

## Metoda Gauss, cu pivotare parțială la fiecare etapă, pentru rezolvarea sistemelor de ecuații liniare

**Prezentarea Problemei:** Considerăm sistemul liniar

$$(1) \quad A \cdot x = b,$$

unde  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  este matricea sistemului (1) și  $b \in \mathbb{R}^n$  este termenul liber al sistemului (1).

Ne propunem să determinăm, dacă este posibil,  $x \in \mathbb{R}^n$ , unde  $x$  este soluția unică a sistemului (1).

**Prezentarea Metodei:**

Considerăm matricea extinsă  $(A|b) = (a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq n+1}}$ , unde  $a_{i,n+1} = b_i$ ,  $1 \leq i \leq n$ .

Metoda Gauss constă în prelucrarea matricei extinse  $(A|b)$  astfel încât în  $n-1$  pași matricea  $A$  devine superior triunghiulară:

$$(2) \quad \left( \begin{array}{ccccc|c} a_{11}^{(n)} & a_{12}^{(n)} & \dots & a_{1,n-1}^{(n)} & a_{1,n}^{(n)} & a_{1,n+1}^{(n)} \\ 0 & a_{22}^{(n)} & \dots & a_{2,n-1}^{(n)} & a_{2,n}^{(n)} & a_{2,n+1}^{(n)} \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & a_{n-1,n-1}^{(n)} & a_{n-1,n}^{(n)} & a_{n-1,n+1}^{(n)} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & a_{n,n}^{(n)} & a_{n,n+1}^{(n)} \end{array} \right) = A^{(n)}, \quad \text{unde } A^{(1)} = (A|b).$$

Presupunând că  $a_{kk}^{(k)} \neq 0$ ,  $1 \leq k \leq n-1$ , unde elementul  $a_{kk}^{(k)}$  se numește pivot, pentru a obține matricea (2) aplicăm următoarele formule

$$(3) \quad a_{ij}^{(k+1)} = \begin{cases} a_{ij}^{(k)} & 1 \leq i \leq k, \quad i \leq j \leq n+1 \\ 0 & 1 \leq j \leq k, \quad j+1 \leq i \leq n \\ a_{ij}^{(k)} - \frac{a_{ik}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}} \cdot a_{kj}^{(k)} & k+1 \leq i \leq n, \quad k+1 \leq j \leq n+1. \end{cases}$$

Componentele soluției sistemului (1) se obțin direct, prin substituție inversă:

$$(4) \quad x_n = a_{n,n+1}^{(n)} / a_{nn}^{(n)}, \quad \text{dacă } a_{nn}^{(n)} \neq 0,$$

pentru  $i = n-1, n-2, \dots, 1$

$$(5) \quad x_i = \left( a_{i,n+1}^{(n)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}^{(n)} \cdot x_j \right) / a_{ii}^{(n)}.$$

★La fiecare pas  $k$  se caută în coloana  $k$  a pivotului, acel element  $a_{i_k,k}^{(k)}$ ,  $k \leq i_k \leq n$ , care are proprietatea

$$|a_{i_k,k}^{(k)}| = \max_{k \leq i \leq n} |a_{ik}^{(k)}|.$$

Observații:

1) Dacă  $a_{i_k,k}^{(k)} = 0$ , atunci sistemul (1) nu are soluție unică.

2) Dacă  $a_{i_k,k}^{(k)} \neq 0$  și  $i_k \neq k$  atunci se permută liniile  $k$  și  $i_k$  în matricea  $A^{(k)}$  după care se aplică formulele (3) și, în final (4).

### Algoritmul Pseudocod

1. citește  $n, a_{ij}, 1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq n+1$
2. pentru  $k = 1, 2, \dots, n-1$  execută
  - 2.1.  $piv \leftarrow |a_{kk}|$
  - 2.2.  $lin \leftarrow k$
  - 2.3. pentru  $i = k+1, k+2, \dots, n$  execută
    - 2.3.1. dacă  $piv < |a_{ik}|$  atunci
      - 2.3.1.1.  $piv \leftarrow |a_{ik}|$
      - 2.3.1.2.  $lin \leftarrow i$
  - 2.4. dacă  $piv = 0$  atunci
    - 2.4.1. scrie '*Sistemul nu are soluție unică*'
    - 2.4.2. ieșire
  - 2.5. dacă  $lin \neq k$  atunci
    - 2.5.1. pentru  $j = k, k+1, \dots, n+1$  execută
      - 2.5.1.1.  $aux \leftarrow a_{kj}$
      - 2.5.1.2.  $a_{kj} \leftarrow a_{lin,j}$
      - 2.5.1.3.  $a_{lin,j} \leftarrow aux$
  - 2.6. pentru  $i = k+1, k+2, \dots, n$  execută
    - 2.6.1.  $a_{ik} \leftarrow a_{ik}/a_{kk}$
    - 2.6.2. pentru  $j = k+1, k+2, \dots, n+1$  execută
      - 2.6.2.1.  $a_{ij} \leftarrow a_{ij} - a_{ik} \cdot a_{kj}$
3. dacă  $a_{nn} = 0$  atunci
  - 3.1. scrie '*Sistemul nu are soluție unică*'
  - 3.2. ieșire
4.  $a_{n,n+1} \leftarrow a_{n,n+1}/a_{nn}$
5. pentru  $i = n-1, n-2, \dots, 1$  execută
  - 5.1.  $S \leftarrow 0$
  - 5.2. pentru  $j = i+1, i+2, \dots, n$  execută
    - 5.2.1.  $S \leftarrow S + a_{ij} \cdot a_{j,n+1}$
  - 5.3.  $a_{i,n+1} \leftarrow (a_{i,n+1} - S)/a_{ii}$
6. scrie ' $x_i = '$ ,  $a_{i,n+1}, 1 \leq i \leq n$ .

**Exemple:** Folosind metoda lui Gauss cu pivotare parțială la fiecare etapă rezolvați următoarele sistemele de ecuații lineare

$$a) \begin{cases} 2x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 = 6 \\ 3x_1 + 3x_2 + 2x_3 + x_4 = 2 \\ x_1 + x_4 = 0 \\ x_1 + x_2 + x_3 = 2 \end{cases} \quad b) \begin{cases} -2x_1 + x_3 = 1 \\ x_1 + 4x_2 + x_4 = -3 \\ 2x_1 - 3x_4 = -3 \\ -2x_1 + x_3 + x_4 = 2 \end{cases} \quad c) \begin{cases} 2x + 3y - z = 4 \\ x - 2y + z = 6 \\ -x - 12y + 5z = 10. \end{cases}$$