CURS #5

CONTINUTUL CURSULUI #5:

II.4.1. Metode iterative de aproximare.

sistemelor

II.4.2. Metoda Jacobi.

II.4.4. Metoda Jacobi relaxată. II 4.5 Metoda Gauss - Seidel relaxată II.4. Norme vectoriale și matriciale. Numere de condiționare. Conditionarea sistemelor

Definitia (II.13.)

Fie $v \in \mathbb{R}^n, v = (v_1, ..., v_n)^T$. Definim următoarele norme vectoriale:

1. $||v||_1 = \sum_{i=1}^{n} |v_i|$ - norma unu;

2. $||v||_{\infty} = \max_{i=1,2} |v_i|$ - norma infinit;

3. $\|v\|_2 = \sqrt{\sum_{i=1}^n v_i^2 - norma\ doi.}$

Definitia (II.14.)

Fiind dată o normă vectorială $\|\cdot\|$ pe spațiul \mathbb{R}^n , se definește norma matricială pe spațiul $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ subordonată normei vectoriale pe \mathbb{R}^n astfel:

$$||A|| = \sup_{v \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}} \frac{||Av||}{||v||}$$

Teorema (II.5.)

Norma matricială subordonată normei vectoriale || · || poate fi exprimată astfel:

II.3. Norme vectoriale si matriciale. Numere de conditionare. Conditionarea

II.4. Metode iterative de rezolvare a sistemelor de ecuații liniare.

II.4.3. Metoda Jacobi pentru matrice diagonal dominante pe linii.

$$\parallel A \parallel_{\infty} = \max_{i=\overline{1},n} \sum_{i=1}^{n} |a_{ij}|, \quad A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R}), \quad A = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,n}}$$
 (2)

Demonstrație: Fie $v \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$ și fie $\beta = ||v||_{\infty}$, astfel că $|v_i| < \beta, i = \overline{1, n}$. Atunci

$$|(Av)_{i}| = |\sum_{j=1}^{n} a_{ij}v_{j}| \le \sum_{j=1}^{n} |a_{ij}||v_{j}| \le \beta \sum_{j=1}^{n} |a_{ij}|$$
(3)

Rezultă

$$\frac{\parallel Av \parallel_{\infty}}{\parallel v \parallel_{\infty}} = \frac{\max_{i=1,n} |(Av)_i|}{\beta} \le \frac{\max_{i=1,n} \beta \sum_{j=1}^{n} |a_{ij}|}{\beta} = \max_{i=1,n} \sum_{j=1}^{n} |a_{ij}|$$

$$(4)$$

Cum inegalitatea (4) are loc pentru $\forall v \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$, atunci putem scrie

$$\sup_{\mathbf{v}\in\mathbb{R}^n\setminus\{0\}}\frac{\parallel A\mathbf{v}\parallel_{\infty}}{\parallel \mathbf{v}\parallel_{\infty}}\leq C,$$

unde $C := \max_{i=1,2} \sum_{j=1}^{n} |a_{ij}|$. Să demonstrăm că $\sup_{i \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}} \frac{\|Av\|_{\infty}}{\|V\|_{\infty}} \ge C$

Fie m astfel încât $\max_{i=1,n}\sum_{i=1}|a_{ij}|=\sum_{i=1}|a_{mj}|$. Considerăm vectorul $w\in\mathbb{R}^n$ construit astfel:

$$w_{j} = \begin{cases} \frac{|a_{mj}|}{a_{mj}}, & a_{mj} \neq 0\\ 0, & a_{mi} = 0. \end{cases}$$
 (6)

(4) Atunci
$$\| w \|_{\infty} = \max_{i=\overline{1,n}} |w_i| = \max_{i=\overline{1,n}} \frac{|a_{mi}|}{|a_{mi}|} = 1$$
 și

$$\| Aw \|_{\infty} = \max_{i=1,n} |(Aw)_i| = \max_{i=1,n} \left| \sum_{j=1}^n a_{ij} w_j \right| \ge \left| \sum_{j=1}^n a_{mj} w_j \right|$$
$$= \left| \sum_{a_{mj} \neq 0} a_{mj} w_j \right| = \left| \sum_{a_{mj} \neq 0} a_{mj} \frac{|a_{mj}|}{a_{mj}} \right| = \sum_{j=1}^n |a_{mj}| = C$$

sau

$$\frac{\parallel Aw \parallel_{\infty}}{\parallel w \parallel_{\infty}} \ge C \tag{7}$$

Am găsit astfel un vector $w \in \mathbb{R}^n$ care satisface inegalitatea (7), deci

$$\sup_{v \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}} \frac{\parallel Av \parallel_{\infty}}{\parallel v \parallel_{\infty}} \ge C \tag{8}$$

Din relațiile (5), (8) rezultă egalitatea

$$\sup_{\mathbf{v} \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}} \frac{\parallel A\mathbf{v} \parallel_{\infty}}{\parallel \mathbf{v} \parallel_{\infty}} = C. \tag{9}$$

Demonstratie: Cum $B = B^T \Rightarrow B$ este simetrică. Mai mult,

$$\langle Bv, v \rangle = \langle A^T Av, v \rangle = \langle Av, Av \rangle = \parallel Av \parallel_2^2 \geq 0, \forall v \in \mathbb{R}^n \Rightarrow$$

B este semipozitiv definită, iar conform Prop. (II.3.) b) rezultă că $\lambda_i^B > 0, \forall i = \overline{1, n}$, unde λ_i^B reprezintă valorile proprii asociate matricei B.

Fie $v \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$, atunci conform Prop. (II.4.) există o bază ortonormată $\mathcal{B} = \{w_1, w_2, ..., w_n\}$ formată din vectori proprii ai matricei \mathcal{B} , în raport cu care v se scrie ca o combinatie liniară de acestia, i.e.

$$v = \sum_{i=1} c_i w_i, c_i \in \mathbb{R}, i = \overline{1, n}$$

Dar $Bw_i = \lambda_i^B w_i, i = \overline{1, n}$, astfel că

$$Bv = B(\sum_{i=1}^{n} c_i w_i) = \sum_{i=1}^{n} c_i (Bw_i) = \sum_{i=1}^{n} c_i \lambda_i^B w_i.$$

Presupunem în continuare că $\lambda_n^B \ge \lambda_{n-1}^B \ge ... \ge \lambda_1^B \ge 0$, atunci

$$||Av||_2^2 = \langle Av, Av \rangle = \langle v, A^T Av \rangle = \langle v, Bv \rangle$$
 (11)

Teorema (II.6.)

Norma matricială subordonată normei vectoriale || · || 1 poate fi exprimată prin relația $\parallel A \parallel_1 = \max_{i=1,n} \sum_{n} |a_{ij}|, \quad A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R}), \quad A = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,n}}$

Propozitia (II.4.)

Fie $B \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ simetrică. Atunci $\exists B = \{w_1, w_2, ..., w_n\} \subset \mathbb{R}^n$ o bază ortonormată formată din vectori proprii ai matricei B. atasati valorilor proprii $\lambda_1, \lambda_2, ..., \lambda_n$

Teorema (II.7.)

Fie $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ și λ_i^B , $i = \overline{1,n}$ valorile proprii asociate matricei simetrice $B = A^T A$. Atunci

$$\parallel A \parallel_2 = \max_{i=\overline{1,n}} \sqrt{\lambda_i^B} \tag{1}$$

 $=<\sum_{i=1}^{n}c_{i}w_{i},\sum_{i=1}^{n}c_{j}\lambda_{j}^{B}w_{j}>=\sum_{i=1}^{n}c_{i}c_{j}\lambda_{j}^{B}< w_{i},w_{j}>$ (12) $=\sum_{i=1}^{n}c_{i}c_{j}\lambda_{j}^{B}\delta_{ij}=\sum_{i=1}^{n}c_{i}^{2}\lambda_{i}^{B}\leq\lambda_{n}^{B}\sum_{i=1}^{n}c_{i}^{2}=\lambda_{n}^{B}\parallel\nu\parallel_{2}^{2}\Rightarrow$

$$\begin{array}{c} \underset{i,j=1}{\parallel Av \parallel_2} \leq \sqrt{\lambda_n^B} \Rightarrow \sup_{v \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}} \frac{\parallel Av \parallel_2}{\parallel v \parallel_2} \leq \sqrt{\lambda_n^B} \Rightarrow \parallel A \parallel_2 \leq \sqrt{\lambda_n^B}$$

Pentru a demonstra egalitatea alegem $v = w_n \Rightarrow$

$$\begin{array}{ll} \frac{\parallel Av \parallel_2}{\parallel v \parallel_2} &= \frac{\parallel Aw_n \parallel_2}{\parallel w_n \parallel_2} = \parallel Aw_n \parallel_2 = < Aw_n, Aw_n > = < w_n, Bw_n > \\ &= < w_n, \lambda_B^B w_n > = \lambda_B^B \ge \lambda_B^B \Rightarrow \parallel A \parallel_2 \ge \sqrt{\lambda_B^B} \end{array}$$

Din cele două inegalităti rezultă

$$||A||_2 = \sqrt{\lambda_n^B}$$

Teorema (II.8.) Fiind dată norma | | | | subordonată normei vectoriale, atunci

$$\parallel AB \parallel \leq \parallel A \parallel \parallel B \parallel, \forall A, B \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$$

$$\parallel A \parallel = \sup_{w \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}} \frac{\parallel Aw \parallel}{\parallel w \parallel} \Rightarrow \frac{\parallel Aw \parallel}{\parallel w \parallel} \leq \parallel A \parallel \Rightarrow \parallel Aw \parallel \leq \parallel A \parallel \parallel w \parallel$$
 Astfel că

$$|| A(Bv) || \le || A || || Bv || \le || A || || B || || v || \Rightarrow$$

$$|| ABv || \le || A || || B ||, \forall v \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\} \Rightarrow$$

$$\sup_{u \in \mathbb{R}^{n} \setminus \{\Omega\}} \frac{\parallel ABv \parallel}{\parallel v \parallel} \leq \parallel A \parallel \parallel B \parallel \Rightarrow \parallel AB \parallel \leq \parallel A \parallel \parallel B \parallel$$

$$\sup_{v \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}} \frac{\|ABv\|}{\|v\|} \le \|A\| \|B\| \Rightarrow \|AB\| \le \|A\| \|B\|$$

Fie $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ nesingulară, atunci $\kappa_2(A) = \frac{\sqrt{\lambda_n^B}}{\sqrt{\lambda_n^B}}$

Teorema (II.9.)

unde $\lambda_n^B \geq \lambda_{n-1}^B \geq ... \geq \lambda_1^B > 0, \lambda_i^B, i = \overline{1,n}$ sunt valorile proprii ale

matricei $B = A^T$

Demonstrație: Dacă
$$v \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$$
 și A nesingulară, atunci

 $0 < ||Av||_2^2 = <Av, Av> = <B^TBv, v>$ deci B este pozitiv definită, astfel că valorile proprii $\lambda_i > 0, i = \overline{1, n}$.

Vom demonstra următorul rezultat: Dacă $\lambda \in \sigma(A^TA)$, atunci $\frac{1}{\lambda} \in \sigma(A^{-T}A^{-1})$. Într-adevăr, fie $\lambda \in \sigma(A^T A)$, atunci λ este solutia ecuatiei $det(A^TA - \lambda I_n) = 0$ sau $det(A^T(I_n - \lambda A^{-T}A^{-1})A) = 0$.

Definitia (II.15.) Fie $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ o matrice nesingulară. Definim numărul de conditionare al

sau la general

(14)

(15)

(16)

(20)

matricei
$$A$$
 relativ la norma $\|\cdot\|_p, p \in \{1,2,\infty\}$ numărul notat prin $\kappa_p(A)$ definit astfel:
$$\kappa_p(A) = \|A\|_p \|A^{-1}\|_p \tag{17}$$

 $\kappa(A) = ||A|| ||A^{-1}||$ (18)unde | | · | este o normă subordonată unei norme vectoriale.

(19)

(23)

Obs.: Este evident că $\kappa(A^{-1}) = \kappa(A)$. Mai mult, deoarece

$$1 = \parallel AA^{-1} \parallel \leq \parallel A \parallel \parallel A^{-1} \parallel = \kappa(A) \Rightarrow \kappa(A) \geq 1.$$

Deoarece A este nesingulară (i.e. $det(A) \neq 0$) din ultima relație rezultă

 $det(I_n - \lambda A^{-T} A^{-1}) = 0$

Mai mult, deoarece
$$\lambda > 0$$
 din relația de mai sus rezultă.

$$\det(\Delta^{-T}\Delta^{-1} - \frac{1}{2}I) = 0$$

 $det(A^{-T}A^{-1} - \frac{1}{2}I_n) = 0,$

deci
$$\frac{1}{\lambda} \in \sigma(A^{-T}A^{-1})$$
. Astfel că dacă $\sigma(A^{T}A) = \{\lambda_1, \lambda_2, ..., \lambda_n\}$, atunci

 $\sigma((A^{-1})^T A^{-1}) = \{\frac{1}{\lambda}, \frac{1}{\lambda}, ..., \frac{1}{\lambda}\} \Rightarrow$ $\kappa_2(A) = ||A||_2 ||A^{-1}||_2 = \max_{1 \le i \le n} \sqrt{\lambda_i} \cdot \max_{1 \le i \le n} \frac{1}{\sqrt{\lambda_i}} = \frac{\sqrt{\lambda_n}}{\sqrt{\lambda_1}}$

Să considerăm o abatere a datelor de intrare atât în matricea A cât și în

Curs #5

vectorul termenilor liberi

 $A \rightarrow A + \delta A$: $b \rightarrow b + \delta b$ Această perturbație va afecta soluția $x \to x + \delta x$, deci soluția perturbată $x + \delta x$ verifică sistemul

$$(A + \delta A)(x + \delta x) = b + \delta b \tag{24}$$

Teorema (II.10.)

Fie $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ nesingulară. $b \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$ si fie sistemul Ax = b si sistemul perturbat $(A + \delta A)(x + \delta x) = b + \delta b$, $cu \delta x, \delta b \in \mathbb{R}^n, \delta A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$.

Atunci solutia $x \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$ si avem următoarea estimare

$$\frac{\parallel \delta x \parallel}{\parallel x \parallel} \le \kappa(A) \left(\frac{\parallel \delta A \parallel}{\parallel A \parallel} + \frac{\parallel \delta b \parallel}{\parallel b \parallel} \right) \tag{25}$$

Relația (25) ne indică faptul că eroarea relativă $\frac{\parallel \delta x \parallel}{\parallel \ \ \ \ \parallel}$ a soluției sistemului perturbat poate atinge valoarea însumată a erorilor relative $\frac{\parallel \delta A \parallel}{\parallel A \parallel}, \frac{\parallel \delta b \parallel}{\parallel b \parallel}$ amplificată cu valoarea numărului de conditionare $\kappa(A)$. Un număr de conditionare mare presupune că la mici perturbări în datele

Prin urmare, cum $x \neq 0$ se obtine estimarea

de intrare se pot obține perturbări considerabile în soluția sistemului.

$$\frac{\|\delta x\|}{\|x\|} \le \|A^{-1}\| \|A\| \frac{\|\delta A\|}{\|A\|} + \|A^{-1}\| \|A\| \frac{\|\delta b\|}{\|A\|\|x\|} \\
\le \|A^{-1}\| \|A\| \left(\frac{\|\delta A\|}{\|A\|} + \frac{\|\delta b\|}{\|b\|}\right) \tag{29}$$

În relatia de mai sus s-a tinut seama că $||b|| \le ||A|| ||x||$.

Exemplu: Fie sistemele Ax = b si $(A + \delta A)(x + \delta x) = b + \delta b$ unde

$$A = \begin{pmatrix} 10 & 7 & 8 & 7 \\ 7 & 5 & 6 & 5 \\ 8 & 6 & 10 & 9 \\ \end{pmatrix}; \quad A + \delta A = \begin{pmatrix} 10 & 7 & 8, 1 & 7, 2 \\ 7,08 & 5,04 & 6 & 5 \\ 8 & 5,98 & 9,89 & 9 \\ 0.00 & 0.00 & 9 \end{pmatrix}; (30)$$

Curs #5

$$b = \begin{pmatrix} 32 \\ 23 \\ 33 \\ 31 \end{pmatrix}; b + \delta b = \begin{pmatrix} 32, 1 \\ 22, 9 \\ 33, 1 \\ 30, 0 \end{pmatrix}$$
(31)

– Dacă $\kappa(A)>>1$ atunci eroarea relativă $\frac{\parallel\delta x\parallel}{\parallel\,\,\,\,\,\,\,\,\,\,\,\,\,\,\,\,}$ poate fi mare. Vom spune în cazul acesta că sistemul este slab - conditionat: - Dacă $\kappa(A) \approx 1$ atunci eroarea relativă $\frac{\parallel \delta x \parallel}{\parallel x \parallel}$ este mică și vom spune

că sistemul este bine - condiționat;

Demonstratie Th. II.10.: Din (24) rezultă:

$$Ax + A\delta x + \delta Ax + \delta A\delta x = b + \delta b$$

Cum x verifică sistemul Ax = b și neglijând produsul $\delta A \delta x$ în relația de mai sus se obtine $A\delta x + \delta A x \approx \delta h$

de unde
$$\delta x \approx -A^{-1}\delta Ax + A^{-1}\delta b \eqno(27)$$

Utilizând norma | | · || în relația de mai sus rezultă

$$\| \delta x \| \le \| A^{-1} \| \| \delta A \| \| x \| + \| A^{-1} \| \| \delta b \|$$
 (28)

(26)

Solutia sistemului Ax = b este $x = (1: 1: 1: 1)^T$, iar solutia sistemului $(A + \delta A)(x + \delta x) = b + \delta b$ este $x + \delta x \approx (333; -550; 144; -85)^T$. Se observă că o perturbație mică în datele de intrare produce perturbație considerabilă în soluție. Numărul de conditionare este $\kappa_2(A) = 2984 \gg 1$, deci sistemul initial este slab-conditionat.

Curs #5

II.4. Metode iterative de rezolvare a sistemelor de ecuatii liniare.

II.4.1. Metode iterative de aproximare. Fie $A, B \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R}), a, b \in \mathbb{R}^n$. Considerăm sistemul compatibil determinat

Ax = a

$$Ax = a$$
 (32)

și un sistem echivalent

$$x = Bx + b \tag{33}$$

Definitia (II.16.)

O metodă iterativă de aproximare a solutiei sistemului de ecuatii liniare (32) presupune construcția unui şir recurent (x^(k))_{k∈N} conform formulei:

$$x^{(k+1)} = Bx^k + b, \quad x^{(0)} \in \mathbb{R}^n \quad arbitrar \tag{34}$$

Metoda iterativă (34) este convergentă dacă și numai dacă $\lim_{k \to \infty} x^{(k)} = x$, unde x este solutia sistemului (32).

Fie $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

- a) A este o matrice convergentă;
- b) $\lim_{k\to\infty} ||A^k|| = 0$:
- c) $\lim_{k\to\infty} A^k x = 0_n, \forall x \in \mathbb{R}^n$: d) $\rho(A) < 1$.
- Propozitia (II.6.)

Propozitia (II.5.)

Fie $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$. Atunci

$$\rho(A) \leq \parallel A \parallel \tag{38}$$

pentru orice normă matriceală | | · | | subordonată unei norme vectoriale.

Demonstrație: Fie
$$\lambda \in \sigma(A)$$
 și fie x vectorul propriu asociat valorii proprii λ cu proprietatea $\parallel x \parallel = 1$. Atunci $Ax = \lambda x$ de unde rezultă

$$\parallel Ax \parallel = |\lambda| \parallel x \parallel = |\lambda|$$

Definitia (II.17.)

Fie $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$. Se definește raza spectrală $\rho(A)$ a matricei A astfel:

$$\rho(A) = \max_{1 \le i \le n} |\lambda_i| \tag{35}$$

unde
$$\lambda_i \in \sigma(A)$$
, $j = \overline{1, n}$. Dacă $\lambda = a + bi \in C$ atunci $|\lambda| = \sqrt{a^2 + b^2}$.

Definitia (II.18.)

Matricea $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ se numeste convergentă dacă sirul de matrice format din puterile Ak ale matricei A este convergent la matricea nulă (sau componentele puterii matricei A tind la zero). Vom scrie:

$$\lim_{k \to \infty} A^k = O_n \tag{36}$$

(39)

(40)

sau

$$\lim_{k\to\infty} (A^k)_{ij} = 0, \quad i, j = \overline{1, n}$$

Pe de altă parte

$$\parallel Ax\parallel \leq \parallel A\parallel \parallel x\parallel = \parallel A\parallel$$

Din aceste relații rezultă $\rho(A) = \max_{\lambda \in \sigma(A)} |\lambda| \le ||A||$.

Propozitia (II.7.) Fie $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ cu ||A|| < 1, atunci

$$\exists (I_n - A)^{-1} \quad \text{si} \quad \| (I_n - A)^{-1} \| \leq \frac{1}{1 - \| A \|}$$

Demonstrație: Dacă $\lambda_i, i = \overline{1,n}$ sunt valorile proprii ale matricei A atunci $1 - \lambda_i$, $i = \overline{1, n}$ sunt valorile proprii ale matricei $I_n - A$. Deoarece $\rho(A) < 1$ rezultă $|\lambda_i| < 1$, $i = \overline{1, n}$, iar $1 - \lambda_i \neq 0$, $i = \overline{1, n}$, deci $I_n - A$ este inversabilă. În continuare să observăm următoarea egalitate:

Curs #5

$$(I_0 - A)(I_0 + A + A^2 + ... + A^k) = I_0 - A^{k+1}$$

Curs #5

sau

Trecând la limită în relatia de mai sus și tinând cont că

 $\lim_{k\to\infty} A^{k+1} = O_n$ se obtine următoarea estimare:

$$\| (I_n - A)^{-1} \| = \| \sum_{k=0}^{\infty} A^k \| \le \sum_{k=0}^{\infty} \| A^k \| \le \sum_{k=0}^{\infty} \| A \|^k = \frac{1}{1 - \| A \|}$$
 (42)

(41)

(43)

(44)

Teorema (II.12.)

 $I_0 + A + A^2 + ... + A^k = (I_0 - A)^{-1}(I_0 - A^{k+1})$

Teorema (II.11.)

Fie $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ inversabilă, $a \in \mathbb{R}^n$ și o metodă iterativă (34) de aproximare a solutiei sistemului de ecuatii liniare Ax = a definită de sistemul echivalent x = Bx + b. Atunci metoda iterativă este convergentă dacă și numai dacă

 $\rho(B) < 1$

Demonstratie: Fie $x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$

$$x^{(k)} - x = Bx^{(k-1)} + b - x = Bx^{(k-1)} - Bx$$

= $B(x^{(k-1)} - x) = \dots = B^k(x^{(0)} - x) \Rightarrow$

 $\|x^{(k+1)} - x^{(k)}\| \le \|B\| \|x^{(k)} - x^{(k-1)}\| = a \|x^{(k)} - x^{(k-1)}\|$ Evaluam $(I-B)(x^{(k)}-x)$:

$$(I - B)(x^{(k)} - x) = x^{(k)} - Bx^{(k)} - x + Bx$$
$$= x^{(k)} - Bx^{(k)} - b = x^{(k)} - x^{(k+1)} \Rightarrow$$

$$x^{(k)} - x = (I - B)^{-1} (x^{(k)} - x^{(k+1)})$$
$$= (I - B)^{-1} B(x^{(k-1)} - x^{(k)}) \Rightarrow$$

$$= (I - B)^{-1} B(x^{(k-1)} - x^{(k)}) \Rightarrow$$

$$\parallel x^{(k)} - x \parallel \le \parallel (I - B)^{-1} B \parallel \parallel x^{(k)} - x^{(k-1)} \parallel$$

$$\le \frac{q}{1 - a} \parallel x^{(k)} - x^{(k-1)} \parallel \le \dots \le \frac{q^k}{1 - a} \parallel x^{(1)} - x^{(0)} \parallel$$

Decarece $q \in (0,1) \Rightarrow \lim_{k \to \infty} \frac{q^k}{1-q} = 0 \Rightarrow (x^{(k)})_{k \geq 0}$ converge la x, deci

Dacă ||B|| = q, $q \in (0,1)$, atunci metoda iterativă (34) este convergentă și are loc următoarea estimare a erorii:

 $\lim_{k \to \infty} x^{(k)} \to x \Leftrightarrow \lim_{k \to \infty} B^k(x^{(0)} - x) = 0, \forall x^{(0)} \in \mathbb{R}^n \Leftrightarrow$

 $\Leftrightarrow \lim_{k \to \infty} B^k = 0_n \Leftrightarrow \rho(B) < 1$ (conform Prop. II.5.)

 $||x^{(k)} - x|| \le \frac{q^k}{1 - x} ||x^{(1)} - x^{(0)}||, \forall k \in \mathbb{N}^*$ (45)

Demonstrație: Deoarece $\parallel B \parallel < 1$, atunci conform Prop. II.7. rezultă că $\exists \ (I-B)^{-1}$ și $\parallel (I-B)^{-1} \parallel \le \frac{1}{1-\parallel B \parallel} = \frac{1}{1-\alpha}$

 $=B(x^{(k)}-x^{(k-1)})\Rightarrow$

Evaluam diferența
$$x^{(k+1)} - x^{(k)}$$
:
 $x^{(k+1)} - x^{(k)} = Bx^{(k)} + b - x^{(k)} = Bx^{(k)} - Bx^{(k-1)}$

II.4.2. Metoda Jacobi Fie
$$A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$$
 o matrice inversabilă, $a \in \mathbb{R}^n$, atunci avem următoarele echivalențe:
$$Ax = a \Leftrightarrow -Ax = -a \Leftrightarrow x - Ax = x - a \Leftrightarrow x = (I - A)x + a. \tag{46}$$

Considerand B = I - A, b = a, obtinem sistemul x = Bx + b in baza Conform Th. II.11. metoda Jacobi este convergentă dacă și numai dacă

 $\rho(B) < 1$. Mai mult, dacă $||B|| = q \in (0,1)$, atunci conform Th. II.12. rezultă că metoda Jacobi este convergentă și are loc estimarea:

căruia se construieste metoda iterativă Jacobi.

$$||x^{(k)} - x|| \le \frac{q^k}{1 - q} ||x^{(1)} - x^{(0)}||, \quad k \in \mathbb{N}^*$$
 (47)

ALGORITM (Metoda Jacobi)

 $A = (\overline{a_{ij}})_{i,j=\overline{1,n}} \in \overline{\mathcal{M}_n(\mathbb{R})}$ - inv.; $a \in \mathbb{R}^n$; ε . Date de intrare: Date de ieșire: $x_{aprox} \in \mathbb{R}^n$; N.

STEP 1: Se determină q = ||I - A||; if q > 1 then

OUTPUT('Metoda Jacobi nu asigură conv.')

STOP endif

STEP 2: Se initializează $x^{(0)} = 0$: k = 0:

STEP 3: Determină: B = I - A: b = a:

STEP 4: do k = k + 1: $v^{(k)} = Rv^{(k-1)} \perp h$

while
$$\frac{q^k}{1-q} \parallel x^{(1)} - x^{(0)} \parallel \geq \varepsilon$$
;

STEP 5:
$$x_{aprox} = x^{(k)}, N = k$$
.

Fie $D = diag(A) = diag(a_{11}, a_{22}, ..., a_{nn})$. Se observă că $|a_{ii}| > 0$, $i = \overline{1, n}$. $\Delta v = a \Leftrightarrow D^{-1} \Delta v = D^{-1} a \Leftrightarrow v = D^{-1} \Delta v = v = D^{-1} a$

deci D este inversabilă. Se construiesc următoarele echivalente:

$$\Leftrightarrow x = (I - D^{-1}A)x + D^{-1}a$$

Considerand $B = I - D^{-1}A$, $b = D^{-1}a$ se obtine sistemul x = Bx + b.

Teorema (II.13.)

Fie sistemul Ax = a cu A matrice nesingulară și diagonal dominantă pe linii, şi sistemul echivalent x = Bx + b, unde $B = I - D^{-1}A$, $b = D^{-1}a$.

Fie
$$q = ||B||_{\infty}$$
 și $(x^{(k)})_{k \in \mathbb{N}}$ definit prin formula

$$x^{(k)} = Bx^{(k-1)} + b$$
(48)

$$q^k \parallel \varphi(1) \parallel \varphi(0) \parallel \qquad k \in \mathbb{N}^*$$

 $\textit{Atunci } q < 1 \textit{ $\mathfrak{s}i$} \parallel x^{(k)} - x \parallel_{\infty} \leq \frac{q^k}{1 - q} \parallel x^{(1)} - x^{(0)} \parallel_{\infty}, \quad k \in \mathbb{N}^*.$

Curs #5

Metoda Jacobi poate fi aplicată doar pentru o clasă restrânsă de matrice.

În cele ce urmează vom prezenta metoda Jacobi pentru o clasă de matrice, pentru care această metodă este convergentă.

II.4.3. Metoda Jacobi pentru matrice diagonal dominante pe

Definiția (II.19.)

linii.

Fie $A = (a_{ii})_{i:i=1,n} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ a) Spunem că A este diagonal dominantă pe linii dacă

- $|a_{ii}| > \sum_{i=\overline{1,n}} |a_{ij}|, \quad i = \overline{1,n}$
- b) Spunem că A este diagonal dominantă pe coloane dacă

$$|a_{jj}| > \sum_{i=1,\dots,j} |a_{ij}|, \quad j = \overline{1,n}$$

Demonstratie: Componentele matricei $B = I - D^{-1}A$ se pot reprezenta după cum urmează:

$$b_{ij} = \delta_{ij} - d_{ik}^{-1} a_{kj} = \delta_{ij} - \frac{a_{ij}}{a_{ii}} = \begin{cases} 0, & i = j \\ -\frac{a_{ij}}{a_{ii}}, & i \neq j \end{cases}$$

Pe de altă parte, evaluând norma infinit a matricei B, se obtine:

$$q = \parallel B \parallel_{\infty} = \max_{i = \overline{1,n}} \sum_{j = \overline{1,n}} |b_{ij}| = \max_{i = \overline{1,n}} \sum_{j = \overline{1,n}, j \neq i} \frac{|a_{ij}|}{|a_{ii}|} \Rightarrow$$

$$q = \max_{i: \frac{1}{N-2}} \frac{\sum_{j=1, \overline{n}, j \neq i} |a_{ij}|}{|a_{ii}|} < 1$$

Conform Th. II.12, rezultă că metoda iterativă este convergentă și are loc estimarea din enunt. Curs #5

ALGORITM (Metoda Jacobi pentru matrice diagonal dominante pe linii) **Date de intrare:** $A = (a_{ij})_{i} = \overline{1}_{i} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})^- \text{ inv.}; \ a \in \mathbb{R}^n; \ \varepsilon.$

Date de ieşire:
$$x_{aprox} \in \mathbb{R}^{N}; N$$
.

STEP 1: for i=1:n do

if $|a_{ij}| \leq \sum_{j=1,n,j \neq i} |a_{ij}|$ then

OUTPUT('Matr. nu este diag. dom. pe linii')

STOP

endif

endfor

STEP 2: Se iniţializează:
$$x^{(0)} = 0$$
; $k = 0$;

STEP 3: Determină:
$$b_{ij} = \delta_{ij} - \frac{a_{ij}}{a_{ii}}, i, j = \overline{1, n}; \ b_i = \frac{a_i}{a_{ii}}, i = \overline{1, n};$$
 $q = \parallel B \parallel_{\infty};$

Teorema (II.14.)

Fie $\lambda_n \geq \lambda_{n-1} \geq ... \geq \lambda_1 > 0$ valorile proprii ale matricei $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ simetrice si pozitiv definite. Atunci metoda Jacobi relaxată este

convergentă dacă și numai dacă
$$\sigma \in \left(0, \frac{2}{\sigma(A)}\right) \tag{50}$$

Mai mult, dacă $q=
ho(B_\sigma)=\max_{i=\overline{1,n}}|1-\sigma\lambda_i|,$ atunci q<1 și avem următoarea estimare a erorii

$$\| x^{(k)} - x \|_{A} \le \frac{q^k}{1-q} \| x^{(1)} - x^{(0)} \|_{A}$$
 (51)

unde
$$|| x ||_{A} = \langle Ax, x \rangle = \sum_{i,j=1}^{n} a_{ij} x_{j} x_{i}.$$

Demonstrație: Deoarece A este simetrică și pozitiv definită rezultă că A este inversabilă, deci sistemul Ax = a admite soluția unică x.

STEP 4: do

$$\begin{aligned} k &= k+1; \\ x^{(k)} &= Bx^{(k-1)} + b; \ (B,b \text{ au fost calculați la STEP 3}) \\ \text{while } & \frac{q^k}{1-q} \parallel x^{(1)} - x^{(0)} \parallel_{\infty} \geq \varepsilon \\ \text{STEP 5: } & x_{aprox} &= x^{(k)}; \ N = k; \end{aligned}$$

II.4.4. Metoda Jacobi relaxată.

Metoda Jacobi relaxată este o variantă îmbunătățită a metodei Jacobi și constâ în introducerea unui parametru $\sigma > 0$, numit parametru de relaxare. Fie $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ o matrice simetrică și pozitiv definită, $a \in \mathbb{R}^n$. Sistemul Ax = b este echivalent cu $\sigma Ax = \sigma a$ sau $(I - \sigma A)x = x - \sigma a$, deci

$$x = B_{\sigma}x + b_{\sigma}, \quad \sigma > 0 \tag{49}$$

cu $B_{\sigma}=\mathit{I}-\sigma\mathit{A},$ $b_{\sigma}=\sigma\mathit{a}.$ Pentru $\sigma=1$ avem metoda Jacobi.

Metoda iterativă construită în baza formulei (49) este convergentă dacă și numai dacă $\rho(B_\sigma)<1$. În cele ce urmează vom deduce condiția pe care trebuie să o satisfacă σ astfel încât $\rho(B_\sigma)<1$.

Valorile proprii ale matricei $I-\sigma A$ sunt $1-\sigma \lambda_1,...,1-\sigma \lambda_n$. Într-adevar, fie λ este o valoare proprie a matricei A. Atunci $det((I_n-\sigma A)-(1-\sigma \lambda)I_n)=0 \Leftrightarrow det(A-\lambda I)=0$

$$(1 - 37) \cdot (1 - 37) \cdot (1) = 3 \cdot 37 \cdot 322 \cdot (7)$$

Avem următoarele echivalențe

$$\rho(I_n - \sigma A) < 1 \Leftrightarrow \max_{i = \overline{1 - n}} |1 - \sigma \lambda_i| < 1 \Leftrightarrow -1 < 1 - \sigma \lambda_i < 1, i = \overline{1, n}$$

Decarece $\lambda_n \ge \lambda_{n-1} \ge ... \ge \lambda_1 > 0 \Rightarrow$

$$\begin{array}{l} 1 > 1 - \sigma \lambda_1 \geq \ldots \geq 1 - \sigma \lambda_n > -1 \Rightarrow \\ \left\{ \begin{array}{l} 1 > 1 - \sigma \lambda_1 \\ 1 - \sigma \lambda_n > -1 \end{array} \right. \Rightarrow \sigma \in \left(0, \frac{2}{\lambda_n}\right) \end{array}$$

Astfel se demonstrează prima parte a teoremei.

(51) este necesar să demonstrăm, conform Th. II.11. că $||B_{\sigma}||_{A} = a$. Deoarece matricea A este simetrică si pozitiv definită, atunci $\exists \mathcal{B} = \{u_1, ..., u_n\} \subset \mathbb{R}^n$ o bază ortonormată formată din vectori proprii asociati valorilor proprii $\lambda_i > 0, i = \overline{1, n}$.

Se observă că $q = \rho(B_{\sigma}) = \rho(I_{\sigma} - \sigma A) < 1$. Pentru a demonstra formula

În baza vectorilor proprii ortonormați, putem construi o bază A-ortonormată dacă alegem $v_i = \frac{\hat{u}_i}{\sqrt{N}}, i = \overline{1,n}$. Într-adevăr,

$$\langle Av_i, v_j \rangle = \left\langle A \frac{u_i}{\sqrt{\lambda_i}}, \frac{u_j}{\sqrt{\lambda_j}} \right\rangle = \left\langle \lambda_i \frac{u_i}{\sqrt{\lambda_i}}, \frac{u_j}{\sqrt{\lambda_j}} \right\rangle$$

$$= \frac{\lambda_i \delta_{ij}}{\sqrt{\lambda_i} \sqrt{\lambda_j}} = \left\{ \begin{array}{l} 1, i = j \\ 0, i \neq j \end{array} \right.$$

Fie $v\in\mathbb{R}^n\setminus\{0\}$. Atunci $\exists \alpha_i, i=\overline{1,n}$ astfel încât $v=\sum \alpha_i v_i$. Evaluăm în continuare $||v||_{\Delta}$, $||B_{\sigma}v||_{\Delta}$:

$$\| \mathcal{B}_{\sigma} v_{k} \|_{A}^{2} = \langle A \mathcal{B}_{\sigma} v_{k}, \mathcal{B}_{\sigma} v_{k} \rangle = \langle A \mathcal{B}_{\sigma} \frac{u_{k}}{\sqrt{\lambda_{k}}}, \mathcal{B}_{\sigma} \frac{u_{k}}{\sqrt{\lambda_{k}}} \rangle$$

$$= \frac{1}{\lambda_{k}} \langle A (1 - \sigma \lambda_{k}) u_{k}, (1 - \sigma \lambda_{k}) u_{k} \rangle = (1 - \sigma \lambda_{k})^{2} \Rightarrow$$

$$\frac{\| \mathcal{B}_{\sigma} v_{k} \|_{A}}{\| v_{k} \|_{A}} = q \geq q \Rightarrow \| \mathcal{B}_{\sigma} \|_{A} \geq q \qquad (53)$$

Din inegalitătile (52) și (53) rezultă $||B_{\sigma}||_{\Delta} = a$. Definiția (II.20.)

Numim parametru optim de relaxare pentru metoda Jacobi relaxată (îl notăm σ_O) acea valoare a lui σ pentru care $q = \|B_{\sigma}\|_A$ (îl notăm q_O) are valoare minimă

Propozitia (II.8.)

Parametrul optim de relaxare σ_O , respectiv q_O se calculează conform relatiilor:

$$\sigma_O = \frac{2}{\lambda_n + \lambda_1}, \quad q_O = \frac{\lambda_n - \lambda_1}{\lambda_n + \lambda_1}$$

$$\begin{split} \parallel B_{\sigma} v \parallel_A^2 &= \sum_{i=1}^n \alpha_i^2 (1 - \sigma \lambda_i)^2 \le q^2 \sum_{i=1}^n \alpha_i^2 = q^2 \parallel v \parallel_A^2 \Rightarrow \\ & \frac{\parallel B_{\sigma} v \parallel_A}{\parallel v \parallel_A} \le q \Rightarrow \sup_{v \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}} \frac{\parallel B_{\sigma} v \parallel_A}{\parallel v \parallel_A} \le q \Rightarrow \end{split}$$

 $||B_{\sigma}||_{\Delta} < a$

Fie k astfel încât $|1 - \sigma \lambda_k| = q$

 $b_i = \sigma a_i, i = \overline{1, n}$

Date de intrare:
$$A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$$
 - sim. şi poz. def.; $a \in \mathbb{R}^n$: ε .

Date de ieşire: $x_{aprox} \in \mathbb{R}^n$; N. STEP 1: Determină: $\sigma_O, q_O; b_{ii} = \delta_{ii} - \sigma a_{ii}, i, j = \overline{1, n};$

STEP 2: Se initializează: $x^{(0)} = 0$: k = 0: STEP 3: do

k = k + 1

 $x^{(k)} = B_{\sigma}x^{(k-1)} + b_{\sigma}$

 $(B_{\sigma}, b_{\sigma}$ au fost calculați la STEP 1) while $\frac{q_O^k}{1-a} \| x^{(1)} - x^{(0)} \|_A \ge \varepsilon$

Curs #5

STEP 4: $x_{aprox} = x^{(k)}$; N = k.

II.4.5. Metoda Gauss - Seidel relaxată.

Fie $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ o matrice simetrică și pozitiv definită, $a \in \mathbb{R}^n$ și $\sigma > 0$ parametru de relaxare. Descompunem matricea A = L + D + R. Matricea L este partea inferioară a matricei A, i.e. $I_{ii} = a_{ii}$, i > j, $I_{ii} = 0$ în rest.

Matricea R este partea superioară matricei A, i.e. $r_{ij} = a_{ij}, i < j, r_{ij} = 0$ în rest. Matricea D = diag(A), i.e. $d_{ii} = a_{ii}, d_{ii} = 0, i \neq j$.

Avem următoarele sisteme echivalente

$$\begin{split} A\mathbf{x} &= \mathbf{a} \Leftrightarrow \sigma A\mathbf{x} = \sigma \mathbf{a} \Leftrightarrow \sigma(L+D+R)\mathbf{x} = \sigma \mathbf{a} \Leftrightarrow \\ (\sigma L + D + (\sigma - 1)D + \sigma R)\mathbf{x} &= \sigma \mathbf{a} \Leftrightarrow \\ (\sigma L + D)\mathbf{x} &= ((1-\sigma)D - \sigma R)\mathbf{x} + \sigma \mathbf{a} \Rightarrow \\ \\ \mathbf{x} &= (\sigma L + D)^{-1}((1-\sigma)D - \sigma R)\mathbf{x} + (\sigma L + D)^{-1}\sigma \mathbf{a} \Leftrightarrow \mathbf{x} = B_{\sigma}\mathbf{x} + b_{\sigma} \\ \\ \text{unde } B_{\sigma} &= (\sigma L + D)^{-1}((1-\sigma)D - \sigma R), b_{\sigma} = (\sigma L + D)^{-1}\sigma \mathbf{a} \end{split}$$

Relația de mai sus scrisă pe componente este:

$$x_i^{(k)} = (1 - \sigma)x_i^{(k-1)} + \frac{\sigma}{a_{ii}} \left(a_i - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(k-1)} - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k)} \right)$$
 (56)

Curs #5

ALGORITM (Metoda Gauss-Seidel relaxată) (Temă)

Teorema (II.15.)

Metoda Gauss - Seidel relaxată este convergentă dacă și numai dacă

$$\sigma \in (0,2) \tag{54}$$

Dacă $q=\parallel B_\sigma \parallel_A$, atunci q<1 și are loc următoare estimare

$$\|x^{(k)} - x\|_{A} \le \frac{q^{k}}{1 - q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_{A}, \forall k \in \mathbb{N}$$
 (55)

Componentele $x_i^{(k)}$ se pot calcula evitând calculul inversei matricei $\sigma L + D$. Avem

$$x^{(k)} = B_{\sigma}x^{(k-1)} + b_{\sigma}$$

 $\Leftrightarrow (\sigma L + D)x^{(k)} = ((1 - \sigma)D - \sigma R)x^{(k-1)} + \sigma a \Rightarrow$
 $Dx^{(k)} = -\sigma Lx^{(k)} + ((1 - \sigma)D - \sigma R)x^{(k-1)} + \sigma a$
 $= (1 - \sigma)Dx^{(k-1)} - \sigma Rx^{(k-1)} - \sigma Lx^{(k)} + \sigma a \Rightarrow$
 $x^{(k)} = (1 - \sigma)x^{(k-1)} + \sigma D^{-1}(a - Rx^{(k-1)} - Lx^{(k)})$