

CONȚINUTUL CURSULUI #6:

- II. Metode numerice de rezolvare a sistemelor liniare.
 - II.4. Metode iterative de rezolvare a sistemelor de ecuații liniare.
 - II.4.6. Metoda direcțiilor conjugate. Metoda gradientului conjugat.
- III. Rezolvarea numerică a sistemelor de ecuații neliniare. Metoda Newton.

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

II.4.6. Metoda direcțiilor conjugate. Metoda gradientului conjugat.

Definiția (II.17.)

Fie $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$. Vectorii $\{v^{(1)}, v^{(1)}, \dots, v^{(k)}\} \subset \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$ se numesc *A-conjugați (sau A-ortogonali)* dacă și numai dacă

$$\langle Av^{(i)}, v^{(j)} \rangle = 0, \forall i, j \in \overline{1, k}, i \neq j \tag{1}$$

Presupunem în continuare că matricea A este simetrică și pozitiv definită. Fie $\mathcal{B} = \{v^{(i)}\}_{i=\overline{1, n}}$ un sistem de vectori A – ortogonali. Se poate arăta cu ușurință că \mathcal{B} este liniar independent, deci bază în \mathbb{R}^n . Fie $x \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$ soluția sistemului $Ax = b$. Atunci x se poate reprezenta ca o combinație liniară de vectorii din baza \mathcal{B} , i.e. $\exists \alpha_i, i \in \overline{1, n}$, astfel încât

$$x = \sum_{k=1}^n \alpha_k v^{(k)} \tag{2}$$

Pentru a determina coeficienții α_k vom considera produsul scalar b și $v^{(k)}$

$$\begin{aligned} \langle b, v^{(k)} \rangle &= \langle Ax, v^{(k)} \rangle = \left\langle A \sum_{i=1}^n \alpha_i v^{(i)}, v^{(k)} \right\rangle \\ &= \sum_{i=1}^n \alpha_i \langle Av^{(i)}, v^{(k)} \rangle = \alpha_k \langle Av^{(k)}, v^{(k)} \rangle \end{aligned} \tag{3}$$

Astfel avem

$$\alpha_k = \frac{\langle b, v^{(k)} \rangle}{\langle Av^{(k)}, v^{(k)} \rangle} \tag{4}$$

Dacă notăm $x^{(k)} = \sum_{i=1}^k \alpha_i v^{(i)}$, atunci se obține următoarea relație de recurență:

$$x^{(k)} = x^{(k-1)} + \alpha_k v^{(k)}, \quad k \geq 1, \quad x^{(0)} = 0_n \tag{5}$$

Soluția x se poate obține în n pași:

$$x^{(n)} = \sum_{i=1}^n \alpha_i v^{(i)} = x$$

Metoda Gradientului Conjugat poate fi considerată o metodă iterativă dacă sistemele au dimensiuni foarte mare.

Fie acum $r^{(k)} = Ax^{(k)} - b$ restul sau reziduul la pasul k . Avem

$$\begin{aligned} r^{(k)} &= A \left(x^{(k-1)} + \alpha_k v^{(k)} \right) - b = \left(Ax^{(k-1)} - b \right) + \alpha_k Av^{(k)} \\ &= r^{(k-1)} + \alpha_k Av^{(k)} \end{aligned}$$

Rezultă:

$$\begin{cases} r^{(k)} = r^{(k-1)} + \alpha_k Av^{(k)}, & k = \overline{1, n} \\ r^{(0)} = Ax^{(0)} - b = -b \end{cases} \tag{6}$$

Evident că $r^{(n)} = Ax^{(n)} - b = Ax - b = 0$.

Propoziția (II.9.)

Vectorul $r^{(k)}$ este ortogonal pe vectorii A – ortogonali $\{v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(k)}\}$ i.e. $\langle r^{(k)}, v^{(i)} \rangle = 0, \forall i \in \overline{1, k}, k \geq 1$.

Demonstrație: Vom demonstra prin inducție. În primul rând pentru orice $k \geq 1$:

$$\langle r^{(k)}, v^{(k)} \rangle = \langle Ax^{(k)} - b, v^{(k)} \rangle = \langle A(x^{(k)} - x), v^{(k)} \rangle$$

$$= \left\langle -A \sum_{i=k+1}^n \alpha_i v^{(i)}, v^{(k)} \right\rangle = - \sum_{i=k+1}^n \alpha_i \langle A v^{(i)}, v^{(k)} \rangle$$

Din A-ortogonalitatea vectorilor din \mathcal{B} rezultă

$$\langle r^{(k)}, v^{(k)} \rangle = 0, \quad \forall k \geq 1 \quad (7)$$

Presupunem adevărat $P(k) : \langle r^{(k)}, v^{(i)} \rangle = 0, i = \overline{1, k}$ și vom demonstra că $P(k+1) : \langle r^{(k+1)}, v^{(i)} \rangle = 0, i = \overline{1, k+1}$ este de asemenea adevărată.

Conform (7) rezultă $P(k+1)$ adevărată pentru $i = k+1$. Ramane sa demonstrăm $P(k+1)$ pentru $i = \overline{1, k}$.

$$\langle r^{(k+1)}, v^{(i)} \rangle = \langle r^{(k)} + \alpha_k A v^{(k)}, v^{(i)} \rangle \quad (8)$$

$$= \langle r^{(k)}, v^{(i)} \rangle + \alpha_k \langle A v^{(k)}, v^{(i)} \rangle = 0 \quad (9)$$

unde primul termen este nul din ipoteza de inducție iar al doilea din A-ortogonalitatea vectorilor din \mathcal{V} .

Conform (4) avem

$$\begin{aligned} \alpha_k &= \frac{\langle b, v^{(k)} \rangle}{\langle A v^{(k)}, v^{(k)} \rangle} = \frac{\langle b, v^{(k)} \rangle}{\langle A v^{(k)}, v^{(k)} \rangle} - \frac{\langle A x^{(k-1)}, v^{(k)} \rangle}{\langle A v^{(k)}, v^{(k)} \rangle} \\ &= - \frac{\langle r^{(k-1)}, v^{(k)} \rangle}{\langle A v^{(k)}, v^{(k)} \rangle} = - \frac{\langle r^{(k-1)}, \beta_{k-1} v^{(k-1)} - r^{(k-1)} \rangle}{\langle A v^{(k)}, v^{(k)} \rangle} \Rightarrow \end{aligned} \quad (13)$$

$$\alpha_k = \frac{\langle r^{(k-1)}, r^{(k-1)} \rangle}{\langle A v^{(k)}, v^{(k)} \rangle} \quad (14)$$

În relația de mai sus s-a ținut cont de Prop. II.9..

Propoziția (II.10.)

Vectorii $r^{(k)}, v^{(k)}, k = \overline{1, n}$, construiți conform Metodei Gradientului Conjugat au următoarele proprietăți:

$$(P1(k)) : \langle r^{(k)}, r^{(i)} \rangle = 0, \quad \forall i = \overline{0, k-1}$$

$$(P2(k)) : \langle r^{(k)}, A v^{(i)} \rangle = 0, \quad \forall i = \overline{0, k-1}$$

$$(P3(k)) : \langle A v^{(k)}, v^{(i)} \rangle = 0, \quad \forall i = \overline{0, k-1}$$

$$(P4(k)) : \langle A v^{(k+1)}, r^{(i-1)} \rangle = 0, \quad \forall i = \overline{1, k-1}$$

Pentru ca problema să fie însă completă avem nevoie de un procedeu iterativ de calcul al vectorilor din \mathcal{B} .

Considerăm schema numerică:

$$\begin{cases} v^{(k)} = \beta_{k-1} v^{(k-1)} - r^{(k-1)}, & k \in \overline{1, n} \\ v^{(0)} = 0, & v^{(1)} = -r^{(0)} = b \end{cases} \quad (10)$$

Obs.: Pe $v^{(1)}$ îl putem obține dacă se alege $\beta_0 = 0$.

Coefficientul β_k se va obține din condiția ca $v^{(k)}$ să fie A- ortogonal pe vectorul $v^{(k-1)}$

$$\langle A v^{(k)}, v^{(k-1)} \rangle = 0 \Leftrightarrow \langle A(\beta_{k-1} v^{(k-1)} - r^{(k-1)}), v^{(k-1)} \rangle = 0 \quad (11)$$

$$\Leftrightarrow \beta_{k-1} = \frac{\langle A r^{(k-1)}, v^{(k-1)} \rangle}{\langle A v^{(k-1)}, v^{(k-1)} \rangle} \quad (12)$$

Vectorii $v^{(k)}, k = \overline{1, n}$, construiți conform schemei (10) cu coeficienții β_k dați de (12), sunt A- ortogonali. Demonstrația se face conform metodei inducției (vezi Prop. II.10.).

Demonstrație:

Obs.: (P3(k)) cu $i = k-1$ este echivalentă cu condiția

$\beta_{k-1} = \frac{\langle A r^{(k-1)}, v^{(k-1)} \rangle}{\langle A v^{(k-1)}, v^{(k-1)} \rangle}$ așa cum s-a demonstrat mai sus. O vom presupune implicit adevărată, i.e.

$$\langle A v^{(k)}, v^{(k-1)} \rangle = 0, \quad \forall k \geq 1 \quad (15)$$

Vom demonstra prin metoda inducției.

Pentru $k = 1$ avem:

$$(P1(1)) : \langle r^{(1)}, r^{(0)} \rangle = \langle r^{(1)}, -v^{(1)} \rangle = - \langle r^{(1)}, v^{(1)} \rangle = 0 \text{ (vezi Prop. II.9.)}$$

$$(P2(1)) : \langle r^{(1)}, A v^{(0)} \rangle = 0, \quad (16)$$

$$(P3(1)) : \langle A v^{(1)}, v^{(0)} \rangle = 0$$

Vectorul $v^{(0)}$ s-a considerat implicit egal cu vectorul nul.

$$\begin{aligned}
(P4(1)) : \langle Av^{(2)}, r^{(0)} \rangle &= \langle A(\beta_1 v^{(1)} - r^{(1)}), r^{(0)} \rangle \\
&= \beta_1 \langle Av^{(1)}, r^{(0)} \rangle - \langle Ar^{(1)}, r^{(0)} \rangle \\
&= -\frac{\langle Ar^{(1)}, v^{(1)} \rangle}{\langle Av^{(1)}, v^{(1)} \rangle} \langle Av^{(1)}, v^{(1)} \rangle - \langle Ar^{(1)}, r^{(0)} \rangle \\
&= \langle Ar^{(1)}, r^{(0)} \rangle - \langle Ar^{(1)}, r^{(0)} \rangle = 0
\end{aligned}$$

Presupunem proprietățile $(P1(k))$ – $(P4(k))$ adevărate pentru un k arbitrar și vom demonstra pentru $k+1$, i.e.

$$P1(k+1): \langle r^{(k+1)}, r^{(i)} \rangle = 0, \quad \forall i \in \overline{0, k}$$

$$P2(k+1): \langle r^{(k+1)}, Av^{(i)} \rangle = 0, \quad \forall i \in \overline{0, k}$$

$$P3(k+1): \langle Av^{(k+1)}, v^{(i)} \rangle = 0, \quad \forall i \in \overline{0, k}$$

$$P4(k+1): \langle Av^{(k+2)}, r^{(i-1)} \rangle = 0, \quad \forall i \in \overline{1, k}$$

$$\begin{aligned}
P2(k+1): \langle r^{(k+1)}, Av^{(i)} \rangle &= \\
&\stackrel{P1(k+1)}{=} \frac{1}{\alpha_i} \left(\langle r^{(k+1)}, \alpha_i Av^{(i)} \rangle + \langle r^{(k+1)}, r^{(i-1)} \rangle \right) \\
&= \frac{1}{\alpha_i} \langle r^{(k+1)}, r^{(i)} \rangle \stackrel{P1(k+1)}{=} 0, \quad \forall i \in \overline{0, k}.
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
P3(k+1): \langle Av^{(k+1)}, v^{(i)} \rangle &= \langle \beta_k Av^{(k)} - Ar^{(k)}, v^{(i)} \rangle \\
&= \beta_k \langle Av^{(k)}, v^{(i)} \rangle - \langle Ar^{(k)}, v^{(i)} \rangle
\end{aligned}$$

Dacă $i = \overline{1, k-1}$ atunci primul termen se anulează din ipoteza de inducție conform $(P3(k))$, iar al doilea din $(P2(k))$. Relația (15) justifică $(P3)$ pentru $i = k$.

$$\begin{aligned}
P4(k+1): \langle Av^{(k+2)}, r^{(i-1)} \rangle &= \\
&= \langle A(\beta_{k+1} v^{(k+1)} - r^{(k+1)}), \beta_{i-1} v^{(i-1)} - v^{(i)} \rangle = 0, \quad \forall i = \overline{1, k}
\end{aligned}$$

În ultima relația s-a ținut cont de $P3(k+1)$, $P2(k+1)$.

Atunci: $P1(k+1)$:

$$\begin{aligned}
\langle r^{(k+1)}, r^{(i)} \rangle &= \langle r^{(k)} + \alpha_{k+1} Av^{(k+1)}, r^{(i)} \rangle \\
&= \langle r^{(k)}, r^{(i)} \rangle + \alpha_{k+1} \langle Av^{(k+1)}, r^{(i)} \rangle
\end{aligned}$$

Dacă $i = \overline{0, k-1}$ ambii termeni se anulează din ipoteza de inducție conform $P1(k)$, respectiv $P4(k)$.

Pentru $i = k$:

$$\begin{aligned}
\langle r^{(k+1)}, r^{(k)} \rangle &= \langle r^{(k)}, r^{(k)} \rangle + \alpha_{k+1} \langle Av^{(k+1)}, r^{(k)} \rangle \\
&= \langle r^{(k)}, r^{(k)} \rangle + \frac{\langle r^{(k)}, r^{(k)} \rangle}{\langle Av^{(k+1)}, v^{(k+1)} \rangle} \langle Av^{(k+1)}, r^{(k)} \rangle \\
&= \langle r^{(k)}, r^{(k)} \rangle + \frac{\langle r^{(k)}, r^{(k)} \rangle}{\langle Av^{(k+1)}, \beta_k v^{(k)} - r^{(k)} \rangle} \langle Av^{(k+1)}, r^{(k)} \rangle = 0
\end{aligned}$$

ALGORITM (Metoda Gradientului Conjugat)

Date de intrare: $A \in M_n(\mathbb{R})$ sim. și poz. def., $b \in \mathbb{R}^n$; ε .

Date de ieșire: x_{aprox}, N .

STEP 1: $x^{(0)} = 0$; $r^{(0)} = -b$; $v^{(0)} = 0$; $k = 0$; $\beta_0 = 0$;

STEP 2: while $\|r^{(k)}\| \geq \varepsilon$ do

$k = k + 1$;

$v^{(k)} = \beta_{k-1} v^{(k-1)} - r^{(k-1)}$;

$\alpha_k = \frac{\langle r^{(k-1)}, r^{(k-1)} \rangle}{\langle Av^{(k)}, v^{(k)} \rangle}$;

$x^{(k)} = x^{(k-1)} + \alpha_k v^{(k)}$;

$r^{(k)} = r^{(k-1)} + \alpha_k Av^{(k)}$;

$\beta_k = \frac{\langle Ar^{(k)}, v^{(k)} \rangle}{\langle Av^{(k)}, v^{(k)} \rangle}$;

endwhile

STEP 3: $x_{\text{aprox}} = x^{(k)}$; $N = k$.

Exercițiu: (II.2.)

Să se construiască în Matlab procedura $[x_{\text{aprox}}, N] = \text{GradConj}(A, b, \varepsilon)$ conform algoritmului Metoda Gradientului Conjugat. Într-un fișier function să se rezolve în Matlab apelând procedura **GradConj** următorul sistem

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + x_3 - x_4 = 4 \\ 4x_1 - 5x_2 + 6x_3 + 10x_4 = 52 \\ 20x_1 - 19x_2 + 4x_3 - 10x_4 = -46 \\ -3x_1 + 4x_2 + 5x_3 - 7x_4 = -8 \end{cases}$$

Soluție: Vezi Program II.2.

Atenție! Matricea asociată sistemului nu este simetrică și nici pozitiv definită. Putem totuși rezolva acest sistem, înmulțind la stânga sistemul $AX = b$ cu A^T . Noul sistem care se obține este $A^T A x = A^T b$, cu matricea asociată $A^T A$ simetrică și pozitiv definită.

III. Rezolvarea numerică a sistemelor de ecuații neliniare. Metoda Newton.

Fie $F : D \subset \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ o funcție de clasă $C^1(D)$, $F = F(x)$, cu $F = (F_1, F_2, \dots, F_n)^T$ și $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T \in D$. Considerăm sistemul de ecuații neliniare

$$F(x) = 0 \quad (17)$$

sau scris pe componente

$$\begin{cases} F_1(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0 \\ F_2(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0 \\ \dots \\ F_n(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0 \end{cases} \quad (18)$$

Presupunem în continuare că domeniul D a fost ales astfel încât sistemul să admită o soluție unică pe acest domeniu.

Scriem o formă echivalentă a relației (17)

$$x = G(x) \quad (19)$$

unde $G : D \subset \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ este de forma:

Relația (23) scrisă pentru $x = x^*$

$$\frac{\partial G_i}{\partial x_j}(x^*) = \delta_{ij} + \sum_{k=1}^n C_{ik}(x^*) \frac{\partial F_i}{\partial x_j}(x^*) \quad (24)$$

sau matricial

$$\nabla G(x^*) = I + C(x^*) \nabla F(x^*) \quad (25)$$

Conform Th. III.1. metoda iterativă este convergentă dacă $\rho(I + C(x^*) \nabla F(x^*)) < 1$. Convergența atinge maximul dacă $I + C(x^*) \nabla F(x^*) = 0$ sau $C(x^*) = -(\nabla F(x^*))^{-1}$.

Fie $C(x) = -(\nabla F(x))^{-1}$, de unde

$$G(x) = I - (\nabla F(x))^{-1} F(x) \quad (26)$$

sau cu notația $J(x) = \nabla F(x)$ se obține șirul recurent

$$x^{(k)} = x^{(k-1)} - (J(x^{(k-1)}))^{-1} F(x^{(k-1)}) \quad (27)$$

unde $J(x^{(k-1)})$ este Jacobianul funcției F evaluat în $x^{(k-1)}$,

Teorema (III.1. (Teorema de convergență))

În contextul descris mai sus, dacă $\rho(\nabla G(x^*)) < 1$ și $x^{(0)}$ se alege suficient de aproape de soluția x^* a sistemului $F(x) = 0$, atunci șirul $(x^{(k)})_{k \geq 1}$ este convergent la x^* .

Relația (20) scrisă pe componente are forma

$$G_i = x_i + \sum_{k=1}^n C_{ik} F_k \quad (22)$$

Dacă derivăm relația de mai sus în raport cu x_j se obține

$$\frac{\partial G_i}{\partial x_j} = \delta_{ij} + \sum_{k=1}^n \frac{\partial C_{ik}}{\partial x_j} F_k + \sum_{k=1}^n C_{ik} \frac{\partial F_k}{\partial x_j} \quad (23)$$

$$J(x^{(k-1)}) = \begin{pmatrix} \frac{\partial F_1}{\partial x_1}(x^{(k-1)}) & \dots & \frac{\partial F_1}{\partial x_n}(x^{(k-1)}) \\ \dots & \dots & \dots \\ \frac{\partial F_n}{\partial x_1}(x^{(k-1)}) & \dots & \frac{\partial F_n}{\partial x_n}(x^{(k-1)}) \end{pmatrix} \quad (28)$$

Inconvenientul metodei este că la fiecare iterație avem de calculat inversa Jacobianului. Pentru a evita calculul inversei vom proceda după cum urmează. Fie $z^{(k)} = x^{(k)} - x^{(k-1)}$ corecția la pasul k , atunci din (27) se obține următorul sistem linear:

$$J(x^{(k-1)})z^{(k)} = -F(x^{(k-1)}) \quad (29)$$

Aplicând metoda Gauss cu pivotare totală se obține soluția $z^{(k)}$ și se actualizează soluția $x^{(k)} = x^{(k-1)} + z^{(k)}$.

ALGORITM (Metoda Newton)

Date de intrare: $F = (F_1, F_2, \dots, F_n)^T$; J ; $x^{(0)}$; ε .

Date de ieșire: x_{aprox} ; N .

STEP 1: $k = 0$;

STEP 2: do

$k = k + 1$;

Se rezolvă sistemul $J(x^{(k-1)})z^{(k)} = -F(x^{(k-1)})$;

$x^{(k)} = x^{(k-1)} + z^{(k)}$;

while($\|z^{(k)}\| \geq \varepsilon$)

STEP 3: $x_{\text{aprox}} = x^{(k)}$; $N = k$.

Exercițiu: (III.1.)

Fie următorul sistem de ecuații neliniare:

$$\begin{cases} x^2 + y^2 = 4 \\ \frac{x^2}{8} - y = 0 \end{cases} \quad (30)$$

$(x, y) \in [0, 4] \times [0, 3]$. Să se implementeze în Matlab următoarele sarcini:

- Să se calculeze simbolic Jacobianul sistemului;
- Să se construiască grafic curbele $C_1 : x^2 + y^2 = 4$ și $C_2 : y = \frac{x^2}{8}$. Pentru cerc se vor folosi ecuațiile parametrice;
- Să se construiască procedura **Newton** cu sintaxa $[x_{\text{aprox}}, N] = \text{Newton}(F, J, x^{(0)}, \varepsilon)$ în baza algoritmului metodei Newton;

Exercițiu: (III.1. continuare)

- Să se rezolve sistemul apelând procedura **Newton** pentru datele $\varepsilon = 10^{-6}$ și $x^{(0)} = (1, 1)^T$;
- Să se construiască pe graficul curbelor punctul, coordonatele căruia sunt componentele vectorului x_{aprox} .

Soluție: Vezi Program III.1.