

Київський національний університет імені Тараса Шевченка
Факультет комп'ютерних наук та кібернетики

Лабораторна робота №2
Чисельні методи в інформатиці
“Розв’язок СЛАР прямим та ітераційними методами”
Варіант №8

Виконав студент групи ІПС-31
Тесленко Назар Олександрович

Київ - 2025

Постановка задачі:

Варіант №8

Розв'язати СЛАР наступними методами:

- Методом Гаусса розв'язати систему рівнянь, знайти визначник та обернену матрицю.

$$\begin{array}{ccccccc} 7 & 2 & 3 & 0 & & X1 & 20 \\ 0 & 3 & 2 & 6 & * & X2 & = 36 \\ 2 & 5 & 1 & 0 & & X3 & 15 \\ 0 & 1 & 4 & 2 & & X4 & 22 \end{array}$$

- Методом квадратного кореня розв'язати систему рівнянь, знайти визначник та число обумовленості, норму оброти самостійно

$$\begin{array}{ccccccc} 1 & 2 & 0 & & X1 & & 5 \\ 2 & 2 & 3 & x & X2 & = & 15 \\ 0 & 3 & 2 & & X3 & & 12 \end{array}$$

- Методом Зейделя розв'язати систему рівнянь

$$\begin{array}{ccccccc} 4 & 0 & 1 & 0 & & X1 & 12 \\ 0 & 3 & 0 & 2 & x & X2 & = 19 \\ 1 & 0 & 5 & 1 & & X3 & 27 \\ 0 & 2 & 1 & 4 & & X4 & 30 \end{array}$$

Теоретичний опис та обґрунтування:

Метод Гаусса

Прямий метод вирішення СЛАР типу $Ax = b$

Розглядаємо даний алгоритм з вибором головного елемента по стовпцях.

Ведучим елементом матриці A обирається максимальний по модулю елемент стовпця, що розглядається:

$$a_{lk} = \max_i |a_{ik}^{(k-1)}|, i = \overline{k, n}$$

де:

$a_{ik}^{(k-1)}$ - елемент матриці після $(k-1)$ -го кроку виключення

k - номер поточного стовпця

i - індекс рядка, який перебирається

l - номер рядка у якому знайдено максимальний за модулем елемент

Вводимо матрицю перестановок P_k яка ініціалізується одиничною матрицею, для перестановки рядків k та l :

$$\hat{A}_k = P_k A_{k-1}$$

Для занулення елементів під головною діагоналлю використовується матрицю M . M матриця зберігає множники, що використовуються для виключення елементів під головною діагоналлю під час прямого ходу.

Кожен елемент цієї матриці обчислюється за формулою:

$$m_{ik} = \frac{a_{ik}}{a_{kk}}, i = \overline{k+1, n}$$

$$m_{kk} = \frac{1}{a_{kk}} - \text{для елементів головної діагоналі}$$

За допомогою прямого ходу:

$$M_n P_n \dots M_1 P_1 Ax = M_n P_n \dots M_1 P_1 b$$

зводимо систему до верхньої трикутної матриці.

Для знаходження розв'язку застосовуємо зворотні хід Гаусса:

$$x_n = \frac{a_{n,n+1}^{(n)}}{a_{n,n}}$$

$$x_i = (a_{i,n+1}^{(i)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}^{(i)} x_j) / a_{i,i}^{(i)}, \quad i = \overline{n-1, 1}$$

Пошук визначника:

$\det A = (-1)^p a_{11}^{(1)} * a_{22}^{(2)} * \dots * a_{nn}^{(n)}$, де p - кількість перестановок

Знаходження оберненої матриці:

Під час прямого ходу методу Гауса матриця A послідовно перетворюється до верхньотрикутної форми за допомогою матричних множників M_i та перестановочних матриць P_i , які відповідають перестановкам рядків при виборі головного елемента. Ті самі перетворення одночасно виконуються над одиничною матрицею E , у результаті чого вона поступово переходить у матрицю A^{-1}

Після прямого ходу отримуємо систему:

$$U * X = E'$$

Під час зворотнього ходу система розв'язується постовпчиконо:

$$U * x_i = e'_i$$

Метод квадратного кореня

Прямий метод для розв'язування СЛАР типу $Ax=b$

Необхідна умова застосування: матриця A симетрична $A = A^T$

Матрицю A представимо у вигляді: $A = S^T D S$

Матриця S - верхня трикутна матриця

Матриця D - діагональна матриця для збереження знаку ведучих елементів

Формули заповнення матриці S :

$$s_{ii} = \sqrt{\left| a_{ii} - \sum_{p=1}^{i-1} s_{pi}^2 d_{pp} \right|}, \quad i = \overline{1, n}$$

$$s_{ij} = \frac{a_{ij} - \sum_{p=1}^{i-1} (s_{pi} d_{pp} s_{pj})}{d_{ii} s_{ii}}, \quad i = \overline{2, n-1}, \quad j = \overline{i+1, n}$$

Формули заповнення матриці D:

$$d_{ii} = \operatorname{sgn} \left| a_{ii} - \sum_{p=1}^{i-1} s_{pi}^2 d_{pp} \right|$$

Подальше рівняння зводиться до розв'язку двох СЛАР з трикутними матрицями. З першої системи знаходять у:

$$S^T D y = b$$

А з другої - х:

$$S x = y$$

Пошук визначника:

$$\det A = \prod_{k=1}^n d_{kk} s_{kk}^2$$

Метод Зейделя

Ітераційний метод для розв'язання СЛАР типу $Ax=b$. Розв'язок знаходимо із заданою точністю ε . Початкове наближення обираємо довільним чином.

Ітераційний процес має вигляд:

$$x_i^{k+1} = - \sum_{j=1}^{i-1} \frac{a_{ij}}{a_{ii}} x_j^{k+1} - \sum_{j=i+1}^n \frac{a_{ij}}{a_{ii}} x_j^k + \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Умова зупинки:

$$|x^{k+1} - x^k| \leq \varepsilon$$

Достатні умови збіжності:

- Якщо $\forall i: i = \overline{1, n}$ виконується нерівність

$$|a_{ii}| \geq \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}|$$

то ітераційний процес методу Зейделя збігається з лінійною швидкістю.

- Якщо $A = A^T > 0$, то ітераційний процес методу Зейделя збігається з лінійною швидкістю.

Необхідні і достатні умови збіжності:

- Для $\forall x^0$ ітераційний процес методу Зейделя збігається тоді і тільки тоді, коли $|\lambda| < 1$, де λ - корені характеристичного рівняння

Хід роботи

Мова реалізації: Python

Метод Гаусса

7	2	3	0		X1		20
0	3	2	6	*	X2	=	36
2	5	1	0		X3		15
0	1	4	2		X4		22

Ініціалізуємо матрицю та вектор:

```
-----  
Initial matrix A and vector b  
  7.000   2.000   3.000   0.000 |  20.000  
  0.000   3.000   2.000   6.000 |  36.000  
  2.000   5.000   1.000   0.000 |  15.000  
  0.000   1.000   4.000   2.000 |  22.000  
-----
```

Прямим ходом за допомогою матриць P_i (перестановки) і M_i (елементарні перетворення) зводимо A до трикутної форми, одночасно перетворюючи одиничну матрицю для знаходження оберненої.

```
Working on column 0  
  
Matrix M1:  
  1.000   0.000   0.000   0.000  
  0.000   1.000   0.000   0.000  
 -0.286   0.000   1.000   0.000  
  0.000   0.000   0.000   1.000  
  
Matrix after elimination step:  
  
-----  
M1P1A = M1P1b  
-----  
  7.000   2.000   3.000   0.000 |  20.000  
  0.000   3.000   2.000   6.000 |  36.000  
  0.000   4.429   0.143   0.000 |   9.286  
  0.000   1.000   4.000   2.000 |  22.000  
-----
```

```

Working on column 1
  7.000  2.000  3.000  0.000 | 20.000
  0.000  3.000  2.000  6.000 | 36.000
  0.000  4.429  0.143  0.000 |  9.286
  0.000  1.000  4.000  2.000 | 22.000

-----
P2M1P1A = P2M1P1b
-----

Matrix P2
  1.000  0.000  0.000  0.000
  0.000  0.000  1.000  0.000
  0.000  1.000  0.000  0.000
  0.000  0.000  0.000  1.000

  7.000  2.000  3.000  0.000 | 20.000
  0.000  4.429  0.143  0.000 |  9.286
  0.000  3.000  2.000  6.000 | 36.000
  0.000  1.000  4.000  2.000 | 22.000

```

```

Matrix M2:
  1.000  0.000  0.000  0.000
  0.000  1.000  0.000  0.000
  0.000 -0.677  1.000  0.000
  0.000 -0.226  0.000  1.000

Matrix after elimination step:

-----
M2P2M1P1A = M2P2M1P1b
-----
  7.000  2.000  3.000  0.000 | 20.000
  0.000  4.429  0.143  0.000 |  9.286
  0.000  0.000  1.903  6.000 | 29.710
  0.000  0.000  3.968  2.000 | 19.903
-----

```

.....


```

Working on column 3

Matrix M4:
  1.000  0.000  0.000  0.000
  0.000  1.000  0.000  0.000
  0.000  0.000  1.000  0.000
  0.000  0.000  0.000  1.000

Matrix after elimination step:

-----
M4P4M3P3M2P2M1P1A = M4P4M3P3M2P2M1P1b
-----
  7.000  2.000  3.000  0.000 | 20.000
  0.000  4.429  0.143  0.000 |  9.286
  0.000  0.000  3.968  2.000 | 19.903
  0.000  0.000  0.000  5.041 | 20.163
-----

```

Після отриманого результату, починаємо зворотній хід для коренів СЛАР:

```

-----
Back substitution: x[3] = (20.163 - 0.000) / 5.041 = 4.000
Back substitution: x[2] = (19.903 - 8.000) / 3.968 = 3.000
Back substitution: x[1] = (9.286 - 0.429) / 4.429 = 2.000
Back substitution: x[0] = (20.000 - 13.000) / 7.000 = 1.000
-----
Solution vector x:
  1.000  2.000  3.000  4.000
-----

```

Знаходження детермінанту матриці:

```

-----
Calculating det A:
det A: (-1)^2 * 7.0 * 4.428571428571429 * 3.967741935483871 * 5.040650406504065
Det A:620.0
Calculating det A with NumPy: 620.0

```

Перевіримо мануально коректність знайдених коренів:

7 * 1	+2*2	+3*3	+0		20
0	+3*2	+2*3	+6*4	=	36
2*1	+5*2	+1*3	+0		15
0	+1*2	+4*3	+2*4		22

Пошук оберненої матриці:

Inverted A:

0.161	0.042	-0.065	-0.126
-0.065	0.003	0.226	-0.010
0.000	-0.100	0.000	0.300
0.032	0.198	-0.113	-0.095

$A \cdot A^{-1} = E$. The inveted A matrix is correct

У результаті отримали вектор, заданий за умовою - корені знайдені правильно.

Метод квадратного кореня

1	2	0		X1		5
2	2	3	x	X2	=	15
0	3	2		X3		12

Ініціалізуємо дані:

```
=====
SQUARE ROOT METHOD
=====

Initial matrix A:
  1.000  2.000  0.000
  2.000  2.000  3.000
  0.000  3.000  2.000

Vector b:
  5.000  15.000  12.000
```

Перевіряємо достатню умову: $A = A^T$

```
#Check sufficient condition
# A=A^T
if(np.all(A!=np.transpose(A))):
    print("Sufficient condition is not satisfied!")
    return
print("\nThe sufficient condition is satisfied: A=A^T \n")
```

The sufficient condition is satisfied: A=A^T

Обраховуємо матриці S та D:

```
Matrix S:
  1.000  2.000  0.000
  0.000  1.414 -2.121
  0.000  0.000  2.550

Vector D:
  1.000 -1.000  1.000
```

Обраховуємо дві СЛАР:

- $S^T D y = b$

```
# Forward substitution: S^T*D*y = b
y = np.zeros(n)
for i in range(n):
    sum_sdy = 0
    for j in range(i):
        sum_sdy += S[j, i] * D[j] * y[j]
    y[i] = (b[i] - sum_sdy) / (S[i, i] * D[i])
```

- $Sx = y$

```
# Backward substitution: S*x = y
x = np.zeros(n)
for i in range(n-1, -1, -1):
    sum_sx = 0
    for j in range(i+1, n):
        sum_sx += S[i, j] * x[j]
    x[i] = (y[i] - sum_sx) / S[i, i]
```

Результат:

```
Solution vector x:
  1.000  2.000  3.000
```

Перевіримо коректність знайдених коренів:

$$\begin{array}{rclcl} 1*1 & +2*2 & +0 & & 5 \\ 2*1 & +2*2 & +3*3 & = & 15 \\ 0 & +3*2 & +2*3 & & 12 \end{array}$$

Результати відповідають вектору b, отже корені вірні.

Знайдемо визначник:

$$\det A = \prod_{k=1}^n d_{kk} s_{kk}^2$$

```
Calculating det A:  
det A: 1.000*1.000^2 * -1.000*1.414^2 * 1.000*2.550^2  
  
Det A:-13.0  
Calculating det A with NumPy: -13.0
```

Знайдемо число обумовленості:

Число обумовленості $\text{cond}(A)$ матриці характеризує чутливість розв'язку системи $Ax=b$ до похибок у даних A та b .

Обчислюємо за формулою:

$$\text{cond}(A) = \|A\| * \|A^{-1}\|$$

Обираємо inf -норму - найбільша сума по рядках матриці

$$\|A\|_{\text{inf}} = \max_i \sum_j |a_{ij}|$$

```
norm_A = np.linalg.norm(A, ord=np.inf)  
norm_A_inv = np.linalg.norm(np.linalg.inv(A), ord=np.inf)  
cond_A = norm_A * norm_A_inv  
print(f"Condition number: {cond_A:.3f}")  
return x, detA
```

```
Condition number: 8.077
```

Метод Зейделя

4	0	1	0		X1		12
0	3	0	2	x	X2	=	19
1	0	5	1		X3		27
0	2	1	4		X4		30

Ініціалізуємо вхідні дані:

```
=====
SEIDELS METHOD
=====

Initial matrix A:
  4.000  0.000  1.000  0.000
  0.000  3.000  0.000  2.000
  1.000  0.000  5.000  1.000
  0.000  2.000  1.000  4.000

Vector b:
 12.000  19.000  27.000  30.000
```

Перевіримо достатні умови для збіжності даного методу:

- Якщо $\forall i: i = \overline{1, n}$ виконується нерівність

$$|a_{ii}| \geq \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}|$$

то ітераційний процес методу Зейделя збігається з лінійною швидкістю.

- Якщо $A = A^T > 0$, то ітераційний процес методу Зейделя збігається з лінійною швидкістю.

```

-----
Check the first condition:
Row 0: 4.0>=1.0
Row 1: 3.0>=2.0
Row 2: 5.0>=2.0
Row 3: 4.0>=3.0
First condition is satisfied!
Second condition is satisfied!
-----

```

Достатні умови виконуються отже починаємо ітераційний процес:

```

Iterations:
Iter 1: [3.      6.33333 4.8      3.13333]
Iter 2: [1.8     4.24444 4.41333 4.27444]
Iter 3: [1.89667 3.4837  4.16578 4.7167 ]
Iter 4: [1.95856 3.18886 4.06495 4.88933]
Iter 5: [1.98376 3.07378 4.02538 4.95676]
Iter 6: [1.99365 3.02882 4.00992 4.98311]
Iter 7: [1.99752 3.01126 4.00387 4.9934 ]
Iter 8: [1.99903 3.0044  4.00151 4.99742]
Iter 9: [1.99962 3.00172 4.00059 4.99899]
Iter 10: [1.99985 3.00067 4.00023 4.99961]
Iter 11: [1.99994 3.00026 4.00009 4.99985]
Iter 12: [1.99998 3.0001  4.00004 4.99994]

```

Задана точність $\varepsilon = 1e - 4$

Результуючий вектор:

```

Final solution vector x:
  2.000  3.000  4.000  5.000
Number of iterations: 13

```

Перевіримо коректність знайдених коренів:

4*2	+0	+1*3	+0		12
0	+3*3	+0	+2*5	=	19
1*2	+0	+5*4	+1*5		27
0	+2*3	+1*4	+4*5		30

Знайдені корені задовільняють систему, отже алгоритм виконується вірно.

[Github code](#)