

*Лабораторная №6.*  
***Численное решение систем  
линейных алгебраических  
уравнений***



Определитель (детерминант) матрицы  
 $A$   $n$ -го порядка:

$$|A| = D = \det A = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = \sum (-1)^k a_{1\alpha} a_{2\beta} \dots a_{n\omega}$$

Здесь индексы  $\alpha, \beta, \dots, \omega$  пробегают все возможные  $n!$  перестановок номеров  $1, 2, \dots, n$ ;  $k$  – число инверсий в данной перестановке.

# Метод исключения Гаусса

**Идея:** последовательное исключение неизвестных, приводящее исходную систему к треугольному виду, в котором все коэффициенты ниже главной диагонали равны нулю. Процесс приведения матрицы коэффициентов к треугольному виду называется **прямым ходом метода Гаусса**.

Возьмем первое уравнение системы и вычтем его из второго, предварительно умножив на такое число, чтобы уничтожился коэффициент при  $x_1$ . Затем таким же образом вычтем первое

Получим *новую систему*, в которой первое уравнение осталось неизменным, а остальные больше не содержат член с  $x_1$ , т.е. исключили все коэффициенты первого столбца матрицы, лежащие ниже главной диагонали:

$$\left\{ \begin{array}{l} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ 0x_1 + a_{22}^{(2)}x_2 + \dots + a_{2n}^{(2)}x_n = b_2^{(2)} \\ \quad \quad \quad \boxtimes \\ 0x_1 + a_{n2}^{(2)}x_2 + \dots + a_{nn}^{(2)}x_n = b_n^{(2)} \end{array} \right. \quad A^{(1)} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \boxtimes & a_{1n} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \boxtimes & a_{2n}^{(2)} \\ & & \boxtimes & \\ 0 & a_{n2}^{(2)} & \boxtimes & a_{nn}^{(2)} \end{bmatrix}$$

При помощи второго уравнения исключаются коэффициенты при  $x_2$  из третьего, четвертого и последующих уравнений. Продолжая этот процесс, можно исключить из матрицы все коэффициенты, лежащие ниже главной диагонали. Исключение неизвестных повторяется до тех пор, пока в левой части последнего  $n$ -го уравнения не останется одно неизвестное  $x$

$$a_{nn}^{(n)} x_n = b_n^{(n)}$$

На каждом шаге новые значения коэффициентов определяются через значения на предыдущем шаге согласно

$$a_{ml}^{(k+1)} = a_{ml}^{(k)} - a_{kl}^{(k)} \frac{a_{mk}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}} \quad b_m^{(k+1)} = b_m^{(k)} - b_k^{(k)} \frac{a_{mk}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}}$$

$$k = \overline{1, n-1}; \quad l = \overline{k, n}$$

где  $m$  – номер уравнения, из которого исключается  $x_k$ ;  $k$  – номер неизвестного, которое исключается из оставшихся  $(n-k)$  уравнений (номер столбца, из которого исключаются элементы);  $l$  – номер столбца исходной матрицы.



**Обратный ход метода Гаусса** состоит в последовательном вычислении  $x_n, x_{n-1}, \dots, x_1$  по алгоритму

$$x_k = \frac{1}{a_{kk}^{(k)}} \left[ b_k^{(k)} - \sum_{i=k+1}^n a_{ki}^{(k)} x_i \right], \quad k = \overline{n, 1}$$

Во время счета необходимо следить, чтобы диагональный элемент  $a_{kk}^{(k)} \neq 0$

В противном случае прибегают к перестановке строк матрицы и продолжают расчет.

Если элемент на главной диагонали мал, то эта строка умножается на большие числа, что приводит к значительным ошибкам округления при вычитаниях. Чтобы избежать этого, каждый цикл всегда начинают с перестановки строк. Среди элементов столбца находят главный, т. е. наибольший по модулю в  $k$ -м столбце, и перестановкой строк переводят его на главную диагональ, после чего делают исключения.

# Метод прогонки

Модификация метода Гаусса, применяемая к системам с *матрицей трехдиагонального типа* (часто встречаются при решении краевых задач для дифференциальных уравнений второго порядка).  
Каноническая форма:

$$a_i x_{i-1} + b_i x_i + c_i x_{i+1} = d_i;$$

$$i = 1 \dots n; \quad a_1 = c_n = 0$$

В развернутом виде:

$$b_{11}x_1 + c_{12}x_2 = d_1;$$

$$a_{21}x_1 + b_{22}x_2 + c_{23}x_3 = d_2;$$

$$a_{32}x_2 + b_{33}x_3 + c_{34}x_4 = d_3;$$

...

$$a_{n-1,n-2}x_{n-2} + b_{n-1,n-1}x_{n-1} + c_{n-1,n}x_n = d_{n-1};$$

$$a_{n,n-1}x_{n-1} + b_{n,n}x_n = d_n.$$

При этом, как правило, все коэффициенты  $b_i \neq 0$ .

На этапе **прямого хода** каждое неизвестное  $x_i$  выражается через  $x_{i+1}$

$$x_i = A_i \cdot x_{i+1} + B_i \text{ для } i = 1, 2, \dots, n-1,$$

посредством прогоночных коэффициентов  $A_i$  и  $B_i$ , которые имеют следующий вид

$$A_i = -\frac{d_i}{e_i}, \quad B_i = \frac{d_i - a_i B_{i-1}}{e_i}$$

где  $e_i = a_i \cdot A_{i-1} + b_i$  ( $i=2, 3, \dots, n-1$ ).

Расчет начинается с вычисления коэффициентов

$$A_1 = -\frac{c_1}{b_1}; \quad B_1 = \frac{d_1}{b_1}$$

На этапе **обратного хода** из последнего уравнения системы при  $i = n-1$

$$x_n = \frac{d_n - a_n B_{n-1}}{b_n + a_n A_{n-1}}$$

Далее посредством прогоночных коэффициентов последовательно вычисляем  $x_{n-1}, x_{n-2}, \dots, x_1$ .

При условии  $|b_i| \geq |a_i| + |c_i|$ , деление на «0» исключается, и система имеет единственное решение.



# Задание

1. Решить СЛАУ методом исключения Гаусса. Привести результат решения, а также вид матрицы системы и вектора правой части после завершения прямого хода метода.
2. Решить СЛАУ методом прогонки и привести результат решения.

# Кому какая система?

Для

Гаусса.

$$1. \begin{cases} 4X_1 + X_2 + X_3 + 2X_4 = 2 \\ X_1 + 3X_2 + 2X_3 - X_4 = 2 \\ 2X_1 - X_2 + 5X_3 + 3X_4 = -1 \\ 4X_1 + 5X_2 + 4X_3 - 4X_4 = 8 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 2X_1 + X_2 + X_3 + X_4 = 1 \\ 2X_1 + 2X_2 + 2X_3 + 3X_4 = -1 \\ 4X_1 + 3X_2 + 3X_3 + 3X_4 = 1 \\ 6X_1 + 4X_2 + 5X_3 + 2X_4 = 4 \end{cases}$$

$$2. \begin{cases} X_1 - X_2 + 2X_3 - X_4 = 1 \\ 2X_1 + 3X_3 + X_4 = 4 \\ X_1 + X_2 + 3X_3 - X_4 = 2 \\ 2X_1 + X_2 + 5X_3 - 2X_4 = 3 \end{cases}$$

$$8. \begin{cases} X_1 + 2X_2 + 2X_3 + X_4 = 0 \\ 2X_1 + 3X_2 + 3X_3 + 2X_4 = 0 \\ 3X_1 + 5X_2 + 4X_3 + 2X_4 = 1 \\ 4X_1 + 7X_2 + 6X_3 + 2X_4 = 2 \end{cases}$$

$$3. \begin{cases} X_1 + 2X_2 - X_3 - X_4 = 0 \\ 2X_1 + 3X_2 - X_3 + X_4 = 3 \\ 2X_1 + 5X_2 + 2X_3 + X_4 = 3 \\ 3X_1 + 5X_2 + X_3 + 2X_4 = 5 \end{cases}$$

$$9. \begin{cases} 2X_1 + X_2 + X_3 + X_4 = 2 \\ 2X_1 + 2X_2 + 2X_3 + 3X_4 = 1 \\ 2X_1 + 2X_2 + 3X_3 + 4X_4 = 0 \\ 2X_1 + 2X_2 + 3X_3 + 5X_4 = -1 \end{cases}$$

# Для прогонки

$$1. \begin{cases} 2X_1 + 2X_2 = 1 \\ -X_1 + 2X_2 - 0,5X_3 = 0 \\ X_2 - 3X_3 - X_4 = 2 \\ X_3 + 2X_4 = 2 \end{cases}$$

$$2. \begin{cases} 3X_1 + X_2 = 5 \\ X_1 + 2X_2 + X_3 = 6 \\ 3X_2 + 9X_3 + 6X_4 = 25 \\ 2X_3 + 4X_4 = 5 \end{cases}$$

$$3. \begin{cases} 4X_1 + X_2 = 5 \\ X_1 + 3X_2 - 2,5X_3 = 2 \\ 1,5X_2 - 5X_3 + X_4 = 1 \\ 2X_3 + 4X_4 = 7 \end{cases}$$

$$4. \begin{cases} 7X_1 - 2X_2 = 5 \\ -2X_1 + 12X_2 + 4X_3 = 8 \\ X_2 - 6X_3 + X_4 = 2 \\ 3X_3 + 5X_4 = 4 \end{cases}$$

$$5. \begin{cases} 1,5X_1 + 0,5X_2 = 3,2 \\ -X_1 + 2X_2 - 0,4X_3 = -1 \\ 2,5X_2 + 5X_3 - 2X_4 = 4 \\ X_3 + 3X_4 = 3 \end{cases}$$

$$6. \begin{cases} 3X_1 + X_2 = 5 \\ X_1 + 4X_2 - X_3 = 3 \\ -X_2 + 5X_3 + X_4 = 12 \\ X_3 + 2X_4 = 6 \end{cases}$$