II. Metode numerice de rezolvare a sistemelor liniare. II.1.Metode directe de rezolvare a sistemelor de ecuatii liniare.

CONTINUTUL CURSULUI #2:

- II. Metode numerice de rezolvare a sistemelor liniare.
 - II.1. Metode directe de rezolvare a sistemelor de ecuații liniare.
 - II.1.1. Sisteme liniare superior triunghiulare.
 - II.1.2. Metoda Gauss fără pivotare.
 - II.1.3. Metoda Gauss cu pivotare partială.
 - II.1.4. Metoda Gauss cu pivotare totală.

II.1.1. Sisteme liniare superior triunghiulare

Definitia (II.1.)

- a) Matricea $A=(a_{ij})_{i,j=\overline{1,n}}\in\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ se numește matrice superior triunghiulară dacă și numai dacă elementele sub diagonala principală sunt nule, i.e. $a_{ii} = 0, \forall i > j$;
- b) Un sistem liniar a cărui matrice asociată este superior triunghiulară se numește sistem superior triunghiular.

Fie sistemul liniar $Ax = b, A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ superior triunghiulară cu $a\nu\nu \neq 0, k = \overline{1, n}$ si $b \in \mathbb{R}^n$. Sistemul superior triunghiular Ax = b se scrie sub forma

Din (E_n) rezultă

$$x_n = \frac{b_n}{a_{nn}}. (2)$$

Fie ecuația (E_k): $a_{kk}x_k+\sum_{}^{\cdots}a_{kj}x_j=b_k$. Dacă din ultimele n-k ecuații sunt calculate componentele $x_i, j = \overline{k+1, n}$, atunci din (E_k) rezultă

$$x_k = \frac{1}{a_{kk}} \left(b_k - \sum_{j=k+1}^n a_{kj} x_j \right) \tag{3}$$

ALGORITM (Metoda substitutiei descendente) Date de intrare: $A = (a_{ij})_{i,i=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R});$

Date de iesire: $x \in \mathbb{R}^n$: STEP1: $x_n = \frac{1}{2}b_n$; k = n - 1;

STEP2: while k > 0 do $x_k = \frac{1}{a_{kk}} \left(b_k - \sum_{i=k+1}^n a_{kj} x_j \right);$ k = k - 1

Definim în continuare conform Algoritmului (Metoda substituției descendente) procedura SubsDesc având sintaxa x = SubsDesc(A, b), unde x este solutia sistemului Ax = b.

II.1.2. Metoda Gauss fără pivotare. Fie sistemul liniar $Ax = b, A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R}), b \in \mathbb{R}^n$. Sistemul Ax = b se scrie sub forma

$$\begin{cases} a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + \dots + a_{1k} x_k + \dots + a_{1n} x_n = b_1 \\ a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + \dots + a_{2k} x_k + \dots + a_{2n} x_n = b_2 \\ \dots \\ a_{k1} x_1 + a_{k2} x_2 + \dots + a_{kk} x_k + \dots + a_{kn} x_n = b_k \\ \dots \\ a_{n1} x_1 + a_{n2} x_2 + \dots + a_{nk} x_k + \dots + a_{nn} x_n = b_n \end{cases}$$

diagonala principală a matricei A, i.e. a_{kk} , $k \in \overline{1, n}$. Metoda Gauss fără pivotare transformă matricea extinsă \overline{A} folosind

 $m_{\ell k} = \frac{a_{\ell k}}{a_{k k}};$

endfor

STEP 3: if $a_{nn} = 0$ then

 $l_e \leftarrow l_e - m_{e\nu}l_{\nu}$ endfor

transformările elementare într-o matrice superior triunghiulară. obtinându-se astfel un sistem compatibil cu sistemul initial. La fiecare pas $k = \overline{1, n-1}$ al metodei lui Gauss fără pivotare se alege drept pivot corespunzător coloanei k primul element nenul $a_{nk} \neq 0, p \geq k$ de pe coloana k a matricei transformate. Apoi se elimină toate elementele

de pe coloana k situate sub pivot (folosind transformările elementare).

 (E_n) Se numește **pivot** al matricei $A = (a_{ij})_{i,i-1,n}$ orice element de pe

STEP 4: $x = SubsDesc((a_{ij})_{i,i-1,n}, (a_{i,n+1})_{i-1,n})$. Exemplu 1: Să se rezolve, folosind metoda lui Gauss fără pivotare.

sistemul liniar:

 $\begin{cases} x_2 + 2x_3 = 8 \\ x_1 + x_3 = 4 \\ 3x_1 + 2x_2 + x_3 = 10 \end{cases}$ Matricea extinsă A asociată sistemului este:

ALGORITM (Metoda Gauss fără pivotare Date: $A = (a_{ij})_{i,i=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R}), \quad b \in \mathbb{R}^n$

STEP 1: $A = (A \mid b) = (a_{ij})_{i=\overline{1,n}; i=\overline{1,n+1}}$ (matricea extinsă); STEP 2: for k = 1: n-1 do Se caută primul p cu $k \le p \le n$ a.î. $a_{nk} \ne 0$:

if (nu a fost gasit p) then OUTPUT('Sist. incomp. sau sist. comp.

nedet.') STOP endif

if $p \neq k$ then $L_0 \leftrightarrow L_k$ (schimbă linia p cu linia k)

endif for $\ell = k+1:n$ do

(4)

(5)

October 14, 2018

 (E_k)

elementară $L_3 \leftarrow L_3 - \frac{3}{1}L_1$:

 $\bar{A} = [A|b] = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 8 \\ 1 & 0 & 1 & 4 \\ 3 & 2 & 1 & 10 \end{bmatrix}$

 $k=1: a_{21} \neq 0 \Rightarrow p=2$. Deoarece $p \neq k$ interschimbăm $L_p \leftrightarrow L_k$. Se obtine o matrice echivalentă cu matricea A.

 $\bar{A} \sim \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 4 \\ 0 & 1 & 2 & 8 \\ 2 & 2 & 1 & 10 \end{bmatrix}$

Eliminăm toate elementele de pe prima coloană situate sub elementul $a_{11}=1$ al matricei echivalente. Aplicăm următoarea transformare

Curs #2

October 14, 2018

k=2: $a_{22}=1\neq 0$. Eliminăm elementul situat sub pivotul curent a_{22} aplicând transformarea $L_3 \leftarrow L_3 - 2L_2$

$$\bar{A} \sim \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & | & 4 \\ 0 & 1 & 2 & | & 8 \\ 0 & 0 & -6 & | & -18 \end{bmatrix}$$
 Matricea finală este o matrice superior triunghiulară și reprezintă matricea

asociată unui sistem compatibil cu sistemul initial. Solutia sistemului este: $x_1 = 1, x_2 = 2, x_3 = 3.$

(8)

sistemul liniar:

Exemplu 2: Să se rezolve, folosind metoda lui Gauss fără pivotare, sistemul liniar:
$$\begin{cases} \varepsilon x_1 + x_2 = 1 \\ x_1 + x_2 = 2 \end{cases}$$

(6)

unde $\varepsilon = O(10^{-20}) \ll 1$.

Transformăm matricea $A \in \mathcal{M}_2(\mathbb{R})$ într-o matrice superior triunghiulară

$$\bar{A} = \left[\begin{array}{c|c} \varepsilon & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{array} \right] \sim \left[\begin{array}{c|c} \varepsilon & 1 & 1 \\ 0 & 1 - \frac{1}{\varepsilon} & 2 - \frac{1}{\varepsilon} \end{array} \right]$$

Cum $a_{11} \neq 0$, s-a efectuat transformarea $L_2 \leftarrow L_2 - \frac{a_{21}}{a_2} L_1$

Obtinem sistemul liniar superior triunghiular echivalent:

$$\begin{cases} \varepsilon\,x_1+&x_2=1\\ &\left(1-\frac{1}{\varepsilon}\right)x_2=2-\frac{1}{\varepsilon} \end{cases} \tag{7}$$
 Sistemul liniar (7) se rezolvă orin metoda substituției descendente

$$\begin{cases} x_2 = \frac{2-1/\varepsilon}{1-1/\varepsilon} = \frac{2\varepsilon-1}{\varepsilon-1} \approx \frac{-1}{-1} = 1 \\ x_1 = \frac{1-x_2}{\varepsilon} = \frac{1-1}{\varepsilon} = 0 \end{cases} \implies x_1 = 0 \quad \& \quad x_2 = 1$$

Verificare:

$$\begin{cases} \varepsilon x_1 + x_2 = 0 + 1 = 1 & (E_1) \\ x_1 + x_2 = 0 + 1 = 1 & (E_2) \end{cases}$$
 (9)

Relatiile (9) implică faptul că solutia (8) a sistemului liniar (11), obtinută prin metoda lui Gauss fără pivotare, contine o eroare foarte mare,

II.1.3. Metoda Gauss cu pivotare partială. La fiecare pas $k = \overline{1, n-1}$ al Algoritmului metodei Gauss fără pivotare se alege ca pivot corespunzător coloanei k elementul a_{pk} cu valoarea absolută cea mai mare de pe coloana k, aflat sub sau pe diagonala principală a

matricei curente A, i.e. $|a_{pk}| = \max_{i=\overline{k}} |a_{jk}|, \quad p \in \overline{k, n}$ (10)

ALGORITM (Metoda Gauss cu pivotare partială)

 $A = (a_{ij})_{i,i=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R}), \quad b \in \mathbb{R}^n$ STEP 1: $A = (A \mid b) = (a_{i,j})_{i=\overline{1,n}, i=\overline{1,n+1}}$ (matricea extinsă)

STEP 2: for $k = 1 \cdot n - 1$ do

Determină primul indice
$$p$$
, $(k \le p \le n)$

a.î. $|a_{pk}| = \max_{i=\overline{k},\overline{n}} |a_{jk}|$

Curs #2

if $a_{nk} = 0$ then OUTPUT('Sist. incomp. sau comp. nedet.')

October 14, 2018

STOP.

endif

if $p \neq k$ then $L_p \leftrightarrow L_k$ (schimbă linia p cu linia k) endif for $\ell = k + 1 : n$ do $m_{\ell k} = \frac{a_{\ell k}}{a_{\ell k}}$; Le ← Le - mer Lr: endfor endfor STEP 3: if $a_{nn} = 0$ then OUTPUT('Sist. incomp. sau comp. nedet.') STOP.

În urma transformării elementare
$$L_3 \leftarrow L_3 - \frac{1}{3}L_1$$
 se obține:

STEP 4: $x = \text{SubsDesc}((a_{ij})_{i,j=\overline{1,n}}, (a_{i,n+1})_{i=\overline{1,n}})$

$$\bar{A} \sim \begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 & 10 \\ 0 & 1 & 2 & 8 \\ 0 & -\frac{2}{3} & \frac{2}{3} & \frac{2}{3} \end{bmatrix}$$

k=2 : $|a_{p2}|=\max_{j=\overline{2,3}}|a_{j2}|=|a_{22}|\Rightarrow p=2$. Alpicăm transformarea

Curs #2

elementară
$$L_3 \leftarrow L_3 - \frac{-2/3}{1} = L_3 + \frac{2}{3}L_2$$

$$\bar{A} \sim \begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 & 10\\ 0 & 1 & 2 & 8\\ 0 & 0 & 2 & 6 \end{bmatrix}$$

endif

Solutia sistemului este: $x_1 = 1, x_2 = 2, x_3 = 3$.

Exemplu 3: Să se rezolve, folosind metoda lui Gauss cu pivotare partială. sistemul liniar

$$\begin{cases} x_2 + 2x_3 = 8 \\ x_1 + x_3 = 4 \\ 3x_1 + 2x_2 + x_3 = 10 \end{cases}$$
 (11)

Matricea extinsă A asociată sistemului este:

$$\bar{A} = [A|b] = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 8 \\ 1 & 0 & 1 & 4 \\ 3 & 2 & 1 & | 10 \end{bmatrix}$$

 $k = 1: |a_{p1}| = \max_{i = 73} |a_{i1}| = |a_{31}| \Rightarrow p = 3.$ Interschimbăm $L_3 \leftrightarrow L_1$.

Se obtine matricea echivalentă cu A $\bar{A} \sim \begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 & 10 \\ 0 & 1 & 2 & 8 \\ 1 & 0 & 1 & 4 \end{bmatrix}$

Exemplu 4. Să se rezolve, folosind metoda lui Gauss cu pivotare partială. sistemul liniar:

$$\begin{cases} \varepsilon x_1 + x_2 = 1 & (\mathsf{E}_1) \\ x_1 + x_2 = 2 & (\mathsf{E}_2) \end{cases}$$
 (12)

unde $\varepsilon = O(10^{-20}) \ll 1$. Scriem matricea extinsă asociată sistemului:

Scriem matricea extinsa asociata sistemului:
$$\bar{A} = \begin{bmatrix} \varepsilon & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{bmatrix}$$

Determinăm pivotul corespunzător coloanei k = 1 a matricei curente A:

$$|a_{p1}| = \max_{i=1,2} |a_{j1}| = \max\{|\varepsilon|, 1\} = 1 \implies p = 2$$
 (14)

Interschimbăm liniile k = 1 și p = 2, i.e. $L_2 \longleftrightarrow L_1$

Curs #2

Se obtine matricea echivalenta

$$\hat{\Pi}$$
n urma transformării $L_2 \leftarrow L_2 - \frac{gg_1}{2}L_1$, i.e., $L_2 \leftarrow L_2 - \varepsilon L_1$ se obține: $\bar{A} \sim \begin{bmatrix} 1 & 1 & 2 \\ 0 & 1 - \varepsilon & 1 - 2\varepsilon \end{bmatrix}$

 $\bar{A} \sim \begin{bmatrix} 1 & 1 & 2 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$

Obtinem sistemul liniar superior triunghiular echivalent:

$$\left\{\begin{array}{ll} x_1+&x_2=2\\ &(1-\varepsilon)\,x_2=1-2\,\varepsilon\end{array}\right.$$
 Sistemul liniar (15) se rezolvă prin metoda substituției descendente

 $\begin{cases} x_2 = \frac{1 - 2\varepsilon}{1 - \varepsilon} \approx \frac{1}{1} = 1 \\ x_1 = 2 - x_2 = 2 - 1 = 1 \end{cases} \implies$

$$x_1=x_2=1$$

 $\bar{A} \sim \begin{bmatrix} 1 & C & C \\ 0 & 1 - C & 2 - C \end{bmatrix}$

 $\bar{A} = \begin{bmatrix} 1 & C & C \\ 1 & 1 & 2 \end{bmatrix} \qquad (L_2) \longleftarrow \left(L_2 - \frac{1}{2} L_1 \right)$

 $\begin{cases} x_1 + C x_2 = C \\ (1 - C) x_2 = 2 - C \end{cases}$

Sistemul liniar (19) se rezolvă prin metoda substituției descendente

$$\begin{cases} x_2 = \frac{2-C}{1-C} \approx \frac{-C}{-C} = 1 \\ x_1 = C - C \times x_2 = C - C = 0 \end{cases} \implies$$

 $x_1 = 0$ & $x_2 = 1$ Curs #2

Verificare:

$$\begin{cases} \varepsilon x_1 + x_2 = \varepsilon + 1 \approx 1 & (E_1) \\ x_1 + x_2 = 1 + 1 = 2 & (E_2) \end{cases}$$
 (17)

Relațiile (17) implică faptul că soluția (16) a sistemului liniar (11), obținută prin metoda lui Gauss cu pivotare parțială, este acurată. Exemplu 5. Să se rezolve, folosind metoda lui Gauss cu pivotare partială, sistemul liniar:

$$\begin{cases} x_1 + C x_2 = C & (E_1) \\ x_1 + x_2 = 2 & (E_2) \end{cases}$$
 (18)

unde $C = O(10^{20}) \gg 1$.

Transformăm matricea $A \in \mathcal{M}_2(\mathbb{R})$ într-o matrice superior triunghiulară. tinând seama de alegerea pivotului corespunzător coloanelor matricelor respective:

Verificare:

pivotărea totală.

(15)

(16)

(19)

$$\begin{cases} x_1 + C x_2 = 0 + C = C & (E_1) \\ x_1 + x_2 = 0 + 1 = 1 & (E_2) \end{cases}$$
 (20)

Relatiile (20) implică faptul că soluția (20) a sistemului liniar (18). obtinută prin metoda lui Gauss cu pivotare partială, contine o eroare foarte

mare. Cauza erorii se datorează faptului că nu se ține seama de valoarea

Curs #2

pivotului în raport cu valorile elementelor liniei sale. Se introduce astfel

II.1.4. Metoda Gauss cu pivotare totală. La fiecare pas $k = \overline{1, n-1}$ al Algoritmului metodei Gauss fără pivotare alegem ca pivot elementul curent apm cu valoarea absolută cea mai mare

$$\boxed{|a_{pm}| = \max_{i,j=\overline{k,n}} |a_{ij}|, \quad p, m \in \overline{k,n}}$$
(21)

Obs.: La interschimbarea a două coloane se schimbă ordinea necunoscutelor în vectorul x.

Dacă $m \neq k$, atunci interschimbăm coloanele k și m. Dacă $p \neq k$, atunci

if
$$m \neq k$$
 then

 $C_m \leftrightarrow C_k$ (schimbă coloana m cu coloana k); $index_m \leftrightarrow index_k$ (schimbă indicii nec.);

October 14, 2018 21 / 26

October 14, 2018 23 / 26

endif

din submatricea $(a_{ij})_{i,i=\overline{k},\overline{n}}$, i.e.

interschimbăm liniile k și ℓ .

for
$$\ell = k + 1$$
: n do $m_{\ell k} = \frac{a_{\ell k}}{a_{\ell k}}$;

$$a_{kk}$$

 $L_{\ell} \leftarrow L_{\ell} - m_{\ell k} L_{k}$;

endfor endfor

STEP 3: if
$$a_{nn} = 0$$
 then

OUTPUT('Sist. incomp. sau comp. nedet.')

STOP.

endif

STEP 4: $y = \text{SubsDesc}((a_{ij})_{i,i=\overline{1,n}},(a_{i,n+1})_{i=\overline{1,n}});$ $x_{index_i} = y_i, i = \overline{1, n}$ (renumerotare nec.).

STEP 1: $A = (A \mid b) = (a_{i,j})_{i=\overline{1,n}, i=\overline{1,n+1}}$ (matricea extinsă); $index_i = i, i = \overline{1, n}$: STEP 2: for $k = 1 \cdot n - 1$ do

Date de iesire: $x \in \mathbb{R}^n$:

ALGORITM (Metoda Gauss cu pivotare totală) Date de intrare: $A = (a_{ij})_{i,i=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\overline{\mathbb{R}}), \quad b \in \mathbb{R}^n$;

 $L_{\ell} \leftrightarrow L_{\nu}$ (schimbă linia p cu linia k);

Determină primii indici
$$p, m \ (k \le p, m \le n)$$

a.î. $|a_{pm}| = \max_{i,j=\overline{k},n} |a_{ij}|;$

if $a_{pm} = 0$ then

OUTPUT('Sist. incomp. sau comp. nedet.')

STOP

endif

if $p \neq k$ then

endif

Exemplu 6. Să se rezolve, folosind metoda lui Gauss cu pivotare totală.

$$\begin{cases} x_1 + C x_2 = C & (E_1) \\ x_1 + x_2 = 2 & (E_2) \end{cases}$$
 (22)

unde $C = O(10^{20}) \gg 1$.

sistemul liniar

$$\widetilde{A} = \begin{bmatrix} 1 & C & C \\ 1 & 1 & 2 \end{bmatrix}$$
(23)

October 14, 2018 24 / 26

Determinăm pivotul corespunzător coloanei k=1 a matricei curente A

Curs #2

căutând maximul elementelor matricei A:

 $|a_{pm}| = \max_{i,j=1,2} |a_{ij}| = |C| = |a_{12}| \quad \Longrightarrow \quad p = 1 \,, \ m = 2$

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 2 \end{bmatrix} & \begin{pmatrix} E_2 - \overline{C} & E_1 \end{pmatrix} \longrightarrow \begin{pmatrix} E_2 \end{pmatrix}$$

$$\overline{A} \sim \begin{bmatrix} C & 1 & | C \\ 0 & 1 - \overline{C} & 1 \end{bmatrix}$$

Obtinem sistemul liniar superior triunghiular echivalent:

Cum p = k si $m \neq k$, iterschimbăm coloanele k = 1 si m = 2.

Verificare:

$$\begin{cases} x_1 + Cx_2 = 1 + C \approx C & (E_1) \\ x_1 + x_2 = 1 + 1 = 2 & (E_2) \end{cases}$$

 $\begin{cases} x_1 = \frac{C}{C-1} \approx \frac{C}{C} = 1 \\ x_2 = \frac{C-x_1}{C} = \frac{C-1}{C} \approx \frac{C}{C} = 1 \end{cases} \implies$

 $x_1 = x_2 = 1$

 $\begin{cases} C x_2 + & x_1 = 2C \\ \left(1 - \frac{1}{C}\right) x_1 = 1 \end{cases} \iff \begin{cases} x_2 + & x_1 = C \\ \frac{C - 1}{C} x_1 = 1 \end{cases}$ (27)

(28)

(29)