

ЛЕКЦИЯ 13

Рассмотрим квадратную СЛУ

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1; \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + \dots + a_{nn}x_n = b_n. \end{cases}$$

Пусть  $A$  – матрица коэффициентов (не расширенная) этой СЛУ. Рассмотрим квадратные матрицы  $A_1, \dots, A_n$ , где матрица  $A_i$  получена из  $A$  заменой  $i$ -го столбца на столбец свободных членов  $\begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$ .

**Теорема 1** (Теорема Крамера). *Данная СЛУ определена тогда и только тогда, когда  $\det A \neq 0$ . В этом случае решение находится по формуле  $x_i = \frac{\det A_i}{\det A}$ .*

*Доказательство.* Пусть  $A$  – матрица коэффициентов системы и  $B$  – столбец правых частей. Мы знаем, что система определена тогда и только тогда, когда ранг матрицы коэффициентов  $A$  равен рангу расширенной матрицы коэффициентов  $(A|B)$  и равен количеству неизвестных. Так как матрица  $A$  квадратная, ее ранг равен количеству неизвестных тогда и только тогда, когда он равен размеру этой матрицы, то есть  $\det A \neq 0$ . С другой стороны, если  $\det A \neq 0$ , то  $\text{rk } A = n$  и тогда

$$n = \text{rk } A \leq \text{rk } (A|B) \leq n.$$

Отсюда ранги  $A$  и  $(A|B)$  равны и совпадают с  $n$ , то есть выполнены все условия определенности системы.

Пусть теперь  $\det A \neq 0$ . Тогда матрица  $A$  обратима. Изначальная СЛУ в матричном виде имеет вид  $AX = B$ , где  $X$  – столбец решения. Умножая слева на  $A^{-1}$ , получаем  $X = A^{-1}B$ .

Рассмотрим матрицу  $A^{-1}A_i$ . Каждый столбец умножается на  $A^{-1}$  отдельно. Поэтому в матрице  $A^{-1}A_i$  все столбцы, кроме  $i$ -го – это столбцы единичной матрицы, а  $i$ -ый – это столбец  $X$ . Получаем, что

$$\frac{\det A_i}{\det A} = \det(A_i A^{-1}) = \begin{vmatrix} 1 & 0 & \dots & x_1 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & x_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & x_i & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & x_n & \dots & 1 \end{vmatrix} = x_i.$$

□

*Замечание 1.* На лекции было рассказано другое доказательство.

**Пример 1.**

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 = 5; \\ 2x_1 + 3x_2 = 8. \end{cases}$$

*Имеем:*

$$\det A = \begin{vmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 3 \end{vmatrix} = -1, \quad \det A_1 = \begin{vmatrix} 5 & 2 \\ 8 & 3 \end{vmatrix} = -1, \quad \det A_2 = \begin{vmatrix} 1 & 5 \\ 2 & 8 \end{vmatrix} = -2.$$

Отсюда СЛУ определена и

$$x_1 = \frac{-1}{-1} = 1, \quad x_2 = \frac{-2}{-1} = 2.$$

Напомним, что  $k \times k$ -минор (минор порядка  $k$ ) матрицы  $A$  – это определитель подматрицы, стоящей на пересечении некоторых  $k$  строк и некоторых  $k$  столбцов матрицы  $A$ . Если эти строки имели номера  $i_1, \dots, i_k$ , а столбцы –  $j_1, \dots, j_k$ , то будем обозначать этот минор  $M_{i_1, \dots, i_k}^{j_1, \dots, j_k}$ .

**Теорема 2** (Теорема о ранге матрицы). *Пусть  $A \in \text{Mat}_{m,n}$ . Ранг матрицы  $A$  равен максимальному порядку ненулевого минора этой матрицы.*

*Доказательство.* Для того, чтобы доказать заявленное равенство, докажем неравенства в одну и другую сторону. Сперва докажем, что ранг не меньше, чем порядок любого ненулевого минора данной матрицы. Пусть в  $A$  есть ненулевой минор порядка  $k$ , и пусть это  $M_{i_1, \dots, i_k}^{j_1, \dots, j_k}$ . Так как определитель этой  $k \times k$ -матрицы не равен нулю, ее строки ЛНЗ. Однако строки данной матрицы – это строки  $A_{i_1}, \dots, A_{i_k}$ , в которых убраны некоторые координаты (с одинаковыми номерами). Следовательно, строки  $A_{i_1}, \dots, A_{i_k}$  ЛНЗ, то есть  $\text{rk } A \geq k$ .

Пусть теперь  $\text{rk } A = k$ . Докажем, что в  $A$  найдется ненулевой минор порядка  $k$ . Выберем базисные строки  $A_{i_1}, \dots, A_{i_k}$  и рассмотрим подматрицу  $P$  размера  $k \times n$  в матрице  $A$ , состоящую из этих строк. Так как строки  $P$  ЛНЗ,  $\text{rk } P = k$ . Выберем базисные столбцы матрицы  $P$ . Это столбцы с номерами  $j_1, \dots, j_k$  и они ЛНЗ. Следовательно, матрица, состоящая из этих базисных столбцов имеет ранг  $k$ , а значит, определитель этой матрицы не 0. Но это в точности подматрица матрицы  $A$ , стоящая на пересечении строк  $i_1, \dots, i_k$  и столбцов  $j_1, \dots, j_k$ .  $\square$

**Пример 2.** Матрица  $\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$  имеет ранг 2. Минор на пересечении строк 1 и 2 и столбцов 2 и 3. Не равен нулю. А все 4 минора  $3 \times 3$  равны нулю.

*Замечание 2.* Не верно, что на пересечении любых  $k$  ЛНЗ строк и  $k$  ЛНЗ столбцов стоит матрица с ненулевым определителем. Например, если взять ненулевую строку и ненулевой столбец, на их пересечении может стоять ноль (в единичной матрице, например).

**Задача 1.** Докажите, что если взять базисные строки и базисные столбцы, то матрица на их пересечении будет иметь ненулевой определитель.

**Определение 1.** Минор  $(k+1) \times (k+1)$  называется *окаймляющим* минором для данного минора  $k \times k$ , если соответствующая подматрица получена добавлением 1 строки и 1 столбца к подматрице минора  $k \times k$ .

**Теорема 3** (Теорема об окаймляющих минорах). Если данный минор  $k \times k$  матрицы  $A$  не равен нулю, а все его окаймляющие миноры равны нулю, то  $\text{rk } A = k$ .

*Доказательство.* По теореме о ранге матрицы  $\text{rk } A \geq k$ . Допустим, что  $\text{rk } A \geq k+1$ . Пусть данный нам ненулевой минор стоит на пересечении строк  $i_1, \dots, i_k$  и столбцов  $j_1, \dots, j_k$ . Тогда существует строка с номером  $i_{k+1} \notin \{i_1, \dots, i_k\}$  такая, что система строк с номерами  $i_1, \dots, i_k, i_{k+1}$  ЛНЗ. Рассмотрим матрицу  $P$  размера  $(k+1) \times n$ , состоящую из этих строк. Ранг этой матрицы  $k+1$ . Тогда столбцы  $P^{(j_1)}, \dots, P^{(j_k)}$  ЛНЗ так как даже если убрать строчку  $i_{k+1}$ , то они будут ЛНЗ. Дополним столбцы  $P^{(j_1)}, \dots, P^{(j_k)}$  до база системы столбцов  $P$  некоторым столбцом  $P^{(j_{k+1})}$ . Матрица, состоящая из столбцов  $P^{(j_1)}, \dots, P^{(j_k)}, P^{(j_{k+1})}$  имеет ненулевой определитель. Но это подматрица  $(k+1) \times (k+1)$  в  $A$ , что противоречит условию.  $\square$

**Теорема 4** (Определитель Вандермонда).

$$\begin{vmatrix} 1 & x_1 & \dots & x_1^{n-1} \\ 1 & x_2 & \dots & x_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & x_n & \dots & x_n^{n-1} \end{vmatrix} = \prod_{1 \leq j < i \leq n} (x_i - x_j).$$

*Доказательство.* Обозначим данный определитель через  $V(x_1, \dots, x_n)$  и докажем теорему по индукции по  $n$ .

**База.**  $n = 2$ .

$$V(x_1, x_2) = \begin{vmatrix} 1 & x_1 \\ 1 & x_2 \end{vmatrix} = x_2 - x_1.$$

**Шаг.** Вычтем каждый столбец, умноженный на  $x_1$  из следующего (сначала вычитаем  $n-1$ -ый из  $n$ -го, затем  $n-2$ -ой из  $n-1$ -го и т.д.)

$$\begin{vmatrix} 1 & x_1 & \dots & x_1^{n-1} \\ 1 & x_2 & \dots & x_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & x_n & \dots & x_n^{n-1} \end{vmatrix} =$$

$$\begin{aligned}
&= \begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 1 & x_2 - x_1 & x_2(x_2 - x_1) & \dots & x_2^{n-2}(x_2 - x_1) \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & x_n - x_1 & x_n(x_n - x_1) & \dots & x_n^{n-2}(x_n - x_1) \end{vmatrix} = \\
&= \begin{vmatrix} x_2 - x_1 & x_2(x_2 - x_1) & \dots & x_2^{n-2}(x_2 - x_1) \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ x_n - x_1 & x_n(x_n - x_1) & \dots & x_n^{n-2}(x_n - x_1) \end{vmatrix} = \\
&= (x_2 - x_1) \dots (x_n - x_1) V(x_2, \dots, x_n).
\end{aligned}$$

По предположению индукции

$$V(x_2, \dots, x_n) = \prod_{2 \leq j < i \leq n} (x_i - x_j).$$

Отсюда следует доказываемое утверждение.  $\square$

**Задача интерполяции.** Задача интерполяции заключается в том, чтобы найти функцию  $f(x)$  (обычно не любую, а из какого-то заданного класса "хороших" функций) такую, что в  $n$  различных точках  $x_1, \dots, x_n$  она принимает заданные значения  $y_1, \dots, y_n$ .

**Теорема 5.** Для любых различных  $x_1, \dots, x_n$  и любых  $y_1, \dots, y_n$  существует единственный многочлен  $f(x)$  степени не более  $n - 1$ , такой что  $f(x_i) = y_i$  для всех  $i$ .

*Доказательство.* Будем искать этот многочлен с неопределенными коэффициентами:

$$f(x) = c_0 + c_1x + c_2x^2 + \dots + c_{n-1}x^{n-1}.$$

Тогда условие  $f(x_i) = y_i$  дает линейное уравнение на  $c_0, \dots, c_{n-1}$ . Получаем квадратную СЛУ с матрицей  $V(x_1, \dots, x_n)$ . Так как все  $x_i$  различны, определитель не ноль и система определена.  $\square$

**Интерполяционный многочлен Лагранжа.** Многочлен, решающий задачу интерполяции, можно выписать явно.

$$f(x) = \sum_{i=1}^n \left( \frac{\prod_{j \neq i} x - x_j}{\prod_{j \neq i} x_i - x_j} y_i \right).$$

Это действительно многочлен, так как знаменатели – константы, не равные нулю. Числители – многочлены степени  $n - 1$ . Сумма многочленов степени  $n - 1$  – это многочлен степени не более  $n - 1$ . Если мы подставим в этот многочлен  $x_k$ , то все слагаемые, кроме  $k$ -го обратятся в ноль. А  $k$ -е слагаемое становится равно  $y_k$ .

Данная формула называется интерполяционной формулой Лагранжа.