

## Unitatea de învățare 7 – 2 ore

### Calcul matriceal (*continuare*)

### Sisteme de ecuații liniare

7.1. Metode de calcul prin transformarea matricei  $A$  în matrice unitate. - *continuare*

7.2. Sisteme de ecuații liniare. Generalități.

7.3. Algoritmi direcți. Algoritmul Gauss.

#### **Cunoștințe și deprinderi**

La finalul parcurgerii acestei unități de învățare vei cunoaște:

- algoritmul de calcul al matricei inverse bazat pe transformarea directă a matricei  $A$  în matrice unitate;
- care sunt algoritmii de soluționare a sistemelor de ecuații liniare;
- caracteristicile algoritmilor direcți de soluționare a sistemelor de ecuații liniare;
- etapele de calcul pentru algoritmul Gauss.

În această unitate de învățare este prezentat cel de-al doilea algoritm de calcul al matricei inverse și anume cel bazat pe transformarea directă a matricei  $A$  în matrice unitate, precum și forma generală a sistemelor de ecuații liniare, cu prezentarea algoritmului Gauss de soluționare a acestora, algoritm ce face parte din categoria algoritmilor direcți.

### 7.1. Algoritmul bazat pe transformarea directă a matricei $A$ în matrice unitate

Acest algoritm este similar cu cel anterior și se bazează pe unele observații privind prelucrările asupra matricei  $B$ .

Deși teoretic matricea  $B$  are dimensiunea de  $n \times 2n$ , în realitate se supun transformărilor doar partea din matricea  $B$  cuprinsă între coloanele  $k$  și  $n+k+1$ , respectiv doar asupra unei matrici de dimensiuni  $n \times (n+1)$ , ultima coloană,  $n+k+1$  fiind identică cu coloana  $k$  a matricei unitate. Exemplificând cu matricea prezentată în exemplul din unitatea anterioară de învățare, pentru  $k=1$  se pornește de la matricea din figura 7.1.

$$B = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 3 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 3 & 2 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 2 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Fig. 7.1. Matricea  $B$  la începutul iterației  $k=1$ .

După aplicarea algoritmului descris prin (6.22) – (6.26) se obține, pentru iterația  $k=1$ , forma din figura 7.2. Se observă că algoritmul nu modifică structura coloanelor 5 și 6 ale matricei, respectiv a coloanelor  $2n-1, 2n-2, \dots, 2n-k+2$ .

Coloana k=1 a matricei unitate

$$B^{(1)} = \begin{bmatrix} 1 & 0,5 & 1,5 & 0,5 & 0 & 0 \\ 0 & 1,5 & -2,5 & -1,5 & 1 & 0 \\ 0 & 1,5 & -0,5 & -0,5 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Matrice 3x3 dupa prima iteratie

Fig. 7.2. Matricea  $B$  la sfârșitul iterației  $k = 1$ .

În consecință, transformările (6.23) și (6.24) nu mai trebuie aplicate asupra coloanelor  $2n-1, 2n-2, \dots, 2n-k+2$ .

*Generalizare.* Se consideră matricea  $C_{(n \times (n+1))}$ , alcătuită din matricea  $B_{(n \times n)}$ , căreia i se bordează în iterația  $k = 1$  vectorul coloană unitate

$$C = \begin{bmatrix} b_{11}^{(0)} & b_{12}^{(0)} & \dots & b_{1n}^{(0)} & 1 \\ b_{21}^{(0)} & b_{22}^{(0)} & \dots & b_{2n}^{(0)} & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ b_{n1}^{(0)} & b_{n2}^{(0)} & \dots & b_{nn}^{(0)} & 0 \end{bmatrix}.$$

Aplicând algoritmul (6.22) – (6.26) pentru  $j = 1, \dots, n+1$  se obține

$$C^{(1)} = \begin{bmatrix} 1 & b_{12}^{(1)} & \dots & b_{12n}^{(1)} & b_{1,n+1}^{(1)} \\ 0 & b_{22}^{(1)} & \dots & b_{2n}^{(1)} & b_{2,n+1}^{(1)} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & b_{n2}^{(1)} & \dots & b_{nn}^{(1)} & b_{n,n+1}^{(1)} \end{bmatrix}.$$

Coloana  $n+1$  a matricei  $C^{(1)}$  reprezintă prima coloană a viitoarei matrici inverse. Înlocuind coloana 1 a matricei  $C^{(1)}$  cu coloana  $n+1$  și neglijând coloana vector unitate se obține forma compactă a matricei  $B$

$$B^{(1)} = \begin{bmatrix} b_{1,n+1}^{(1)} & b_{12}^{(1)} & \cdots & b_{1n}^{(1)} \\ b_{2,n+1}^{(1)} & b_{22}^{(1)} & \cdots & b_{2n}^{(1)} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ b_{n,n+1}^{(1)} & b_{2n}^{(1)} & \cdots & b_{nn}^{(1)} \end{bmatrix}.$$

Relațiile de calcul pentru utilizate în continuare sunt:

$$b_{i,n+1}^{(1)} = -\frac{b_{i1}^{(0)}}{b_{11}^{(0)}}, \quad i = 2, \dots, n; \quad (7.1)$$

$$b_{i1}^{(1)} = -\frac{b_{i1}^{(0)}}{b_{11}^{(0)}}, \quad i = 2, \dots, n, \quad (7.2)$$

$$b_{11}^{(1)} = \frac{1}{b_{11}^{(0)}}; \quad (7.3)$$

$$b_{kj}^{(k)} = \frac{b_{kj}^{(k-1)}}{b_{kk}^{(k-1)}}, \quad j = k, \dots, 2n. \quad (7.4)$$

$$b_{ij}^{(k)} = b_{ij}^{(k-1)} - b_{ik}^{(k-1)} * \frac{b_{kj}^{(k-1)}}{b_{kk}^{(k-1)}}, \quad i = 1, \dots, n, \quad j = 1, \dots, 2n, \quad i \neq k, \quad j \neq k. \quad (7.5)$$

Algoritmul compact. Din cele prezentate rezultă că metoda eliminării gaussiene se poate aplica și în cadrul aceleași matrice de dimensiuni  $n \times n$ , eliminarea decurgând în  $n$  etape. Algoritmul este iterativ, pentru iterația  $k$ ,  $k = 1, \dots, n$  fiind parcurse următoarele operații:

$$b_{kj}^{(k)} = \frac{b_{kj}^{(k-1)}}{b_{kk}^{(k-1)}}, \quad j = 1, \dots, n, \quad j \neq k; \quad (7.6)$$

$$b_{ik}^{(k)} = -\frac{b_{ik}^{(k-1)}}{b_{kk}^{(k-1)}}, \quad i = 1, \dots, n \quad i \neq k; \quad (7.7)$$

$$b_{kk}^{(k)} = \frac{1}{b_{kk}^{(k-1)}}; \quad (7.8)$$

$$b_{ij}^{(k)} = b_{ij}^{(k-1)} - b_{ik}^{(k-1)} * \frac{b_{kj}^{(k-1)}}{b_{kk}^{(k-1)}}, \quad i = 1, \dots, n, j = 1, \dots, n, i \neq k, j \neq k. \quad (7.9)$$



### Test de autoevaluare

1. Care sunt diferențele între cei doi algoritmi utilizați în cazul calculului matricei inverse?
2. Care sunt particularitățile algoritmului compact?

## 7.2. Sisteme de ecuații liniare

Un sistem de  $n$  ecuații liniare cu  $n$  necunoscute are forma

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \dots \quad \dots \quad \dots \quad \dots \quad \dots \quad \dots \quad \dots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases} \quad (7.10)$$

Sub formă matriceală, sistemul de ecuații (7.10) poate fi scris sub forma

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & K & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & K & a_{2n} \\ K & K & K & K \\ a_{n1} & a_{n2} & K & a_{nn} \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ M \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ M \\ b_n \end{bmatrix}, \quad (7.11)$$

respectiv

$$Ax = b, \quad (7.12)$$

unde  $A \in \mathfrak{R}_{n \times n}$  este o matrice reală cu  $n$  linii și  $n$  coloane, iar  $b \in \mathfrak{R}^n$  este un vector coloană cu  $n$  componente.

Teorema de existență și unicitate arată că dacă matricea  $A \in \mathfrak{R}_{n \times n}$  este inversabilă, atunci, oricare ar fi vectorul  $b \in \mathfrak{R}^n$ , sistemul (7.10) are soluție unică  $x \in \mathfrak{R}^n$ , soluție care poate fi scrisă sub forma

$$x = A^{-1}b. \quad (7.13)$$

Principial, soluția sistemului de ecuații (7.10) se obține calculând matricea inversă,  $A^{-1}$  și înmulțind rezultatul obținut cu vectorul  $b$ . Practic, această modalitate de calcul este foarte puțin utilizată, având doar semnificație teoretică. Algoritmii de soluționare a sistemelor de ecuații liniare pot fi grupați în două categorii:

- algoritmi direcți, care determină soluția sistemului într-un număr cunoscut de iterații ;
- algoritmi indirecti, care determină iterativ soluția sistemului, pornind de la o soluție inițială.

### 7.3. Algoritmi direcți. Algoritmul Gauss

Acești algoritmi constau în reducerea sistemului inițial (7.10) la un sistem echivalent, rezolvabil prin relații analitice elementare. Procedeele de reducere are la bază o schemă de eliminare succesivă a necunoscutelor, schemă ce poartă numele de eliminarea Gauss. Deoarece numărul de operații aritmetice elementare este de ordinul  $n^3$ , considerente de natură

tehnico-economică recomandă aplicarea metodelor directe pentru sisteme cu dimensiuni  $n \leq 100$ .

**Algoritmul Gauss.** Algoritmul Gauss este cel mai des utilizat algoritm destinat rezolvării sistemelor de ecuații liniare de dimensiuni mici și medii. Algoritmul cuprinde două etape de calcul:

- a) transformarea matricei  $A$  a sistemului de ecuații la forma triunghiulară superioară, însoțită de transformări corespunzătoare asupra vectorului  $b$

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} a'_{11} & a'_{12} & \dots & a'_{1n} \\ 0 & a'_{22} & \dots & a'_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & a'_{nn} \end{bmatrix};$$

- b) determinarea soluțiilor prin substituție inversă, respectiv determinarea iterativă a soluției  $x_n, x_{n-1}, \dots, x_1$ .

Prima etapă de calcul, triangularizarea matricei  $A$ , este realizată prin eliminare gaussiană cu pivotare parțială. Algoritmul cuprinde următorii pași :

- pentru  $k = 1, 2, \dots, n-1$  se calculează
  1. Se determină linia  $l_{max}$  corespunzătoare elementului maxim de pe coloana  $k$ ,

$$|a_{l_{max}k}| = \max_{i \geq k} |a_{ik}|, \quad l_{max} \geq k; \quad (7.14)$$

2. Se permută linia  $k$  cu linia  $l_{max}$

$$a_{kj} = a_{l_{max}j}, \quad j = k, \dots, n; \quad (7.15)$$

$$b_k = b_{l_{max}}; \quad (7.16)$$

3. Pentru  $i = k+1, \dots, n$  se calculează

$$3a) \text{ multiplicatorul } \mu = \frac{a_{ik}}{a_{kk}} ; \quad (7.17)$$

3b) elementele matricei și a termenului liber

$$a_{ij} = a_{ij} - \mu * a_{kj}, \quad j = k + 1, \dots, n ; \quad (7.18)$$

$$b_i = b_i - \mu * b_k . \quad (7.19)$$

Cea de a doua etapă de calcul, determinarea soluțiilor prin substituție inversă, decurge astfel:

1. Calculul soluției  $x_n$

$$x_n = \frac{b_n}{a_{nn}} ; \quad (7.20)$$

2. Calculul iterativ al soluțiilor  $x_i, i = n - 1, \dots, 1$

$$x_i = \frac{b_i - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} * x_j}{a_{ii}}, \quad i = n - 1, \dots, 1. \quad (7.21)$$

Exemplul 7.1. Să se rezolve sistemul

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 = 4 \\ 2x_1 + 3x_2 + x_3 = 9 \\ x_1 - x_2 - x_3 = -2 \end{cases}$$

Rezolvare. Sistemul se aduce la forma matriceală  $AX = B$ , în care

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 2 & 3 & 1 \\ 1 & -1 & -1 \end{bmatrix}, \quad X = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} 4 \\ 9 \\ -2 \end{bmatrix}.$$

Soluția se obține după parcurgerea celor două etape:



- a) transformarea matricei **A** a sistemului de ecuații la forma triunghiular superioară, însoțită de transformări corespunzătoare asupra vectorului **B**;
- b) determinarea soluțiilor prin substituție inversă, respectiv determinarea iterativă a soluției  $x_n, x_{n-1}, \dots, x_1$ .

Transformarea matricei **A** a sistemului de ecuații la forma triunghiular superioară se realizează iterativ, în  $k = n - 1 = 2$  iterații.

Iterația  $k = 1$ ,  $i = 2, 3$ .

Pentru  $i = 2$  se calculează

$$\text{a) multiplicatorul } \mu = \frac{a_{ik}}{a_{kk}} = \frac{a_{21}}{a_{11}} = \frac{2}{1} = 2 ;$$

b) elementele matricei și a termenului liber

$$a_{ij} = a_{ij} - \mu * a_{kj}, \quad j = 1, \dots, 3;$$

$$a_{21} = a_{21} - \mu * a_{11} = 2 - 2 * 1 = 0;$$

$$a_{22} = a_{22} - \mu * a_{12} = 3 - 2 * 1 = 1 ;$$

$$a_{23} = a_{23} - \mu * a_{13} = 1 - 2 * 1 = -1 ;$$

$$b_i = b_i - \mu * b_k ;$$

$$b_2 = b_2 - \mu * b_1 = 9 - 2 * 4 = 1.$$

Pentru  $i = 3$  se calculează

$$\text{a) multiplicatorul } \mu = \frac{a_{ik}}{a_{kk}} = \frac{a_{31}}{a_{11}} = \frac{1}{1} = 1 ;$$

b) elementele matricei și a termenului liber

$$a_{ij} = a_{ij} - \mu * a_{kj}, \quad j = 1, \dots, 3;$$

$$a_{31} = a_{31} - \mu * a_{11} = 1 - 1 * 1 = 0;$$

$$a_{32} = a_{32} - \mu * a_{12} = -1 - 1 * 1 = -2 ;$$

$$a_{33} = a_{33} - \mu * a_{13} = -1 - 1 * 1 = -2 ;$$

$$b_i = b_i - \mu * b_k ;$$

$$b_3 = b_3 - \mu * b_1 = -2 - 1 * 4 = -6.$$

După iterația  $k = 1$ , forma sistemului de ecuații este

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & -1 \\ 0 & -2 & -2 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 \\ 1 \\ -6 \end{bmatrix}.$$

Iterația  $k = 2$ ,  $i = 3$ .

Pentru  $i = 3$  se calculează

$$\text{a) multiplicatorul } \mu = \frac{a_{ik}}{a_{kk}} = \frac{a_{32}}{a_{22}} = \frac{-2}{1} = -2 ;$$

b) elementele matricei și a termenului liber

$$a_{ij} = a_{ij} - \mu * a_{kj}, \quad j = 2, 3;$$

$$a_{32} = a_{32} - \mu * a_{22} = -2 - (-2) * 1 = 0 ;$$

$$a_{33} = a_{33} - \mu * a_{23} = -2 - (-2) * (-1) = -4 ;$$

$$b_i = b_i - \mu * b_k ;$$

$$b_3 = b_3 - \mu * b_2 = -6 - (-2) * 1 = -4.$$

După iterația  $k = 2$ , forma sistemului de ecuații devine

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & -4 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 \\ 1 \\ -4 \end{bmatrix}.$$

Determinarea soluțiilor  $x_1, x_2, \dots, x_n$  se realizează prin substituție inversă. Etapele de calcul sunt :

1. Calculul soluției  $x_n = x_3$

$$x_3 = \frac{b_3}{a_{33}} = \frac{-4}{-4} = 1;$$

2. Calculul iterativ al soluțiilor  $x_i, i = 2, 1$

$$x_i = \frac{b_i - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} * x_j}{a_{ii}}, \quad i = n-1, \dots, 1.$$

$$x_2 = \frac{b_2 - \sum_{j=3}^3 a_{2j} * x_j}{a_{22}} = \frac{1 - [(-1) * 1]}{1} = 2;$$

$$x_1 = \frac{b_1 - \sum_{j=2}^3 a_{1j} * x_j}{a_{11}} = \frac{4 - [1 * 2 + 1 * 1]}{1} = 1.$$

Soluția sistemului de ecuații este  $x = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \end{bmatrix}.$



### **Test de autoevaluare**

1. Precizați categoriile în care se grupează algoritmi de soluționare a sistemelor de ecuații liniare.
2. Care sunt etapele de calcul ale algoritmului Gauss?

### **Lucrare de verificare**

1. Să se realizeze o comparație între algoritmul cu bordare parțială și algoritmul compact utilizați pentru calculul

inversei matricei  $A = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 3 \\ 3 & 3 & 2 \\ 1 & 2 & 1 \end{bmatrix}$ .

2. Să se rezolve următorul sistem de ecuații liniare, folosind metoda Gauss

$$\begin{cases} 3x + 2y - z = 1 \\ -x - 2y + z = 2 \\ 2x - y + z = -1 \end{cases}.$$