

ΆΛΕΞΕΣ ΜΕΘΟΔΟΙ ΓΙΑ ΤΗΝ ΕΠΙΛΥΣΗ ΓΡΑΦΗΚΩΝ ΣΥΣΤΗΜΑΤΩΝ  
ΜΕΘΟΔΟΣ ΑΝΑΛΟΙΦΗΣ GAUSS-LU ΠΑΡΑΓΟΝΟΠΟΙΗΣΗ

Θεώρημα

Έστω  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  με αντιστρέψιμους όλους τους κύριους υποπίνακες  
 $A_{pp} \in \mathbb{R}^{p \times p}$  της άνω αριστερής γωνίας. Τότε, υπάρχει κάτω  
 τριγωνικός πίνακας  $L$  με  $e_{ii} = 1$  και άνω τριγωνικός πίνακας  
 $U: A = LU$

Απόδειξη

$$A^{(1)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & \dots & a_{1n}^{(1)} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1}^{(1)} & \dots & a_{nn}^{(1)} \end{bmatrix}, \quad B^{(1)} = \begin{bmatrix} b_1^{(1)} \\ \vdots \\ b_n^{(1)} \end{bmatrix} \quad \text{με } m_{ji} = \frac{a_{ji}^{(1)}}{a_{ii}^{(1)}} \quad \& \begin{cases} b_j^{(2)} = b_j^{(1)} - m_{ji} b_i^{(1)} \\ a_{ji}^{(2)} = a_{ji}^{(1)} - m_{ji} a_{ii}^{(1)} \end{cases}$$

$$A^{(2)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \dots & a_{1n}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \dots & a_{2n}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & a_{n2}^{(2)} & \dots & a_{nn}^{(2)} \end{bmatrix}, \quad B^{(2)} = \begin{bmatrix} b_1^{(1)} \\ b_2^{(2)} \\ \vdots \\ b_n^{(2)} \end{bmatrix} \quad \Rightarrow \text{Μετά από } n \text{ αναλοιφές} \Rightarrow$$

$$A^{(n)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \dots & a_{1n}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \dots & a_{2n}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & a_{nn}^{(n)} \end{bmatrix}, \quad B^{(n)} = \begin{bmatrix} b_1^{(1)} \\ b_2^{(2)} \\ \vdots \\ b_n^{(n)} \end{bmatrix}$$

Χρησιμοποιούμε πίνακες  $M_j: A^{(j+1)} = M_j A^{(j)} \quad \forall j=1, \dots, n$  όπου

$$M_1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -m_{21} & 1 & 0 & 0 \\ -m_{31} & 0 & 1 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ -m_{n1} & 0 & 0 & \dots & 0 & 1 \end{bmatrix}, \quad M_2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -m_{32} & 1 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & -m_{n2} & 0 & \dots & 0 & 1 \end{bmatrix} \dots$$

$$A^{(2)} = M_1 A^{(1)}, \quad A^{(3)} = M_2 A^{(2)} = M_2 M_1 A^{(1)}, \dots, \quad A^{(n)} = M_{n-1} \dots M_1 A^{(1)} \Leftrightarrow$$

$$U = A_n = M A, \quad M = M_{n-1} \dots M_1$$

Έτσι,  $M$ : κάτω τριγωνικός με κενά στην διαγώνια  
 Γιατί πρέπει οι υποπίνακες να είναι αντιστρέψιμοι

$$a_{11}^{(1)} \neq 0, \quad \text{όσο } a_{ii}^{(i)} \neq 0 \text{ και έστω } a_{11}^{(1)} \dots a_{i-1, i-1}^{(i-1)} \neq 0$$

Ο υποπίνακας  $A_{pp}^{(p)}$  προκύπτει από διαδοχικές αφαιρέσεις στις γραφές των  
 αλλοίων άλλης γραφής ενόψει  $\det(A_{pp}^{(p)}) = a_{11}^{(1)} \dots a_{pp}^{(p)} = \det(A_{pp})$

Πρέπει,  $a_{ii}^{(1)} \cdot a_{i-1, i-1}^{(i-1)} \neq 0 \Rightarrow \det(A_{ii}) \neq 0$

$U = MA \Leftrightarrow M^{-1}U = A \Leftrightarrow LU = A$

$L = M^{-1}$  είναι κάτω τριγωνικός με μονάδες στη διαγώνιο

$L = M^{-1} = (M_{n-1} \cdot M_1)^{-1} = M_1^{-1} \cdot \dots \cdot M_{n-1}^{-1}$

$$M_1^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & & & \\ m_{21} & 1 & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \\ m_{n1} & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix}, M_2^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & & 0 \\ 0 & m_{32} & 1 & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & m_{n2} & & 1 \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$M_1^{-1} M_2^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & & & \\ m_{21} & 1 & & \\ m_{31} & m_{32} & 1 & \\ \vdots & \vdots & \vdots & \\ m_{n1} & m_{n2} & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix} \Rightarrow L = M^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & & & \\ m_{21} & 1 & & \\ m_{31} & m_{32} & 1 & \\ \vdots & \vdots & \vdots & \\ m_{n1} & m_{n2} & m_{n3} & \dots & 1 \end{bmatrix}$$

Αλγόριθμος Αναδοχής Gauss

Δεδομένα:  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  με  $\det(A) \neq 0$  ( $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  αντιστρέψιμος του  $A$  με άνω αριστερ. γωνίας),  $b \in \mathbb{R}^n$

Για  $i = 1(1)n-1$

Για  $j = i+1(1)n$

$m_{ji} = a_{ji}^{(i)} / a_{ii}^{(i)}$

Για  $l = i+1(1)n$

$a_{jl}^{(i+1)} = a_{jl}^{(i)} - m_{ji} a_{li}^{(i)}$

Τέλος 'για'

$\beta_j^{(i+1)} = \beta_j^{(i)} - m_{ji} \beta_i^{(i)}$

Τέλος 'για'

Τέλος 'για'

## Αλγόριθμος της προς 2α πίσω αντικατάστασης

$$\alpha_{kk}^{(k)} x_k + \alpha_{k,k+1}^{(k)} x_{k+1} + \dots + \alpha_{kn}^{(k)} x_n = \beta_k^{(k)} \Leftrightarrow$$

$$x_k = \left( \beta_k^{(k)} - \sum_{i=k+1}^n \alpha_{ki}^{(k)} x_i \right) / \alpha_{kk}^{(k)}$$

### Αλγοριθμικά

Για  $k = n(-1) \downarrow$

$$S_k = \beta_k^{(k)}$$

Για  $i = k+1(1) \uparrow n$

$$S_k = S_k - \alpha_{ki}^{(k)} \cdot x_i$$

Τέλος 'για'

$$x_k = S_k / \alpha_{kk}^{(k)}$$

Τέλος 'για'

Κόστος πράξεων

$$\sum_{i=1}^{n-1} (n-i)^2 = \sum_{k=2}^{n-1} k^2 = \frac{n(n-1)(2n-1)}{6}$$

$$= O\left(\frac{n^3}{3}\right)$$

$$Ax = B \Leftrightarrow LUx = B \Leftrightarrow \begin{cases} Ly = B \\ Ux = y \end{cases}$$

$$Ax = B, A \in \mathbb{R}^{n \times n}, x \in \mathbb{R}^{n \times 1}, B \in \mathbb{R}^{n \times 1} \Leftrightarrow LUx = B \Leftrightarrow \begin{cases} Ly = B \\ Ux = y \end{cases}$$

Εύρεση αντιστρόφου

$$Ax = I \Leftrightarrow LUx = I \Leftrightarrow \begin{cases} Ly = I \\ Ux = y \end{cases}$$

# Άσκηση

Να λυθεί το γρ. σύστημα  $Ax=B$ ,  $A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}$ ,  $B = \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}$

με αναλ. Gauss ή LU παραγοντοποίηση. Να βρεθεί  $A^{-1}$   
χρησιμοποιώντας την LU παραγοντοποίηση.

Λύση

$$\begin{array}{l} M_{21} = -\frac{1}{2} \\ M_{31} = 0 \end{array} \left[ \begin{array}{ccc|c} 2 & -1 & 0 & 2 \\ -1 & 2 & -1 & 1 \\ 0 & -1 & 2 & 0 \end{array} \right] \Rightarrow \begin{array}{l} M_{32} = -\frac{2}{3} \end{array} \left[ \begin{array}{ccc|c} 2 & -1 & 0 & 2 \\ 0 & \frac{3}{2} & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 2 & 0 \end{array} \right] \Rightarrow$$

$$\left[ \begin{array}{ccc|c} 2 & -1 & 0 & 2 \\ 0 & \frac{3}{2} & -1 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{4}{3} & \frac{4}{3} \end{array} \right]$$

$$L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -\frac{1}{2} & 1 & 0 \\ 0 & -\frac{2}{3} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}, \quad U = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ 0 & \frac{3}{2} & -1 \\ 0 & 0 & \frac{4}{3} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ \frac{4}{3} \end{bmatrix} \quad \begin{array}{l} Ly=B \\ Ux=y \end{array}$$
$$y^T = \left[ 2 \quad 2 \quad \frac{4}{3} \right] \quad x^T = \left[ 2 \quad 2 \quad 1 \right]$$

Για την εύρεση του  $A^{-1}$ :

$$L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -\frac{1}{2} & 1 & 0 \\ 0 & -\frac{2}{3} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}, \quad U = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ 0 & \frac{3}{2} & -1 \\ 0 & 0 & \frac{4}{3} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \frac{1}{2} & 1 & 0 \\ \frac{1}{3} & \frac{2}{3} & 1 \end{bmatrix} \quad \begin{array}{l} LY=I \\ UX=Y \end{array}$$
$$Y^T = \begin{bmatrix} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} \\ 0 & 1 & \frac{2}{3} \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad A^{-1} = X = X^T = \begin{bmatrix} \frac{3}{4} & \frac{1}{2} & \frac{1}{4} \\ \frac{1}{2} & 1 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{4} & \frac{1}{2} & \frac{3}{4} \end{bmatrix}$$

## Κατάσταση Συστήματος

Έστω  $Ax = \beta$  το γρ. σύστημα. Αντί αυτού λύνεται το  $A^* x^* = \beta^*$   
 $\Leftrightarrow (A + dA)(x + dx) = (\beta + d\beta) \Leftrightarrow (A + dA)dx = -dA \cdot x + d\beta$

Υποθέτουμε ότι για κάποια νόρμα ισχύει:  $\|A^{-1}\| \cdot \|dA\| < 1$

$$(I + A^{-1}dA)dx = -A^{-1}dA \cdot x + A^{-1}d\beta, \quad \|A^{-1}dA\| \leq \|A^{-1}\| \|dA\| < 1 \Rightarrow \text{ισχύει το θεώρημα Neumann}$$

Άρα ο  $I - A^{-1}dA$  είναι αντιστρέψιμος

$$dx = (I + A^{-1}dA)^{-1}(-A^{-1}dA \cdot x + A^{-1}d\beta)$$

$$\|dx\| \leq \|(I + A^{-1}dA)^{-1}\| \cdot (\|A^{-1}dA \cdot x\| + \|A^{-1}d\beta\|) \leq \frac{\|A^{-1}\| \|dA\| \|x\| + \|A^{-1}\| \|d\beta\|}{1 - \|A^{-1}dA\|}$$

$$\Leftrightarrow \frac{\|dx\|}{\|x\|} \leq \frac{\kappa(A)}{1 - \|A^{-1}\| \|dA\|} \left( \frac{\|dA\|}{\|A\|} + \frac{\|d\beta\|}{\|A\| \|x\|} \right) \quad \text{Επειδή } \|\beta\| = \|Ax\| \leq \|A\| \|x\| \Leftrightarrow$$

$$\frac{\|dx\|}{\|x\|} \leq \frac{\kappa(A)}{1 - \kappa(A) \frac{\|dA\|}{\|A\|}} \left( \frac{\|dA\|}{\|A\|} + \frac{\|d\beta\|}{\|\beta\|} \right)$$

$dx$ : η διατάραξη του  $x$  ή αλλιώς το σφάλμα