

Cap. 2. Elemente de calcul numeric matriceal (cont'd)

2.2. Metode de calcul al inversei

Metoda reducerii la matricea unitate / ***metoda eliminării în versiunea Gauss-Jordan, a diagonalizării*** / metoda eliminării.

Avantaj: Obținerea valorii determinantului fără calcule suplimentare.

Metoda eliminării

Baza = **teoremă** din algebra matriceală: *Dacă o matrice nesară \underline{A} poate fi redusă la \underline{I} prin înmulțirea la stânga cu un șir de matrice, atunci inversa \underline{A}^{-1} se poate calcula prin înmulțirea lui \underline{I} la stânga cu același șir de matrice în ordine inversă.*

Algoritmul de inversare –două procese de calcul derulate în paralel + n pași:

I. Inițializări:

$$\underline{A}^0 = \underline{A}; \tag{2.1}$$

Metoda eliminării (cont'd 1)

$$\underline{D}^0 = \underline{I} . \quad (2.2)$$

II. La pasul k , $k = \overline{1, n}$, se calculează elementele matricelor \underline{A}^k și

\underline{D}^k :

$$a_{kj}^k = \frac{a_{kj}^{k-1}}{a_{kk}^{k-1}}, \quad j = \overline{k+1, n} ; \quad (2.3)$$

$$d_{kj}^k = \frac{d_{kj}^{k-1}}{a_{kk}^{k-1}}, \quad j = \overline{1, k} ; \quad (2.4)$$

Metoda eliminării (cont'd 2)

$$a_{ii}^k = 1, \quad i = \overline{1, k} ; \quad (2.5)$$

$$d_{ii}^k = 1, \quad i = \overline{k+1, n} ; \quad (2.6)$$

$$a_{ij}^k = a_{ij}^{k-1} - a_{ik}^{k-1} \cdot a_{kj}^k, \quad i = \overline{1, n}, i \neq k, j = \overline{k+1, n} ; \quad (2.7)$$

$$d_{ij}^k = d_{ij}^{k-1} - a_{ik}^{k-1} \cdot d_{kj}^k, \quad i = \overline{1, n}, i \neq k, j = \overline{1, k} ; \quad (2.8)$$

$$a_{ij}^k = 0, \quad i = \overline{1, n}, i \neq j, j = \overline{1, k} ; \quad (2.9)$$

$$d_{ij}^k = 0, \quad i = \overline{1, n}, i \neq j, j = \overline{k+1, n} . \quad (2.10)$$

Metoda eliminării (cont'd 3)

III. În final se obțin matricea unitate, inversa și valoarea determinantului:

$$\underline{I} = \underline{A}^n, \quad (2.11)$$

$$\underline{A}^{-1} = \underline{D}^n, \quad (2.12)$$

$$\det \underline{A} = a_{11}^0 \cdot a_{22}^1 \cdot a_{33}^2 \cdots a_{nn}^{n-1}. \quad (2.13)$$

Observații:

1. Indicele superior corespunde pasului de calcul.

Metoda eliminării (cont'd 4)

2. (2.3), (2.4): dacă elementul a_{kk}^{k-1} – **pivot**, are valoare nulă sau modulul său este sub un *prag de zero* prestabilit \Rightarrow probleme la efectuarea împărțirilor.

Pivot nul nu implică neapărat că matricea este singulară; trebuie încercate toate posibilitățile: poate fi adus în poziția de pivot orice element a_{ij}^{k-1} , $i, j = \overline{k, n}$, cu permutarea liniilor k și i și a coloanelor k și j . Dacă toate aceste posibilități duc la eșec $\Rightarrow \underline{A}$ este singulară.

Metoda eliminării (cont'd 4)

3. În scopul reducerii erorilor de rotunjire: recomandare – la fiecare pas să fie adus pe poziția pivotului elementul de valoare absolută maximă prin procedeul de la observația 2 – **pivotare**.
În final: din nou permutările de linii și / sau coloane.

4. (2.3) ... (2.10) – echivalente cu:

$$a_{k j}^k = \frac{a_{k j}^{k-1}}{a_{k k}^{k-1}}, \quad d_{k j}^k = \frac{d_{k j}^{k-1}}{a_{k k}^{k-1}}, \quad j = \overline{1, n}, \quad (2.14)$$

Metoda eliminării (cont'd 5)

$$\begin{aligned} a_{ij}^k &= a_{ij}^{k-1} + (-a_{ik}^{k-1}) \cdot a_{kj}^k, \\ d_{ij}^k &= d_{ij}^{k-1} + (-a_{ik}^{k-1}) \cdot d_{kj}^k, \quad j = \overline{1, n}, i = \overline{1, n}, i \neq k, \end{aligned} \quad (2.15)$$

cu *interpretările*:

Liniile corespunzătoare pivotului (liniile k) ale matricelor \underline{A}^k și \underline{D}^k se obțin prin împărțirea liniilor matricelor \underline{A}^{k-1} , respectiv \underline{D}^{k-1} , corespunzătoare pivotului, la pivot (a_{kk}^{k-1}).

Metoda eliminării (cont'd 6)

Liniile i , $i = \overline{1, n}, i \neq k$, ale matricelor \underline{A}^k și \underline{D}^k se obțin adunând la liniile i ale matricelor \underline{A}^{k-1} , respectiv \underline{D}^{k-1} , liniile k ale matricelor \underline{A}^k și \underline{D}^k înmulțite cu $(-a_{ik}^{k-1})$.

Exemplu: Fie matricea $\underline{A} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 6 \end{bmatrix}$. Să se determine \underline{A}^{-1} utilizând metoda eliminării în versiunea Gauss-Jordan.

Metoda eliminării (cont'd 7)

Soluție: Se aplică algoritmul metodei eliminării:

I. Inițializări:

$$\underline{A}^0 = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 6 \end{bmatrix}, \quad \underline{D}^0 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}.$$

II. Pentru $k = 1, 2, 3$ se aplică (2.3) ... (2.10) ținând seama și de observații.

Metoda eliminării (cont'd 8)

Iterația $k = 1$. Pentru reducerea erorilor de rotunjire poate fi adus pe poziția pivotului, $(1, 1)$, elementul de valoare absolută maximă $a_{33} = 6$ ($i = 3, j = 3$). Pentru aceasta: permutate liniile 1 și 3, apoi schimbate coloanele 1 și 3. Nu se mai efectuează permutările (simplificare calcule). Deci *pivotul* este $a_{11} = 1$.

$$\underline{A}^0 = \begin{matrix} & & & \\ & 1 & 1 & 1 \\ & \textcolor{blue}{1} & 2 & 3 \\ & \textcolor{orange}{1} & 3 & 6 \end{matrix}, \quad \underline{D}^0 = \begin{matrix} & & & \\ & 1 & 0 & 0 \\ & 0 & 1 & 0 \\ & 0 & 0 & 1 \end{matrix}$$

Metoda eliminării (cont'd 9)

Tabel cu calculul elementelor matricelor \underline{A}^1 și \underline{D}^1

| linii | matricea \underline{A}^1 | | | matricea \underline{D}^1 | | |
|------------|----------------------------|------------------------|------------------------|----------------------------|----------|----------|
| linia 1 | 1/1 = 1 | 1/1 = 1 | 1/1 = 1 | 1/1 = 1 | 0 | 0 |
| linia 2 | 0 | 2+(-1)·1 = 1 | 3+(-1)·1 = 2 | 0+(-1)·1 = -1 | 1 | 0 |
| linia 3 | 0 | 3+(-1)·1 = 2 | 6+(-1)·1 = 5 | 0+(-1)·1 = -1 | 0 | 1 |

Metoda eliminării (cont'd 10)

La prima iterație $\Rightarrow \underline{A}^1 = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 2 \\ 0 & 2 & 5 \end{bmatrix}, \underline{D}^1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 1 \end{bmatrix}.$

$$\underline{A}^1 = \begin{bmatrix} 1 & \color{red}{1} & 1 \\ 0 & 1 & 2 \\ 0 & \color{green}{2} & 5 \end{bmatrix}, \underline{D}^1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Iterația $k = 2$. Pivotal: $a_{22}^1 = 1$.

Metoda eliminării (cont'd 11)

Tabel cu calculul elementelor matricelor \underline{A}^2 și \underline{D}^2

| linii | matricea \underline{A}^2 | | | matricea \underline{D}^2 | | |
|------------|----------------------------|-------------------------|--|--|---|----------|
| linia 1 | 1 | 0 | $1+(-\textcolor{red}{1})\cdot 2$ $= \textbf{-1}$ | $1+(-\textcolor{red}{1})\cdot (-1)$ $= \textbf{2}$ | $0+(-\textcolor{red}{1})\cdot 1$ $= \textbf{-1}$ | 0 |
| linia 2 | 0 | $1/1$ $= \textbf{1}$ | $2/1$ $= \textbf{2}$ | $-1/1$ $= \textbf{-1}$ | $1/1$ $= \textbf{1}$ | 0 |
| linia 3 | 0 | 0 | $5+(-\textcolor{green}{2})\cdot 2$ $= \textbf{1}$ | $-1+(-\textcolor{green}{2})\cdot (-1)$ $= \textbf{1}$ | $0+(-\textcolor{green}{2})\cdot 1$ $= \textbf{-2}$ | 1 |

Metoda eliminării (cont'd 12)

$$\Rightarrow \underline{A}^2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}, \quad \underline{D}^2 = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \\ 1 & -2 & 1 \end{bmatrix}.$$

$$\underline{A}^2 = \begin{matrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 1 \end{matrix}, \quad \underline{D}^2 = \begin{matrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \\ 1 & -2 & 1 \end{matrix}$$

Iterația $k = 3$. Pivotal: $a_{33}^2 = 1$.

Metoda eliminării (cont'd 13)

Tabel cu calculul elementelor matricelor \underline{A}^3 și \underline{D}^3

| linii | matricea \underline{A}^3 | | | matricea \underline{D}^3 | | |
|------------|----------------------------|----------|----------|--|--|---|
| linia 1 | 1 | 0 | 0 | $2 + \textcolor{violet}{1} \cdot 1$ = 3 | $-1 + \textcolor{violet}{1} \cdot (-2)$ = -3 | $0 + \textcolor{violet}{1} \cdot 1$ = 1 |
| linia 2 | 0 | 1 | 0 | $-1 + (-\textcolor{blue}{2}) \cdot 1$ = -3 | $1 + (-\textcolor{blue}{2}) \cdot (-2)$ = 5 | $0 + (-\textcolor{blue}{2}) \cdot 1$ = -2 |
| linia 3 | 0 | 0 | 1 | $1/1$ = 1 | $-2/1$ = -2 | $1/1$ = 1 |

Metoda eliminării (cont'd 14)

$$\Rightarrow \underline{A}^3 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}, \quad \underline{D}^3 = \begin{bmatrix} 3 & -3 & 1 \\ -3 & 5 & -2 \\ 1 & -2 & 1 \end{bmatrix}.$$

În final:

$$(2.12) \Rightarrow \text{Inversa } \underline{A}^{-1} = \begin{bmatrix} 3 & -3 & 1 \\ -3 & 5 & -2 \\ 1 & -2 & 1 \end{bmatrix}.$$

$$(2.13) \Rightarrow \text{Determinantul } \det \underline{A} = a_{11}^0 \cdot a_{22}^1 \cdot a_{33}^2 = 1 \cdot 1 \cdot 1 = 1.$$

Cap. 3. Rezolvarea numerică a sistemelor de ecuații algebrice liniare

3.0. Introducere

Sistem de n ecuații algebrice liniare având:

- coeficienții $a_{ij} \in R, \quad i, j = \overline{1, n}$ și
- termenii liberi $b_i \in R, \quad i = \overline{1, n},$
- cu n necunoscute $x_i \in R, \quad i = \overline{1, n} :$

Definiții și notații

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

Forma restrânsă corespunzătoare lui (1):

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = b_i, \quad i = \overline{1, n} \quad (2)$$

Definiții și notații (cont'd 1)

$$\underline{A} = [a_{ij}]_{i,j=\overline{1,n}} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \cdots & & & \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} \text{ – matricea coeficienților, (3)}$$

$$\underline{b} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \cdots \\ b_n \end{bmatrix} \text{ – vectorul coloană al termenilor liberi, (4)}$$

Definiții și notații (cont'd 2)

$$\underline{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \dots \\ x_n \end{bmatrix} \text{ – vectorul coloană al necunoscutelor,} \quad (5)$$

$$\Rightarrow \textbf{forma matriceală} \text{ a sistemului (1): } \underline{A} \underline{x} = \underline{b} . \quad (6)$$

$\underline{b} = \underline{0} \Rightarrow$ sistem **omogen**; $\underline{b} \neq \underline{0} \Rightarrow$ sistem **neomogen**.

Definiții și notații (cont'd 3)

Sistemele **neomogene** au soluție unică $\Leftrightarrow \underline{A}$ este nesingulară ($\det \underline{A} \neq 0$). Dacă \underline{A} este singulară ($\det \underline{A} = 0$) \Rightarrow sistemul are o infinitate de soluții (este compatibil nedeterminat), ori nu are nici o soluție (este incompatibil).

Sistemele **omogene** admit totdeauna soluția banală $\underline{x} = \underline{0}$.
Admit și alte soluții $\Leftrightarrow \underline{A}$ este singulară.

Definiții și notații (cont'd 4)

“Sistem **consistent** = sistem compatibil”; “sistem **inconsistent** = sistem incompatibil”.

Dacă mici modificări ale elementelor lui \underline{A} și \underline{b} conduc la modificări reduse ale elementelor soluției $\underline{x} \Rightarrow$ sistem **bine condiționat**. ***Măsuri pentru ameliorarea gradului de condiționare:***

Definiții și notații (cont'd 5)

- 1) Înainte de începerea efectivă a rezolvării *se modifică ordinea* ecuațiilor și / sau a necunoscutelor astfel încât să se asigure **dominanța elementelor diagonale** ale matricei \underline{A} .
- 2) Înainte de rezolvare se aplică *scalarea* – determină ca necunoscutele și termenii liberi să aibă același ordin de mărime.

Definiții și notații (cont'd 6)

Se fixează *factorii de scară (coeficienții de scalare)* $n_{xj}, j = \overline{1, n}$, și $n_{bi}, i = \overline{1, n}$:

$$x_j = n_{xj} \hat{x}_j, j = \overline{1, n}, \quad (7)$$

$$b_i = n_{bi} \hat{b}_i, i = \overline{1, n}. \quad (8)$$

$$\text{Înlocuiri în (2)} \Rightarrow \sum_{j=1}^n a_{ij} n_{xj} \hat{x}_j = n_{bi} \hat{b}_i, i = \overline{1, n}.$$

Definiții și notații (cont'd 6)

Împărțire cu $n_{bi} \neq 0, i = \overline{1, n} \Rightarrow \sum_{j=1}^n a_{ij} \frac{n_{xj}}{n_{bi}} \hat{x}_j = \hat{b}_i, i = \overline{1, n}.$

Notăție:

$$\hat{a}_{ij} = a_{ij} \frac{n_{xj}}{n_{bi}}, i, j = \overline{1, n} . \quad (9)$$

Definiții și notații (cont'd 7)

⇒ o formă echivalentă a sistemului (1):

$$\sum_{j=1}^n \hat{a}_{ij} \hat{x}_j = \hat{b}_i, i = \overline{1, n} \quad (10)$$

⇒ noile valori ale elementelor lui \underline{A} și \underline{b} . Urmează rezolvarea sistemului (10) și, în final, calculul necunoscutelor originale cu ajutorul relațiilor (7).

Categorii de **metode** de rezolvare numerică:

- directe sau "exacte";
- indirecte sau iterative.

3.1. Metode directe de rezolvare

Obțin soluția sistemului printr-o secvență de operații care se execută o singură dată, numărul total de operații algebrice elementare fiind finit și cunoscut din start.

Metoda inversării matriceale – cea mai simplă, bazată pe

înmulțirea la stânga cu \underline{A}^{-1} (dacă \underline{A} este nesingulară) a relației

$$(6) \Rightarrow \underline{x} = \underline{A}^{-1} \underline{b}. \quad (1.1)$$

Metoda inversării matriceale

(1.1) \Rightarrow **fazele** metodei:

- inversarea lui \underline{A} (capitolul anterior);
- efectuarea produsului matriceal $\underline{A}^{-1}\underline{b}$.

Exemplu: Să se rezolve sistemul de ecuații algebrice liniare (1.2) prin metoda inversării matriceale:

$$\begin{cases} 2x_1 - x_2 + 3x_3 = 9, \\ x_1 + 2x_2 - 4x_3 = -2, \\ -3x_1 + 4x_2 + x_3 = 13. \end{cases} \quad (1.2)$$

Metoda inversării matriceale (cont'd 1)

Soluție: Identificarea matricelor care apar în forma (6):

$$\underline{A} = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 3 \\ 1 & 2 & -4 \\ -3 & 4 & 1 \end{bmatrix}, \quad \underline{b} = \begin{bmatrix} 9 \\ -2 \\ 13 \end{bmatrix}, \quad \underline{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix}. \quad (1.3)$$

Inversarea matricei \underline{A} : $\det \underline{A} = 55$,

$$\underline{A}^T = \begin{bmatrix} 2 & 1 & -3 \\ -1 & 2 & 4 \\ 3 & -4 & 1 \end{bmatrix}, \quad \underline{A}^+ = \begin{bmatrix} 18 & 13 & -2 \\ 11 & 11 & 11 \\ 10 & -5 & 5 \end{bmatrix}. \quad (1.4)$$

Metoda inversării matriceale (cont'd 2)

$$\Rightarrow \underline{A}^{-1} = \frac{1}{\det \underline{A}} \cdot \underline{A}^{+} = \begin{bmatrix} \frac{18}{55} & \frac{13}{55} & -\frac{2}{55} \\ \frac{1}{5} & \frac{1}{5} & \frac{1}{5} \\ \frac{2}{11} & -\frac{1}{11} & \frac{1}{11} \end{bmatrix}. \quad (1.5)$$

(1.1) \Rightarrow soluția sistemului:

Metoda inversării matriceale (cont'd 2)

$$\underline{x} = \underline{A}^{-1} \cdot \underline{b} = \begin{bmatrix} \frac{18}{55} & \frac{13}{55} & -\frac{2}{55} \\ \frac{1}{5} & \frac{1}{5} & \frac{1}{5} \\ \frac{2}{11} & -\frac{1}{11} & \frac{1}{11} \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 9 \\ -2 \\ 13 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ 4 \\ 3 \end{bmatrix}. \quad (1.6)$$

Dezavantaj: Timp de calcul mare datorită numărului mare de operații aritmetice elementare.

Metode directe de rezolvare

Alte metode directe:

- metoda eliminării în versiunea Gauss-Jordan (diagonalizării) sau Gauss (triangularizării),
- metodele bazate pe factorizarea \underline{LR} sau \underline{QR} a matricei coeficienților – aplicabile cu succes și la inversarea matricelor (capitolul anterior).

3.2. Metode iterative

Soluția se obține printr-un proces de aproximații succesive cu convergență teoretic infinită și practic finită.

Trăsătură caracteristică: o secvență de operații (în număr mai mic față de metodele directe) este parcursă de mai multe ori, obținând aproximații din ce în ce mai bune ale soluției, până la atingerea unei precizii fixate în prealabil.

Metoda aproximațiilor succesive în versiunea Gauss-Seidel

Se consideră sistemul de ecuații algebrice liniare de ordinul “n” sub forma restrânsă (2). Poate fi evidențiat distinct termenul din sumă corespunzător elementului diagonal al matricei $\underline{A} \Rightarrow$

$$a_{ii} \cdot x_i + \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n a_{ij} \cdot x_j = b_i, \quad i = \overline{1, n} \quad . \quad (2.1)$$

Metoda Gauss-Seidel

$a_{ii} \neq 0 \Rightarrow$ explicitarea expresiei necunoscutei x_i :

$$x_i = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1, j \neq i}^n a_{ij} x_j \right), \quad i = \overline{1, n}. \quad (2.2)$$

Algoritmul metodei Gauss-Seidel – etape:

I) Inițializare \underline{x} cu \underline{x}^0 (indicele superior – numărul iterației curente):

Metoda Gauss-Seidel (cont'd 1)

$$\underline{x}^0 = \begin{bmatrix} x_1^0 \\ x_2^0 \\ \dots \\ x_n^0 \end{bmatrix}. \quad (2.3)$$

II) La un pas de calcul k , $k = 1, 2, 3, \dots$, sunt determinate noile valori ale variabilelor:

$$x_i^k = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^k - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{k-1} \right), \quad i = \overline{1, n}. \quad (2.4)$$

Metoda Gauss-Seidel (cont'd 2)

III) Condiția de terminare a procesului de calcul:

$$\max_i \{ |x_i^k - x_i^{k-1}| \} \leq \varepsilon, \quad i = \overline{1, n}, \quad (2.5)$$

cu eroarea $\varepsilon > 0$ prestabilită.

Metoda Gauss-Seidel (cont'd 3)

Condiția suficientă de convergență a procesului iterativ de calcul:

$$\left| a_{ii} \right| > \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n \left| a_{ij} \right|, \quad i = \overline{1, n}, \quad (\underline{A} - \text{diagonal dominantă}) \quad (2.6)$$

\Rightarrow o bună condiționare a sistemului.

Metoda Gauss-Seidel (cont'd 4)

Pentru **inițializarea** procesului de calcul (în caz de convergență) este recomandată:

$$x_i^0 = \frac{b_i}{a_{ii}}, \quad i = \overline{1, n}. \quad (2.7)$$

De la aplicație la aplicație poate prezenta interes studiul efectelor unor alte variante de inițializare.

Metoda Gauss-Seidel (cont'd 5)

Exemplu: Să se rezolve sistemul (2.8) prin metoda aproximațiilor succesive în versiunea Gauss-Seidel:

$$\begin{cases} 3x_1 - x_2 - x_3 = 8, \\ x_1 - 2x_2 + 4x_3 = 22, \\ x_1 + 4x_2 - 2x_3 = 10, \end{cases} \quad (2.8)$$

admițând o eroare $\varepsilon = 0.01$.

Metoda Gauss-Seidel (cont'd 6)

Soluție: În scopul îndeplinirii condiției de convergență (2.6) (diagonal dominanței) se permută liniile 2 și 3 \Rightarrow

$$\begin{cases} 3x_1 - x_2 - x_3 = 8, \\ x_1 + 4x_2 - 2x_3 = 10, \\ x_1 - 2x_2 + 4x_3 = 22. \end{cases} \quad (2.9)$$

\Rightarrow este îndeplinită condiția (2.6) \Rightarrow garantarea convergenței procesului de calcul.

Metoda Gauss-Seidel (cont'd 7)

Aplicarea algoritmului metodei Gauss-Seidel:

I) Inițializarea conform (2.7), particularizată:

$$x_1^0 = 8/3 = 2.666, \quad x_2^0 = 10/4 = 2.5, \quad x_3^0 = 22/4 = 5.5. \quad (2.10)$$

II) Pentru $k = 1, 2, 3, \dots$, se aplică (2.4) \Leftrightarrow

$$\begin{aligned} x_1^k &= (8 + x_2^{k-1} + x_3^{k-1})/3, \\ x_2^k &= (10 - x_1^k + 2x_3^{k-1})/4, \\ x_3^k &= (22 - x_1^k + 2x_2^k)/4. \end{aligned} \quad (2.11)$$

Metoda Gauss-Seidel (cont'd 7)

Iterația $k = 1$

$$x_1^1 = \frac{1}{3}(8 + 2.5 + 5.5) = 5.333 \quad ,$$

$$x_2^1 = \frac{1}{4}(10 - 5.333 + 2 \cdot 5.5) = 3.916 \quad , \quad (2.12)$$

$$x_3^1 = \frac{1}{4}(22 - 5.333 + 2 \cdot 3.916) = 6.124 \quad .$$

Metoda Gauss-Seidel (cont'd 8)

III) Se calculează erorile:

$$|x_1^1 - x_1^0| = |5.333 - 2.666| > \varepsilon ;$$

$$|x_2^1 - x_2^0| = |3.916 - 2.5| > \varepsilon ; \quad (2.13)$$

$$|x_3^1 - x_3^0| = |6.124 - 5.5| > \varepsilon .$$

Nu este satisfăcută condiția (2.5) \Rightarrow este necesară o nouă iterație.

Metoda Gauss-Seidel (cont'd 9)

Iterația $k = 2$

$$x_1^2 = \frac{1}{3}(8 + 3.916 + 6.124) = 6.013 ,$$

$$x_2^2 = \frac{1}{4}(10 - 6.013 + 2 \cdot 6.124) = 4.058 , \tag{2.14}$$

$$x_3^2 = \frac{1}{4}(22 - 6.013 + 2 \cdot 4.058) = 6.011 .$$

Metoda Gauss-Seidel (cont'd 9)

III) Se calculează erorile:

$$\left| x_1^2 - x_1^1 \right| = \left| 6.013 - 5.333 \right| = 0.680 > \epsilon ;$$

$$\left| x_2^2 - x_2^1 \right| = \left| 4.058 - 3.916 \right| = 0.142 > \epsilon ; \quad (2.15)$$

$$\left| x_3^2 - x_3^1 \right| = \left| 6.011 - 6.124 \right| = 0.113 > \epsilon .$$

Erorile au scăzut semnificativ. Cu toate acestea, nu este satisfăcută condiția (2.5) \Rightarrow este necesară o nouă iterație ...