

2.2 Розв'язання СЛАР прямими методами. Метод квадратних коренів (метод Холецкого)

Метод квадратних коренів (відноситься до категорії точних чисельних методів) використовується для знаходження розв'язку систем лінійних алгебраїчних рівнянь з симетричною матрицею коефіцієнтів при невідомих, тобто для систем вигляду

[illegible]

де $a_{ij} = a_{ji}$ ($i = \overline{1, n}, j = \overline{1, n}$).

Нехай A – симетрична квадратна матриця системи $Ax = B$ порядку n . Розв'яжемо задачу її подання у вигляді

$$A = U^T \cdot U.$$

де

$$U = \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & \cdots & u_{1n} \\ 0 & u_{22} & \cdots & u_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & u_{nn} \end{pmatrix}, U^T = \begin{pmatrix} u_{11} & 0 & \cdots & 0 \\ u_{12} & u_{22} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ u_{1n} & u_{2n} & \cdots & u_{nn} \end{pmatrix}.$$

Знаходячи добуток $U^T \cdot U$, складемо систему рівнянь відносно невідомих елементів матриці U :

$$\begin{pmatrix} u_{11} & 0 & \cdots & 0 \\ u_{12} & u_{22} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ u_{1n} & u_{2n} & \cdots & u_{nn} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & \cdots & u_{1n} \\ 0 & u_{22} & \cdots & u_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & u_{nn} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{12} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{1n} & a_{2n} & \cdots & u_{nn} \end{pmatrix}.$$

Система має наступний вигляд:

$$\begin{cases} u_{11}^2 = a_{11}, & u_{11} \cdot u_{12} = a_{12}, & \dots, & u_{11} \cdot u_{1n} = a_{1n}; \\ u_{12}^2 + u_{22}^2 = a_{22}, & \dots, & u_{12} \cdot u_{1n} + u_{22} \cdot u_{2n} = a_{2n}; \\ \dots\dots\dots \\ u_{1n}^2 + u_{2n}^2 + \dots + u_{nn}^2 = a_{nn}. \end{cases}$$

З першого рядка системи знаходимо

$$u_{11} = \sqrt{a_{11}}, \quad u_{1j} = \frac{a_{1j}}{u_{11}} \quad j = 2, 3, \dots, n.$$

З другого рядка визначаємо

$$u_{22} = \sqrt{a_{22} - u_{12}^2}, \quad u_{2j} = \frac{a_{2j} - u_{12} \cdot u_{1j}}{u_{22}}, \quad j = 3, 4, \dots, n \text{ и т.д.}$$

З останнього рядка маємо

$$u_{nn} = \sqrt{a_{nn} - \sum_{k=1}^{n-1} u_{kn}^2}.$$

Таким чином, елементи матриці U знаходять із співвідношень

$$\begin{aligned} u_{ii} &= \sqrt{a_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} u_{ki}^2}, \quad i = 1, 2, \dots, n; \\ u_{ij} &= \frac{1}{u_{ii}} \left(a_{ij} - \sum_{k=1}^{i-1} u_{ki} u_{kj} \right), \quad j = 2, 3, \dots, n; \quad j > i; \quad u_{ij} = 0 \quad (j < i). \end{aligned} \quad (2)$$

Якщо матрицю A можна подати у вигляді $U^T \cdot U$, то система $Ax = B$ має вигляд $U^T \cdot Ux = B$. Розв'язання цієї системи зводиться до послідовного розв'язання двох систем з трикутними матрицями. Тобто, процес відшукування розв'язку за даним методом складається з двох етапів.

1. *Прямий хід.* Добуток Ux позначається через y . В результаті розв'язання системи $U^T \cdot y = B$ знаходять стовпець y .
2. *Обернений хід.* В результаті розв'язання системи $Ux = y$ знаходять розв'язок задачі – стовпець x .

Алгоритм методу квадратних коренів

1. Подати матрицю A у вигляді $A = U^T \cdot U$ використовуючи формули (2).
2. Скласти систему рівнянь $U^T \cdot y = B$ та знайти y .
3. Скласти систему рівнянь $Ux = y$ та знайти x .

Зауваження. Метод квадратних коренів більш зручний і економічний у порівнянні з методом Гаусса, він легко програмується та потребує вдвічі менше арифметичних операцій. Також слід зазначити, що метод квадратних коренів можна також використовувати і для знаходження визначника матриці. Для цього використовують наступну формулу $\det(A) = (u_{11} \cdot u_{22} \cdot \dots \cdot u_{nn})^2$.

Приклад. Знайти розв'язок системи рівнянь методом квадратних коренів

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 + 4x_3 = 16, \\ x_1 + x_2 + 3x_3 = 12, \\ 4x_1 + 3x_2 + 14x_3 = 52. \end{cases}$$

Розв'язання. 1. Подамо матрицю A у вигляді $A = U^T \cdot U$ використовуючи формули (2).

При $i = 1$ отримуємо

$$u_{11} = \sqrt{a_{11}} = \sqrt{2}, \quad u_{12} = \frac{a_{12}}{u_{11}} = \frac{1}{\sqrt{2}}; \quad u_{13} = \frac{a_{13}}{u_{11}} = \frac{4}{\sqrt{2}};$$

При $i = 2$ маємо

$$u_{22} = \sqrt{a_{22} - \sum_{k=1}^1 u_{k2}^2} = \sqrt{a_{22} - u_{12}^2} = \sqrt{1 - \frac{1}{2}} = \frac{1}{\sqrt{2}},$$

$$u_{23} = \frac{1}{u_{22}} \left(a_{23} - \sum_{k=1}^1 u_{k2} u_{k3} \right) = \frac{3 - \frac{1}{\sqrt{2}} \cdot \frac{4}{\sqrt{2}}}{\frac{1}{\sqrt{2}}} = \sqrt{2}.$$

При $i = 3$ маємо

$$u_{33} = \sqrt{a_{33} - \sum_{k=1}^2 u_{k3}^2} = \sqrt{a_{33} - u_{13}^2 - u_{23}^2} = \sqrt{14 - 8 - 2} = 2.$$

Таким чином, отримали

$$U = \begin{pmatrix} \sqrt{2} & \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{4}{\sqrt{2}} \\ 0 & \frac{1}{\sqrt{2}} & \sqrt{2} \\ 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}, \quad U^T = \begin{pmatrix} \sqrt{2} & 0 & 0 \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} & 0 \\ \frac{4}{\sqrt{2}} & \sqrt{2} & 2 \end{pmatrix}.$$

2. Розв'яжемо систему рівнянь $U^T \cdot y = B$.

$$\begin{pmatrix} \sqrt{2} & 0 & 0 \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} & 0 \\ \frac{4}{\sqrt{2}} & \sqrt{2} & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 16 \\ 12 \\ 52 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{cases} \sqrt{2} y_1 = 16, \\ \frac{1}{\sqrt{2}} y_1 + \frac{1}{\sqrt{2}} y_2 = 12, \\ \frac{4}{\sqrt{2}} y_1 + \sqrt{2} y_2 + 2 y_3 = 52. \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} y_1 = \frac{16}{\sqrt{2}} = 8\sqrt{2}, \\ y_2 = 12\sqrt{2} - y_1 = 4\sqrt{2}, \\ y_3 = \frac{52 - 32 - 8}{2} = 6. \end{cases}$$

3. Розв'яжемо систему рівнянь $U x = y$.

$$\begin{pmatrix} \sqrt{2} & \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{4}{\sqrt{2}} \\ 0 & \frac{1}{\sqrt{2}} & \sqrt{2} \\ 0 & 0 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 8\sqrt{2} \\ 4\sqrt{2} \\ 6 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{cases} \sqrt{2} x_1 + \frac{x_2}{\sqrt{2}} + \frac{4x_3}{\sqrt{2}} = 8\sqrt{2}, \\ \frac{x_2}{\sqrt{2}} + \sqrt{2} x_3 = 4\sqrt{2}, \\ 2x_3 = 6. \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x_1 = \frac{16 - 12 - 2}{2} = 1, \\ x_2 = 8 - 2x_3 = 2, \\ x_3 = 3. \end{cases}$$

Таким чином, розв'язок даної системи рівнянь має вигляд $x_1 = 1, x_2 = 2, x_3 = 3$.

Зауваження 1. У формулах методу присутня операція квадратного кореня. Метод працює, навіть якщо під коренем будуть від'ємні вирази. Тоді серед u_{ij}

з'являється чисто уявні значення. Програмування методу вимагає реалізації комплексних чисел.

Зауваження 2. Якщо під коренем буде нуль, то $u_{ii} = 0$ і метод не працює (ділення на нуль). Це означає, що не будь-яку симетричну матрицю можна представити у вигляді добутку $U^T \cdot U$.

Зауваження 1 приводить до модифікації методу квадратного кореня, яка не вимагає комплекснозначної реалізації.

Варіант 2. Матрицю A представляють у вигляді $A = LDL^*$, де L – нижня трикутна матриця, D – діагональна матриця, причому $d_{ii} = \pm 1$, у залежності від знаку виразу під коренем. Формули методу:

$$\left\{ \begin{array}{l} d_k = \text{sign} \left(a_{kk} - \sum_{i=1}^{k-1} d_i l_{ki}^2 \right); \quad l_{kk} = d_k \sqrt{a_{kk} - \sum_{i=1}^{k-1} d_i l_{ki}^2}; \\ l_{jk} = \left(a_{jk} - \sum_{i=1}^{k-1} d_i l_{ki} l_{ji} \right) / d_k l_{kk}, \quad j = k+1, \dots, n; \end{array} \right\} \quad k = 1, \dots, n.$$

Метод працює у множині дійсних чисел незалежно від знаків діагональних елементів. Якщо деяке $l_{kk} = 0$, $k < n$, то представлення $A = LDL^*$ є нездійсненним.

Тоді, вводячи позначення $L^*x = z$, $Dz = y$, $Ly = f$, маємо

$$\begin{aligned} y_k &= \left(f_k - \sum_{i=1}^{k-1} l_{ki} y_i \right) / l_{kk}, \quad k = 1, 2, \dots, n; \\ z_k &= y_k / d_k, \quad k = 1, 2, \dots, n; \\ x_k &= \left(z_k - \sum_{i=k+1}^n l_{ik} x_i \right) / l_{kk}, \quad k = n, n-1, \dots, 2, 1. \end{aligned}$$

Варіант 3. Матрицю A представляють у вигляді $A = LDL^*$, де L – нижня трикутна матриця з **одиницями** на головній діагоналі, D – діагональна матриця. При цьому виявляється, що d_{ii} стає рівним отому виразу, від'ємність якого була критичною у варіанті 1. Формули методу:

$$\left\{ \begin{array}{l} d_k = a_{kk} - \sum_{i=1}^{k-1} d_i l_{ki}^2; \quad l_{kk} = 1; \\ l_{jk} = \left(a_{jk} - \sum_{i=1}^{k-1} d_i l_{ki} l_{ji} \right) / d_k, \quad j = k+1, \dots, n; \end{array} \right\} \quad k = 1, \dots, n.$$

Метод працює у множині дійсних чисел незалежно від знаків діагональних елементів і, на відміну від попереднього варіанту, не вимагає використання функції кореня квадратного. Умова $l_{kk} = 0$, $k < n$, залишається критичною.

Узагальнення для несиметричної матриці.

У багатьох задачах, зокрема при обчисленні власних чисел та векторів вимагається представлення матриці у вигляді $A = LDU$, де L та U – нижня та верхня трикутні матриці з одиницями на головній діагоналі; D – діагональна матриця.

Нехай

$$L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & 1 \end{bmatrix}; \quad D = \begin{bmatrix} d_1 & & & & 0 \\ & d_2 & & & \\ & & \ddots & & \\ 0 & & & \ddots & \\ & & & & d_n \end{bmatrix};$$
$$L = \begin{bmatrix} 1 & m_{12} & m_{13} & \cdots & m_{1n} \\ 0 & 1 & m_{23} & \cdots & m_{2n} \\ 0 & 0 & 1 & \cdots & m_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 \end{bmatrix}.$$

Тоді, перемноживши ці три матриці та прирівнявши результат до елементів матриці A , остаточно одержуємо алгоритм:

У циклі для $k = 1, \dots, n$

$$d_k = a_{kk} - \sum_{i=1}^{k-1} d_i l_{ki} m_{ik}; \quad l_{kk} = 1; \quad m_{kk} = 1;$$

У циклі для $j = k+1, \dots, n$

$$l_{jk} = \left(a_{jk} - \sum_{i=1}^{k-1} d_i l_{ji} m_{ik} \right) / d_k;$$
$$m_{kj} = \left(a_{kj} - \sum_{i=1}^{k-1} d_i l_{ki} m_{ij} \right) / d_k;$$

кінець циклу по j ;

кінець циклу по k ;

Тоді, вважаючи у системі $Ax = LDUx = f$ $Ux = z$, $Dz = y$, $Ly = f$, маємо

$$y_k = f_k - \sum_{i=1}^{k-1} l_{ki} y_i, \quad k = 1, 2, \dots, n;$$

$$z_k = y_k / d_k, \quad k = 1, 2, \dots, n;$$

$$x_k = z_k - \sum_{i=k+1}^n m_{ki} x_i, \quad k = n, n-1, \dots, 2, 1.$$