

Unitatea de învățare 4 – 2 ore

Calcul matriceal - continuare

Factorizarea matricelor. Factorizarea LR.

4.1. Factorizarea matricelor

4.2. Factorizarea LR

Cunoștințe și deprinderi

La finalul parcurgerii acestei unități de învățare vei cunoaște:

- noțiunile de factorizare, matrice inferior triunghiulară, matrice superior triunghiulară;
- operațiile de factorizare a matricelor: factorizarea LR și factorizarea QR, fiind detaliați algoritmi utilizați în factorizarea LR.

În această unitate de învățare sunt prezentate noțiunile și operațiile elementare necesare algoritmilor de factorizare a matricelor, și anume algoritmul Doolittle și algoritmul Crout pentru factorizarea LR.

4.1. Factorizarea matricelor

Operațiile de factorizare a matricelor sunt utilizate în scopul rezolvării unor sisteme de ecuații, valorilor și vectorilor proprii etc. Factorizarea matricelor este o operație de descompunere a unei matrice A în două matrice particulare, A_1 și A_2 , între cele trei matrice existând relația

$$A = A_1 \times A_2. \quad (4.1)$$

În funcție de particularitățile celor două matrice obținute, factorizarea poate fi clasificată astfel:

- factorizare **LR** ;
- factorizare **QR**.

4.2. Factorizarea LR

Fie matricea $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$. Prin factorizarea **LR** se înțelege o descompunere a matricei A de forma

$$A = LR \quad (4.2)$$

în care L este o matrice inferior triunghiulară iar R este o matrice superior triunghiulară.

În formă extinsă, proprietatea (4.2) este exprimată prin relația

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} l_{11} & 0 & \dots & 0 \\ l_{21} & l_{22} & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ l_{n1} & l_{n2} & \dots & l_{nn} \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} r_{11} & r_{12} & \dots & r_{1n} \\ 0 & r_{22} & \dots & r_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & r_{nn} \end{bmatrix}. \quad (4.3)$$

Algoritmii utilizați în cadrul factorizării **LR** sunt *algoritmul Doolittle* și *algoritmul Crout*.

Algoritmul Doolittle impune ca matricea L să fie inferior triunghiulară și să conțină diagonală unitate [3]

$$L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ l_{21} & 1 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ l_{n1} & l_{n2} & \dots & 1 \end{bmatrix} \quad (4.4)$$

iar matricea R să fie superior triunghiulară

$$R = \begin{bmatrix} r_{11} & r_{12} & \dots & r_{1n} \\ 0 & r_{22} & \dots & r_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & r_{nn} \end{bmatrix}. \quad (4.5)$$

Exemplul 1. Fie matricea

$$A = \begin{bmatrix} -4 & 4 \\ 2 & -6 \end{bmatrix}.$$

Să se factorizeze **LR** matricea **A**.

Rezolvare. Factorizarea **LR** impune descompunerea

$$\begin{bmatrix} -4 & 4 \\ 2 & -6 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ l_{21} & 1 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} r_{11} & r_{12} \\ 0 & r_{22} \end{bmatrix}.$$

Aplicând relațiile de calcul de la înmulțirea a două matrice

$$a_{ij} = \sum_{k=1}^n l_{ik} r_{kj} \quad (4.6)$$

se obține:

$$a_{11} = l_{11} * r_{11} + l_{12} * r_{21} = 1 * r_{11} + 0 * 0 ; \quad r_{11} = a_{11} = -4 ;$$

$$a_{12} = l_{11} * r_{12} + l_{12} * r_{22} = 1 * r_{12} + 0 * r_{22} ; \quad r_{12} = a_{12} = 4 ;$$

$$a_{21} = l_{21} * r_{11} + l_{22} * r_{21} = l_{21} * r_{11} + 1 * 0 ; \quad l_{21} = \frac{a_{21}}{r_{11}} = \frac{2}{-4} = -0,5 ;$$

$$a_{22} = l_{21} * r_{12} + l_{22} * r_{22} = l_{21} * r_{12} + 1 * r_{22} ;$$

$$r_{22} = a_{22} - l_{21} * r_{12} = -6 - (-0,5 * 4) = -4.$$

Generalizarea algoritmului Doolittle. Relațiile de calcul pentru algoritmul Doolittle sunt următoarele:

- Se generează matricele nule

$$l_{ij} = 0, \quad i = 1, \dots, n, \quad j = 1, \dots, n ; \quad (4.7)$$

$$r_{ij} = 0, \quad i = 1, \dots, n, \quad j = 1, \dots, n. \quad (4.8)$$

- Pentru $i = 1, \dots, n$ se calculează succesiv

$$l_{ii} = 1, \quad i = 1, \dots, n ; \quad (4.9)$$

$$r_{ij} = \begin{cases} a_{ij} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik} r_{kj}, & i > 1, \quad j = i, \dots, n ; \\ a_{ij}, & i \leq 1 \end{cases} \quad (4.10)$$

$$l_{ji} = \frac{a_{ji} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{jk} r_{ki}}{r_{ii}}, \quad j = i+1, \dots, n. \quad (4.11)$$

Exemplul 2. Fie matricea

$$A = \begin{bmatrix} -4 & 4 \\ 2 & -6 \end{bmatrix}.$$

Să se factorizeze matricea **A** utilizând factorizarea Dolittle.

Rezolvare. Factorizarea **LR** impune descompunerea

$$\begin{bmatrix} -4 & 4 \\ 2 & -6 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ l_{21} & 1 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} r_{11} & r_{12} \\ 0 & r_{22} \end{bmatrix}.$$

Aplicarea relațiilor (4.8) – (4.11) conduce la următoarele rezultate:

Pentru $i = 1$ se obține succesiv:

$$r_{1j} = a_{1j} - \sum_{k=1}^0 l_{1k} r_{kj} = a_{1j}, \quad j = 1, 2 ;$$

$$r_{11} = a_{11} - 0 = a_{11} = -4 ;$$

$$r_{12} = a_{12} - 0 = a_{12} = 4 ;$$

$$l_{j1} = \frac{a_{j1} - \sum_{k=1}^0 l_{jk} r_{k1}}{r_{11}} = \frac{a_{j1}}{r_{11}}, \quad j = 2 ;$$

$$l_{21} = \frac{a_{21}}{r_{11}} = \frac{2}{-4} = -0,5.$$

Pentru $i = 2$ se obține :

$$r_{2j} = a_{2j} - \sum_{k=1}^1 l_{2k} r_{kj}, \quad j = 2 ;$$

$$r_{22} = a_{22} - a_{21} r_{12} = -6 - (-0,5 * 4) = -4.$$

Soluția problemei este

$$\begin{bmatrix} -4 & 4 \\ 2 & -6 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ -0,5 & 1 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} -4 & 4 \\ 0 & -4 \end{bmatrix}$$

respectiv

$$\mathbf{L} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ -0,5 & 1 \end{bmatrix}; \quad \mathbf{R} = \begin{bmatrix} -4 & 4 \\ 0 & -4 \end{bmatrix}.$$

Algoritmul Crout impune ca matricea \mathbf{L} să fie inferior triunghiulară [7]

$$\mathbf{L} = \begin{bmatrix} l_{11} & 0 & \dots & 0 \\ l_{21} & l_{12} & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ l_{n1} & l_{n2} & \dots & l_{nn} \end{bmatrix} \quad (4.12)$$

iar matricea \mathbf{R} să fie superior triunghiulară și să conțină diagonală unitate

$$\mathbf{R} = \begin{bmatrix} 1 & r_{12} & \dots & r_{1n} \\ 0 & 1 & \dots & r_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix}. \quad (4.13)$$

Relațiile de calcul pentru algoritmul Crout sunt următoarele:

- Se generează matricele nule

$$l_{ij} = 0, \quad i = 1, \dots, n, \quad j = 1, \dots, n; \quad (4.14)$$

$$r_{ij} = 0, \quad i = 1, \dots, n, \quad j = 1, \dots, n. \quad (4.15)$$

- Pentru $i = 1, \dots, n$ se calculează succesiv

$$r_{ii} = 1, \quad i = 1, \dots, n; \quad (4.16)$$

$$l_{ij} = \begin{cases} a_{ij} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{jk} r_{ki}, & i > 1, \quad j = i, \dots, n; \\ a_{ij}, & i \leq 1 \end{cases} \quad (4.17)$$

$$r_{ij} = \frac{a_{ij} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik} r_{kj}}{l_{ii}}, \quad j = i+1, \dots, n. \quad (4.18)$$



Test de autoevaluare

1. Să se definească factorizarea matricelor.
2. Care este particularitatea factorizării LR?
3. Care sunt trăsăturile principale ale algoritmilor Doolittle și Crout, utilizați la factorizarea LR?

Lucrare de verificare

1. Să se factorizeze LR matricea $A = \begin{bmatrix} -4 & 4 \\ 2 & -6 \end{bmatrix}$, folosind algoritmul Crout.
2. Fie matricea $A = \begin{bmatrix} 2 & 5 \\ 3 & 7 \end{bmatrix}$. Să se factorizeze LR matricea A cu ajutorul algoritmului Doolittle.