Calcul Numeric – Laboratorul#3 Calculatoare și Tehnologia Informației, Anul I

Algorithm 1: Metoda substituției descendente

```
Input: \mathbf{A} \in \mathbb{R}^{n \times n}, \mathbf{b} \in \mathbb{R}^n
Result: \mathbf{x} \in \mathbb{R}^n

Pasul 1: x_n = \frac{1}{a_{n,n}} \cdot b_n;

Pasul 2: for i \leftarrow n-1 to 1 do
\begin{vmatrix} x_i \longleftarrow \frac{1}{a_{i,i}} \cdot \left[ b_i - \sum_{j=i+1}^n a_{i,j} \cdot x_j \right] \\ \text{end} \end{vmatrix}
Pasul 3: OUTPUT(x)
STOP.
```

STOP.

Algorithm 2: Metoda de eliminare Gauss fără pivotare

```
Input: \mathbf{A} \in \mathbb{R}^{n \times n}, \mathbf{b} \in \mathbb{R}^n
           Result: \mathbf{x} \in \mathbb{R}^n / mesaj de eroare
 Pasul 1: Crează matricea extinsă a sistemului, E = [A \mid b].
           (Procesul de eliminare)
 Pasul 2: for i \leftarrow 1 to n-1 do
               Caută cel mai mic întreg p, unde i \leq p \leq n cu a_{p,i} \neq 0.
 Pasul 3:
               Dacă nu există niciun întreg p cu proprietatea de mai sus:
               PRINT('Nu există soluție unică!')
               STOP.
               if p \neq i then
 Pasul 4:
                E_p \longleftrightarrow E_i (Schimbă linia p cu linia i)
               for j \leftarrow 1 + 1 to n do
 Pasul 5:
                m_{i,j} = \frac{1}{e_{i,i}} \cdot e_{j,i}
 Pasul 6:
                  E_j \longleftarrow E_j - m_{j,i} \cdot E_i
 Pasul 7:
               \mathbf{end}
           end
 Pasul 8: if e_{n,n} = 0 then
               PRINT('Nu există soluție unică!')
               STOP.
           (Extrage din matricea extinsă E matricea A rezultată și vectorul b)
 Pasul 9: x = substitutie\_descendenta(A, b)
Pasul 10: OUTPUT(x)
```

Algorithm 3: Metoda de eliminare Gauss cu pivotare parțială

```
Input: \mathbf{A} \in \mathbb{R}^{n \times n}, \mathbf{b} \in \mathbb{R}^n
           Result: \mathbf{x} \in \mathbb{R}^n / mesaj de eroare
 Pasul 1: Crează matricea extinsă a sistemului, E = [A \mid b].
           (Procesul de eliminare)
 Pasul 2: for i \leftarrow 1 to n-1 do
                Caută cel mai mic întreg p, unde i \leq p \leq n cu proprietatea că |e_{p,i}| = \max_{i \in [p,i]} |e_{j,i}|.
 Pasul 3:
                Dacă nu există niciun întreg p cu proprietatea de mai sus:
                PRINT('Nu există soluție unică!')
                STOP.
                if p \neq i then
 Pasul 4:
                E_p \longleftrightarrow E_i
                                     (Schimbă linia p cu linia i)
                for j \leftarrow 1 + 1 to n do
 Pasul 5:
                  m_{i,j} = \frac{1}{e_{i,i}} \cdot e_{j,i}
E_j \longleftarrow E_j - m_{j,i} \cdot E_i
 Pasul 6:
 Pasul 7:
           end
 Pasul 8: if e_{n,n} = 0 then
               PRINT('Nu există soluție unică!')
               STOP.
           end
           (Extrage din matricea extinsă E matricea A rezultată şi vectorul b)
 Pasul 9: x = substitutie\_descendenta(A, b)
Pasul 10: OUTPUT(x)
           STOP.
```

- Exerciții -

Ex. 1

Implementează in **Python** metodele **subs_desc**, **meg_fp** și **meg_pp**. Pentru implementare, urmărește algoritmii de mai sus.

- (a) In implementarea metodei **subs_desc**, verifică dacă:
 - (i) Matricea A este pătratică;
 - (ii) Matricea A este superior triunghiulară;
 - (iii) Matricea A şi vectorul b sunt compatibili;
 - (iv) Matricea A este inversabilă.
- (b) În implmentarea metodelor de eliminare Gauss, verifică dacă:
 - (a) Matricea A este pătratică;
 - (b) Matricea A și vectorul b sunt compatibili;
 - (c) Matricea A este inversabilă.

Ex. 2 Folosește metodele de eliminare Gauss pentru a rezolva sistemul $A \cdot \underline{x} = b$ unde:

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 3 & 0 \\ 3 & 4 & 2 \\ 1 & 3 & 1 \end{bmatrix}, \quad b = \begin{bmatrix} 8 \\ 17 \\ 10 \end{bmatrix}. \tag{1}$$