

Definiție:

Mulțimea F, de numere în virgulă mobilă este: $F = \{x \in \mathbb{R} | x = f \cdot \beta^e\} \cup \{0\}$

$$f = \pm \left(\frac{d_1}{\beta} + \frac{d_2}{\beta^2} + \dots + \frac{d_t}{\beta^t} \right), \quad d_i \in \{0, 1, \dots, \beta - 1\}, \quad i = 1, 2, \dots, t, \quad L \leq e \leq U$$

◆ rotunjirea uniformă:

$$fl(x) = \begin{cases} f \cdot \beta^e, & |g| < 0, \frac{\beta}{2} \\ f \cdot \beta^e \pm \beta^{e-t}, & |g| > 0, \frac{\beta}{2} \\ f \cdot \beta^e \pm \beta^{e-t}, & |g| = 0, \frac{\beta}{2}, \text{ ultima cifra } f - \text{impara} \\ f \cdot \beta^e, & |g| = 0, \frac{\beta}{2}, \text{ ultima cifra } f - \text{para} \end{cases}$$

□ Adunarea/ scăderea

Pas 1: se reprezintă intern numerele x și y prin fl(x) și, respectiv, fl(y):

$$fl(x) = f_x \cdot \beta^{e_x}, \quad fl(y) = f_y \cdot \beta^{e_y}$$

Pas 2: dacă $e_x \neq e_y \rightarrow$ numărul cu exponent mai mic se aduce la o formă în care exponentul să fie egal cu cel al celuilalt termen \rightarrow denormalizare



deplasarea mantisei spre dreapta, inserând zerouri după virgulă

Pas 3: se adună mantisele și se normalizează rezultatul (dacă este necesar)

Pas 4: din rezultat se păstrează t cifre

✎ Exercițiul 1

Care este rezultatul calculului: $8.4 - 8.35 + 1.85$ realizat într-o aritmetică a virgulei mobile cu $\beta = 2$, $t = 4$, $L = -2$, $U = 4$, reprezentare cu bit ascuns, rotunjire simetrică. Se manifestă vreun fenomen de eroare? Explicați. Cum ar trebui efectuat calculul pentru a evita apariția vreunui fenomen de eroare?

Rezolvare:

👉 Reprezentare cu bit ascuns $\Rightarrow t = 4 + 1 \text{ bit}$

bit ascuns

$$x = 8.4 = (1000.01100110011\dots)_2 = (0.10000\underbrace{1}_{\text{bit ascuns}}100110011\dots)_2 \times 2^4$$

rotunjire simetrică

$$\text{fl}(x) = (0.10001)_2 \times 2^4$$

$$y = 8.35 = (1000.01011001100\dots)_2 = (0.10000\underbrace{1}_{\text{bit ascuns}}011001100\dots)_2 \times 2^4$$

rotunjire simetrică

$$\text{fl}(y) = (0.10001)_2 \times 2^4$$

$$z = 1.85 = (1.11011001100\dots)_2 = (0.11101\mathbf{1}001100\dots)_2 \times 2^1$$

rotunjire simetrică

$$\text{fl}(z) = (0.11110)_2 \times 2^1$$

$$\text{fl}(x - y + z) = \text{fl}(\text{fl}(x - y) + z)$$

$$\text{fl}(x - y) = (0.10001)_2 \times 2^4 - (0.10001)_2 \times 2^4 = 0$$

neutralizarea termenilor

$$\text{fl}(x - y + z) = 0 + \text{fl}(z) = \text{fl}(z) = (0.11110)_2 \times 2^1$$

👉 rearanjarea calculelor pentru evitarea neutralizării termenilor:

$$\text{fl}(x + z - y) = \text{fl}(\text{fl}(x + z) - y)$$

$$\text{fl}(x + z) = (0.10001)_2 \times 2^4 + (0.11110)_2 \times 2^1 = (0.10001)_2 \times 2^4 + (0.00011\mathbf{110})_2 \times 2^4$$

denormalizare

$$\text{fl}(x + z) = (0.10100)_2 \times 2^4$$

$$\text{fl}(x + z - y) = \text{fl}(x+z) - \text{fl}(y) = (0.10100)_2 \times 2^4 - (0.10001)_2 \times 2^4 = (0.\mathbf{000}11)_2 \times 2^4 = (0.11000)_2 \times 2^1$$

normalizare

📎 Exercițiul 2

Care este rezultatul calculului: $5.4 + 0.15 - 5.38$ realizat într-o aritmetică a virgulei mobile având $\beta = 2$, $t = 4$, reprezentare cu bit ascuns, rotunjire uniformă, $L = -2$, $U = 4$. Ce fenomen de eroare apare și cum poate fi eliminat? Argumentați.

Rezolvare:

👉 Reprezentare cu bit ascuns $\Rightarrow t = 4 + 1 = 5$
 bit ascuns

$$x = 5.4 = (101.01100110011\dots)_2 = (0.10101\mathbf{1}00110011\dots)_2 \times 2^3$$

rotunjire uniformă

$$\text{fl}(x) = (0.10110)_2 \times 2^3$$

$$y = 0.15 = (0.00100110011\dots)_2 = (0.10011\mathbf{0}011011001100\dots)_2 \times 2^{-2}$$

rotunjire uniformă

$$\text{fl}(y) = (0.10011)_2 \times 2^{-2}$$

$$z = 5.38 = (101.011000010\dots)_2 = (0.10101\mathbf{1}000010\dots)_2 \times 2^3$$

rotunjire uniformă

$$\text{fl}(z) = (0.10110)_2 \times 2^3$$

$$\text{fl}(x + y - z) = \text{fl}(\text{fl}(x + y) - z)$$

$$\text{fl}(x + y) = (0.10110)_2 \times 2^3 + \underbrace{(0.10011)_2 \times 2^{-2}}_{\text{denormalizare}} = \underbrace{(0.10110)_2 \times 2^3 + (0.00000\cancel{10011})_2 \times 2^3}_{\text{omitere catastrofală}} = (0.10110)_2 \times 2^3$$

$$\text{fl}(x + y - z) = (0.10110)_2 \times 2^3 - \text{fl}(z) = \underbrace{(0.10110)_2 \times 2^3 - (0.10110)_2 \times 2^3}_{\text{neutralizarea termenilor}} = 0$$

👉 rearanjarea calculelor pentru evitarea neutralizării termenilor → nu este posibilă

Exercițiul 3

Argumentați, pornind de la definiție, că un algoritm instabil numeric produce, de regulă, rezultate eronate chiar dacă problema de calcul este bine condiționată.

Rezolvare:

Notății:

D / D^ - date de intrare exacte/ ușor perturbate;*

G / G^ - problema de calcul/ algoritm de rezolvare a problemei de calcul*

Definiții:

Algoritm instabil $\rightarrow D^ \cong D$ astfel încât $G(D^*) \neq G^*(D)$*

Problemă bine condiționată: $D^ \cong D \Rightarrow G(D) \cong G(D^*)$*

\Downarrow

$D^ \cong D$ astfel încât $G(D) \neq G^*(D)$*

Capitolul 2

👉 tabloul general al transformărilor – triangularizarea cu pivotare parțială :

$$M_{n-1} \cdot P_{n-1} \cdot \dots \cdot M_2 \cdot P_2 \cdot M_1 \cdot P_1 \cdot A = U$$

- folosind $P_k = P_k^{-1}$

$$(M_{n-1} \cdot P_{n-1} \cdot \dots \cdot M_1 \cdot P_1 \cdot P_1 \cdot P_2 \cdot \dots \cdot P_{n-1}) \cdot (P_{n-1} \cdot \dots \cdot P_2 \cdot P_1) \cdot A = U$$

$(L')^{-1}$ P

matrice generală de permutare de linii

$$P \cdot A = L' \cdot U$$

$$L' = P_{n-1} \cdot \dots \cdot P_2 \cdot M_1^{-1} \cdot P_2 \cdot M_2^{-1} \cdot \dots \cdot P_{n-1} \cdot M_{n-1}^{-1}$$

matrice inferior triunghiulară unitate având în fiecare coloană, sub diagonala principală, subvectori Gauss cu liniile permutate

METODE NUMERICE – curs 13

□ Relația de recurență: $A = N - P$ N - matrice nesingulară

$$(N - P) \cdot \underline{x} = \underline{b} \Leftrightarrow N \cdot \underline{x} = P \cdot \underline{x} + \underline{b} \quad \square \quad N \cdot \underline{x}^{[k+1]} = P \cdot \underline{x}^{[k]} + \underline{b}, \quad k = 0, 1, \dots$$

$$\underline{x}^{[k+1]} = N^{-1} \cdot P \cdot \underline{x}^{[k]} + N^{-1} \cdot \underline{b}, \quad k = 0, 1, \dots \quad \text{Notație: } G = N^{-1} \cdot P, \quad G \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

☞ *Metoda Jacobi și metoda Gauss-Seidel :*

□ **metoda Jacobi**

$$N = D, \quad P = -(L + U)$$

□ **metoda Gauss-Seidel**

$$N = L + D, \quad P = -U$$

□ G are valori proprii în general complexe, care formează mulțimea numită spectrul matricei G

$$\rho(G) = \max_{1 \leq i \leq n} \{ |\lambda_i(G)| \} - \text{rază spectrală a matricei } G$$

Teoremă:

Condiția necesară și suficientă ca șirul de vectori să fie convergent către soluția sistemului de ecuații este ca matricea G să aibă toate valorile proprii în modul subunitare sau, altfel spus, raza spectrală a matricei G să fie subunitară.

Propoziție:

Dacă matricea A este diagonal dominantă pe linii, atunci metoda Jacobi este convergentă, oricare ar fi estimăția inițială a soluției sistemului de ecuații.

 **Exercițiul 4**

Calculați determinantul unei matrici știind că rezultatele factorizării sale L-U prin triangularizare cu pivotare parțială sunt:

$$L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0.5 & 1 & 0 \\ 0.3 & 0.54 & 1 \end{bmatrix}; \quad U = \begin{bmatrix} 10 & -7 & 3 \\ 0 & 10.1 & -4.9 \\ 0 & 0 & 2.17 \end{bmatrix}; \quad P = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

Precizați care este pivotul la iterația a doua a triangularizării și în ce linie și în ce coloană se află. Argumentați.

Rezolvați sistemul determinat de ecuații algebrice liniare având matricea de coeficienți cu rezultatele factorizării L-U date mai sus și coloana termenilor liberi: $\underline{b} = [1 \ 0 \ 1]^T$

Rezolvare:

✓ calcul determinant

$$P \cdot A = L \cdot U \Rightarrow A = P^{-1} \cdot L \cdot U \Rightarrow \det(A) = \det(P^{-1}) \cdot \det(L) \cdot \det(U) = (-1)^{npl} \cdot \det(U)$$

npl – număr de permutări de linii efectiv realizate → se determină din matricea P

$$P = P_2 \cdot P_1 \cdot (I_3) \Rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \xrightarrow{L1 \leftrightarrow L2} \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \xrightarrow{L2 \leftrightarrow L3} \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} = P$$

☞ rezultă $npl = 2 \Rightarrow \det(A) = 10 \cdot 10.1 \cdot 2.17$

✓ determinare pivot la iterația a 2-a:

-pivoții \rightarrow pe diagonala principală a U \Rightarrow la iterația a 2-a: **10.1**

-la iterația a 2-a se interschimbă liniile 2 și 3 \Rightarrow pivotul se afla în (linia 3, coloana 2)

✓ rezolvare sistem $A \cdot \underline{x} = \underline{b}$ $\underline{b} = [1 \ 0 \ 1]^T$

☞ etape:

- calcul $\underline{c} = P \cdot \underline{b} = [0 \ 1 \ 1]^T$

- rezolvare sistem $L \cdot \underline{y} = \underline{c}$ prin substituție înainte $\Rightarrow \underline{y} = [0 \ 1 \ 0.46]^T$

- rezolvare sistem $U \cdot \underline{x} = \underline{y}$ prin substituție înapoi $\Rightarrow \underline{x} = [0.078 \ 0.202 \ 0.212]^T$

Exercițiul 5

Fie sistemul de ecuații algebrice liniare cu matricea de coeficienți: $A = \begin{bmatrix} 5 & 1 \\ 7 & -2 \end{bmatrix}$

Precizați dacă metoda Gauss-Seidel poate fi aplicată pentru rezolvarea sistemului. Argumentați.

Rezolvare:

 verificare condiții convergență:

- suficientă → matricea A să fie diagonal dominantă pe linii ⇒ **nu este**

- necesară și suficientă → raza spectrală a matricii $G = N^{-1} \cdot P$ - subunitară

$$N = \begin{bmatrix} 5 & 0 \\ 7 & -2 \end{bmatrix} \Rightarrow N^{-1} = \begin{bmatrix} 0.2 & 0 \\ 0.7 & 0.5 \end{bmatrix}; \quad P = \begin{bmatrix} 0 & -1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}; \quad G = \begin{bmatrix} 0 & -0.2 \\ 0 & -0.7 \end{bmatrix}$$

$$\begin{vmatrix} \lambda & 0.2 \\ 0 & \lambda + 0.7 \end{vmatrix} = 0 \Rightarrow \lambda \cdot (\lambda + 0.7) = 0 \Rightarrow \rho(G) = 0.7 < 1$$



metoda Gauss-Seidel poate fi aplicată pentru rezolvarea sistemului


 **Exercițiul 6**

Realizați funcția MATLAB ce returnează coeficienții calculați în sensul celor mai mici pătrate a ai dependenței:

$$y(u, v, z) = a \cdot u \cdot v + b \cdot v^2 \cdot z + c \cdot (u^2 + v \cdot z)$$

pe baza valorilor cunoscute $\{u_i, v_i, z_i, y(u_i, v_i, z_i)\}_{i=\overline{1, n}}$, $n > 3$ stocate într-o matrice cu n linii și 4 coloane. Se vor utiliza funcțiile elementare ale mediului MATLAB, precum și funcția “\”.

Rezolvare:

 formare sistem supradeterminat:

- notație: $y_i = y(u_i, v_i, z_i)$, $i = \overline{1, n}$ \longrightarrow $y_i = [u_i \cdot v_i \quad v_i^2 \cdot z_i \quad u_i^2 + v_i \cdot z_i] \cdot \begin{bmatrix} a \\ b \\ c \end{bmatrix}$, $i = \overline{1, n}$



$$\underbrace{\begin{bmatrix} u_1 \cdot v_1 & v_1^2 \cdot z_1 & u_1^2 + v_1 \cdot z_1 \\ u_2 \cdot v_2 & v_2^2 \cdot z_2 & u_2^2 + v_2 \cdot z_2 \\ \boxtimes & \boxtimes & \boxtimes \\ u_n \cdot v_n & v_n^2 \cdot z_n & u_n^2 + v_n \cdot z_n \end{bmatrix}}_A \cdot \underbrace{\begin{bmatrix} a \\ b \\ c \end{bmatrix}}_{\underline{x}} = \underbrace{\begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \boxtimes \\ y_n \end{bmatrix}}_{\underline{b}}$$

👉 parametrii de intrare – ieșire funcție MATLAB:

- intrare: matrice de dimensiune $n \times 4$ (valorile cunoscute ale u, v, z, y);
- ieșire: vector de dimensiune 3×1 (vector \underline{x}).

👉 structura funcției:

- verificare $n > 3$ (n – număr de linii variabila de intrare)
- formare matrice de coeficienți sistem supradeterminat, A ;
- formare vector termeni liberi sistem supradeterminat, \underline{b} ;
- rezolvare sistem utilizând “\” → parametru ieșire funcție

 **Exercițiul 7**

Se consideră o matrice $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $m > n$, cu structura:

$$A = \begin{bmatrix} R & \boxtimes & B \\ \boxtimes & \boxtimes & \boxtimes \\ \mathbf{0}_{(m-k) \times k} & \boxtimes & C \end{bmatrix}$$

unde $R \in \mathbb{R}^{k \times k}$ superior triunghiulară, $B \in \mathbb{R}^{k \times (n-k)}$, $C \in \mathbb{R}^{(m-k) \times (n-k)}$. Ce elemente ale matricei A se modifică în urma unei transformări de tipul $U \cdot A$, unde $U = I_m - \frac{\underline{u} \cdot \underline{u}^T}{\beta}$, $\underline{u}^T = [0 \boxtimes 0 \ u_{k+1} \boxtimes \dots \ u_m]$? Argumentați.

Rezolvare:

$$U \cdot A = U \cdot [\underline{c}_1 \ \boxtimes \ \underline{c}_i \ \boxtimes \ \underline{c}_n], \quad \underline{c}_i \in \mathbb{R}^{m \times 1}, \quad i = \overline{1, n}$$

$$U \cdot \underline{c}_i = \left(I_m - \frac{\underline{u} \cdot \underline{u}^T}{\beta} \right) \cdot \underline{c}_i = \underline{c}_i - \frac{\underline{u} \cdot \underline{u}^T}{\beta} \cdot \underline{c}_i = \underline{c}_i - \tau \cdot \underline{u} =$$

$$\tau = \frac{\underline{u}^T}{\beta} \cdot \underline{c}_i = \sum_{j=k+1}^m \frac{u_j \cdot c_{j,i}}{\beta}$$

$$\begin{bmatrix} c_{1,i} \\ \boxtimes \\ c_{k,i} \\ c_{k+1,i} - u_{k+1} \cdot \tau \\ \boxtimes \\ c_{m,i} - u_m \cdot \tau \end{bmatrix}$$

se modifică elementele din liniile de la $k + 1 \div m$

- pentru $i = 1, \dots, k \Rightarrow c_{j,i} = 0, j = k + 1, \dots, m \Rightarrow \tau = 0 \rightarrow$ primele k coloane nu se modifică