

3 Определители

Определение. Пусть A – квадратная матрица

$$(*) \quad A = \begin{pmatrix} a_{1,1} & \cdots & a_{1,n} \\ \dots\dots\dots\dots\dots\dots \\ a_{n,1} & \cdots & a_{n,n} \end{pmatrix}$$

Ее *определителем* называется число

$$|A| = \sum_{\sigma \in S_n} \text{sgn}(\sigma) a_{1,\sigma(1)} a_{2,\sigma(2)} \cdots a_{n,\sigma(n)}.$$

Пример. Пусть $n = 2$. Тогда S_n состоит из двух подстановок: тождественной ε и транспозиции $\tau = [1, 2]$. Поэтому

$$\begin{aligned} |A| &= \begin{vmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} \\ a_{2,1} & a_{2,2} \end{vmatrix} = \text{sgn}(\varepsilon) a_{1,\varepsilon(1)} a_{2,\varepsilon(2)} + \text{sgn}(\tau) a_{1,\tau(1)} a_{2,\tau(2)} \\ &= a_{1,1} a_{2,2} - a_{1,2} a_{2,1}. \end{aligned}$$

Пример. Матрица $A = (a_{i,j})$ называется *верхнетреугольной*, если $a_{i,j} = 0$ при $i > j$ и она называется *нижнетреугольной*, если $a_{i,j} = 0$ при $i < j$. Покажем, что если $A = (a_{i,j})$ – верхнетреугольная (нижнетреугольная) матрица, то

$$|A| = a_{1,1} a_{2,2} \cdots a_{n,n}.$$

Действительно, в формуле для определителя член $a_{1,\sigma(1)} a_{2,\sigma(2)} \cdots a_{n,\sigma(n)}$ отличен от нуля только если $\sigma(i) \geq i \ \forall i$.

Отсюда $\sigma(n) = n$ и поэтому $\sigma(n-1) \neq n$. Тогда $\sigma(n-1) = n-1$ и т. д. Получим, что единственный ненулевой член соответствует единичной подстановке.

Теорема. $|A| = |A^T|$.

Доказательство. Заметим, что

$$\begin{pmatrix} \sigma(1) & \sigma(2) & \cdots & \sigma(n) \\ 1 & 2 & \cdots & n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \cdots & n \\ \sigma^{-1}(1) & \sigma^{-1}(2) & \cdots & \sigma^{-1}(n) \end{pmatrix}$$

Поэтому

$$\begin{aligned} |A^T| &= \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1,\sigma(1)}^T a_{2,\sigma(2)}^T \cdots a_{n,\sigma(n)}^T = \\ &= \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{\sigma(1),1} a_{\sigma(2),2} \cdots a_{\sigma(n),n} = \\ &= \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma^{-1}) a_{1,\sigma^{-1}(1)} a_{2,\sigma^{-1}(2)} \cdots a_{n,\sigma^{-1}(n)} = \\ &= \sum_{\tau \in S_n} \operatorname{sgn}(\tau) a_{1,\tau(1)} a_{2,\tau(2)} \cdots a_{n,\tau(n)} = |A|. \end{aligned}$$

□

Функция $F(X_1, \dots, X_N)$ от нескольких аргументов называется *полилинейной*, если при подстановке вместо любой переменной X_i значения $\lambda' X'_i + \lambda'' X''_i$, где λ' и λ'' – произвольные

числа, мы имеем

$$\begin{aligned} F(X_1, \dots, \lambda' X'_i + \lambda'' X''_i, \dots, X_N) &= \\ &= \lambda' F(X_1, \dots, X'_i, \dots, X_N) + \lambda'' F(X_1, \dots, X''_i, \dots, X_N) \end{aligned}$$

Рассмотрим матрицу A как совокупность ее строк

$$A = \begin{pmatrix} a_{1,1} & \cdots & a_{1,n} \\ \dots\dots\dots\dots\dots\dots \\ a_{n,1} & \cdots & a_{n,n} \end{pmatrix} = (A_1, \dots, A_n), \quad A_i = (a_{i,1} \quad \cdots \quad a_{i,n})$$

а определитель $|A|$ рассмотрим как числовую функцию строк

$$|A| = |A_1, \dots, A_n| = F(A_1, \dots, A_n).$$

Теорема (полилинейность определителя). *Определитель является полилинейной функцией своих строк.*

Доказательство. Пусть $A_i = \lambda' A'_i + \lambda'' A''_i$, где

$$A'_i = (a'_{i,1} \quad a'_{i,2} \quad \dots \quad a'_{i,n}) \quad A''_j = (a''_{j,1} \quad a''_{j,2} \quad \dots \quad a''_{j,n})$$

Таким образом, $a_{i,j} = \lambda' a'_{i,j} + \lambda'' a''_{i,j} \quad \forall j$. Поэтому

$$\begin{aligned}
 |A| &= \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1,\sigma(1)} \cdots a_{i,\sigma(i)} \cdots a_{n,\sigma(n)} = \\
 &= \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1,\sigma(1)} \cdots (\lambda' a'_{i,\sigma(i)} + \lambda'' a''_{i,\sigma(i)}) \cdots a_{n,\sigma(n)} = \\
 &= \lambda' \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1,\sigma(1)} \cdots a'_{i,\sigma(i)} \cdots a_{n,\sigma(n)} + \\
 &\quad \lambda'' \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1,\sigma(1)} \cdots a''_{i,\sigma(i)} \cdots a_{n,\sigma(n)} = \lambda' |A'| + \lambda'' |A''|,
 \end{aligned}$$

где A' (соотв. A'') – матрица, составленная из строк $A_1, \dots, A'_i, \dots, A_n$ (соотв. $A_1, \dots, A''_i, \dots, A_n$). $\square$

Функция $F(X_1, \dots, X_N)$ от нескольких аргументов называется *кососимметрической*, если при подстановке двух любых переменных X_i и X_j , $i \neq j$ функция меняет знак:

$$\begin{aligned}
 F(X_1, \dots, X_i, \dots, X_j, \dots, X_N) &= \\
 &= -F(X_1, \dots, X_j, \dots, X_i, \dots, X_N).
 \end{aligned}$$

Лемма. Полилинейная функция $F(X_1, \dots, X_N)$ является кососимметрической тогда и только тогда, когда $F(X_1, \dots, X_i, \dots, X_j, \dots, X_N) = 0$ при $X_i = X_j$, $\forall i, j$, $i \neq j$.

Доказательство. $\square$

Теорема (кососимметричность определителя). *Определитель является кососимметрической функцией своих строк.*

Доказательство. Пусть $A_i = A_j$, т.е. $a_{i,k} = a_{j,k} \quad \forall k$, где $i < j$. Докажем, что $|A| = 0$. Разобьем все подстановки из S_n на (непересекающиеся) пары

$$\sigma \qquad \sigma' = \sigma \circ [i, j]$$

Так как $a_{i,\sigma(i)} = a_{j,\sigma(i)}$ и $a_{j,\sigma(j)} = a_{i,\sigma(j)}$, то соответствующие члены в формуле для определителя

$$\begin{aligned} & \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1,\sigma(1)} \cdots a_{i,\sigma(i)} \cdots a_{j,\sigma(j)} \cdots a_{n,\sigma(n)} \\ & - \operatorname{sgn}(\sigma') a_{1,\sigma(1)} \cdots a_{i,\sigma(j)} \cdots a_{j,\sigma(i)} \cdots a_{n,\sigma(n)} \end{aligned}$$

сокращаются. □

3.1 Вычисление определителя при помощи элементарных преобразований.

Теорема. *Пусть матрица A' получена из матрицы A одним элементарным преобразованием. Тогда*

$$(I) \quad |A'| = |A|;$$

$$(II_{i,\lambda}) \quad |A'| = \lambda |A|;$$

$$(III) \quad |A'| = -|A|.$$

Доказательство. □