

Εξετάσαμε το παραδειγμα

$$A = \begin{pmatrix} 1 \cdot 10^{-4} & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

Η ακριβή λύση του  $Ax=b$ ,  $x_1 = \frac{10000}{9999}$ ,  $x_2 = \frac{9998}{9999}$

Εφαρμόζοντας στον Η/Υ τον αλγόριθμο ως απαλοφίκο Gauss οδηγούμαστε σε λάθος λύση (λόγω θραυμάτων βρογχηλασής)

Στον Η/Υ με ακριβικά 3 δεκαδικά ψηφία παίρνουμε τη λύση  $\tilde{x}_1 = 0$ ,  $\tilde{x}_2 = 1$ .

## Εναλλακτικός αλγόριθμος για την απαλοιφή Gauss.

Ένα ισοδύναμο γραμμικό σύστημα προκύπτει αν αγιάσουμε τη σειρά εξισώσεων

$$\left. \begin{array}{l} x_1 + x_2 = 2 \\ 10^{-4} x_1 + x_2 = 1 \end{array} \right\} \Rightarrow \text{Η ακριβής λύση δεν έχει αγιάξει.}$$

Τώρα ο οδηγός  $a_{11}^{(1)} = 1$  και  $m_{21} = \frac{a_{21}^{(1)}}{a_{11}^{(1)}} = 10^{-4}$

Οπότε  $a_{22}^{(2)} = a_{22}^{(1)} - m_{21} a_{12}^{(1)} = 1 - 10^{-4} \approx 0,1 \times 10^1 - \underbrace{0,000001 \times 10^1}_{\text{5 ψηφία}}$

$$\tilde{a}_{22}^{(2)} = fl(a_{22}^{(2)}) = 0,09999 \times 10^1 = 1$$

$$b_2^{(2)} = b_2^{(1)} - m_{21} b_1^{(1)} = 1 - 2 \times 10^{-4} = 0,1 \times 10^1 - 0,00002 \times 10^1 = 0,09998 \times 10^1$$

$$\tilde{b}_2^{(2)} = 1$$

Οπότε σαν #/4 θα λύσουμε το γραμμικό σύστημα

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

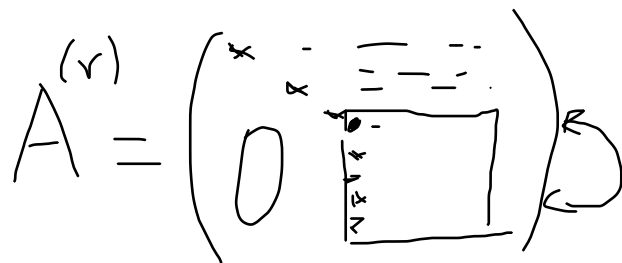
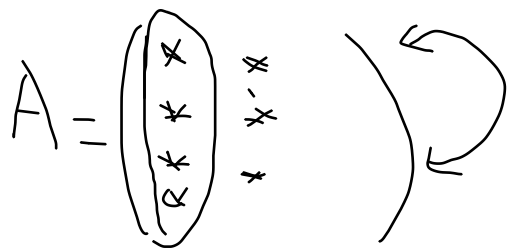
Λύνοντας με οπισθοδρόμηση θα πάρουμε  
η οποία είναι η καλύτερη προσέγγιση

$$x_2 = 1 \text{ και } x_1 = 1.$$

# Απαγωγή Gauss με οδηγό (μερική)

1<sup>ο</sup> βήμα : Εξαιρούμε τα στοιχεία της 1ης στήλης,  $a_{i1}^{(1)}$ , και με εναλλαγή γραμμών μεταφέρουμε ως πρώτη γραμμή αυτή που έχει το μεγαλύτερο κατά απόλυτη τιμή στοιχείο, στη πρώτη στήλη.

r-βήμα : Εξαιρούμε τα στοιχεία της r-στήλης ως υποπίνακα  $\tilde{A}^{(r)} \in \mathbb{R}^{(n-r+1) \times (n-r+1)}$   $a_{ir}^{(r)}$ ,  $i=r, \dots, n$ , και με εναλλαγή γραμμών μεταφέρουμε στη r-γραμμή, αυτή που έχει το μεγαλύτερο κατά απόλυτη τιμή στοιχείο στην r-στήλη





Υπολογισμός επιπέδων πράξεων

1<sup>ο</sup> βήμα :  $n-1$  πράξεις (συγκρίσεις, - διαφορές)

$r$ -βήμα :  $n-r$  πράξεις

Συνολικά  $(n-1) + (n-2) + \dots + 1 = \frac{n(n-1)}{2}$  πράξεις

Οπότε η αναδομη Γνωσ με μερική δοκιμή δεν αγγίζει  
πολύ το κόστος :

Κόστος πράξεων  $\frac{n^3}{3} + O(n^2)$

Παραλλαγή της μεθόδου απαλοιφής Gauss με μικρή οδηγία

Ο όρος "μικρός οδηγός" που μας οδηγεί στη μέθοδο της απαλοιφής Gauss με μικρή οδηγία είναι αβάσιμος

Παράδειγμα

$$x_1 + 10^4 x_2 = 10^4$$

$$x_1 + x_2 = 2$$

Έχουμε πάλι την 1<sup>η</sup> εξίσωση του προηγούμενου παραδείγματος με  $10^4$

Η ακριβής λύση παραμένει η ίδια, αλλά ο σχεδιασμός της μικρής οδηγίας που παρουσιάσαμε προηγουμένως, δεν θα δώσει σε χρειάζεται εναντιοπαράθεσης γιατί ο  $a_{11}^{(1)}$  δεν είναι μικρότερος από το  $a_{21}^{(1)}$

Παραλλαγή της μεθόδου απαλοιφής Gauss με μικρή οδηγία

Ο όρος "μικρός οδηγός" που μας οδηγεί στη μέθοδο της απαλοιφής Gauss με μικρή οδηγία είναι αβάσιμος

Παράδειγμα

$$\begin{aligned}x_1 + 10^4 x_2 &= 10^4 \\x_1 + x_2 &= 2\end{aligned}$$

Έχουμε πάλι την 1<sup>η</sup> εξίσωση του προηγούμενου παραδείγματος με  $10^4$

Η ακριβής λύση παραμένει η ίδια, αλλά ο σχεδιασμός της μικρής οδηγίας που παρουσιάσαμε προηγουμένως, δεν θα δώσει σε χειρότερο εναντίον γιατί ο  $a_{11}^{(1)}$  δεν είναι μικρότερος από το  $a_{21}^{(1)}$

Πραγματοποιώντας πράξεις με την πεπερασμένη ακρίβεια που έχει ο υποψήφιος υπολογιστής (κρατάμε 3 δεκαδικά ψηφία), θα οδηγηθούμε στην λύση  $\tilde{x}_2 = 1$  και  $\tilde{x}_1 = 0$

Πραγματοποιώντας πράξεις με την πεπερασμένη ακρίβεια που έχει ο υποψήφιος υπολογιστής (κρατάμε 3 δεκαδικά ψηφία), θα οδηγηθούμε στην λύση  $\tilde{x}_2 = 1$  και  $\tilde{x}_1 = 0$

$$\begin{pmatrix} 1 & 10^4 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10^4 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$m_{21} = \frac{a_{21}}{a_{11}} = 1$$

$$a_{22}^{(2)} = a_{22}^{(1)} - m_{21}^{(1)} a_{12}^{(1)} = a_{22}^{(1)} - a_{21}^{(1)} \frac{a_{12}^{(1)}}{a_{11}^{(1)}} = 1 - 10^4 = -9999$$

$$\tilde{a}_{22}^{(2)} = \text{fl}(a_{22}^{(2)}) = -10^4$$

$$b_2^{(2)} = b_2^{(1)} - m_{21}^{(1)} b_1^{(1)} = 2 - 10^4 = -9998, \quad \tilde{b}_2^{(2)} = \text{fl}(b_2^{(2)}) = -10^4$$

Παρατηρούμε ότι το θραύμα δημιουργείται και πάλι.

Οφείλουμε ότι διαφορά μεγέθους κατ'ελάχιστον επί αναφορά  
ως συντελεστές  $a_{11}^{(1)}$  &  $a_{12}^{(1)}$

Έτσι  $\frac{|a_{11}^{(1)}|}{|a_{12}^{(1)}|} = 10^{-4}$  ενώ  $\left| \frac{a_{21}^{(1)}}{a_{22}^{(1)}} \right| = 1$

Ο λόγος γίνεται μεγαλύτερος στα στοιχεία της δεύτερης γραμμής  
οπότε αυτό μας οδηγεί να πραγματοποιήσουμε την εναλλαγή γραμμών.

Αλγόριθμος απαγωγής Gauss με βερικί οδηγία με σαφήνεια

Υπολογίζουμε κατά αρχήν τον αυτεγκρή μεγέθους  $S_i$  ως  $i$ -γραμμή του  $A$

$$S_i = \max_j |a_{ij}^{(i)}| \quad 1 \leq i \leq n$$

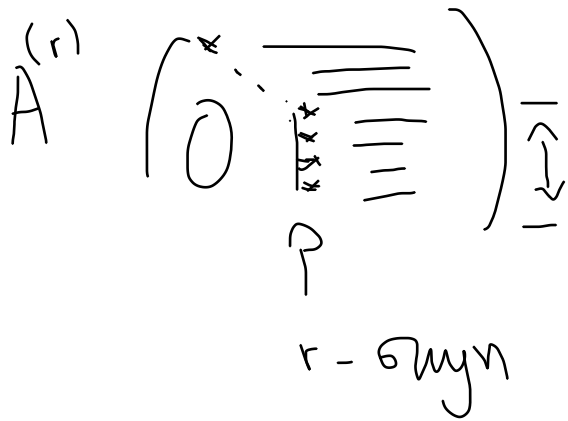
1<sup>ο</sup> βήμα : Επιλέγουμε ως πρώτο οδηγό (και κάνουμε την

αυθόαχη ανάλογη γραμμή) εκείνο για τον οποίο ο λόγος  $\frac{|a_{i1}^{(i)}|}{S_i}$  γίνεται μεγαλύτερος

Στο  $r$ -βήμα :: Επιλέγουμε ως οδηγό, και κάνουμε την αντισωχ-εναλλαγή γραμμών για την οποία ο

$$\rho_{\text{ογος}} \frac{|a_{ir}^{(r)}|}{s_i}, \quad i = r, \dots, n$$

γίνεται μεγαλύτερος





Συνήθως η μερική οδηγία ή η μερική οδηγία με σβώριση αρκούν για να ελαττώσουν τα σφάλματα σύρξης

Υπάρχουν όμως περιπτώσεις που απαιτούνται. Τότε μπορούμε να πραγματοποιήσουμε ενταγμένες γραμμών ή και στήλων και να μεταφέρουμε ως οδηγό το μεγαλύτερο κατ'απόλυτο  $n^2$  σωχίο του υποπίνακα  $\hat{A}^{(r)}$

Αυτή η διαδικασία καλείται αμική οδηγία

Το κόστος της όμως είναι σημαντική, είναι της τάξης  $n^3$ ,

και γι' αυτό το λόγο των αποφασίζουμε αν μπορούμε.

$$n = 1000 \quad 10^3$$
$$n^2$$

# Ανάλυση LU

Ας θεωρήσουμε ένα πίνακα  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ , αντιστρέψιμο, για τον οποίο η επιχρονόηση κατά τη διάρκεια ως απαλοφής Gauss γίνεται χωρίς αναγκαίως γραφίών,

ώστε υπάρχουν δύο πίνακες,  $L$  κάτω τριγωνικός με μονάδες (1) στη διαγώνιο και  $U$  άνω τριγωνικός με μη-μηδενικά στοιχεία στη διαγώνιο,

τετατοί ωστε 
$$A = LU$$

Αναλυόμε τον  $A$  σε δύο παραγοντες -πίνακες,  $L$  και  $U$

Θα δείξουμε ότι ο πίνακας  $U$  είναι ο άνω τριγωνικός πίνακας  $A^{(n)}$  που καταλήγουμε όταν ολοκληρωθεί η τριγωνοποίηση κατά την αναίρεση Gauss.

Ο πίνακας  $L$ , θα περιέχει τους ποσ/τες που βγάζουμε κατά την τριγωνοποίηση Gauss

Θα δείξουμε ότι ανήκει σε  $A = L \cdot U$

Υποθέτουμε ότι η τριγωνοποίηση του  $A$  γίνεται χωρίς εναλλαγές γραμμών

Θέτουμε

$$M_1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & & & \\ -m_{21} & 1 & & & 0 \\ -m_{31} & & \ddots & & \\ \vdots & & & \ddots & \\ -m_{n1} & 0 & & & 1 \end{pmatrix}$$

$m_{i1}$  είναι ο ποσότης που βρισκόμαστε στο  $i^{\circ}$  βήμα της ζαγκωνοποίησης

Μπορούμε να δούμε ότι  $M_1 A = A^{(2)}$

$$A^{(2)} = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \dots & a_{2n}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & & \\ 0 & a_{n2}^{(2)} & \dots & a_{nn}^{(2)} \end{pmatrix}$$

As δουμε για ευκολια ενα  $2 \times 2$  παραδειγμα.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix}, \quad M_1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ -m_{21} & 1 \end{pmatrix}, \quad m_{21} = \frac{a_{21}}{a_{11}}$$

$$M_1 A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ -a_{11}m_{21} + a_{21} & -m_{21}a_{12} + a_{22} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ 0 & \underbrace{a_{22} - m_{21}a_{12}}_{a_{22}^{(2)}} \end{pmatrix} = A^{(2)}$$

Θετουμε τωρα  $M_2 = \begin{pmatrix} 1 & & & & & \\ 0 & \ddots & & & & 0 \\ 0 & -m_{32} & \ddots & & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & & \\ 0 & -m_{n2} & & 0 & \ddots & 1 \end{pmatrix}$

Μπορουμε να δουμε οτι  $M_2 A^{(2)} = A^{(3)}$

Θα έχουμε λοιπόν ότι  $A^{(3)} = M_2 M_1 A$

$$M_r = \begin{pmatrix} 1 & 0 & & & \\ 0 & 1 & & & \\ \vdots & 0 & \ddots & & \\ 0 & 0 & & 1 & \\ & & & -m_{r+1r} & \\ & & & \vdots & \\ 0 & 0 & & -m_{nr} & 0 & \vdots \\ & & & & & 1 \end{pmatrix}$$

$$M_r A^{(r)} = A^{(r+1)}$$

και στο τέλος

$$A^{(n)} = M_{n-1} A^{(n-1)} = \dots = M_{n-1} M_{n-2} \dots M_1 A$$

---

Οι πίνακες  $M_r, r=1, \dots, n-1$  που θεωρούμε είναι αναστρέψιμοι  
 (για να έχουν ορίζοντα,  $\det(M_r) = 1$ )

Οπότε  $A^{(n)} = M_{n-1} \dots M_1 A \Rightarrow A = \underbrace{M_1^{-1} M_2^{-1} \dots M_{n-1}^{-1}} A^{(n)}$

$$M_1^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & & & 0 \\ m_{21} & 1 & & \\ \vdots & & \ddots & \\ m_{n1} & 0 & & 1 \end{pmatrix}$$

Πράγματι

$$M_1^{-1} M_1 = \begin{pmatrix} 1 & & & 0 \\ m_{21} & 1 & & \\ \vdots & & \ddots & \\ m_{n1} & 0 & & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & & & \\ -m_{21} & 1 & & \\ \vdots & & \ddots & \\ -m_{n1} & 0 & & 1 \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} 1 & & & 0 \\ m_{21} - m_{21} & 1 & & \\ \vdots & & \ddots & \\ m_{n1} - m_{n1} & 0 & & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & & & 0 \\ & 1 & & \\ & & \ddots & \\ 0 & & & 1 \end{pmatrix}$$





Συνεπώς δείξαμε ότι αν για τον πίνακα  $A$  ορίζουμε την  
τριγωνοποίηση χωρίς εναλλαχές γραμμών ως υποχρον  
πίνακες  $L$  &  $U$ , με  $L$  κάτω τριγωνικό με 1  
στο διαγώνιο και  $U$  ανω τριγωνικό με μη-μηδενικά στοιχεία  
στο διαγώνιο τ.ω.

$$A = LU$$

Μπορούμε να δείξουμε ότι αυτοί οι 2 πίνακες είναι μοναδικοί. (Άσκηση)

Στην περίπτωση τυρά. τίου μπορεί να γίνουν αναλλοίωτες γραμμών.

Αν θεωρήσουμε τον μοναδιαίο πίνακα  $I \in \mathbb{R}^{n \times n}$  και κάνουμε μία αναλλοίωτη γραμμών, θα προκύψει ένας πίνακας  $P$  (καταίτη πίνακας μεταβολών)

Π.χ.  $I = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$  και αναλλοίωτες 1η με 3η γραμμή.

παιρνουμε τον  $P = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$

Ποσ/νως έναν πίνακα  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  με έναν πίνακα μεταβολών  $P \in \mathbb{R}^{n \times n}$  προκύπτει ένας νέος πίνακας που έχει αλλοίωτες γραμμών του  $A$ , που παραγράφει ο  $P$

Στο παραπάνω παράδειγμα με τον  $3 \times 3$  πίνακα.

$$PA = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{31} & a_{32} & a_{33} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{11} & a_{12} & a_{13} \end{pmatrix}$$

Εδώ λοιπόν στα χωριζόμενα ως ενδιάμεσα που ηθεται να γίνει για να αποκτηθεί η ζριχνοποίηση του  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  και  $P_0$  πίνακας μεταθέσης που περιγράφει αυτές ως ενδιάμεσα, τότε για τον

$PA$  η ζριχνοποίηση γίνεται χωρίς ενδιάμεσα χωριζόμενα.

Συνεπώς υπάρχουν  $L$  και  $U$ , όπως περιγράφεται παραπάνω ώστε

$$\underline{PA = LU}$$

## Εφαρμογή: ως απαγοίφης βωυς βων Η/Υ.

Έστω ότι θέλουμε να λύσουμε το γραμμικό σύστημα

$$Ax = b$$

(Για ευκολία ως υποθέσουμε ότι δεν χρειάζεται να κάνουμε ενδιάμεσες γραμμών)

Έδωμε ότι υπάρχουν δυο πίνακες  $L$  &  $U$ ,  $L$  κάτω τριγωνικός και  $U$  ανώ τριγωνικός, τ.ω.

$$A = LU.$$

As υποθέσουμε ότι τους γνωρίζουμε.

Το γραμμικό σύστημα γραφεται ως

$$Ax = b \Leftrightarrow (LU)x = b$$

$$(LU)x = b \stackrel{!}{\Leftrightarrow} L(Ux) = b$$

Θιτουμε λοιπών  $y = Ux$ , ώστε πρέπει να κάνουμε τα εξής 2 βήματα.

i) Βρισκουμε  $y \in \mathbb{R}^n$ ,  $Ly = b$

ii) Βρισκουμε  $x \in \mathbb{R}^n$ ,  $Ux = y$

Επειδή οι πίνακες  $L$  και  $U$  είναι κάτω και άνω τριγωνικοί πίνακες τότε τα γραμμικά συστήματα λύνονται εύκολα.

$$Ly = b \quad (L \text{ κάτω τριγωνικός})$$

Χρησιμοποιούμε έναν αλγόριθμο αναγύο με την οπισθοδρομική, αλλά ξεκινάμε από την  $1^{\text{η}}$  γραμμή ( $1^{\text{η}}$  εξίσωση του συστήματος)

Στη συνέχεια λύνουμε το

$$Ux = y \quad (U \text{ άνω τριγωνικός})$$

Χρησιμοποιούμε τον αλγόριθμο της οπισθοδρομικής.

# Αλγορίθμος κατασκευής των $L$ & $U$ ως αγώνων $LU$

---

Θέλουμε να βρούμε τα στοιχεία των  $L$  και  $U$ . Υποθέτουμε ότι δεν χρειαζόμαστε ενδιάμεσες γραμμές, έτσι.

$$A = LU$$

$$\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & & \\ l_{21} & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & \dots & l_{n-1,n} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & \dots & u_{1n} \\ & \ddots & \vdots \\ 0 & & u_{nn} \end{pmatrix}$$

Είναι προφανές ότι με βάση τον πολλαπλασιασμό πινάκων θα ισχύει

$$a_{ij} = \sum_{k=1}^n l_{ik} u_{kj}, \quad i, j = 1, \dots, n$$

Όπως ο  $L$  είναι κάτω τριγωνικός ( $l_{ik} = 0$  για  $i < k$ )  
και ο  $U$  είναι άνω τριγωνικός ( $u_{kj} = 0$  για  $j < k$ )

$$\text{Συνεπώς } a_{ij} = \sum_{k=1}^{\min(i,j)} l_{ik} u_{kj}, \quad i, j = 1, \dots, n$$

Αυτή η παρατήρηση οδηγεί στον αλγόριθμο αλγορίθμο



Κατασκευή τους ως  $L$  &  $U$  κατά γραμμές

$$1^{\text{η}} \text{ γραμμή} \quad a_{1j} = \sum_{k=1}^{\min(1,j)} l_{1k} u_{kj} = l_{11} u_{1j}, \quad j=1, \dots, n$$

Επειδή  $l_{11} = 1$  μπορούμε την  $1^{\text{η}}$  γραμμή του  $U$ , τα στοιχεία  $u_{1j}, j=1, \dots, n$   
 $u_{1j} = a_{1j}, j=1, \dots, n$

$$2^{\text{η}} \text{ γραμμή} \quad a_{2j} = \sum_{k=1}^{\min(2,j)} l_{2k} u_{kj}, \quad j=1, \dots, n.$$

για  $j=1$   $a_{21} = l_{21} u_{11} \Rightarrow l_{21} = a_{21} / u_{11}$  (Γινώσκουμε το  $u_{11}$  από το προηγούμενο βήμα)

$$\begin{aligned} \text{για } j=2, \dots, n \quad a_{2j} &= l_{21} u_{1j} + l_{22} u_{2j} \\ &= l_{21} u_{1j} + u_{2j} \Rightarrow u_{2j} = a_{2j} - l_{21} u_{1j} \end{aligned}$$

Μέχρι 6ε ανώ το σημείο έχουμε βρεί τα στοιχεία των 2 πρώτων γραμμών και των 2 πινάκων  $L$  &  $U$ .

Συνεχίζουμε ανάλογα και των 3<sup>ης</sup> γραμμής οπότε

$$a_{3j} = \sum_{k=1}^{\min(3,j)} l_{3k} u_{kj}, \quad j=1, \dots, n$$

Πρώτα βρίσκουμε τα στοιχεία της 3<sup>ης</sup> γραμμής του  $L$

$$a_{31} = l_{31} u_{11} \Rightarrow l_{31} = a_{31} / u_{11}$$

$$a_{32} = l_{31} u_{12} + l_{32} u_{22} \Rightarrow l_{32} = (a_{32} - l_{31} u_{12}) / u_{22}$$

Γνωρίζουμε ακόμα ότι  $l_{33} = 1$ . Στην συνέχεια προσεφτε τα στοιχεία της 3<sup>ης</sup> γραμμής του  $U$

$$a_{3j} = l_{31} u_{1j} + l_{32} u_{2j} + l_{33} u_{3j} \Rightarrow u_{3j} = a_{3j} - l_{31} u_{1j} - l_{32} u_{2j}, \quad j=3, \dots, n$$

Αλγόριθμος αντιστροφής LU (κατά γραμμές)

Για  $i=1$  έως  $n$

$$\text{Για } j=1 \text{ έως } i-1 \\ l_{ij} = (a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} v_{kj}) / v_{jj}$$

$$l_{ii} = 1$$

$$\text{Για } j=i \text{ έως } n \\ v_{ij} = a_{ij} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik} v_{kj}$$

Υπάρχει ανάλογος αλγόριθμος που σχεματίζει τους πίνακες  $L$  &  $U$  κατά στήλες.

Στην περίπτωση που πρέπει να γίνουν εναλλαγές γραμμών ο παραπάνω αλγόριθμος μπορεί να τροποποιηθεί ώστε να υπολογιστεί και τον πίνακα μεταθέσεως  $P$ .

Τα βήματα για τον υπολογισμό της λύσης του  $Ax=b$

- 1) Βρίσκουμε τους πίνακες  $P, L, U$  ώστε  $PA=LU$  (Ανάσωση  $LU$ )
- 2) Λύνουμε το  $Ly=Pb$  ( $L$  είναι κάτω τριγωνικός)
- 3) Λύνουμε το  $Ux=y$  ( $U$  είναι άνω τριγωνικός)

$$\underline{Ax=b}, \quad PAx=Pb \quad \dot{\text{η}} \quad (LU)x=Pb$$

## Παράδειγμα

Έστω ού  $A = \begin{pmatrix} 6 & -2 & 2 & 4 \\ 12 & -8 & 6 & 10 \\ 3 & -13 & 9 & 3 \\ 6 & 4 & 1 & -18 \end{pmatrix}$

Έστω η αντιστροφή βασών ομοκλήρωμετα χωρίς ενδιάμεσες γραμμές ( $P = I$ )

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

Γνωρίζουμε ού  $l_{ii} = 1, i = 1, 2, 3, 4$

1<sup>η</sup> γραμμή ( Συμπύρωμα με τον αλγόριθμο που παρουσιάσαμε )

$$v_{11} = a_{11} = 6, \quad v_{12} = a_{12} = -2, \quad v_{13} = 2, \quad v_{14} = 4, \quad l_{11} = 1.$$

2<sup>η</sup> γραμμή

$$l_{21} = a_{21} / v_{11} = 12 / 6 = 2, \quad l_{22} = 1$$

$$a_{22} = l_{21} v_{12} + 1 \cdot v_{22} \Rightarrow v_{22} = a_{22} - l_{21} v_{12} = -8 - 2(-2) = -8 + 4 = -4$$

$$a_{23} = l_{21} v_{13} + 1 \cdot v_{23} \Rightarrow v_{23} = a_{23} - l_{21} v_{13} = 6 - 2 \cdot 2 = 6 - 4 = 2$$

$$a_{24} = l_{21} v_{14} + 1 \cdot v_{24} \Rightarrow v_{24} = a_{24} - l_{21} v_{14} = 10 - 2 \cdot 4 = 2$$

3<sup>n</sup> partin

$$a_{31} = l_{31} v_{11} \Rightarrow l_{31} = a_{31} / v_{11} = 3/6 = 1/2$$

$$a_{32} = l_{31} v_{12} + l_{32} v_{22} \Rightarrow l_{32} = (a_{32} - l_{31} v_{12}) / v_{22} = \frac{-13 - \frac{1}{2}(-2)}{(-4)} = 3$$

$$a_{33} = l_{31} v_{13} + l_{32} v_{23} + 1 \cdot v_{33} \Rightarrow v_{33} = a_{33} - l_{31} v_{13} - l_{32} v_{23} = 2$$

$$a_{34} = l_{31} v_{14} + l_{32} v_{24} + 1 \cdot v_{34} \Rightarrow v_{34} = a_{34} - l_{31} v_{14} - l_{32} v_{24} = -5$$

4<sup>n</sup> partin

$$l_{41} = -1, \quad l_{42} = -1/2, \quad l_{43} = 2, \quad l_{44} = 1.$$

$$v_{44} = -3.$$

Οπότε

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 \\ \frac{1}{2} & 3 & 1 & 0 \\ -1 & -\frac{1}{2} & 2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 6 & -2 & 2 & 4 \\ 0 & -4 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 2 & -5 \\ 0 & 0 & 0 & -3 \end{pmatrix}$$



L

U

Για να λύσουμε εύκολα το γραμμικό σύστημα  $Ax=b$

λύνουμε πρώτα το  $Ly=b$



$$\underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 \\ \frac{1}{2} & 3 & 1 & 0 \\ -1 & -\frac{1}{2} & 2 & 1 \end{pmatrix}}_L \underbrace{\begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \end{pmatrix}}_y = \underbrace{\begin{pmatrix} 16 \\ 26 \\ -19 \\ -34 \end{pmatrix}}_b$$

$$y_1 = 16$$

$$y_2 = b_2 - l_{21}y_1 = 26 - 2 \cdot 16 = -6$$

$$y_3 = b_3 - l_{31}y_1 - l_{32}y_2 = -19 - \frac{1}{2} \cdot 16 - 3(-6) = -9$$

$$y_4 = b_4 - l_{41}y_1 - l_{42}y_2 - l_{43}y_3 = -34 - (-1) \cdot 16 - (-\frac{1}{2}) \cdot (-6) - 2 \cdot (-9) = -3$$

Σετικά η γύση  $x$  του  $Ax=b$  προκύπτει γύσοντας το  $Vx=y$

$$\underbrace{\begin{pmatrix} 6 & -2 & 2 & 4 \\ 0 & -4 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 2 & -5 \\ 0 & 0 & 0 & -3 \end{pmatrix}}_V \underbrace{\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix}}_x = \underbrace{\begin{pmatrix} 16 \\ -6 \\ -9 \\ -3 \end{pmatrix}}_y$$

$$x_4 = y_4 / v_{44} = -3 / (-3) = 1$$

$$x_3 = (y_3 - v_{34}x_4) / v_{33} = \frac{-9 - (-5) \cdot 1}{2} = -2$$

$$x_2 = (y_2 - v_{23}x_3 - v_{24}x_4) / v_{22} = \dots = 1$$

$$x_1 = (y_1 - v_{12}x_2 - v_{13}x_3 - v_{14}x_4) / v_{11} = \dots = 3$$