

(Відповідь: $x_1 = 3, x_2 = -1, x_3 = 2$)

При виконанні комп'ютером арифметичних операцій можлива поява похибок обчислень. Ці похибки накопичуються в процесі методу Гаусса, що може привести до суттєвої помилки в розв'язку системи рівнянь. Щоб уникнути цього, доцільно в методі Гаусса серед елементів r -того стовпця, які лежать на головній діагоналі або нижче неї, вибрати найбільший за абсолютною величиною. Потім поміняти відповідний рядок із r -тим; вибраний елемент стане розв'язувальним, його називають *головним*. Зауважимо, головний елемент можна вибирати серед усіх коефіцієнтів при невідомих системи, що ускладнює алгоритм.

4.2. Метод Халецького.

Одним із поширених методів розв'язування систем лінійних алгебраїчних рівнянь є метод Халецького. Суть його полягає в розкладанні матриці коефіцієнтів системи на дві трикутні матриці.

Запишемо систему рівнянь (3.1) в матричному вигляді:

$$A\vec{x} = \vec{b}, \quad (3.7)$$

де позначено $A_{n \times n} = (a_{ij})$, $\vec{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T$, $\vec{b} = (b_1, b_2, \dots, b_n)^T$. Припустимо, що матрицю A можна представити у вигляді добутку нижньої трикутної матриці $C_{n \times n} = (c_{ij})$ та верхньої трикутної матриці $U_{n \times n} = (u_{ij})$:

$$A = CU, \quad (3.8)$$

де

$$C = \begin{pmatrix} c_{11} & 0 & \cdots & 0 \\ c_{21} & c_{22} & \cdots & 0 \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ c_{n1} & c_{n2} & \cdots & c_{nn} \end{pmatrix}, \quad U = \begin{pmatrix} 1 & u_{12} & \cdots & u_{1n} \\ 0 & 1 & \cdots & u_{2n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 \end{pmatrix}. \quad (3.9)$$

Відомо, що для не виродженої матриці A існує єдине представлення виду (3.9) і елементи c_{ij} та u_{ij} визначаються за формулами:

$$\begin{cases} x_n = y_n, \\ x_i = y_i - \sum_{j=i+1}^n u_{ij} x_j, \quad (i=n-1, n-2, \dots, 1). \end{cases} \quad (3.16)$$

Приклад 3.2. Розв'язати систему рівнянь

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + 4x_3 + x_4 = 21, \\ 2x_1 + 8x_2 + 6x_3 + 4x_4 = 52, \\ 3x_1 + 10x_2 + 8x_3 + 8x_4 = 79, \\ 4x_1 + 12x_2 + 10x_3 + 6x_4 = 82, \end{cases}$$

методом розкладання матриці коефіцієнтів на дві трикутні матриці.

Розв'язання. Для матриці

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 4 & 1 \\ 2 & 8 & 6 & 4 \\ 3 & 10 & 8 & 8 \\ 4 & 12 & 10 & 6 \end{pmatrix}$$

маємо представлення (3.8), яке за правилом добутку матриць C на U набуває вигляду

$$A = \begin{pmatrix} c_{11} & c_{11}u_{12} & c_{11}u_{13} & c_{11}u_{14} \\ c_{21} & c_{21}u_{12} + c_{22} & c_{21}u_{13} + c_{22}u_{23} & c_{21}u_{14} + c_{22}u_{24} \\ c_{31} & c_{31}u_{12} + c_{32} & c_{31}u_{13} + c_{32}u_{23} + c_{33} & c_{31}u_{14} + c_{32}u_{24} + c_{33}u_{34} \\ c_{41} & c_{41}u_{12} + c_{42} & c_{41}u_{13} + c_{42}u_{23} + c_{43} & c_{41}u_{14} + c_{42}u_{24} + c_{43}u_{34} + c_{44} \end{pmatrix}.$$

З рівності двох матриць A та CU визначаємо елементи матриць C і U .

1. Прирівнюючи елементи перших стовпців матриць A та CU , маємо:

$$c_{11}=a_{11}, \quad c_{21}=a_{21}, \quad c_{31}=a_{31}, \quad c_{41}=a_{41}, \quad \text{тобто } c_{11}=1, \quad c_{21}=2, \quad c_{31}=3, \quad c_{41}=4.$$

2. З першого рядка визначаємо елементи u_{12} , u_{13} , u_{14} :

$$c_{11}u_{12} = 2, \quad c_{11}u_{13} = 4, \quad c_{11}u_{14} = 1, \quad \text{тобто } u_{12} = 2, \quad u_{13} = 4, \quad u_{14} = 1.$$

3. За другим стовпцем знаходимо елементи c_{22} , c_{32} і c_{42} :

$$c_{22}=a_{22} - c_{21}u_{12}=8 - 4=4, \quad c_{32}=a_{32} - c_{31}u_{12}=10 - 6=4, \quad c_{42}=a_{42} - c_{41}u_{12}=12 - 8=4.$$

4. Тепер за другим рядком обчислюємо:

$$u_{23} = \frac{a_{23} - c_{21}u_{13}}{c_{22}} = \frac{6 - 2 \cdot 4}{4} = -\frac{1}{2}, \quad u_{24} = \frac{a_{24} - c_{21}u_{14}}{c_{22}} = \frac{4 - 2 \cdot 1}{4} = \frac{1}{2}.$$

5. За третім стовпцем визначаємо:

$$c_{33} = a_{33} - c_{31}u_{13} - c_{32}u_{23} = 8 - 3 \cdot 4 + 2 = -2,$$

$$c_{43} = a_{43} - c_{41}u_{13} - c_{42}u_{23} = 10 - 4 \cdot 4 + 2 = -4$$

6. Тепер послідовно обчислюємо u_{34} і c_{44} :

$$u_{34} = \frac{a_{34} - c_{31}u_{14} - c_{32}u_{24}}{c_{33}} = \frac{8 - 3 \cdot 1 - 2}{-2} = -\frac{3}{2},$$

$$c_{44} = a_{44} - c_{41}u_{14} - c_{42}u_{24} - c_{43}u_{34} = 6 - 4 - 2 - 6 = -6.$$

Отже, матриці C та U будуть такими:

$$C = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 0 & 0 \\ 3 & 4 & -2 & 0 \\ 4 & 4 & -4 & -6 \end{pmatrix}, \quad U = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 4 & 1 \\ 0 & 1 & -1/2 & 1/2 \\ 0 & 0 & 1 & -3/2 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

Запишемо систему (3.10):

$$\begin{cases} y_1 = 21, \\ 2y_1 + 4y_2 = 52, \\ 3y_1 + 4y_2 - 2y_3 = 79, \\ 4y_1 + 4y_2 - 4y_3 - 6y_4 = 82, \end{cases}$$

з якої знаходимо значення $y_1 = 21, y_2 = 5/2, y_3 = -3, y_4 = 4$.

Тепер із системи (3.12):

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + 4x_3 + x_4 = 21, \\ x_2 - x_3/2 + x_4/2 = 5/2, \\ x_3 - 3x_4/2 = -3, \\ x_4 = 4 \end{cases}$$

обчислюємо $x_3 = -3 + 6 = 3, x_2 = 5/2 + 3/2 - 2 = 2, x_1 = 21 - 4 - 12 - 4 = 1$.

Отже, розв'язок заданої системи знайдено: $x_1 = 1, x_2 = 2, x_3 = 3, x_4 = 4$.

3.3. Метод простої ітерації.

Праву частину рівності (3.17) можна розглядати як задання деякого оператора φ , який відображає вектор $\vec{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)$ n -вимірному векторного простору у вектор \vec{y} цього самого простору. При цьому

$$y_i = \sum_{j=1}^n b_{ij} x_j + d_i, \quad i = 1, 2, \dots, n.$$

Тому знаходження розв'язку системи (3.17) зводиться до відшукування нерухомої точки відображення φ , яке визначається формулою

$$\varphi(\vec{x}) = B\vec{x} + \vec{d}.$$

Якщо відображення φ є стискуючим, то розв'язок рівняння $\vec{x} = \varphi(\vec{x})$, тобто рівняння (3.17), можна знайти методом послідовних наближень за формулами (3.18), починаючи з довільного вектора $\vec{x}^{(0)} = (x_1^{(0)}, x_2^{(0)}, \dots, x_n^{(0)})$.

Метод простої ітерації збігається до шуканого розв'язку, якщо виконуються достатні умови збіжності ітераційного процесу.

Теорема 3.1. Якщо для діагональних елементів матриці A системи (3.7) виконується умова

$$|a_{ii}| > \sum_{\substack{j=1 \\ (j \neq i)}}^n |a_{ij}|, \quad (3.20)$$

то ітераційний процес збігається до єдиного розв'язку цієї системи, не залежно від вибору початкового наближення.

Враховуючи, що розв'язком системи рівнянь на k -й ітерації є вектор $\vec{x}^{(k)}$, то для визначення умови закінчення ітераційного процесу скористаємось поняттям відстані між двома векторами. Відстань (або метрику) $\rho(\vec{x}, \vec{y})$ між векторами $\vec{x}, \vec{y} \in R^n$ можна визначати кількома способами, а саме:

$$\rho(\vec{x}, \vec{y}) = \sum_{i=1}^n |x_i - y_i| \quad (3.21)$$

або

$$\rho(\vec{x}, \vec{y}) = \left(\sum_{i=1}^n (x_i - y_i)^2 \right)^{\frac{1}{2}}. \quad (3.22)$$

Тоді умова закінчення ітераційного процесу матиме вигляд $\rho(\vec{x}^{(k+1)}, \vec{x}^{(k)}) < \varepsilon$, де метрика $\rho(\vec{x}, \vec{y})$ визначається за формулою (3.21) або (3.22).

Теорема 3.2. Якщо матриця B коефіцієнтів при невідомих в правій частині системи (3.17) задовольняє умові

$$q = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |b_{ij}| < 1, \quad (3.23)$$

то дана система має єдиний розв'язок \vec{x} , а знайдена за формулами (3.19) послідовність $\{\vec{x}^{(k)}\}$ збігається до \vec{x} при будь-якому початковому наближенні $\vec{x}^{(0)}$. Для оцінки похибки наближень справедливі формули:

$$\rho(\vec{x}^{(k)}, \vec{x}) \leq \frac{q^n}{1 - q} \max_{1 \leq i \leq n} |x_i^{(1)} - x_i^{(0)}|, \quad (3.24)$$

або

$$\rho(\vec{x}^{(k)}, \vec{x}) \leq \frac{q}{1 - q} \max_{1 \leq i \leq n} |x_i^{(k)} - x_i^{(k-1)}| \quad (3.25)$$

Умова (3.23) означає, що найбільша із сум модулів коефіцієнтів при невідомих в правій частині системи (3.17), обчислених для кожного рядка, має бути менше за одиницю. Зрозуміло, що це можливо лише тоді, коли всі елементи матриці B є достатньо малими за абсолютною величиною.

Обчислюючи послідовно наближення $\vec{x}^{(k)}$ до точного розв'язку \vec{x} системи (3.17), на кожному кроці можна знайти їх абсолютну похибку за правими частинам нерівностей (3.24) і (3.25), наприклад:

$$\Delta_{\vec{x}^{(k)}} = \frac{q}{1 - q} \max_{1 \leq i \leq n} |x_i^{(k)} - x_i^{(k-1)}|.$$

Звідси можна одержати умови закінчення ітераційного процесу знаходження розв'язку з точністю до $\varepsilon > 0$.

3.4. Метод Зейделя.

Метод Зейделя є модифікацією методу простих ітерацій розв'язування систем лінійних алгебраїчних рівнянь виду (3.17). Ідея цього методу полягає в тому, що при знаходженні компоненти $x_i^{(k+1)}$ ($k+1$ -го наближення до

$\bar{x}^{(2)} = (1,9125; 3,953125; 2,974375)^T$. Видно, що одержана ітераційна послідовність ближча до розв'язку $\bar{x} = (2, 4, 3)^T$, ніж послідовність, знайдена в попередньому прикладі методом простої ітерації.

Метод ітерації легко алгоритмізується і реалізується на комп'ютері.