

Вычислительные методы

Лекция 2:

Прямые методы решения СЛАУ

Системы линейных алгебраических уравнений (СЛАУ)

Рассмотрим систему из n линейных алгебраических уравнений с n неизвестными

$$\begin{array}{ccccccccc} a_{11}x_1 & + & a_{12}x_2 & + & \dots & + & a_{1n}x_n & = & b_1, \\ a_{21}x_1 & + & a_{22}x_2 & + & \dots & + & a_{2n}x_n & = & b_2, \\ \vdots & \vdots & \vdots & \cdot & \dots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1}x_1 & + & a_{n2}x_2 & + & \dots & + & a_{nn}x_n & = & b_n. \end{array} \quad (3.1)$$

В матричном виде система имеет вид

$$\mathbf{A}\vec{x} = \vec{b},$$

где \mathbf{A} - квадратная матрица размером $n \times n$, \vec{x} и \vec{b} - векторы порядка n :

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \cdot \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}, \quad \vec{x} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}, \quad \vec{b} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}.$$

Определение 1

Решением системы линейных уравнений называется такая упорядоченная совокупность чисел $x_1 = c_1, x_2 = c_2, x_n = c_n$, которая обращает все уравнения системы в верные равенства.

Краткий математический аппарат

Нормой вектора \vec{x} назовём поставленное в соответствие этому вектору неотрицательное число $\|\vec{x}\|$ такое, что

1. $\|\vec{x}\| > 0$ при $\vec{x} \neq 0, \|\vec{0}\| = 0$,
2. $\|\alpha\vec{x}\| = \alpha\|\vec{x}\|, \alpha = \text{const}$,
3. $\|\vec{x} + \vec{y}\| \leq \|\vec{x}\| + \|\vec{y}\|$.

Примеры норм:

1. $\|\vec{x}\| = \sqrt{(\vec{x}, \vec{x})} = \sqrt{x_1^2 + x_2^2 + \dots + x_n^2}$, - сферическая норма,
2. $\|\vec{x}\| = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i|$.

Нормой квадратной матрицы A назовём поставленное в соответствие этому вектору неотрицательное число $\|A\|$ такое, что

1. $\|A\| > 0$ при $A \neq 0, \|0\| = 0$;
2. $\|\alpha A\| = \alpha\|A\|, \alpha = \text{const}$;
3. $\|A + B\| \leq \|A\| + \|B\|$;
4. $\|A \cdot B\| \leq \|A\| \cdot \|B\|$.

Прямые методы (точные)

Метод решения задачи относят к классу точных, если в предположении отсутствия округлений он дает точное решение задачи после конечного числа арифметических и логических операций.

- метод Гаусса
- LU-разложение
- метод Холецкого
- QR-разложение
- Метод наименьших квадратов

Итерационные методы

Итерационные методы позволяют найти приближенное решение системы путем построения последовательности приближений (итераций), начиная с некоторого начального приближения.

- метод простых итераций
- метод Якоби
- метод Зейделя
- метод сопряженных градиентов

Метод Гаусса

- ▶ Исключение неизвестных:

$$+ \left\{ \times - \frac{a_{21}}{a_{22}} \left[\begin{array}{ccc} a_{11} & a_{12} & \dots \\ a_{21} & a_{22} & \dots \end{array} \right] \right.$$

- ▶ Один шаг исключения – умножение слева на нижнетреугольную матрицу L

$$A_1 = \underbrace{\begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ -\frac{a_{21}}{a_{11}} & 1 & 0 & \dots \\ & & \ddots & \\ & & & 1 \end{bmatrix}}_L \times A$$

LU -разложение

- Основная идея: с помощью операций со строками привести матрицу к верхнетреугольному виду:

$$\begin{array}{ccc} \begin{bmatrix} \times & \times & \times & \times \\ \times & \times & \times & \times \\ \times & \times & \times & \times \\ \times & \times & \times & \times \end{bmatrix} & \xrightarrow{L_1} & \begin{bmatrix} \times & \times & \times & \times \\ \mathbf{0} & \times & \times & \times \\ \mathbf{0} & \times & \times & \times \\ \mathbf{0} & \times & \times & \times \end{bmatrix} \\ A & & L_1 A \\ & & \xrightarrow{L_2} \\ \begin{bmatrix} \times & \times & \times & \times \\ & \times & \times & \times \\ & \mathbf{0} & \times & \times \\ & \mathbf{0} & \times & \times \end{bmatrix} & \xrightarrow{L_3} & \begin{bmatrix} \times & \times & \times & \times \\ & \times & \times & \times \\ & & \times & \times \\ & & \mathbf{0} & \times \end{bmatrix} \\ L_2 L_1 A & & L_3 L_2 L_1 A \end{array}$$

- $\underbrace{L_{n-1} \dots L_2 L_1}_{L^{-1}} A = U, L = L_1^{-1} L_2^{-1} \dots L_{n-1}^{-1}, A = LU$
- Могли столкнуться с делением на 0!

Матрицы L_k

$$x_k = \begin{bmatrix} x_{1k} \\ \vdots \\ x_{kk} \\ x_{k+1,k} \\ \vdots \\ x_{nk} \end{bmatrix}, L_k x_k = \begin{bmatrix} x_{1k} \\ \vdots \\ x_{kk} \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

нужно вычесть из j -й строки k -ю строку, умноженную на

$$l_{jk} = \frac{x_{jk}}{x_{kk}} \quad k < j \leq n$$

$$L_k = \begin{bmatrix} 1 & & & & & \\ & \ddots & & & & \\ & & 1 & & & \\ & & -l_{k+1,k} & 1 & & \\ & & \vdots & & \ddots & \\ & & -l_{nk} & & & 1 \end{bmatrix}$$

Матрицы L_k

$$L_k = \begin{bmatrix} 1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & 1 & & \\ & & -l_{k+1,k} & 1 & \\ & & \vdots & & \ddots \\ & & -l_{nk} & & 1 \end{bmatrix}, \quad l_k = \begin{bmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ l_{k+1,k} \\ \vdots \\ l_{n,k} \end{bmatrix}$$

► $L_k = I - l_k e_k^T$

► $(I - l_k e_k^T)(I + l_k e_k^T) = I - l_k (\cancel{e_k^T l_k}) e_k^T = I$

► $L_k^{-1} = I + l_k e_k^T$

► $L_k^{-1} L_{k+1}^{-1} = (I + l_k e_k^T)(I + l_{k+1} e_{k+1}^T) =$

$$I + l_k e_k^T + l_{k+1} e_{k+1}^T + l_k \cancel{e_k^T l_{k+1}} e_{k+1}^T = I + l_k e_k^T + l_{k+1} e_{k+1}^T$$

$$L = L_1^{-1} \dots L_{n-1}^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & & & \\ l_{21} & 1 & & \\ \vdots & \ddots & \ddots & \\ l_{n1} & \dots & l_{n,n-1} & 1 \end{bmatrix}$$

Существование LU -разложения

1. Алгоритм построен в предположении, что $u_{kk} \neq 0$
2.
$$\begin{bmatrix} 0. & 1. \\ 1. & 1. \end{bmatrix}$$

Строго регулярная матрица

Матрица называется *строго регулярной*, если все её ведущие подматрицы невырожденные.

LU -разложение

A имеет LU -разложение $\iff A$ строго регулярная.

Решение системы с помощью LU разложения

Процесс решения системы $Ax = b$ можно разделить на 3 этапа

1. Вычисление LU разложения $PA = LU$ (далее $A = LU$)
2. Решение системы $Ly = b$ (прямая подстановка)
3. Решение системы $Ux = y$ (обратная подстановка)

Для разных b достаточно вычислить LU -разложение только 1 раз!

Свойства LU -разложения

- ▶ Если $A = A^*$, то

$$A = LU = L \begin{bmatrix} u_{11} & & \\ & \ddots & \\ & & u_{nn} \end{bmatrix} \tilde{U} = LD\tilde{U} = \tilde{U}^*(D^*L^*)$$

из единственности LU : $\tilde{U}^* = L$, $A = LDL^*$, $u_{ij} \in \mathbb{R}$

- ▶ Если $A = A^* > 0$, то существует разложение Холецкого:

$$A = LDL^* = (LD^{1/2})(D^{1/2}L^*) = CC^*$$

C - нижнетреугольная, $C_{ii} > 0$.

Разложение Холецкого

- ▶ $A = A^T > 0$: $A = CC^T$, C – нижнетреугольная с положительной диагональю.
- ▶ Для $n = 3$:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{21} & a_{31} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} c_{11} & 0 & 0 \\ c_{21} & c_{22} & 0 \\ c_{31} & c_{32} & c_{33} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} c_{11} & c_{21} & c_{31} \\ 0 & c_{22} & c_{21} \\ 0 & 0 & c_{33} \end{bmatrix}$$

- ▶ Последовательно будет вычислять элементы C :

$$\begin{aligned} c_{11} &= \sqrt{a_{11}} & c_{21} &= \frac{a_{21}}{c_{11}} & c_{31} &= \frac{a_{31}}{c_{11}} \\ c_{22} &= \sqrt{a_{22} - c_{21}^2} & c_{32} &= \frac{a_{32} - c_{31}c_{21}}{c_{22}} \\ c_{33} &= \sqrt{a_{33} - c_{31}^2 - c_{32}^2} \end{aligned}$$

- ▶ Решение линейной системы: $Ax = b$:
 $A = CC^T$, $CC^T x = b \rightarrow Cy = b \rightarrow C^T x = y$.

