

Линейная алгебра

Конспект лекций Баскакова А.В.

1 — 2 семестры



НИЯУ «МИФИ»

2020 г.

Аннотация

Данное пособие предназначено для студентов первого курса (в основном второго семестра) **ИЯФиТ**.

Конспект представляет собой ответы на экзаменационные вопросы (касающиеся линейной алгебры) по курсу лекций **Баскакова Алексея Викторовича**, которые были предложены студентам в 2019–2020-х годах при подготовке к сдаче экзамена по *аналитической геометрии* и *линейной алгебре* в первом и втором семестрах соответственно.

Хочется особенно подчеркнуть, что данный сборник предназначен исключительно для реви-зии вопросов линейной алгебры первого курса нашего университета, поскольку автор не ставит своей задачей превзойти лекции по содержанию или же по форме изложения материала.

Таким образом, **пособие не может заменить ваши собственные конспекты лекций**.

Сам же курс лектора, по его собственным словам, основывается на учебнике «Линейная алгебра и некоторые её приложения», 1985 г. под авторством Головиной Л.И.

Оглавление

Обозначения	3
1 Перестановки	4
1.1 Чётность перестановки	4
1.1.1 Перестановка	4
1.1.2 Чётность	4
1.2 Изменение чётности перестановки при транспозиции	4
1.2.1 Транспозиции	4
1.2.2 Изменение чётности	5
1.3 Обратная перестановка	5
1.3.1 Обратная перестановка	5
1.3.2 Чётность обратной перестановки	5
2 Определитель матрицы	6
2.1 Определение определителя матрицы	6
2.2 Теорема об определителе транспонированной матрицы	6
2.2.1 Транспонированная матрица	6
2.2.2 Теорема об определителе транспонированной матрицы	7
2.3 Влияние элементарных преобразований на определитель матрицы	7
2.4 Вычисление определителя треугольной матрицы	8
2.4.1 Треугольный вид матрицы	8
2.4.2 Приведение матрицы к верхнетреугольному виду	9
2.5 Леммы о разложении определителя по последней строке	10
2.5.1 Дополнительный минор, алгебраическое дополнение	10
2.5.2 Лемма I	10
2.5.3 Лемма II	11
2.5.4 Лемма III	11
2.6 Разложение определителя по любой строке или столбцу	12
2.7 Фальшивое разложение определителя	12
2.7.1 Определитель матрицы с одинаковыми строками/столбцами	12
2.7.2 Теорема о произведении элементов матрицы одной строки на алгебраические дополнения элементов другой строки	13
3 Произведение матриц	14
3.1 Свойства произведения матриц	14
3.1.1 Определение произведения матриц	14
3.1.2 Дистрибутивность	14
3.1.3 Ассоциативность	15
3.1.4 Некоммутативность (контрпример)	15
3.2 Единичная матрица	15

3.3	Теорема об определителе произведения матриц (<i>без доказательства</i>)	16
3.4	Обратная матрица	16
3.4.1	Определение обратной матрицы	16
3.4.2	Критерий существования обратной матрицы	16
3.4.3	Построение обратной матрицы через алгебраические дополнения	17
3.4.4	Построение обратной матрицы методом ЭПС	17
4	Ранг матрицы	21
4.1	Определение ранга матрицы	21
4.1.1	Минор	21
4.1.2	Ранг матрицы	21
4.2	Влияние элементарных преобразований строк на ранг матрицы	22
4.3	Вычисление ранга с помощью ЭП строк	22
4.4	Свойство базисных строк и базисных столбцов матрицы	23
4.4.1	Базисный минор матрицы	23

Обозначения

Опр Определение

Пр Пример

$\boxed{\text{Л}}$ Лемма

$\textcircled{\text{Th}}$ Теорема

\square Начало доказательства

\blacksquare Конец доказательства

\mathbb{N} Множество натуральных чисел

\mathbb{Z} Множество целых чисел

\mathbb{R} Множество действительных чисел

\forall Квантор всеобщности (любой, все)

\exists Квантор существования (существует)

\nexists Не существует

$\exists!$ Существует, причём единственный

\in Элемент принадлежит множеству

\subset Множество содержится во множестве

\cup Объединение множеств

\cap Пересечение множеств

$\sum_{\mathfrak{A}}^{\mathfrak{B}}$ Сумма по элементам \mathfrak{A}

$\prod_{\mathfrak{A}}^{\mathfrak{B}}$ Произведение по элементам \mathfrak{A}

$\overline{a, b}$ Целые числа на отрезке $[a; b]$

$\textcircled{\text{R}}$ Противоречие

$\langle \dots \rangle$ Комментарий

Глава 1

Перестановки

1.1 Чётность перестановки

1.1.1 Перестановка

Опр Перестановка

Расставим числа $1, 2, 3, \dots, n$ в каком-то порядке, тогда (для $n = 5$):

$$\begin{aligned} (3 \ 4 \ 1 \ 5 \ 2) & \text{ — перестановка} \\ (1 \ 2 \ 3 \ 4 \ 5) & \text{ — единичная перестановка} \end{aligned}$$

Для n элементов существует $n!$ перестановок

$$(i_1 \ i_2 \ i_3 \ \dots \ i_n)$$

1.1.2 Чётность

Опр Инверсия

В перестановке $(i_1 \ i_2 \ \dots \ i_n)$ элементы i_k и i_p образуют инверсию, если $k < p$, но $i_k > i_p$

Опр Чётность

Чётностью перестановки называется чётность числа инверсий.

1.2 Изменение чётности перестановки при транспозиции

1.2.1 Транспозиции

Опр Транспозиция

Транспозицией перестановки называется перемена местами любых двух элементов перестановки.

Опр Элементарная транспозиция (ЭТ)

Перемена местами двух соседних элементов перестановки — элементарная транспозиция (ЭТ).

Л При элементарной транспозиции чётность перестановки меняется

□

$$\begin{pmatrix} i_1 & i_2 & i_3 & \cdots & i_k & i_{k+1} & \cdots & i_n \end{pmatrix} \\ \Downarrow \\ \begin{pmatrix} i_1 & i_2 & i_3 & \cdots & i_{k+1} & i_k & \cdots & i_n \end{pmatrix}$$

Инверсии, которые i_k и i_{k+1} составляли с остальными элементами, сохранились. Инверсия, связанная с перестановкой i_k и i_{k+1} либо появилась, либо исчезла.

Таким образом, количество инверсий изменилось на 1, следовательно, чётность перестановки изменилась ■

1.2.2 Изменение чётности

Th При любой транспозиции чётность перестановки меняется

□

$$\begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \cdots & \widehat{i_k} & i_{k+1} & \cdots & i_{l-1} & \widehat{i_l} & \cdots & i_n \end{pmatrix}$$

Переставим элемент i_k со впереди стоящим элементом вплоть до места с номером l (всего $[l - k]$ ЭТ).

Элемент i_l оказался на $(l - 1)$ -ом месте. Перемещаем его элементарными транспозициями на k -ое место (всего $[l - 1 - k]$ ЭТ).

Свели транспозицию к $[(l - k) + (l - 1 - k)] = [2(l - k) - 1]$ — нечётному числу ЭТ $\Rightarrow \Rightarrow$ сменили чётность нечётное число раз \Rightarrow чётность изменилась ■

1.3 Обратная перестановка

1.3.1 Обратная перестановка

Опр Обратная перестановка

Пусть переставили элементы $\{1; 2; 3; \cdots; n\}$:

$$\begin{pmatrix} 1 \\ i_1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 \\ i_2 \end{pmatrix} \cdots \begin{pmatrix} n \\ i_n \end{pmatrix}$$

Переставим столбцы так, чтобы нижняя строка превратилась в единичную перестановку:

$$\begin{pmatrix} j_1 \\ 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} j_2 \\ 2 \end{pmatrix} \cdots \begin{pmatrix} j_n \\ n \end{pmatrix}$$

Получим перестановку $(j_1 \ j_2 \ \cdots \ j_n)$, называемую обратной к перестановке $(i_1 \ i_2 \ \cdots \ i_n)$.

1.3.2 Чётность обратной перестановки

Th Чётность прямой и обратной перестановок совпадает

□ При перестановке столбцов совершается одинаковое число транспозиций над верхней и нижней перестановками ■

Глава 2

Определитель матрицы

2.1 Определение определителя матрицы

Опр Определитель матрицы

Для матрицы M размером $n \times n$:

$$|M| \equiv \det M = \sum_{(i_1 i_2 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_n)} a_{1i_1} a_{2i_2} \dots a_{ni_n},$$

где $\sigma(i_1 \dots i_n)$ — дефект перестановки $(i_1 \ i_2 \ \dots \ i_n)$, численно равный количеству инверсий этой перестановки.

Пр

Пусть дана $M = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix}$.

Тогда её определитель $\det M = \sum_{\substack{(1 \ 2) \\ (2 \ 1)}} (-1)^{\sigma(i_1 \ i_2)} a_{1i_1} a_{2i_2} = (-1)^{\sigma(1 \ 2)} a_{11} a_{22} + (-1)^{\sigma(2 \ 1)} a_{12} a_{21} =$
 $= a_{11} a_{22} - a_{12} a_{21}.$

2.2 Теорема об определителе транспонированной матрицы

2.2.1 Транспонированная матрица

Опр Транспонированная матрица

Матрица $B_{n \times n}$ является транспонированной матрицей $A_{n \times n}$:

$$B_{n \times n} = A_{n \times n}^T, \text{ если } (\forall i \leq j, j \leq n) b_{ij} = a_{ji}$$

Пр

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix} \implies A^T = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{21} \\ a_{12} & a_{22} \end{pmatrix}$$

2.2.2 Теорема об определителе транспонированной матрицы

(Th) Если для матрицы A матрица $B = A^T$, то $|B| = |A|$, т.е. $|A^T| = |A|$

□

$$|B| = \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_n)} b_{1i_1} b_{2i_2} \dots b_{ni_n} = \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_n)} a_{i_1 1} a_{i_2 2} \dots a_{i_n n} = \dots$$

Выставляя элементы $a_{i_k k}$ в порядке возрастания первых индексов, получим перестановку $(j_1 \ j_2 \ \dots \ j_n)$, обратную к $(i_1 \ i_2 \ \dots \ i_n)$. Причём, $\sigma(j_1 \dots j_n) = \sigma(i_1 \dots i_n)$

$$\dots = \sum_{(j_1 \dots j_n)} (-1)^{\sigma(j_1 \dots j_n)} a_{1j_1} a_{2j_2} \dots a_{nj_n} = |A|$$

Таким образом, $|A^T| = |A|$ ■

2.3 Влияние элементарных преобразований на определитель матрицы

Опр Умножение строки/столбца матрицы на число

[Л] Если для матриц $A \{a_{ij}\}_{i,j=1}^n$ и $B \{b_{ij}\}_{i,j=1}^n$ на фиксированной строке l :

$$\begin{cases} a_{lj} = \lambda b_{lj}, & j = \overline{1, n} \\ a_{ij} = b_{ij}, & i \neq l, j = \overline{1, n} \end{cases}, \text{ то } |A| = \lambda |B|$$

□

$$\begin{aligned} |A| &= \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_n)} a_{1i_1} \dots a_{li_l} \dots a_{ni_n} = \\ &= \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_n)} a_{1i_1} \dots \lambda b_{li_l} \dots a_{ni_n} = \\ &= \lambda \cdot \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_n)} b_{1i_1} \dots b_{li_l} \dots b_{ni_n} = \\ &= \lambda |B| \end{aligned}$$

■

Поскольку $|A| = |A^T|$, то свойство верно и для столбцов.

Опр Перестановка строки/столбца матрицы

[Л] Если для матриц $A \{a_{ij}\}_{i,j=1}^n$ и $B \{b_{ij}\}_{i,j=1}^n$ на фиксированных строках k и l :

$$b_{ij} = \begin{cases} a_{ij}, & i \neq k \text{ и } i \neq l \\ a_{kj}, & \text{строка } l \\ a_{lj}, & \text{строка } k \end{cases}, \text{ то } |A| = -|B|$$

□

$$\begin{aligned}
|B| &= \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_l \ i_k \dots i_n)} b_{1i_1} \dots b_{li_l} b_{ki_k} \dots b_{ni_n} = \\
&= \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_l \ i_k \dots i_n)} a_{1i_1} \dots a_{ki_l} a_{li_k} \dots a_{ni_n} \\
|A| &= \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_k \ i_l \dots i_n)} a_{1i_1} \dots a_{ki_l} a_{li_k} \dots a_{ni_n} = \\
&= \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1) \cdot (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_l \ i_k \dots i_n)} a_{1i_1} \dots a_{ki_l} a_{li_k} \dots a_{ni_n} = \\
&= -|B|
\end{aligned}$$

■

Поскольку $|A| = |A^T|$, то свойство верно и для столбцов.

Опр Прибавление строк/столбцов другой матрицы

Л Если для матриц $A \{a_{ij}\}_{i,j=1}^n$, $B \{b_{ij}\}_{i,j=1}^n$, $C \{c_{ij}\}_{i,j=1}^n$ на фиксированной строке l :

$$a_{ij} = \begin{cases} b_{ij} = c_{ij}, & i \neq l, j = \overline{1, n} \\ b_{ij} + c_{ij}, & \text{строка } l, j = \overline{1, n} \end{cases}, \text{ то } |A| = |B| + |C|$$

□

$$\begin{aligned}
|A| &= \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_n)} a_{1i_1} \dots a_{li_l} \dots a_{ni_n} = \\
&= \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_n)} a_{1i_1} \dots (b_{li_l} + c_{li_l}) \dots a_{ni_n} = \\
&= \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_n)} b_{1i_1} \dots b_{li_l} \dots b_{ni_n} + \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_n)} c_{1i_1} \dots c_{li_l} \dots c_{ni_n} = \\
&= |B| + |C|
\end{aligned}$$

■

Поскольку $|A| = |A^T|$, то свойство верно и для столбцов.

2.4 Вычисление определителя треугольной матрицы

2.4.1 Треугольный вид матрицы

Опр Верхнетреугольная матрица

Матрица $A \{a_{ij}\}_{i,j=1}^n$ имеет верхнетреугольный вид, если $(\forall j = \overline{1, n}, \forall i = \overline{2, n}: i > j) a_{ij} = 0$.

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1(n-1)} & a_{1n} \\ 0 & a_{22} & \dots & a_{2(n-1)} & a_{2n} \\ 0 & 0 & \dots & a_{3(n-1)} & a_{3n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 & a_{nn} \end{pmatrix}$$

Л Определитель верхнетреугольной матрицы равен $|A| = \prod_{i=1}^n a_{ii}$

□

$$|A| = \sum_{(i_1 \dots i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \dots i_n)} a_{1i_1} a_{2i_2} \dots a_{ni_n} = \dots$$

Заметим, что любая не единичная перестановка будет содержать нуль:

$$\dots = a_{11} a_{22} \dots a_{nn} = \prod_{i=1}^n a_{ii}$$

■

2.4.2 Приведение матрицы к верхнетреугольному виду

Л Любую матрицу можно привести к верхнетреугольному виду путём элементарных преобразований строк/столбцов

□ Применим метод математической индукции:

1) $n = 1$:

$$(1.1) \quad |a_{11}| = a_{11} \text{ — верно}$$

2) Пусть лемма верна для $n = m$

3) Докажем её для $n = m + 1$:

(3.1) Если $(\forall i = \overline{1, m+1}, \forall j = \overline{1, m+1}) a_{ij} = 0$ — уже верхнетреугольный вид

(3.2) Если $\exists a_{i_0 j_0} \neq 0$:

- Переставим строку i_0 с первой строкой, а столбец j_0 с первым столбцом

$$\begin{pmatrix} a_{i_0 j_0} & \dots & a_{1(m+1)}^* \\ a_{21}^* & \dots & a_{2(m+1)}^* \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{(m+1)1}^* & \dots & a_{(m+1)(m+1)}^* \end{pmatrix}$$

- Занулим элементы, стоящие под $a_{i_0 j_0}$, поочерёдно вычтя из второй по $(m+1)$ -ю строки первую, умноженную на соответственно: $\frac{a_{21}^*}{a_{i_0 j_0}}, \frac{a_{31}^*}{a_{i_0 j_0}}, \dots, \frac{a_{(m+1)1}^*}{a_{i_0 j_0}}$

$$\begin{pmatrix} a_{i_0 j_0} & \dots & a_{1(m+1)}^* \\ 0 & \boxed{\text{Матрица}} & \\ 0 & \boxed{\text{размером}} & \\ \vdots & \boxed{m \times m} & \\ 0 & & \end{pmatrix}$$

- По предположению индукции можем привести матрицу размер $m \times m$ к верхнетреугольному виду ■

2.5 Леммы о разложении определителя по последней строке

2.5.1 Дополнительный минор, алгебраическое дополнение

Опр Дополнительный минор

В квадратной матрице $A \{a_{ij}\}_{i,j=1}^n$ вычеркнем строку k , столбец l . Определитель полученной матрицы называется дополнительным минором M_{kl} .

Пр

$$A_{3 \times 3} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix}$$

$$M_{22}(A) = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{13} \\ a_{31} & a_{33} \end{vmatrix} = a_{11}a_{33} - a_{31}a_{13}$$

Опр Алгебраическое дополнение

Алгебраическое дополнение, соответствующее элементу a_{kl} , равно $A_{kl} = (-1)^{k+l} M_{kl}$

2.5.2 Лемма I

[Л] Если в матрице $A \{a_{ij}\}_{i,j=1}^n$, $(\forall j = \overline{1, n-1}) a_{nj} = 0$, то $|A| = a_{nn} A_{nn}$

□

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1(n-1)} & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2(n-1)} & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{(n-1)1} & a_{(n-1)2} & \cdots & a_{(n-1)(n-1)} & a_{(n-1)n} \\ 0 & 0 & \cdots & 0 & a_{nn} \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} |A| &= \sum_{(i_1 \cdots i_{n-1} \ i_n)} (-1)^{\sigma(i_1 \cdots i_{n-1} \ i_n)} a_{1i_1} a_{2i_2} \cdots a_{ni_n} = \\ &= 0 + 0 + 0 + \cdots + 0 + \sum_{(i_1 \cdots i_{n-1} \ n)} (-1)^{\sigma(i_1 \cdots i_{n-1} \ n)} a_{1i_1} a_{2i_2} \cdots a_{(n-1)i_{n-1}} a_{nn} = \\ &= a_{nn} \cdot \sum_{(i_1 \cdots i_{n-1})} (-1)^{\sigma(i_1 \cdots i_{n-1})} a_{1i_1} a_{2i_2} \cdots a_{(n-1)i_{n-1}} = \\ &= a_{nn} M_{nn} = a_{nn} \cdot (-1)^{n+n} M_{nn} = a_{nn} A_{nn} \end{aligned}$$

■

2.5.3 Лемма II

[Л] Если в матрице $A \{a_{ij}\}_{i,j=1}^n$, $(\forall j \neq l) a_{nj} = 0$, то $|A| = a_{nl}A_{nl}$

□

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1l} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \cdots & a_{nl} & \cdots & 0 \end{pmatrix}$$

Переставим столбец l на место столбца n путём последовательных элементарных транспозиций (всего $[n - l]$ ЭТ):

$$\begin{aligned} |A| &= (-1)^{n-l} \cdot \begin{vmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1(l-1)} & a_{1(l+1)} & \cdots & a_{1n} & a_{1l} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 & 0 & \cdots & 0 & a_{nl} \end{vmatrix} \stackrel{\text{Лемма I}}{=} (-1)^{n-l} \cdot a_{nl} M_{nl} = \\ &= \langle (-1)^{n-l} = (-1)^{n+l} \rangle = a_{nl} \cdot (-1)^{n+l} M_{nl} = a_{nl} A_{nl} \end{aligned}$$

■

2.5.4 Лемма III

[Л] Определитель матрицы $A \{a_{ij}\}_{i,j=1}^n$ равен $|A| = \sum_{i=1}^n a_{ni} A_{ni}$

□

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

По свойству прибавления строк другой матрицы можем представить определитель $|A|$ как сумму определителей $|A^{(i)}|$ матриц $A^{(i)}$, для которых элементы последней строки равны

$$a_{nj}^{(i)} = \begin{cases} a_{ni}, & j = i \\ 0, & j \neq i \end{cases}, \text{ а остальные элементы совпадают с элементами матрицы } A:$$

$$|A| = \underbrace{\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & 0 & \cdots & \cdots & 0 \end{vmatrix}}_{|A^{(1)}|} + \underbrace{\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & a_{n2} & \cdots & \cdots & 0 \end{vmatrix}}_{|A^{(2)}|} + \cdots + \underbrace{\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix}}_{|A^{(n)}|}$$

$$|A| = \sum_{i=1}^n |A^{(i)}| \stackrel{\text{Лемма II}}{=} \sum_{i=1}^n a_{ni} A_{ni}$$

■

2.6 Разложение определителя по любой строке или столбцу

Th Для матрицы $A \{a_{ij}\}_{i,j=1}^n$ ($\forall k = \overline{1, n}$) $|A| = \sum_{i=1}^n a_{ki} A_{ki}$

□ Начиная со строки k , последовательно переставим строки вплоть до строки n :

$$\begin{aligned}
 |A| &= (-1)^{n-k} \cdot \left| \begin{array}{ccc} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{(k-1)1} & \cdots & a_{(k-1)n} \\ a_{(k+1)1} & \cdots & a_{(k+1)n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{nn} \\ \langle n\text{-я строка} \rangle \longrightarrow a_{k1} & \cdots & a_{kn} \end{array} \right| \stackrel{\text{Лемма III}}{=} (-1)^{n-k} \cdot \sum_{i=1}^n a_{ki} A_{ki} = \\
 &= (-1)^{n-k} \sum_{i=1}^n (-1)^{n+i} a_{ki} M_{ki} = \sum_{i=1}^n (-1)^{2n-k+i} a_{ki} M_{ki} = \\
 &= \sum_{i=1}^n (-1)^{k+i} a_{ki} M_{ki} = \sum_{i=1}^n a_{ki} A_{ki}
 \end{aligned}$$

■

2.7 Фальшивое разложение определителя

2.7.1 Определитель матрицы с одинаковыми строками/столбцами

Л Если матрица содержит одинаковые строки/столбцы, то её определитель равен нулю

□

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ C_1 & \cdots & C_n \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ C_1 & \cdots & C_n \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} \text{ или } B = \begin{pmatrix} b_{11} & \cdots & V_1 & \cdots & V_1 & \cdots & b_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & \cdots & V_n & \cdots & V_n & \cdots & b_{nn} \end{pmatrix}$$

При вычислении определителя матриц переставим одинаковые строки/столбцы местами, получим:

$$|A| = (-1) \cdot |A| \implies |A| = 0 \text{ (аналогично } |B| = 0 \text{)}$$

■

2.7.2 Теорема о произведении элементов матрицы одной строки на алгебраические дополнения элементов другой строки

(Th) Если задана матрица $A \{a_{ij}\}_{i,j=1}^n$, то $(\forall l \neq k) \sum_{j=1}^n a_{lj} A_{kj} = 0$

□ Составим матрицу $B \{b_{ij}\}_{i,j=1}^n$, в которой $b_{ij} = \begin{cases} a_{ij}, & i \neq k \\ a_{lj}, & i = k \end{cases}$

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{l1} & \cdots & a_{ln} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{k1} & \cdots & a_{kn} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{1n} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} b_{11} & \cdots & b_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{l1} & \cdots & b_{ln} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{k1} & \cdots & b_{kn} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{1n} & \cdots & b_{nn} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{l1} & \cdots & a_{ln} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{l1} & \cdots & a_{ln} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{1n} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

Поскольку B содержит две одинаковые строки, то $|B| = 0$. С другой стороны, разложив $|B|$ по k -ой строке, получим $|B| = \sum_{j=1}^n b_{kj} B_{kj} = \sum_{j=1}^n a_{lj} A_{kj} = 0$ ■

Глава 3

Произведение матриц

3.1 Свойства произведения матриц

3.1.1 Определение произведения матриц

Опр Произведение матриц

Если заданы матрицы $A_{m \times n}$, $B_{n \times k}$, то произведением $A \cdot B$ называется матрица $C_{m \times k}$ такая, что:

$$\begin{aligned} A_{m \times n} \cdot B_{n \times k} &= C_{m \times k} \\ (\forall i = \overline{1, m}, \forall j = \overline{1, k}) \quad c_{ij} &= \sum_{t=1}^n a_{it} b_{tj} \end{aligned}$$

3.1.2 Дистрибутивность

Л Произведение матриц дистрибутивно

$$\underbrace{A_{n \times k} \left(\overbrace{\lambda B_{k \times m} + \mu C_{k \times m}}^{R\{r_{ij}\}} \right)}_{D\{d_{ij}\}} = \underbrace{\overbrace{\lambda AB}_{n \times m} + \overbrace{\mu AC}_{n \times m}}_{F\{f_{ij}\}} \quad (\lambda, \mu \in \mathbb{R})$$

□

$$\begin{aligned} d_{ij} &= \sum_{t=1}^k a_{it} r_{tj} = \sum_{t=1}^k a_{it} (\lambda b_{tj} + \mu c_{tj}) = \lambda \sum_{t=1}^k a_{it} b_{tj} + \mu \sum_{t=1}^k a_{it} c_{tj} = p_{ij} + q_{ij} = f_{ij} \implies \\ &\implies D = F \end{aligned}$$

■

3.1.3 Ассоциативность

Л Произведение матриц ассоциативно

$$\begin{aligned} \left(\overbrace{A \cdot B}^{F\{f_{ij}\}} \right) \cdot C &= T \\ A \cdot \left(\overbrace{B \cdot C}^{G\{g_{ij}\}} \right) &= D \end{aligned}$$

$m \times k \quad k \times l \quad l \times n \quad m \times n$

Покажем, что $T = D$:

□

$$\begin{aligned} t_{ij} &= \sum_{p=1}^l f_{ip} c_{pj} = \sum_{p=1}^l c_{pj} \left(\sum_{q=1}^k a_{iq} b_{qp} \right) = \sum_{q=1}^k a_{iq} \left(\sum_{p=1}^l b_{qp} c_{pj} \right) = \sum_{q=1}^k a_{iq} g_{qj} = d_{ij} \implies \\ &\implies T = D \end{aligned}$$

■

3.1.4 Некоммутативность (контрпример)

Л Произведение матриц некоммутативно

В общем случае $A \cdot B \neq B \cdot A$

Пр

$$\begin{aligned} A &= \begin{pmatrix} 3 & 1 \\ -1 & 4 \end{pmatrix}, B = \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ -3 & 0 \end{pmatrix} \\ \left. \begin{aligned} A \cdot B &= \begin{pmatrix} 3 & 1 \\ -1 & 4 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ -3 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 & 3 \\ -14 & -1 \end{pmatrix} \\ B \cdot A &= \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ -3 & 0 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 3 & 1 \\ -1 & 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 & 6 \\ -9 & -3 \end{pmatrix} \end{aligned} \right\} \implies A \cdot B \neq B \cdot A \end{aligned}$$

3.2 Единичная матрица

Опр Единичная матрица

Единичная матрица — матрица $E \{e_{ij}\}_{i,j=1}^n$, $(\forall i = \overline{1, n}, \forall j = \overline{1, n}) e_{ij} = \delta_{ij} = \begin{cases} 1, & i = j \\ 0, & i \neq j \end{cases}$

⟨Символ Кронекера⟩

Л Если $\exists A \cdot E$, то $A \cdot E = A$ (аналогично $E \cdot B = B$)

□

$$\begin{aligned} A \cdot E &= C \\ (\forall i = \overline{1, m}, \forall j = \overline{1, n}) c_{ij} &= \sum_{t=1}^n a_{it} \delta_{tj} = 0 + 0 + \dots + a_{ij} \delta_{jj} = a_{ij} \implies C = A \end{aligned}$$

■

3.3 Теорема об определителе произведения матриц (без доказательства)¹

(Th) Если A и B — квадратные матрицы одного порядка, то $|A \cdot B| = |A| \cdot |B|$

3.4 Обратная матрица

3.4.1 Определение обратной матрицы

Опр Обратная матрица

Если для матрицы $A_{n \times n}$ существует матрица $B_{n \times n}$ такая, что $A \cdot B = B \cdot A = E$, то матрицу B называют обратной к матрице A и обозначают $B \equiv A^{-1}$.

3.4.2 Критерий существования обратной матрицы

(Th) Если у матрицы $A_{n \times n}$, $|A| \neq 0$, то $\exists! A^{-1}: A \cdot A^{-1} = A^{-1} \cdot A = E$

1) Существование:

- Докажем, что если $|A| = 0$, то $\nexists A^{-1}$:

□ Предположим противное — A^{-1} существует и $|A| = 0$:

$$\begin{aligned} A \cdot A^{-1} &= E \\ |A| \cdot |A^{-1}| &= |E| \\ 0 = 1 &\implies \text{Г} \blacksquare \end{aligned}$$

- Докажем, что если $|A| \neq 0$, то $\exists A^{-1} = \frac{1}{|A|} (A^*)^T$, где $A = \{a_{ij}\}_{i,j=1}^n$, $A^* = \{A_{ij}\}_{i,j=1}^n$:

Рассмотрим $B = \frac{1}{|A|} (A^*)^T$ и докажем, что $A \cdot B = B \cdot A = E$:

□

$$A \cdot B = C, \quad |A| = \Delta$$

$n \times n \quad n \times n \quad n \times n$

$$\begin{aligned} c_{ij} &= \sum_{t=1}^n a_{it} b_{tj} = \sum_{t=1}^n a_{it} \cdot \frac{1}{\Delta} A_{jt} = \frac{1}{\Delta} \sum_{t=1}^n a_{it} A_{jt} = \\ &= \begin{cases} \frac{1}{\Delta} \cdot \Delta, & i = j \\ 0, & i \neq j \end{cases} = \begin{cases} 1, & i = j \\ 0, & i \neq j \end{cases} = \delta_{ij} \implies \\ &\implies C = E \end{aligned}$$

Аналогично $B \cdot A = E$, т.к. разложение для определителя справедливо и для столбцов ■

¹Полное доказательство можно обнаружить в упомянутом в аннотации учебнике Л.И. Головиной (Глава III. Линейные операторы / §2. Действия над линейными операторами / Теорема 3).

2) Единственность:

□ Пусть для матрицы A существуют матрицы B и C такие, что
$$\begin{cases} A \cdot B = B \cdot A = E \\ A \cdot C = C \cdot A = E \\ B \neq C \end{cases}$$

Тогда,
$$\left. \begin{aligned} C \cdot A \cdot B &= (C \cdot A) \cdot B = E \cdot B = B \\ C \cdot A \cdot B &= C \cdot (A \cdot B) = C \cdot E = C \end{aligned} \right\} \Rightarrow B = C \Rightarrow \text{☹} \blacksquare$$

3.4.3 Построение обратной матрицы через алгебраические дополнения

Пр

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix}$$

$$1) A_{11} = (-1)^{1+1}M_{11} = 4 \quad A_{12} = (-1)^{1+2}M_{12} = -3$$

$$A_{21} = (-1)^{2+1}M_{21} = -2 \quad A_{22} = (-1)^{2+2}M_{22} = 1$$

$$2) A^* = \begin{pmatrix} 4 & -3 \\ -2 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow (A^*)^T = \begin{pmatrix} 4 & -2 \\ -3 & 1 \end{pmatrix}$$

$$3) |A| = 4 - 6 = -2$$

$$4) A^{-1} = \frac{1}{|A|}(A^*)^T = \begin{pmatrix} -2 & 1 \\ \frac{3}{2} & -\frac{1}{2} \end{pmatrix}$$

$$5) A \cdot A^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} -2 & 1 \\ \frac{3}{2} & -\frac{1}{2} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -2+3 & 1-1 \\ -6+6 & 3-2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = E$$

$$A^{-1} \cdot A = \begin{pmatrix} -2 & 1 \\ \frac{3}{2} & -\frac{1}{2} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -2+3 & -4+4 \\ \frac{3}{2}-\frac{3}{2} & 3-2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = E$$

3.4.4 Построение обратной матрицы методом элементарных преобразований строк

Умножение k -ой строки на $\alpha \in \mathbb{R}$

□ Соответствует левостороннему домножению на $B \{b_{ij}\}_{i,j=1}^n$,

$$b_{ij} = \begin{cases} \alpha, & i = k \text{ и } j = k \\ \delta_{ij}, & i \neq k \text{ или } j \neq k \end{cases}$$

$$\square B \cdot A = C$$

$$\begin{aligned} 1.1) \quad (i = k, j = \overline{1, n}) \quad c_{kj} &= \sum_{t=1}^n b_{kt} a_{tj} = \delta_{k1} a_{1j} + \delta_{k2} a_{2j} + \cdots + \delta_{k(k-1)} a_{(k-1)j} + \alpha a_{kj} + \cdots + \delta_{kn} a_{nj} = \\ &= 0 + 0 + \cdots + 0 + \alpha a_{kj} + \cdots + 0 = \\ &= \alpha a_{kj} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
1.2) \quad (i \neq k, j = \overline{1, n}) \quad c_{ij} &= \sum_{t=1}^n b_{it} a_{tj} = \delta_{i1} a_{1j} + \cdots + \delta_{ii} a_{ij} + \cdots + \delta_{in} a_{nj} = \\
&= 0 + \cdots + 1 \cdot a_{ij} + \cdots + 0 = \\
&= a_{ij}
\end{aligned}$$

Таким образом, $c_{ij} = \begin{cases} \alpha a_{ij}, & i = k, j = \overline{1, n} \\ a_{ij}, & i \neq k, j = \overline{1, n} \end{cases} \blacksquare$

Пр

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \xrightarrow[\alpha=c]{k=2} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4c & 5c & 6c \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix}$$

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & c & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \implies B \cdot A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & c & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4c & 5c & 6c \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix}$$

Перемена местами l -ой и k -ой строк

Л Соответствует левостороннему домножению на $B \{b_{ij}\}_{i,j=1}^n$,

$$b_{ij} = \begin{cases} \delta_{ij}, & i \neq k, i \neq l, j = \overline{1, n} \\ \delta_{kj}, & i = l, j = \overline{1, n} \\ \delta_{lj}, & i = k, j = \overline{1, n} \end{cases}$$

$$\square B \cdot A = C$$

$$2.1) \quad (i \neq k, i \neq l, j = \overline{1, n}) \quad c_{ij} = \sum_{t=1}^n b_{it} a_{tj} = 0 + \cdots + 0 + \delta_{ii} a_{ij} = a_{ij}$$

$$2.2) \quad (i = l, j = \overline{1, n}) \quad c_{lj} = \sum_{t=1}^n b_{lt} a_{tj} = 0 + \cdots + 0 + \delta_{lk} a_{kj} = a_{kj}$$

$$2.3) \quad (i = k, j = \overline{1, n}) \quad c_{kj} = \sum_{t=1}^n b_{kt} a_{tj} = 0 + \cdots + 0 + \delta_{ll} a_{lj} = a_{lj}$$

Таким образом, $c_{ij} = \begin{cases} a_{ij}, & i \neq k, i \neq l, j = \overline{1, n} \\ a_{kj}, & i = l, j = \overline{1, n} \\ a_{lj}, & i = k, j = \overline{1, n} \end{cases} \blacksquare$

Пр

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \xrightarrow[k=2]{l=1} \begin{pmatrix} 4 & 5 & 6 \\ 1 & 2 & 3 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix}$$

$$B = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \implies B \cdot A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 & 5 & 6 \\ 1 & 2 & 3 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix}$$

Добавление к k -ой строке l -ую, умноженную на $\alpha \in \mathbb{R}$

[Л] Соответствует левостороннему домножению на $B \{b_{ij}\}_{i,j=1}^n$,

$$b_{ij} = \begin{cases} \alpha + \delta_{kl}, & i = k \text{ и } j = l \\ \delta_{ij}, & i \neq k \text{ или } j \neq l \end{cases}$$

$$\square B \cdot A = C$$

$$3.1) \quad (i = k \neq l, j = \overline{1, n}) \quad c_{kj} = \sum_{t=1}^n b_{kt} a_{tj} = 0 + \dots + 0 + \delta_{kk} a_{kj} + a_{lj}(\alpha + 0) = a_{kj} + \alpha a_{lj}$$

$$3.2) \quad (i = k = l = q, j = \overline{1, n}) \quad c_{kj} = c_{lj} = c_{qj} = \sum_{t=1}^n b_{qt} a_{tj} = 0 + \dots + 0 + a_{qj}(\alpha + 1) = a_{qj} + \alpha a_{qj}$$

$$3.3) \quad (i \neq k, j = \overline{1, n}) \quad c_{ij} = \sum_{t=1}^n b_{it} a_{tj} = \sum_{t=1}^n b_{it} a_{tj} = 0 + \dots + 0 + \delta_{ii} a_{ij} = a_{ij}$$

$$\text{Таким образом, } c_{ij} = \begin{cases} a_{kj} + \alpha a_{lj}, & i = k, j = \overline{1, n} \\ a_{ij}, & i \neq k, j = \overline{1, n} \end{cases} \blacksquare$$

Пр

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \xrightarrow[k=2]{l=1} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 + \alpha & 5 + 2\alpha & 6 + 3\alpha \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix}$$

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \alpha + \delta_{21} & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \implies B \cdot A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \alpha & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 + \alpha & 5 + 2\alpha & 6 + 3\alpha \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix}$$

Пр

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \xrightarrow[k=3]{l=3} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 + 7\alpha & 8 + 8\alpha & 9 + 9\alpha \end{pmatrix}$$

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & \alpha + \delta_{33} \end{pmatrix} \implies B \cdot A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & \alpha + 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7(\alpha + 1) & 8(\alpha + 1) & 9(\alpha + 1) \end{pmatrix}$$

Таким образом, последовательное применение ЭП строк к матрице A эквивалентно последовательному домножению слева матрицы A на соответствующую матрицу B_i .

Метод элементарных преобразований строк

Пусть имеется некая квадратная матрица A . Изобразим её и единичную матрицу:

$$(A \mid E)$$

Производя ЭП строк над обеими матрицами, добьёмся того, чтобы слева образовалась единичная матрица. Тогда справа образуется матрица, обратная A :

$$(A \mid E) \sim (E \mid A^{-1})$$

□ По доказанному выше, применение ЭП строк эквивалентно левому домножению на некоторую матрицу B_i . Таким образом, получим:

$$4.1) \quad A \sim B_m \cdots B_n A = E \implies (B_m \cdots B_n) = A^{-1}$$

$$4.2) \quad E \sim B_m \cdots B_n E = (B_m \cdots B_n) \implies E \sim A^{-1} \blacksquare$$

Пр

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 1 & 3 \end{pmatrix}$$

$$\left(\begin{array}{cc|cc} 1 & 2 & 1 & 0 \\ 1 & 3 & 0 & 1 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cc|cc} 1 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & -1 & 1 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cc|cc} 1 & 0 & 3 & -2 \\ 0 & 1 & -1 & 1 \end{array} \right)$$

$$\text{Таким образом, } A^{-1} = \begin{pmatrix} 3 & -2 \\ -1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$A \cdot A^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 1 & 3 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 3 & -2 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3-2 & -2+2 \\ 3-3 & -2+3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = E$$

Глава 4

Ранг матрицы

4.1 Определение ранга матрицы

4.1.1 Минор

Опр Минор

В матрице A выделим строки i_1, i_2, \dots, i_r и столбцы j_1, j_2, \dots, j_r . Определитель, составленный из выделенных элементов матрицы A , называется минором $M_{i_1 \dots i_r}^{j_1 \dots j_r}$.

Порядок минора — количество r выделенных строк и столбцов.

Для краткости некоторый минор порядка r соответствующей матрицы A будем обозначать как $M^r(A)$, а соответствующую матрицу минора как $A(M^r)$.

Пр

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 0 \\ 4 & 5 & 6 & 0 \\ 7 & 8 & 9 & 0 \end{pmatrix}$$

$$M_{12}^{23}(A) = \begin{vmatrix} \boxed{1} & \boxed{2} & \boxed{3} & 0 \\ \boxed{4} & \boxed{5} & \boxed{6} & 0 \\ 7 & 8 & 9 & 0 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 2 & 3 \\ 5 & 6 \end{vmatrix} = 12 - 15 = -3$$

$$A(M_{12}^{23}) = \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 5 & 6 \end{pmatrix}$$

Обратим внимание читателя на то, что понятие *минора* матрицы **отличается** от понятия *дополнительного минора* матрицы, введённого ранее.

В частности, минор некого порядка можно вычислить для любой матрицы, а дополнительный минор — только для квадратной.

4.1.2 Ранг матрицы

Опр Ранг матрицы

Ранг матрицы A — максимальный порядок отличного от нуля минора.

То есть, если $\text{rang } A = r$, то $\exists \{i_1, \dots, i_r\}$ и $\{j_1, \dots, j_r\} : M_{i_1 \dots i_r}^{j_1 \dots j_r} \neq 0$, а любой другой минор более высокого порядка равен нулю.

4.2 Влияние элементарных преобразований строк на ранг матрицы

Th¹ При ЭП строк ранг матрицы не увеличивается

□ Пусть $\text{rank } A = r$.

1) Переставим строки l и k . $A \rightarrow B$.

- Рассмотрим минор матрицы B порядка $r + 1$. Он либо совпадает с соответствующим минором матрицы A , либо отличается порядком строк.

Отсюда, $M^{r+1}(B) = \pm M^{r+1}(A) = 0 \implies \text{rank } B \leq r$.

2) Умножим k -ю строку A на $\lambda \in \mathbb{R}$. $A \rightarrow B$.

- Рассмотрим минор матрицы B порядка $r + 1$. Он либо совпадает с минором A (если k -я строка не вошла), либо отличается в λ раз.

Отсюда, $M^{r+1}(B) = \begin{cases} \lambda \cdot M^{r+1}(A) = 0 \\ M^{r+1}(A) = 0 \end{cases} \implies \text{rank } B \leq r$.

3) Прибавим к k -ой строке l -ю, умноженную на $\lambda \in \mathbb{R}$. $A \{a_{ij}\} \rightarrow B \{b_{ij} \mid b_{kj} = a_{kj} + \lambda a_{lj}\}$.

- Рассмотрим минор матрицы B порядка $r + 1$:

а) Если k -я строка не вошла, то $M^{r+1}(B) = M^{r+1}(A) = 0$.

б) Если k -я строка вошла, то из *лемм о влиянии ЭП на определитель матрицы* получим $M^{r+1}(B) = |B(M^{r+1})| = |A(M^{r+1})| + \lambda \cdot 0 = 0$.

Отсюда, $\text{rank } B \leq r$. ■

Th² При ЭП строк ранг матрицы не изменяется

□ ЭП обратимы.

• $A \xrightarrow{\text{ЭП}} B$. По **Th¹** $\text{rank } B \leq \text{rank } A$

• $B \xrightarrow{\text{ЭП}} A$. По **Th¹** $\text{rank } A \leq \text{rank } B$ ■

4.3 Вычисление ранга с помощью ЭП строк

Th³ У матрицы ступенчатого вида ранг равен числу ненулевых строк

□ Пусть у матрицы ступенчатого вида r ненулевых строк (без ограничения общности, пусть это строки $1, \dots, r$). Пусть тогда k_1, \dots, k_r — ненулевые столбцы, в которых стоят начала ступенек.

$$M_{1 \dots r}^{k_1 \dots k_r} = \begin{vmatrix} a_{1k_1} & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & a_{2k_2} & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & \ddots & \cdots & \cdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & \cdots & 0 & a_{rk_r} \end{vmatrix} = \prod_{n=1}^r a_{nk_n} \neq 0$$

Это минор порядка r . Любой другой минор большего порядка равен нулю. ■

Таким образом, приводя матрицу ЭП строк к ступенчатому виду, можно определить её ранг.

4.4 Свойство базисных строк и базисных столбцов матрицы

4.4.1 Базисный минор матрицы

Опр Базисный минор, базисные строки/столбцы

Если для матрицы A , $\text{rank } A = r$, то $M^r(A) \neq 0$ — базисный минор.

Строки и столбцы матрицы A , входящие в базисный минор, называются базисными строками и базисными столбцами соответственно.

Л¹ Для матрицы A , $|A| \neq 0 \iff$ строки A линейно независимы

\Rightarrow \square Предположим противное: существуют линейно зависимые строки.

Пусть всего n строк: $A_1, \dots, A_m, \dots, A_n$. Пусть $A_m = \sum_{\substack{k=1, \\ k \neq m}}^n \alpha_k A_k$.

Вычитая поочерёдно из этой строки все $\alpha_k A_k$ ($k = \overline{1, n}, k \neq m$), произведём над этой строкой ЭП-ия и в итоге получим нулевую строку $\implies |A| = 0 \implies \mathfrak{F}$.

Значит, все строки линейно независимы.

\Leftarrow \square Приведём матрицу к ступенчатому виду.

Нулевых строк нет (они линейно независимы), поэтому матрица имеет верхнетреугольный вид $\implies a_{kk} \neq 0$ ($\forall k = \overline{1, n}$) $\implies |A| = \prod_{k=1}^n a_{kk} \neq 0$ ■

Th¹ Строки, входящие в базисный минор, линейно независимы

Пусть $\text{rank } A = r \implies \exists M^r(A) \neq 0$. Пусть, для определённости, это минор $M_{1 \dots r}^{1 \dots r}$.

\square По **Л¹**, т.к. $M_{1 \dots r}^{1 \dots r} \neq 0$, то строки матрицы минора будут линейно независимы.

Теперь рассмотрим матрицу из первых r строк матрицы A . Докажем, что они линейно независимы.

Предположим противное: одна из этих строк (пусть r -я) является линейной комбинацией других.