדימה, שימוש בערך  $y_1$  שהושב כדי לפתור את  $y_2$  וכן הלאה עד שמוסאים את  $y_n$ .

$$Ly = b \Rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}$$

$$\begin{cases} y_1 = b_1 \\ l_{21} \cdot y_1 + y_2 = b_2 \\ \vdots \\ l_{n1} \cdot y_1 + l_{n2} \cdot y_2 + \cdots + y_n = b_n \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} y_1 = b_1 \\ y_2 = b_2 - l_{21} \cdot y_1 \\ \vdots \\ y_n = b_n - l_{n1} \cdot y_1 - l_{n2} \cdot y_2 - \cdots - l_{n-1} \cdot y_{n-1} \end{cases}$$

$$y_1 = b_1$$

$$y_i = b_i - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij} y_j, \quad \text{where } i = 2, 3, \dots, n$$

# שיטת LU לפתרון מערכת משוואות, המשך

- פתרונות המשוואה  $y = Ux$  נעשה על ידי הצבה לאחר, שימוש בערך שהושב כדי לפתור את  $x_1 - x_n$  וכן הלאה עד ש모צאים את  $x_1$ .

$$Ux = y \Rightarrow \begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ 0 & 0 & u_{33} & \cdots & u_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & u_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

$$\begin{cases} u_{nn} \cdot x_n = y_n \\ u_{n-1,n-1} \cdot x_{n-1} + u_{n-1,n} \cdot x_n = y_{n-1} \\ \vdots \\ u_{11} \cdot x_1 + u_{12} \cdot x_2 + \cdots + u_{1n} \cdot x_n = y_1 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x_n = \frac{y_n}{u_{nn}} \\ x_{n-1} = \frac{y_{n-1} - u_{n-1,n} \cdot x_n}{u_{n-1,n-1}} \\ \vdots \\ x_1 = \frac{y_1 - u_{12} \cdot x_2 - \cdots - u_{1n} \cdot x_n}{u_{11}} \end{cases}$$

$$x_n = \frac{y_n}{u_{nn}}$$

$$x_i = \frac{1}{u_{ii}} \left( y_i - \sum_{j=i+1}^n u_{ij} x_j \right), \quad \text{where } i = n-1, \dots, 1$$

## **דוגמא**

$$Ax = b: \quad \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0.5 & 0.333 \\ 5 & 3.33 & 2.5 \\ 33.3 & 25 & 20 \end{pmatrix}}_A \underbrace{\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix}}_x = \underbrace{\begin{pmatrix} 0.688 \\ 10.8 \\ 78.3 \end{pmatrix}}_b \quad \text{נתונה המערכת}$$

מצאנו קודם ( שקיים 8-9 ) פירוק LU של  $A$

$$A = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 5 & 1 & 0 \\ 33.3 & 10 & 1 \end{pmatrix}}_L \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0.5 & 0.333 \\ 0 & 0.83 & 0.83 \\ 0 & 0 & 0.6 \end{pmatrix}}_U$$

מצאו פתרון למערכת  $Ax = b$  באמצעות פירוק LU לעיל.

# פתרון דוגמא , המשך

□ ראשית נפתרת את המערכת  $b$

$$Ly = b \Rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 5 & 1 & 0 \\ 33.3 & 10 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.688 \\ 10.8 \\ 78.3 \end{pmatrix}$$

ע"י הצבה קדימה ( מהמשווה הראשונה לשליישת ) קיבל:

$$y_1 = 0.688$$

$$y_2 = 10.8 - 5 \cdot 0.688 = 7.36$$

$$y_3 = 78.3 - 33.3 \cdot 0.688 - 10 \cdot 7.36 = -18.2$$

## פתרון דוגמא , המשך

□ כעת נפתרו את המערכת  $y$  :  $Ux = y$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0.5 & 0.333 \\ 0 & 0.83 & 0.83 \\ 0 & 0 & 0.6 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.688 \\ 7.36 \\ -18.2 \end{pmatrix}$$

ע"י הצבה לאחר מכן קיבל:

$$x_3 = \frac{-18.2}{0.6} = -30.3$$

$$x_2 = \frac{7.36 - 0.83 \cdot -30.3}{0.83} = 39.2$$

$$x_1 = 0.688 - 0.333 \cdot -30.3 - 0.5 \cdot 39.2 = -8.81$$

# פירוק UL מול גאוס

- כאשר אנו משתמשים בתהליך גאוס לפתור מערכת  $Ax = b$  אנחנו מדרגים את המטריצה המורחבה  $(A|b)$  ומקבלים מערכת משוואות חדשה מהצורה  $Ux = d$ .

$$Ux = d \Rightarrow \begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ 0 & 0 & u_{33} & \cdots & u_{31} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & u_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} d_1 \\ d_2 \\ d_3 \\ \vdots \\ d_n \end{bmatrix}$$

- נצטרך לבצע את התהליך גאוס כל פעם מחדש עבור כל  $b$  חדש שנתקבל.
- תהליך הדירוג לוקה זמן במיווחד עבור ערכי  $a$  גדולים. (סיבוכיות  $O(n^3)$ )
- את פירוק UL נבצע פעם אחת עבור מטריצה  $A$ , וכעת נוכל לפתור ב מהירות עבור כל  $b$ .

**נספה:**

**תזכורת מאלגרה-**

**פעולות ומטריצות**

**אלמנטריות**

# מטריצות אלמנטריות

המטריצה האלמנטרית המתאימה לפעולת אלמנטרית  $f$  מתקבלת ע"י  
ביצוע הפעולה על מטריצת היחידה  $I$ . נסמן אותה ע"י  $f(I)$ .

$$f_1 : R_1 \leftrightarrow R_3 \quad f_1 \cdot I = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \text{דוגמאות}$$

$$f_2 : R_2 \rightarrow 4 \cdot R_2 \quad f_2 \cdot I = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$f_3 : R_3 \rightarrow R_3 - 7R_2 \quad f_3 \cdot I = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & -7 & 1 \end{pmatrix}$$

# מטריצה אלמנטריות, המשך

משפט:

$$f(A) = f(I) \cdot A$$

תהי  $A$  מסדר  $n$ , אז מתקיים

כאשר:

המטריצה האלמנטרית המתבקשת מביצוע הפעולה  $f$  על מטריצה  $f(I)$  היחידה  $I$

המטריצה השקולה ל- $A$  המתבקשת ע"י ביצוע הפעולה  $f$  על  $A$ .  $f(A)$

# מטריצה אלמנטריות, המשך

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 3 & 4 \\ 4 & 3 & 1 \\ 5 & 5 & 5 \end{pmatrix} \xrightarrow{f: R_2 \rightarrow R_2 - 2R_1} \begin{pmatrix} 2 & 3 & 4 \\ 0 & -3 & -7 \\ 5 & 5 & 5 \end{pmatrix} = f(A)$$

**דוגמא למשפט:**

המטריצה האלמנטרית המתאימה לפעולה האלמנטרית שבצענו

$$J = f(I) = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

היא

$$f(I) \cdot A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & 3 & 4 \\ 4 & 3 & 1 \\ 5 & 5 & 5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & 3 & 4 \\ 0 & -3 & -7 \\ 5 & 5 & 5 \end{pmatrix} = f(A)$$

ולכן לפי המשפט קיבל

# המטריצות האלמנטריות בשיטת גאוס

בහנחה שהמטריצה  $A$  תקינה לאורך כל תהליך האלימינציה של גאוס (כלומר, איברי האלכסון לא מתאפסים) אנו משתמשים למשה בסוג אחד בלבד של מטריצות אלמנטריות, אלה המייצגות את הוספת כפולה של שורה הציר לשורה הנוכחית.

## דוגמא:

עבור איפוס האיבר  $a_{4,2}$  אנו כופלים את  $A$  משמאלו במטריצה

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & 0 & & 0 \\ 0 & 0 & 1 & & 0 \\ 0 & -\frac{a_{42}}{a_{22}} & 0 & \ddots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

זה שקל לפעולה  $R_4 \rightarrow R_4 - l_{42} \cdot R_2$  על  $A$  כאשר

# המטריצה האלמנטרית בשיטה גאוס-המיש

$$\left( \begin{array}{cccccc} 1 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & & 0 & 0 & 0 & 0 \\ \vdots & \ddots & & & & \vdots & \\ 0 & 0 & & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & & -\frac{a_{i,j}}{a_{j,j}} & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right)$$

ובאופן כללי,  
 כל איפוס של איבר  $a_{i,j}$  מתרחש ע"י הכפלת  $A$   
 משמאלו במטריצה האלמנטרית  
 נעיר כי פעולה זו מקבילה ל פעולה האלמנטרית  
 בשורה:  $R_i \rightarrow R_i - l_{i,j} \cdot R_j$  כאשר

$$l_{ij} = \frac{a_{ij}}{a_{jj}}$$

הגורם הכפלי המתאים.

## פעולות ומטריצות אלמנטריות ההפוכה

הפעולות האלמנטריות הן הפיכות. ככל אחד מהפעולות האלמנטריות יש פעולה ההפוכה ( שמחזירה אותנו למבוקד ) שגם היא פעולה אלמנטרית.

בפרט הפעולה האלמנטרית (בה עושים בשיטה גאוס)  $R_i \rightarrow R_i - c \cdot R_j$  ההפוכה לפעולה  $i \neq j, R_i \rightarrow R_i + c \cdot R_j$

### המטריצות האלמנטריות הן הפיכות:

בפרט מתקיים אם  $f(I)$  מטריצה אלמנטרית המתאימה לפעולה  $f$  אז המטריצה האלמנטרית המתאימה לפעולה ההפוכה  $f^{-1}$  ( $f(I)^{-1}$ ) היא:

# פערולות ומטריצות אלמנטריות הפוכות,

## המשך

למעשה מתקיים

$$J^{-1} = \left( \begin{array}{cccccc} 1 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & & 0 & 0 & 0 \\ \vdots & & \ddots & & & \vdots \\ 0 & 0 & & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & & -\frac{a_{i,j}}{a_{j,j}} & 1 & 0 \\ 0 & 0 & & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & 1 \end{array} \right)^{-1} = \left( \begin{array}{cccccc} 1 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & & 0 & 0 & 0 \\ \vdots & & \ddots & & & \vdots \\ 0 & 0 & & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & & \frac{a_{i,j}}{a_{j,j}} & 1 & 0 \\ 0 & 0 & & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & 1 \end{array} \right)$$

←  
**i** שורה      ←  
↓  
**j** עמודה