

Factorizarea LR Doolittle a matricelor aplicată la rezolvarea sistemelor de ecuații liniare**Prezentarea Problemei:** Considerăm sistemul liniar

$$(1) \quad A \cdot x = b,$$

unde $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ este matricea sistemului (1) și $b \in \mathbb{R}^n$ este termenul liber al sistemului (1).Ne propunem să determinăm, dacă este posibil, $x \in \mathbb{R}^n$, unde x este soluția unică a sistemului (1).**Prezentarea Metodei:**Metoda factorizării LR Doolittle constă în descomunerea matricei A în forma

$$A = L \cdot R, \text{ unde}$$

$$L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ l_{21} & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & \dots & 1 \end{pmatrix} \begin{matrix} \text{-matrice inferior} \\ \text{triunghiulară;} \end{matrix} \quad \begin{pmatrix} r_{11} & r_{12} & \dots & r_{1n} \\ 0 & r_{22} & \dots & r_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & r_{nn} \end{pmatrix} \begin{matrix} \text{-matrice superior} \\ \text{triunghiulară.} \end{matrix}$$

Elementele matricelor L și R se determină aplicând următoarele formule

$$(2) \quad \begin{cases} r_{1j} = a_{1j}, & 1 \leq j \leq n \\ l_{i1} = a_{i1}/r_{11}, & 2 \leq i \leq n \\ r_{kj} = a_{kj} - \sum_{h=1}^{k-1} l_{kh} \cdot r_{hj}, & 2 \leq k \leq n, \quad k \leq j \leq n. \\ l_{ik} = \left(a_{ik} - \sum_{h=1}^{k-1} l_{ih} \cdot r_{hk} \right) / r_{kk}, & 2 \leq k \leq n, \quad k+1 \leq i \leq n. \end{cases}$$

Observații:1) Orice matrice A nesingulară admite o factorizare LR , eventual după permutări convenabile ale liniilor.2) Ordinea în care sunt calculate elementele matricelor L și R , în formulele (2), este: prima linie din R , prima coloană din L , a doua linie din R , a doua coloană din L , etc.

Aplicând metoda Doolittle (formulele (2)) matricei sistemului (1), obținem

$$A \cdot x = b \iff L \cdot \underbrace{R \cdot x}_{=y} = b.$$

Pentru determinarea soluției x se rezolvă succesiv sistemele

$$\begin{cases} L \cdot y = b \\ R \cdot x = y. \end{cases}$$

Componentele soluției intermediare sistemului inferior triunghiular $L \cdot y = b$ se obțin prin substituție directă:

$$(3) \quad \begin{cases} y_1 = b_1, \\ y_i = b_i - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik} \cdot y_k, \quad i = 2, 3, \dots, n. \end{cases}$$

Sistemul superior triunghiular $R \cdot x = y$ se rezolvă prin substituție inversă:

$$(4) \quad \begin{cases} x_n = y_n / r_{nn}, \\ x_i = \left(y_i - \sum_{k=i+1}^n r_{ik} \cdot x_k \right) / r_{ii}, \quad i = n-1, n-2, \dots, 1. \end{cases}$$

Algoritmul Pseudocod

1. citește $n, a_{ij}, 1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq n+1$
2. dacă $a_{11} = 0$ atunci
 - 2.1. $i \leftarrow 1$
 - 2.2. repetă
 - 2.2.1. $i \leftarrow i + 1$
 până când $a_{i1} \neq 0$ sau $i > n$
 - 2.3. dacă $i > n$ atunci
 - 2.3.1. scrie '*Sistemul nu are soluție unică*'
 - 2.3.2. ieșire
 - 2.4. pentru $j = 1, 2, \dots, n+1$ execută
 - 2.4.1. $aux \leftarrow a_{1j}$
 - 2.4.2. $a_{1j} \leftarrow a_{ij}$
 - 2.4.3. $a_{ij} \leftarrow aux$
3. pentru $i = 2, 3, \dots, n$ execută
 - 3.1. $a_{i1} \leftarrow a_{i1} / a_{11}$
4. pentru $k = 2, 3, \dots, n$ execută
 - 4.1. $i \leftarrow k$
 - 4.2. repetă
 - 4.2.1. $S \leftarrow 0; \text{ piv} \leftarrow 0$
 - 4.2.2. pentru $h = 1, 2, \dots, k-1$ execută
 - 4.2.2.1. $S \leftarrow S + a_{ih} \cdot a_{hk}$
 - 4.2.3. $\text{piv} \leftarrow a_{ik} - S$
 - 4.2.4. $i \leftarrow i + 1$
 până când $\text{piv} \neq 0$ sau $i > n$
 - 4.3. dacă $\text{piv} = 0$ atunci
 - 4.3.1. scrie '*Sistemul nu are soluție unică*'
 - 4.3.2. ieșire
 - 4.4. dacă $i \neq k+1$ atunci
 - 4.4.1. pentru $j = 1, 2, \dots, n+1$ execută
 - 4.4.1.1. $aux \leftarrow a_{kj}$
 - 4.4.1.2. $a_{kj} \leftarrow a_{i-1,j}$
 - 4.4.1.3. $a_{i-1,j} \leftarrow aux$
 - 4.5. pentru $j = k, k+1, \dots, n$ execută

- 4.5.1. $S \leftarrow 0$
- 4.5.2. pentru $h = 1, 2, \dots, k - 1$ execută
 - 4.5.2.1. $S \leftarrow S + a_{kh} \cdot a_{hj}$
- 4.5.3. $a_{kj} \leftarrow a_{kj} - S$
- 4.6. pentru $i = k + 1, k + 2, \dots, n$ execută
 - 4.6.1. $S \leftarrow 0$
 - 4.6.2. pentru $h = 1, 2, \dots, k - 1$ execută
 - 4.6.2.1. $S \leftarrow S + a_{ih} \cdot a_{hk}$
 - 4.6.3. $a_{ik} \leftarrow (a_{ik} - S)/a_{kk}$
5. pentru $i = 2, 3, \dots, n$ execută
 - 5.1. $S \leftarrow 0$
 - 5.2. pentru $k = 1, 2, \dots, i - 1$ execută
 - 5.2.1. $S \leftarrow S + a_{ik} \cdot a_{k,n+1}$
 - 5.3. $a_{i,n+1} \leftarrow a_{i,n+1} - S$
6. $a_{n,n+1} \leftarrow a_{n,n+1}/a_{nn}$
7. pentru $i = n - 1, n - 2, \dots, 1$ execută
 - 7.1. $S \leftarrow 0$
 - 7.2. pentru $j = i + 1, i + 2, \dots, n$ execută
 - 7.2.1. $S \leftarrow S + a_{ij} \cdot a_{j,n+1}$
 - 7.3. $a_{i,n+1} \leftarrow (a_{i,n+1} - S)/a_{ii}$
8. scrie $'x_i = ', a_{i,n+1}, 1 \leq i \leq n$.

Example: Folosind metoda factorizarii LR Doolittle rezolvați următoarele sisteme

$$a) \begin{cases} 2x + 2y + 3z = 1 \\ 3x + 3y + z = -2 \\ x = -1. \end{cases} \quad b) \begin{cases} 2x_2 + x_3 + x_4 = -2 \\ x_1 + x_2 + 3x_3 - x_4 = 9 \\ x_1 + x_3 - 2x_4 = 6 \\ -5x_3 - 7x_4 = -8 \end{cases} \quad c) \begin{cases} 2x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 = 3 \\ 3x_1 + 3x_2 + \frac{9}{2}x_3 + x_4 = \frac{7}{2} \\ x_1 + x_4 = 1 \\ x_1 + x_2 + x_3 = 0 \end{cases}$$