



Механико-математический факультет

**АЛГЕБРА, 1 СЕМЕСТР, 2 ПОТОК**

Преподаватель:	Куликова Ольга Викторовна
Студент:	Молчанов Вячеслав
Группа:	108
Контакт:	<a href="#">Мой телеграм для связи</a>

Москва  
Последняя компиляция: 25 декабря 2024 г.

# Содержание

<b>1</b>	<b>Система линейных уравнений</b>	<b>3</b>
1.1	Матрица. Основные понятия . . . . .	3
1.2	Система линейных (алгебраических) уравнений . . . . .	4
1.3	Элементарные преобразования над СЛУ . . . . .	5
1.4	Элементарные преобразования над матрицами . . . . .	6
1.5	Решение СЛУ методом Гаусса . . . . .	7
<b>2</b>	<b>Векторные пространства</b>	<b>11</b>
2.1	Аксиомы элементов векторного пространства . . . . .	11
2.2	Следствия . . . . .	12
2.3	Векторные подпространства . . . . .	13
2.4	Линейная зависимость системы векторов . . . . .	14
2.5	Линейная оболочка множества $S$ . . . . .	17
2.6	Базис . . . . .	18
<b>3</b>	<b>Ранг</b>	<b>21</b>
3.1	Ранг системы векторного пространства . . . . .	21
3.2	Ранг матрицы . . . . .	21
<b>4</b>	<b>Возвращаемся к системе линейных уравнений</b>	<b>25</b>
4.1	Фундаментальная система решений . . . . .	26
4.2	Неоднородная СЛУ . . . . .	28
<b>5</b>	<b>Операции над матрицами</b>	<b>30</b>
<b>6</b>	<b>Линейные отображения</b>	<b>33</b>
6.1	Изоморфизм . . . . .	33
6.2	Линейные отображения и матрицы . . . . .	34
6.3	Операции над линейными отображениями . . . . .	35
6.4	Свойства операций над матрицами . . . . .	38
6.5	Свойства операции транспонирования . . . . .	39
6.6	О ранге и операциях над матрицами . . . . .	40
<b>7</b>	<b>Перестановки</b>	<b>42</b>
<b>8</b>	<b>Определители <math>n</math>-го порядка</b>	<b>44</b>
8.1	Свойства определителей . . . . .	45
8.2	Элементарные матрицы . . . . .	48
8.3	Разложение определителя по строке . . . . .	51
8.4	Определитель Вандермонда . . . . .	53
8.5	О ранге . . . . .	55
8.6	Правила Крамера СЛУ . . . . .	58
8.7	Обратная матрица . . . . .	58
<b>9</b>	<b>Алгебраические структуры</b>	<b>62</b>
9.1	Изоморфизм группы . . . . .	65
9.2	Группа подстановок . . . . .	66
9.3	Четность подстановки . . . . .	70
9.4	Подгруппа . . . . .	71
9.5	Кольца и поля . . . . .	72

9.6	Изоморфные кольца и поля . . . . .	75
9.7	Характеристика поля . . . . .	77
9.8	Поле комплексных чисел . . . . .	77
<b>10</b>	<b>Алгебра над полем</b>	<b>84</b>
10.1	Алгебра многочленов над полем . . . . .	86
10.1.1	Деление с остатком . . . . .	88
10.1.2	Многочлены как функции . . . . .	88
10.1.3	Корни многочленов . . . . .	90
10.2	Основная теорема алгебры . . . . .	91
10.3	Неприводимые многочлены . . . . .	96
10.4	Многочлены от нескольких переменных . . . . .	97
10.5	Лексикографический порядок на одночленах . . . . .	98
10.6	Симметрические многочлены . . . . .	100
10.6.1	Элементарные симметрические многочлены от $n$ переменных . . . . .	100
10.7	Формулы Виета . . . . .	103
<b>11</b>	<b>Теория делимости в Евклидовых кольцах</b>	<b>104</b>
11.1	Разложение на простые элементы . . . . .	107
11.2	Поле отношений целостного кольца . . . . .	110
11.3	Поле рациональных дробей . . . . .	112

# 1 Система линейных уравнений

## 1.1 Матрица. Основные понятия

**Определение.** Матрица  $A$  размера  $m \times n$  - это прямоугольная таблица с  $m$  строками и  $n$  столбцами:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & & & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

$a_{ij}$  - элемент матрицы и индексы:

- $i$  - номер строки
- $j$  - номер столбца

$M_{m \times n}(\mathbb{R})$  - Множество всех матриц размера  $m \times n$  с элементами из  $\mathbb{R}$

Матрица  $m \times 1$  называется столбцом:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} \\ a_{21} \\ \vdots \\ a_{m1} \end{pmatrix}$$

Если  $A = (a_{ij})$  - квадратная,  $a_{ij} = 0 \forall i \neq j$ , то  $A$  называется диагональной.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & & & 0 \\ & a_{22} & & \\ & & \ddots & \\ 0 & & & a_{nn} \end{pmatrix}$$

Если  $A$  - диагональная и  $a_{ii} = 1$ , то  $A$  называется единичной.

$$A = \begin{pmatrix} 1 & & & 0 \\ & 1 & & \\ & & \ddots & \\ 0 & & & 1 \end{pmatrix}$$

Если  $A$  - квадратная, то

$$\bullet A = \begin{pmatrix} a_{11} & & \\ & \ddots & \\ & & a_{nn} \end{pmatrix} \text{ главная диагональ}$$

$$\bullet A = \begin{pmatrix} & & a_{1n} \\ & \dots & \\ a_{n1} & & \end{pmatrix} \text{ побочная диагональ}$$

**Определение.** Если  $A$  - размера  $m \times n$ ,  $a_{ij} = 0 \forall i, j$ , то  $A$  называется нулевой.

## 1.2 Система линейных (алгебраических) уравнений

$$(*) \begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + \dots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases}$$

где  $a_{ij}, b \in \mathbb{R}$ ,  $x_1, \dots, x_n$  - неизвестные.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} \quad B = \begin{pmatrix} a_{11} \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

$A$  - матрица коэффициентов,  $a_{ij}$  называется коэффициентом СЛУ.

$B$  - столбец свободных членов,  $b_j$  - свободный член.

**Определение.** Расширенная матрица  $(A|B)$ . Набор чисел  $x_1^0, \dots, x_n^0 \in \mathbb{R}$  называется решением системы  $(*)$ , если подстановка этих чисел вместо неизвестных в  $(*)$  дает тождество в каждом уравнении.  $(x_i^0 \longleftrightarrow x)$

Решить систему - это найти все решения системы. Любое конкретное решение называется частным.

**Определение.** Если СЛУ имеет решение, то она называется совместной, иначе - несовместной.

**Определение.** Совместная система, имеющая одно решение, называется определенной, иначе - неопределенной (более одного решения).

### 1.3 Элементарные преобразования над СЛУ

**Определение.** Элементарные преобразования над СЛУ:

1. Прибавить к одному уравнению другое уравнение, умноженное на число  $\lambda \in \mathbb{R}$
2. Поменять местами два уравнения
3. Умножить уравнение на ненулевое число  $\mu \in \mathbb{R}$

**Утверждение.** Эти преобразования обратимы.

**Определение.** Две системы линейных уравнений называются эквивалентными, если их множества решений совпадают.

**Утверждение.** Если одна СЛУ получена из другой СЛУ с помощью конечного числа элементарных преобразований, то эти системы эквивалентны.

*Доказательство.*

$\implies AX = B$  - исходная система,  $\tilde{A}X = \tilde{B}$  преобразованная система.

Пусть  $z_1, \dots, z_n$  некоторое решение  $AX = B$ . Будем рассматривать  $\tilde{A}X = \tilde{B}$ , в ней ЭП III типа умножают строку на  $\mu$ , имеем:

$$a_{i1}x_1 + \dots + a_{in}x_n = b_i \text{ в } AX = B$$

$$\mu a_{i1}x_1 + \dots + \mu a_{in}x_n = \mu b_i \text{ в } \tilde{A}X = \tilde{B}$$

Выносим  $\mu$  из второго уравнения:

$$\mu(a_{i1}x_1 + \dots + a_{in}x_n) = \mu b_i$$

Получаем, что  $z_1, \dots, z_n$  решение для  $\tilde{A}X = \tilde{B}$ . Для II типа ЭП очевидно. Теперь рассмотрим I тип, будем к  $i$ -ой строчке прибавлять  $j$ -ую с коэффициентом  $\lambda$ , получаем:

$$\begin{aligned} (a_{i1} + \lambda a_{j1})x_1 + \dots + (a_{in} + \lambda a_{jn})x_n &= \\ &= a_{i1}x_1 + \lambda a_{j1}x_1 + \dots + a_{in}x_n + \lambda a_{jn}x_n = \\ &= a_{i1}x_1 + \dots + a_{in}x_n + \lambda(a_{j1}x_1 + \dots + a_{jn}x_n) = b_i + \lambda b_j \end{aligned}$$

Таким образом, любое решение старой СЛУ - это и решение новой, то есть множество решений не уменьшилось. (со столбцами все то же самое)

$\Leftarrow$  В обратную сторону аналогично (для доказательства эквивалентности), используя обратимость элементарных преобразований.

□

Мораль в том, что мы можем работать с расширенной матрицей  $(A|B)$ .

## 1.4 Элементарные преобразования над матрицами

**Элементарные преобразования над строками:**

$$A = \begin{pmatrix} \overline{a_1} \\ \overline{a_2} \\ \vdots \\ \overline{a_i} \end{pmatrix}, \text{ где } \overline{a_i} - \text{строка}$$

- ЭП1:  $\overline{a_i} \rightarrow \overline{a_i} + \lambda \overline{a_i}$
- ЭП2:  $\overline{a_i} \longleftrightarrow \overline{a_j}$
- ЭП3:  $\overline{a_i} \rightarrow \mu \overline{a_i}, \mu \neq 0$

**Определение.** Лидер строки (ведущий элемент) - это 1-й ненулевой элемент слева.

**Пример:**  $(0, 0, \underbrace{3}_{\text{лидер}}, 4, 5, 0, 0, 7)$

**Определение.** Матрица  $A$  размера  $m \times n$  называется ступенчатой, если

1. Номера лидеров ненулевых строк строго возрастают с увеличением номера строки.
2. Все нулевые строки стоят внизу (в конце).

**Теорема.** Любую матрицу  $A$  размера  $m \times n$  за конечное число элементарных преобразований над строками можно привести к ступенчатому виду.

*Доказательство.* Индукция по  $n$ :

Если  $A$  - нулевая, то  $A$  - ступенчатого вида. Если  $A \neq 0$  : найдем первый ненулевой столбец (начиная слева). Пусть  $j$  - номер первого ненулевого столбца

и  $a_{ij} \neq 0$ :

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & & \\ \vdots & \vdots & & \\ & & a_{ij} & \\ \vdots & \vdots & & \\ 0 & 0 & & \end{pmatrix}$$

Меняем 1-ю и  $i$ -ю строку местами и получаем, что  $a_{ij}$  стал лидером первой строки. Считаем, что сразу  $a_{1j} \neq 0$ :

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & a_{ij} & * \\ \vdots & \vdots & * & * \\ & & \vdots & \\ \vdots & \vdots & \vdots & \\ 0 & 0 & \vdots & \end{pmatrix}$$

Вычитаем из каждой  $k$ -й строки, начиная со 2-ой, 1-ю строку, умноженную на число  $\frac{a_{kj}}{a_{1j}}$ . Получаем вид:

$$\tilde{A} = \left( \begin{array}{c|ccc} a_{ij} & * & \cdots & * \\ \hline 0 & * & \cdots & * \\ \vdots & * & \cdots & * \\ 0 & * & \cdots & * \end{array} \right)$$

К правой части матрицы (без 1 столбца и 1 строки) применяем индукцию и проводим матрицу к ступенчатому виду.  $\square$

**Замечание.** Этот метод называется методом Гаусса.

## 1.5 Решение СЛУ методом Гаусса

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases}$$

Элементарные преобразования над  $AX = B \iff$  элементарные преобразования над  $(A|B)$ .

СЛУ  $AX = B$  ступенчатая  $\implies (A|B)$  имеет ступенчатый вид.



**Утверждение.** Решение СЛУ ступенчатого вида.

Пусть  $AX = B$  - ступенчатая

$$(A|B) = \left( \begin{array}{cccc|c} a_{11} & & & & b_1 \\ & a_{22} & & & \vdots \\ & & \ddots & & \vdots \\ & & & a_{sn} & b_s \\ & & & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & \dots & 0 & b_{\tilde{s}} \end{array} \right)$$

$\tilde{s}$  - ненулевые строки расширенной матрицы

$s$  - число ненулевых строк

$$\tilde{s} = \begin{cases} s \\ s+1 \end{cases}$$

1 случай:  $\tilde{s} \neq s$  ( $\tilde{s} = s+1$ )

Рассмотрим последнюю ненулевую строку:

$$\left( \begin{array}{cccc|c} a_{11} & & & & b_1 \\ & a_{22} & & & \vdots \\ & & \ddots & & \vdots \\ & & & a_{sn} & b_s \\ 0 & \dots & \dots & 0 & b_{s+1} \end{array} \right)$$

$0x_1 + \dots + 0x_n = b_{s+1} \implies$  решений у этого уравнения нет  $\implies$  СЛУ не имеет решения, т.е. несовместна.

Далее  $\tilde{s} = s$

Заметим, что  $\tilde{s} = s \leq n$  ( $n$ -количество столбцов)

2 случай:  $\tilde{s} = s = n$

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{nn}x_n = b_n \end{cases}$$

Такая СЛУ называется строготреугольной.

Из  $n$ -го уравнения однозначно находится  $x_n = \frac{b_n}{a_{nn}}$ . Подставляем во все оставшиеся уравнения  $x_n = \frac{b_n}{a_{nn}} \implies$  исключаем  $x_n$ . Получаем строго треугольную систему с меньшим количеством неизвестных.

Далее из (n-1)-го уравнения находим  $x_{n-1}$  и т.д.  $\implies$  СЛУ имеет единственное решение т.е. является определенной.

3 случай:  $\tilde{s} \underbrace{<}_\text{ХОТИМ} n$

$$\left( \begin{array}{cccc|cccc} 0 & 0 & \underline{a_{1k_1}} & * & \cdots & \cdots & * & * \\ 0 & 0 & 0 & \underline{a_{2k_2}} & * & \cdots & * & * \\ & & & & \ddots & & & \vdots \end{array} \right)$$

$a_{1k_1}, \dots, a_{sk_s}$  - лидеры;

$x_{k_1}, \dots, x_{k_s}$  - главные неизвестные (неизвестные, соответствующие лидерам)

Оставшиеся неизвестные назовем свободными.

Перекинем в правую часть СЛУ слагаемые, соответствующие свободным неизвестным  $\implies$  получаем относительно главных неизвестных строго треугольную СЛУ.

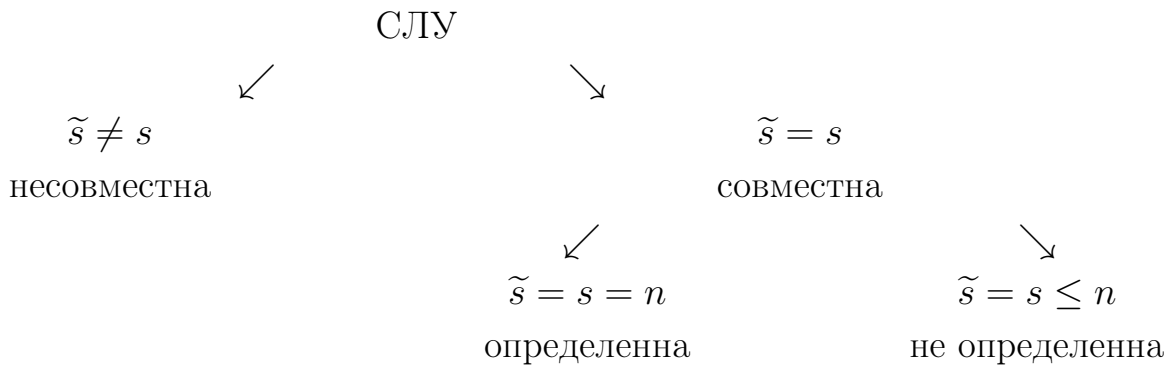
Как в случае 2, однозначно выражаются главные неизвестные через свободные  $\implies$  с точностью до нумерации получаем:

$$\begin{cases} x_1 = c_{1,s+1}x_{s+1} + \cdots + c_{1n}x_n + d_1 \\ \vdots \\ x_s = c_{s,s+1}x_{s+1} + \cdots + c_{sn}x_n + d_s \end{cases}$$

Это выражение называется общим решением системы. Подставляя вместо свободных неизвестных конкретное число из  $\mathbb{R}$ , получаем значение для главных.

$\implies$  получаем все решения СЛУ

Если СЛУ имеет более одного решения - такая СЛУ называется неопределенной.



**Алгоритм.**  $AX = B \mapsto (A|B) \sim (A_c|B_c) \mapsto A_cX = B_c$

**Определение.** Матрица  $A$  имеет улучшенный ступенчатый вид, если выполнены следующие условия:

1.  $A$  - ступенчатого вида
2. Все лидеры равны 1
3. В каждом столбце, где есть лидер  $\neq 0$ , все элементы равны 0

**Утверждение.** Любую матрицу  $A$  можно привести к улучшенному ступенчатому виду с помощью элементарных преобразований.

*Доказательство.* Т.к. любую матрицу можно привести к ступенчатому виду  $\Rightarrow$  будем считать, что  $A$  - ступенчатая.

Рассмотрим последний лидер  $a_{sk_s}$ . Если  $a_{sk_s} \neq 1$ , то  $s$ -ю строку делим на  $a_{sk_s}$  и получаем, что  $\widetilde{a_{sk_s}} = 1$ .

Далее из всех строк вычитаем первую, умноженную на  $a_{ik_s} \Rightarrow \widetilde{a_{ik_s}} = 0$  и т.д.  $\square$

**Определение.** СЛУ  $AX = B$  называется однородной, если  $B = 0$ , т.е. все свободные члены нулевые.

**Утверждение.** Однородная система всегда совместна.

*Доказательство.*  $AX = 0$  всегда имеет решение  $x_1 = 0, \dots, x_n = 0$  (тривиальное решение)  $\square$

**Следствие.** Однородная СЛУ, в которой число уравнений  $<$  числа неизвестных, имеет нетривиальное решение.

*Доказательство.* (в обозначениях из метода Гаусса)

Т.к. система совместна (т.к.  $B = 0$ ), то  $s = \widetilde{s}$

С другой стороны  $s = \bar{s} \leq$  число исходных уравнений  $< n \Rightarrow s = \widetilde{s} < n \Rightarrow$  СЛУ неопределена  $\Rightarrow \exists$  более одного решения  $\Rightarrow \exists$  нетривиальное решение.  $\square$

## 2 Векторные пространства

### 2.1 Аксиомы элементов векторного пространства

Мы рассматриваем векторные пространства над полем  $\mathbb{R}$ .

**Определение.** Векторным пространством над  $\mathbb{R}$  называют множество элементов  $V$ , на котором введены операции сложения и умножения на числа из  $\mathbb{R}$ :

1.  $\forall x, y \in V \implies x + y = z \in V$
2.  $\forall \lambda \in \mathbb{R}, \forall x \in V \implies \lambda x = w \in V$

Удовлетворяет следующим свойствам:

1.  $x + y = y + x$  (коммутативность)
2.  $(x + y) + z = x + (y + z)$  (ассоциативность)
3.  $\exists 0 \in V : \forall x \in V : x + 0 = 0 + x = x$  (нейтральный элемент относительно сложения)
4.  $\forall x \in V : \exists x' : x + x' = 0$  (противоположный элемент)
5.  $\forall \lambda \in \mathbb{R}, \forall x, y \in V : \lambda(x + y) = \lambda x + \lambda y$  (дистрибутивность умножения относительно сложения)
6.  $\forall \lambda, \mu \in \mathbb{R}, \forall x \in V : (\lambda + \mu)x = \lambda x + \mu x$  (дистрибутивность сложения относительно умножения)
7.  $\forall \lambda, \mu \in \mathbb{R}, \forall x \in V : \lambda(\mu x) = (\lambda \mu)x$  (ассоциативность умножения)
8.  $\forall x \in V : 1 \cdot x = x$  (нейтральный элемент относительно умножения)

**Определение.** Любой элемент векторного пространства называется вектором.

**Примеры векторных пространств:**

1.  $V^2$  - Геометрические векторы на плоскости.
2.  $V^3$  - Геометрические векторы в пространстве.
3.  $\mathbb{R}^n = \{(a_1, \dots, a_n) \mid a_i \in \mathbb{R}\}$  - арифметические векторы.

$$"+": (a_1, \dots, a_n) + (b_1, \dots, b_n) = (a_1 + b_1, \dots, a_n + b_n)$$

$$"\times": (a_1, \dots, a_n) \times \lambda = (a_1 \lambda, \dots, a_n \lambda)$$

**Упражнение.** Проверьте, что  $\mathbb{R}^n$  (арифметическое пространство строк) с этими операциями является векторным пространством.

## 2.2 Следствия

1. Нулевой вектор единственный.

*Доказательство.* Пусть существуют два  $\bar{0}_1, \bar{0}_2 \in V$ , тогда:

$$\bar{0}_2 = \bar{0}_1 + \bar{0}_2 = \bar{0}_2 + \bar{0}_1 = \bar{0}_1$$

□

2.  $\forall x \in V$  противоположный вектор единственный

*Доказательство.* Пусть существуют два  $x_1, x_2$  - различные элементы, являющиеся противоположными к вектору  $x$ , тогда:

$$\bar{0} + x_2 = (x_1 + x) + x_2 = x_1 + (x + x_2) = x_1 + \bar{0}$$

□

3.  $\forall \lambda \in \mathbb{R} : \lambda \cdot \bar{0} = \bar{0}$

*Доказательство.*

$$\lambda \cdot \bar{0} = \lambda \cdot (\bar{0} + \bar{0}) = \lambda \cdot \bar{0} + \lambda \cdot \bar{0}$$

Прибавим к обеим частям уравнения  $\lambda \cdot \bar{0} = \lambda \cdot \bar{0} + \lambda \cdot \bar{0}$  противоположный к  $\lambda \cdot \bar{0}$ , тогда:

$$\begin{aligned}\lambda \cdot \bar{0} + (-\lambda \cdot \bar{0}) &= \lambda \cdot \bar{0} + \lambda \cdot \bar{0} + (-\lambda \cdot \bar{0}) \\ \bar{0} &= \lambda \cdot \bar{0}\end{aligned}$$

□

4.  $\lambda \cdot (-x) = -\lambda \cdot x$

5.  $\lambda \cdot (x - y) = \lambda x - \lambda y$

6.  $(-1) \cdot x = -x$

7.  $(\lambda - \mu) \cdot x = \lambda x - \mu x$

## 2.3 Векторные подпространства

**Определение.** Подмножество  $U \subseteq V$  называется векторным подпространством, если:

1.  $x, y \in U \implies x + y \in U$
2.  $\forall \lambda \in \mathbb{R}, \forall x \in U \implies \lambda \cdot x \in U$
3.  $U \neq \emptyset$

**Замечание.** 3 условие заменить на условие:  $0 \in U$

$\Leftarrow$  очевидно.

$\implies$  если  $U \neq \emptyset$ , то  $\exists x \in U \implies$  по 2. :  $(-1) \cdot x \in U \implies -x \in U \implies x + (-x) \in U \implies 0 \in U$

**Утверждение.** Любое векторное подпространство векторного пространства  $V$  само является векторным пространством относительно операций векторного пространства  $V$ .

*Доказательство.* Надо проверить определение. 1 и 2 свойство из операций векторного пространства означают, что в  $U$  заданы операции сложения и умножения на вещественное число. Проверка аксиом векторного пространства: 1,2,5,6,7,8 - выполнены для всех векторов из  $V$ , а значит и для всех векторов из  $U$ .

3,4 доказательство как в замечании:

$$\forall x \in U, \exists (-x) = (-1) \cdot x \in U, \bar{0} \in U, \text{ т.к. } U \neq \emptyset$$

□

**Примеры.**

1.  $V^3, U$  - множество всех векторов из  $V^3$ , параллельных фиксированной плоскости.
2.  $\mathbb{R}^n, U = \{(a_1, \dots, a_n) \mid a_{2i} = 0\}$  - векторное подпространство  
 $\tilde{U} = \{(a_1, \dots, a_n) \mid a_{2i} = 1\}$  - не векторное подпространство, т.к. множество не замкнуто относительно сложения и умножения.
3. В любом векторном пространстве  $V$  есть такие подпространства, состоящие только из нулевого вектора. (тривиальное или несобственное подпространство) (остальные называются собственными)

## 2.4 Линейная зависимость системы векторов

$V$  - векторное пространство над полем  $\mathbb{R}$

**Определение.** Линейной комбинацией векторов  $v_1, \dots, v_n \in V$  с коэффициентами  $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{R}$  называется выражение вида:

$$\lambda_1 x_1 + \dots + \lambda_n x_n$$

Говорят, что вектора  $w \in V$  линейно выражаются через  $(v_1, \dots, v_n)$ , если  $\exists \lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{R} : w = \lambda_1 x_1 + \dots + \lambda_n x_n$

**Определение.** Линейная комбинация  $\lambda_1 x_1 + \dots + \lambda_n x_n$  называется тривиальной, если  $\lambda_1 = 0, \dots, \lambda_n = 0$ . Иначе - нетривиальной.

**Определение.** Система векторов  $v_1, \dots, v_n$  называется линейно зависимой (ЛЗ), если  $\exists$  нетривиальная линейная комбинация равная 0, (т.е.  $\exists \lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{R}$  не все равные 0) такая, что  $\lambda_1 x_1 + \dots + \lambda_n x_n = 0$ . Иначе система называется линейно независимой (ЛНЗ), т.е. из любого такого равенства  $\lambda_1 x_1 + \dots + \lambda_n x_n = 0 \implies (\lambda_1, \dots, \lambda_n) = 0$ .

**Примеры.**  $V^2 : v_1 = i + j, v_2 = 2i, v_3 = 3i$  - линейно зависимая система, т.к.

$$1 \cdot (i + j) + \left(-\frac{1}{2}\right) \cdot (2i) + \left(-\frac{1}{3}\right) \cdot (3i) = 0$$

$$1 \cdot v_1 + \left(-\frac{1}{2}\right) \cdot v_2 + \left(-\frac{1}{3}\right) \cdot v_3 = 0$$

**Свойства.**

1. Система из одного вектора  $V_1$  ЛЗ  $\iff V_1 = 0$
2. Система из 2-х векторов  $v_1$  и  $v_2$  ЛЗ  $\iff$  они пропорциональные, т.е.  
 $v_1 = \lambda v_2, v_2 = \mu v_1$ .

**Пример.**  $\mathbb{R}^n$

Система  $\underbrace{(1, 0, 0, \dots, 0)}_{e_1}, \underbrace{(0, 1, 0, \dots, 0)}_{e_2}, \dots, \underbrace{(0, 0, 0, \dots, 1)}_{e_n}$  линейно независимая  
 $\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n = (0, \dots, 0) \iff (\lambda_1, \dots, \lambda_n) = 0 \iff \text{ЛНЗ}$

**Лемма 1. (Критерий линейной зависимости)**

Система векторов  $v_1, \dots, v_n \in V, n > 1$  - линейно зависима  $\iff$  хотя бы один вектор линейно выражается через оставшиеся.

*Доказательство.*

$\implies$  По определению ЛЗ  $\exists \lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{R}$  не все нулевые:  $\lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_n v_n = 0$ . Без ограничения общности можем считать, что  $\lambda_1 \neq 0$ , тогда  $v_1 = \frac{1}{\lambda_1}(-\lambda_2 v_2 - \dots - \lambda_n v_n)$

$\Longleftarrow$  Пусть один из этих векторов выражается через оставшиеся. Без ограничения общности можем считать, что  $v_1$  выражается через оставшиеся

$$v_1 = \mu_2 v_2 + \dots + \mu_n v_n$$

$$1 \cdot v_1 - \mu_2 v_2 - \dots - \mu_n v_n = 0 - \text{нетривиальная линейная комбинация,}$$

$$\text{т.к. } \mu_1 (\text{коэф. перед } v_1) \neq 0 \implies v_1, \dots, v_n - \text{линейно зависимы.}$$

□

**Замечание.** В лемме 1 нельзя «хотя бы один» заменить на «любой»!

Пусть  $v_1 \neq 0, v_2 = 0$  и  $v_1, v_2$  - ЛЗ, т.к.  $0 \cdot v_1 + 1 \cdot v_2 = 0$

**Лемма 2.** Пусть  $v_1, \dots, v_n \in V$  - ЛНЗ, тогда  $w \in V$  линейно выражается через  $v_1, \dots, v_n \iff (w, v_1, \dots, v_n) - \text{ЛЗ.}$

*Доказательство.*

$\implies \exists \mu_1, \dots, \mu_n \in \mathbb{R} : w = \mu_1 v_1 + \dots + \mu_n v_n \implies$  по критерию ЛЗ система  $\{w, v_1, \dots, v_n\}$  - ЛЗ.

$\Longleftarrow$  Пусть система ЛЗ  $\implies \exists \lambda_0, \dots, \lambda_n \in \mathbb{R}$  - не все нули, так что  $\lambda_0 w + \lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_n v_n = 0$ , тогда:

$$1. \lambda_0 = 0, \text{ то } \lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_n v_n = 0 - \text{нетривиальная линейная комбинация}$$

$$2. \lambda_0 \neq 0 \implies w = \left(-\frac{\lambda_1}{\lambda_0}\right)v_1 + \dots + \left(-\frac{\lambda_n}{\lambda_0}\right)v_n$$

□

**Лемма 3.** Если  $v_1, \dots, v_k \in V$  - ЛНЗ и вектор  $w \in V$  линейно выражается через  $v_1, \dots, v_k \iff$  это выражение единственное.

*Доказательство.*

$\Longleftarrow$  Пусть выражается единственно. Допустим,  $v_1, \dots, v_k$  - ЛЗ  $\implies \exists \{\lambda_1, \dots, \lambda_k\}$  не все нулевые, т.ч.  $\lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_k v_k = 0$

Тогда если  $w = \mu_1 v_1 + \dots + \mu_k v_k$ , то  $w + 0 = (\mu_1 + \lambda_1)v_1 + \dots + (\mu_k + \lambda_k)v_k$  другое разложение, противоречие.



$\Rightarrow$  Пусть  $v_1, \dots, v_k$  - ЛНЗ. Допустим, что существует два разложения:

$$w = \mu_1 v_1 + \dots + \mu_k v_k$$

$$w = \widetilde{\mu}_1 v_1 + \dots + \widetilde{\mu}_k v_k$$

$$\mu_1 v_1 + \dots + \mu_k v_k = \widetilde{\mu}_1 v_1 + \dots + \widetilde{\mu}_k v_k$$

$$v_1(\mu_1 - \widetilde{\mu}_1) + \dots + v_k(\mu_k - \widetilde{\mu}_k) = 0$$

$$\text{Т.к. } v_1, \dots, v_k \text{ - ЛНЗ} \Rightarrow (\mu_i - \widetilde{\mu}_i) = 0 \Rightarrow \mu_i = \widetilde{\mu}_i \quad \forall i = \overline{1, k}$$

□

#### Лемма 4.

1. Если какая-то подсистема векторов ЛЗ, то вся система ЛЗ.
2. Если система векторов ЛНЗ, то любая подсистема ЛНЗ.

*Доказательство.*

1. Пусть подсистема  $v_1, \dots, v_k$  системы  $v_1, \dots, v_k, \dots, v_m$  - ЛЗ  $\Rightarrow \exists \lambda_1, \dots, \lambda_k$  не все равные нулю, т.ч.  $\lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_k v_k = 0$ . Положим  $\lambda_{k+1} = 0, \dots, \lambda_m = 0$ . Тогда  $\lambda_1 v_1, \dots, \lambda_k v_k, \dots, \lambda_m v_m = 0$  - нетривиальная ЛК  $\Rightarrow \{v_1, \dots, v_k, v_{k+1}, \dots, v_m\}$  - ЛЗ.
2. Следует из 1.

□

#### Лемма 5. (ОЛЛЗ)

Пусть  $v_1, \dots, v_k \in V$ ,  $w_1, \dots, w_m \in V$ , причем каждый  $w_i$  линейно выражается через  $v_1, \dots, v_k$ , тогда если  $m > k$ , то  $\{w_1, \dots, w_m\}$  - ЛЗ.

*Доказательство.* Пусть

$$\begin{cases} w_1 = c_{11}v_1 + \dots + c_{1k}v_k \\ w_2 = c_{21}v_1 + \dots + c_{2k}v_k \\ \vdots \\ w_m = c_{m1}v_1 + \dots + c_{mk}v_k \end{cases} \quad \text{где } c_{ij} \in \mathbb{R}$$

Докажем, что  $\exists$  нетривиальная ЛК  $w_1, \dots, w_m = 0$

Для произвольных  $\lambda_1, \dots, \lambda_m$  рассмотрим выражение:

$$\begin{aligned}\lambda_1 w_1 + \dots + \lambda_m w_m &= \\ &= \lambda_1(c_{11}v_1 + \dots + c_{1k}v_k) + \dots + \lambda_m(c_{m1}v_1 + \dots + c_{mk}v_k) = \\ &= (\lambda_1 c_{11} + \dots + \lambda_m c_{m1})v_1 + \dots + (\lambda_1 c_{1k} + \dots + \lambda_m c_{mk})v_k\end{aligned}$$

Рассмотрим СЛУ с неизвестными  $\lambda_1, \dots, \lambda_m$  из  $k$  уравнений:

$$\begin{cases} c_{11}\lambda_1 + \dots + c_{m1}\lambda_m = 0 \\ \vdots \\ c_{1k}\lambda_1 + \dots + c_{mk}\lambda_m = 0 \end{cases}$$

Т.к.  $m > k$  и это ОСЛУ, в которой число уравнений  $<$  числа неизвестных, то эта система имеет нетривиальное решение  $\lambda_1, \dots, \lambda_m$

$\implies \lambda_1 w_1 + \dots + \lambda_m w_m = 0$  - это нетривиальная ЛК

$\implies w_1, \dots, w_m$  - ЛЗ. □

## 2.5 Линейная оболочка множества S

$V$  - векторное пространство над  $\mathbb{R}$ ,  $S \subseteq V$ ,  $S \neq \emptyset$

**Утверждение.** Множество всех ЛК  $\lambda_1 s_1 + \dots + \lambda_k s_k$ ,  $\lambda_i \in \mathbb{R}$ ,  $s_i \in S$  образует векторное подпространство в пространстве  $V$ .

*Доказательство.* Д/з. □

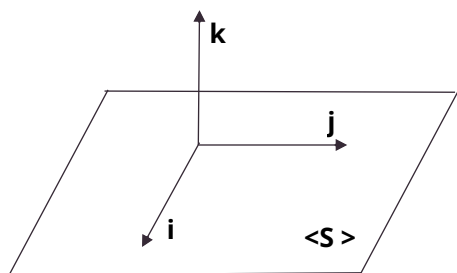
**Определение.** Такое векторное подпространство называется линейной оболочкой множества  $S \subseteq V$ .

Обозначается:  $\langle S \rangle$ .

**Примеры.**

1.  $\mathbb{R}^3$ ,  $S = \{(1, 0, 0), (0, 1, 0)\}$ ;  $\langle S \rangle = \{(\lambda, \mu, 0) \mid \lambda, \mu \in \mathbb{R}\}$

2.  $V^3$ ,  $S = \{i, j, i + j\}$



$$\tilde{s} = \{i + j\}$$

**Определение.** Если  $V = \langle S \rangle$ , то  $S$  называется порождающим множеством векторного пространства  $V$ . Говорят, что векторное пространство  $V$  порождается множеством  $S$ .

**Определение.** Если  $\exists$  конечное множество  $S$ , т.ч.  $V = \langle S \rangle$ , то  $V$  называется конечномерным (конечнопорожденным), иначе - бесконечномерным.

**Пример.**  $\mathbb{R}^n = \langle (1, 0, \dots, 0), \dots, (0, \dots, 0, 1) \rangle$

**Лемма. (Переформулировка ОЛЛЗ)** Пусть векторное пространство  $V$  порождается  $k$  векторами. Тогда любые  $m > k$  векторов из  $V$  - ЛЗ.

## 2.6 Базис

$V$ - конечномерное векторное пространство над  $\mathbb{R}$

**Определение 1.** Система векторов  $\{e_1, \dots, e_n\} \subseteq V$  называется базисом векторного пространства  $V$ , если:

1.  $\{e_1, \dots, e_n\}$  - ЛНЗ
2.  $V = \langle e_1, \dots, e_n \rangle$ , т.е.  $\forall x \in V, \exists x_1, \dots, x_n \in \mathbb{R} : x = x_1 e_1 + \dots + x_n e_n$

Эти числа  $x_1, \dots, x_n$  - называются координатами вектора  $x$  в базисе  $\{e_1, \dots, e_n\}$

**Определение 2.** Система векторов  $\{e_1, \dots, e_n\} \subseteq V$  называется базисом векторного пространства  $V$ , если любой вектор  $x \in V$  выражается через  $\{e_1, \dots, e_n\}$  единственным образом.

**Утверждение.** (Опр 1)  $\iff$  (Опр 2)

*Доказательство.* По лемме (3). □

**Теорема.** Всякое конечномерное векторное пространство над  $\mathbb{R}$  обладает базисом. Более того, из любого конечного порожденного множества можно выбрать базис.

*Доказательство.* Пусть  $S$  - какое-то порождающее множество векторного пространства  $V$ .

Если  $S$  - ЛНЗ, то  $S$  - базис

Если  $S$  - ЛЗ, то по критерию о ЛЗ один из векторов  $s_1$  множества  $S$  линейно выражается через остальные.

Тогда  $S_1 = S \setminus \{s_1\}$  - конечное порождающее множество. ч.т.д.

Т.к.  $S$  - конечное, то этот процесс прервется и мы получим ЛНЗ порожденную систему. □

**Теорема.** В любом базисе конечномерного векторного пространства  $V$  над  $\mathbb{R}$  одно и тоже число векторов.

*Доказательство.* Пусть есть два базиса  $\{e_1, \dots, e_n\}$  и  $\{f_1, \dots, f_m\}$  векторного пространства  $V$ . Тогда каждый вектор  $f_i$  выражается через  $e_1, \dots, e_n$ .

По ОЛЛЗ:  $\{f_1, \dots, f_m\}$  - ЛЗ  $\implies \{f_1, \dots, f_m\}$  - не базис  $\implies$  противоречие.  $\square$

**Определение.** Число векторов в базисе конечномерного векторного пространства  $V$  называется размерностью векторного пространства и обозначается:  $\dim V$

**Примеры.**

1.  $\dim V^2 = 2$

2.  $\dim \mathbb{R}^n = n$

**Замечание.** Если  $V = 0$ , то  $\dim V = 0$  (базис состоит из  $\emptyset$ )

**Утверждение.** Пусть  $V$ - векторное пространство над  $\mathbb{R}$ ,  $\dim V = n$ ,  $S \subseteq V$ . Любые  $m > n$  векторов из  $S$  - ЛЗ. (по ОЛЛЗ)

$\implies$  в  $S$   $\exists$  максимальная ЛНЗ подсистема (т.е. ничего нельзя добавить к этой подсистеме без нарушения ЛНЗ)

**Лемма 6.** Пусть  $V$  -  $n$ -мерное векторное пространство над  $\mathbb{R}$ ,  $S \subseteq V$ . Тогда максимальная ЛНЗ система векторов из  $S$  образует базис в лин. оболочке  $\langle S \rangle$

*Доказательство.* Пусть  $\{s_1, \dots, s_k\}$  максимальная (по включению) ЛНЗ система в  $S \implies \forall s \in S \setminus \{s_1, \dots, s_k\} \implies \{s, s_1, \dots, s_k\}$  - ЛЗ.

По Лемме (2).  $\implies s = \lambda_1 s_1 + \dots + \lambda_k s_k$

Докажем, что  $\{s_1, \dots, s_k\}$  - базис в  $\langle S \rangle$ .

1. ЛНЗ (очевидно)

2.  $\forall x \in \langle S \rangle: x = x_1 s_1 + \dots + x_k s_k$

По определению линейной оболочки  $x$  линейно выражается через вектора из  $S$ . А каждый вектор из  $S$  линейно выражается через  $\{s_1, \dots, s_k\}$ .  $\square$

**Теорема.** Пусть  $V$  конечномерное векторное пространство над  $\mathbb{R}$ , тогда:

1. Любая максимальная ЛНЗ система векторов из  $V$  - базис  $V$ .

2. Любую ЛНЗ систему векторов из  $V$  можно дополнить до базиса векторного пространства  $V$ .

*Доказательство.*

1. По лемме (6).  $\langle S \rangle = V$
2. Пусть  $S$  - ЛНЗ система векторов из  $V$

Если  $V = \langle S \rangle$ , тогда  $S$  - базис.

Если  $V \neq \langle S \rangle$ , то  $\exists s_1 \in V \setminus \langle S \rangle$

$\implies s_1$  линейно не выражается через  $S \implies$  (По лемме 2.)  $S_1 = S \cup \{s_1\}$  - ЛНЗ.

$\implies$  Если  $V = \langle S_1 \rangle$ , то  $S_1$  базис, иначе  $\exists s_2 \in V \setminus \langle S_1 \rangle$ , и т.д.

Этот процесс прервется на конечном шаге, т.к. пространство  $V$ - конечное. (Если  $\dim V \neq n$ , то  $\nexists$  ЛНЗ системы с числом векторов  $> n$ )  $\square$

**Следствие.** Пусть  $V$  конечномерное векторное пространство над  $\mathbb{R}$

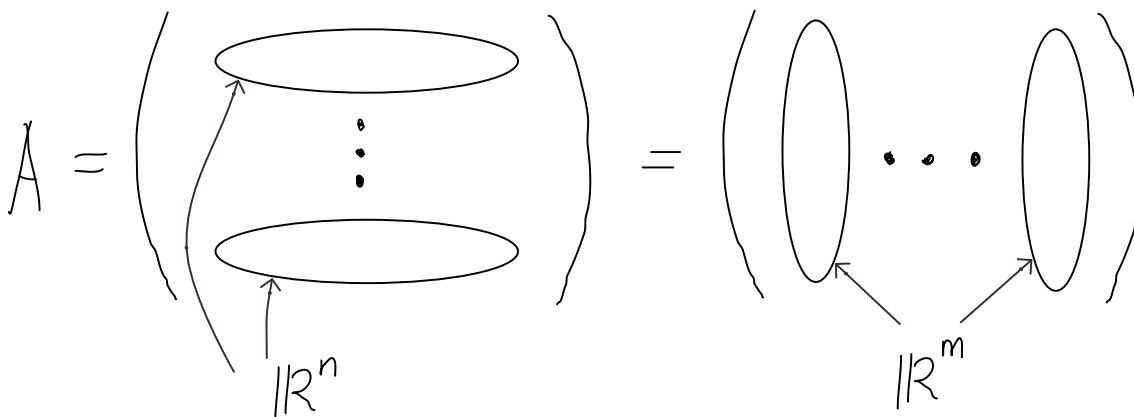
1. Любой ненулевой вектор можно дополнить до базиса.
2. Любые  $n$  ЛНЗ вектора в  $n$ -мерном пространстве  $V$  образуют базис.

## 3 Ранг

### 3.1 Ранг системы векторного пространства

**Определение.** Рангом системы векторов  $S$ , назовем  $\dim\langle S \rangle$ , т.е. число векторов в максимальной ЛНЗ системе из  $S$ .

$A$  - матрица  $m \times n$



**Определение.** Рангом матрицы  $A$  называется ранг системы ее строк, т.е. максимальное число ЛНЗ строк матрицы.

### 3.2 Ранг матрицы

**Определение.** Ранг системы векторов  $\{s_1, \dots, s_n\}$  называется  $\dim\langle s_1, \dots, s_n \rangle$ .

**Определение.** Рангом матрицы  $A$  размера  $m \times n$  называется ранг системы её строк.

$$A = \begin{pmatrix} A_1 \\ \vdots \\ A_m \end{pmatrix}$$

**Определение.** Две системы векторов  $\{v_1, \dots, v_n\}$ ,  $\{w_1, \dots, w_n\}$  называются эквивалентными, если каждый вектор  $v_i$  линейно выражается через  $\{w_1, \dots, w_n\}$ , а  $w_i$  через  $\{v_1, \dots, v_n\}$ .

Это условная эквивалентность:  $\langle v_1, \dots, v_n \rangle = \langle w_1, \dots, w_n \rangle$

**Утверждение.** При элементарных преобразованиях над строками ранг матрицы  $A$  не изменяется.

Доказательство.

$$A = \left( \begin{array}{c} \text{---} A_1 \text{---} \\ \vdots \\ \text{---} A_m \text{---} \end{array} \right) \xrightarrow{\text{ЭП над строками}} \tilde{A} = \left( \begin{array}{c} \text{---} \tilde{A}_1 \text{---} \\ \vdots \\ \text{---} \tilde{A}_m \text{---} \end{array} \right)$$

$$\langle A_1, \dots, A_m \rangle = \langle \tilde{A}_1, \dots, \tilde{A}_m \rangle$$

т.е. система строк  $A$  эквивалентна системе строк  $\tilde{A} \implies rk A = rk \tilde{A}$ .  $\square$

**Утверждение.** При элементарных преобразованиях над столбцами, ранг матрицы  $A$  не изменяется.

**Предложение 1.** Ранг матрицы  $A$  равен числу ненулевых строк матрицы ступенчатого вида, к которому можно привести матрицу  $A$  с помощью элементарных преобразований строк.

Доказательство.  $A \xrightarrow{\text{ЭП строк}} A_{\text{ст}} \implies rk A = rk A_{\text{ст}}$

$$A_{\text{ст}} = \left( \begin{array}{cccc} a_{1i_1} & & & * \\ & a_{2i_2} & & \\ & & \ddots & \\ 0 & & & a_{si_s} \end{array} \right) \quad a_{1i_1}, \dots, a_{si_s} - \text{лидеры строк в } A_{\text{ст}} \implies a_{1i_1} \neq 0, \dots, a_{si_s} \neq 0$$

Очевидно, что  $rk A_{\text{ст}} \leq s$ . Достаточно доказать, что ненулевые строки ЛНЗ.

Рассмотрим ЛК:

$$\lambda_1(0, \dots, 0, a_{1i_1}, *, \dots, *) + \lambda_2(0, \dots, 0, a_{2i_2}, *, \dots, *) + \dots + \lambda_s(0, \dots, 0, a_{si_s}, *, \dots, *) = (0, \dots, 0)$$

$$(0, \dots, 0, \lambda_1 a_{1i_1}, \dots, \lambda_1 a_{1i_2} + \lambda_2 a_{2i_2}, \dots) = (0, \dots, 0) \implies \lambda_1 \underbrace{a_{1i_1}}_{\text{лидер}} = 0 \implies \lambda_1 = 0$$

$$\lambda_1 a_{1i_2} + \lambda_2 \underbrace{a_{2i_2}}_{\text{лидер}} = 0 \implies \lambda_2 = 0 \text{ и т.д.}$$

Получаем, что  $\lambda_1 = 0, \dots, \lambda_s = 0 \implies$  это ЛК - ЛНЗ.  $\square$

**Предложение 2.** Ранг системы столбцов не изменяется при элементарных преобразованиях над строками.

Доказательство.

$$A \xrightarrow{\text{ЭП строк}} \tilde{A}$$

$$\text{Пусть } A = (a_{ij}) = \underbrace{(A_1, \dots, A_n)}_{\text{столбцы } A}, \quad \tilde{A} = (\tilde{a}_{ij}) = \underbrace{(\tilde{A}_1, \dots, \tilde{A}_n)}_{\text{столбцы } \tilde{A}}.$$

Докажем, что если для некоторых чисел  $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{R}$  выполнено:

$\lambda_1 A_1 + \dots + \lambda_n A_n = 0$ , то для этих же чисел  $\lambda_1 \widetilde{A}_1 + \dots + \lambda_n \widetilde{A}_n = 0$  (Верно и обратное, т.к. ЭП обратимы, т.е. если для каких-то чисел  $\lambda_i \in \mathbb{R} : \sum \lambda_i \widetilde{A}_i = 0$ , то  $\sum \lambda_i A_i = 0$ ).

$$\text{Дано: } \lambda_1 A_1 + \dots + \lambda_n A_n = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{cases} \lambda_1 a_{11} + \lambda_2 a_{12} + \dots + \lambda_n a_{1n} = 0 \\ \vdots \\ \lambda_1 a_{m1} + \lambda_2 a_{m2} + \dots + \lambda_n a_{mn} = 0 \end{cases} \Rightarrow$$

$\lambda_1, \dots, \lambda_n$  — решение ОСЛУ  $AX = 0$ . Т.к. при ЭП над уравнениями множество решений не меняется, поэтому  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  — это решение ОСЛУ  $\widetilde{A}X = 0 \Rightarrow \lambda_1 \widetilde{A}_1 + \dots + \lambda_n \widetilde{A}_n = 0$

Отсюда получаем, что если  $A_{i_1}, \dots, A_{i_s}$  — максимальная ЛНЗ система столбцов в  $A$ , то  $\widetilde{A}_{i_1}, \dots, \widetilde{A}_{i_s}$  — максимальная ЛНЗ система столбцов в  $\widetilde{A} \Rightarrow rk\{\widetilde{A}_1, \dots, \widetilde{A}_n\} = rk\{A_1, \dots, A_n\}$ .  $\square$

**Определение.** Пусть  $A = (a_{ij})$  — матрица  $m \times n$ , тогда  $B = (b_{ij})$  матрица  $n \times m$  называется транспонированной к матрице  $A$ , если  $b_{ij} = a_{ji}$ , где  $i = \overline{1, m}; j = \overline{1, n}$ . Обозначаем  $B = A^T$

**Пример.**

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \end{pmatrix}^T = \begin{pmatrix} 1 & 4 \\ 2 & 5 \\ 3 & 6 \end{pmatrix}$$

**Следствие.** Ранг системы строк матрицы  $A$  (=рангу матрицы  $A$ ) не изменяется при элементарных преобразованиях над столбцами.

*Доказательство.* Предложение 2 применяем к  $A^T$   $\square$

**Теорема 1.** Ранг системы строк матрицы  $A$  совпадает с рангом системы столбцов матрицы  $A$ .

*Доказательство.* Было доказано, что ранг системы строк (столбцов) матрицы не изменяется при ЭП над строками и над столбцами. Приведем матрицу  $A$  к ступенчатому виду с помощью ЭП над строками.  $A_{\text{ст}}$  имеет вид:

$$\begin{pmatrix} \boxed{a_{1i_1}} & & & * \\ & \boxed{a_{2i_2}} & & \\ & & \ddots & \\ 0 & & & \boxed{a_{si_s}} \end{pmatrix}$$



$$a_{1i_1} \neq 0, \dots, a_{si_s} \neq 0$$

Используем  $i_1$ -столбец, вычитая этот столбец из оставшихся с подходящими коэффициентами, получаем:

$$\begin{pmatrix} a_{1i_1} & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ & a_{2i_2} & & * & \\ & & \ddots & & \\ 0 & & & & a_{si_s} \end{pmatrix}$$

Далее используем  $i_2$ -столбец, обнуляем все элементы правее  $a_{i_2 2}$ . В итоге получаем:

$$\begin{pmatrix} a_{1i_1} & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & a_{si_s} \end{pmatrix}$$

Очевидно, что у такой матрицы ранг системы строк = рангу системы столбцов.

□

## 4 Возвращаемся к системе линейных уравнений

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases} \quad (AX = B)$$

**Теорема.** (Кронекера-Капелли)

1. (Критерий совместимости СЛУ)  
СЛУ  $AX = B$  совместна  $\iff rk(A|B) = rkA$
2. (Критерий определенности СЛУ)  
Совместная СЛУ  $AX = B$  - определена  $\iff rk(A|B) = rkA = n$
3. (Критерий существования нетривиального решения у однородной СЛУ)  
ОСЛУ  $AX = 0$  имеет нетривиальное решение  $\iff rkA < n$

**Однородная СЛУ:**

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = 0 \\ a_{21}x_1 + \dots + a_{2n}x_n = 0 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = 0 \end{cases} \quad (AX = 0)$$

**Утверждение.** ОСЛУ всегда совместна, т.к. есть тривиальное решение.

**Свойства.**

1. Если  $X^0 = \begin{pmatrix} x_1^0 \\ \vdots \\ x_n^0 \end{pmatrix}$ ;  $\widetilde{X}^0 = \begin{pmatrix} \widetilde{x}_1^0 \\ \vdots \\ \widetilde{x}_n^0 \end{pmatrix}$  - решение ОСЛУ,  
тогда  $X^0 + \widetilde{X}^0 = \begin{pmatrix} X_1^0 + \widetilde{X}_1^0 \\ \vdots \\ X_n^0 + \widetilde{X}_n^0 \end{pmatrix}$
2. Если  $X^0 = \begin{pmatrix} x_1^0 \\ \vdots \\ x_n^0 \end{pmatrix}$  - решение ОСЛУ  $AX = 0$ , то  $\lambda X^0 = \begin{pmatrix} \lambda x_1^0 \\ \vdots \\ \lambda x_n^0 \end{pmatrix}$  - решение.

Доказательство. Д/з

□

**Следствие.** Множество всех решений ОСЛУ является векторным подпространством в  $\mathbb{R}^n$ . Будем говорить, что это пространство над ОСЛУ.

**Замечание.** Если  $\exists$  нетривиальное решение ОСЛУ над  $\mathbb{R}$ , то  $\exists$  бесконечно много решений.

**Теорема 2.** Пространство решений ОСЛУ  $AX = 0$  имеет базис из  $n - r$  векторов, где  $n$  - число неизвестных, а  $r = rkA$ .

## 4.1 Фундаментальная система решений

**Определение.** Любой базис пространства решений ОСЛУ называется Фундаментальной Системой Решений ОСЛУ (ФСР).

Доказательство. (Теоремы 2.)

Решение СЛУ методом Гаусса: приводим её к ступенчатому виду (число ступенек  $r = rkA$ ), главные неизвестные выражаем через свободные.

$$\begin{cases} x_1 = c_{1,1}x_{r+1} + \dots + c_{1,n-r}x_n \\ \vdots \\ x_r = c_{r,1}x_{r+1} + \dots + c_{r,n-r}x_n \end{cases}$$

Определим  $n - r$  частных решений, приравнивая одно из  $x_1, \dots, x_n$  к 1, а остальные к 0.

$$F_1 = \begin{pmatrix} c_{11} \\ \vdots \\ c_{r1} \\ \hline 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, \quad F_2 = \begin{pmatrix} c_{12} \\ \vdots \\ c_{r2} \\ \hline 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, \dots, \quad F_{n-r} = \begin{pmatrix} c_{1,n-r} \\ \vdots \\ c_{r,n-r} \\ \hline 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}$$

Докажем, что  $F_1, \dots, F_{n-r}$  - базис пространства решений ОСЛУ

1.  $F_1, \dots, F_{n-r}$  - ЛНЗ?

$$\text{Рассмотрим ЛК } \lambda_1 F_1 + \dots + \lambda_{n-r} F_{n-r} = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \begin{pmatrix} * \\ \vdots \\ * \\ \hline \lambda_1 \\ \vdots \\ \lambda_{n-r} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \Rightarrow \lambda_1 = 0, \dots, \lambda_{n-r} = 0$$

2. Надо доказать, что любое решение выражено через  $F_1, \dots, F_{n-r}$

$$X^0 = \begin{pmatrix} c_{11} \\ \vdots \\ c_{r1} \\ \hline \mu_{r+1} \\ \vdots \\ \mu_n \end{pmatrix} = \mu_{r+1}F_1 + \dots + \mu_n F_{n-r}$$

□

**Пример.** Найти ФСР ОСЛУ

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + 3x_3 + 5x_4 - x_5 = 0 \\ x_1 + 2x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = 0 \end{cases}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 3 & 5 & -1 \\ 1 & 2 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 1 & 3 & 5 & -1 \\ 0 & 1 & -2 & -4 & 2 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 0 & 5 & 9 & -3 \\ 0 & 1 & -2 & -4 & 2 \end{pmatrix}$$

где  $x_1, x_2$  - главные,  $x_3, x_4, x_5$  - свободные

$$\begin{cases} x_1 = -5x_3 - 9x_4 + 3x_5 \\ x_2 = 2x_3 + 4x_4 - 2x_5 \end{cases} \quad x_3, x_4, x_5 \in \mathbb{R} - \text{произвольные}$$

$$F_1 = \begin{pmatrix} -5 \\ 2 \\ \hline 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad F_2 = \begin{pmatrix} -9 \\ 4 \\ \hline 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad F_3 = \begin{pmatrix} 3 \\ -3 \\ \hline 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \quad - \text{ три частных решения ОСЛУ}$$

Проверим, что  $\{F_1, F_2, F_3\}$ - базис пространства решений ОСЛУ

$$\begin{pmatrix} * \\ * \\ \hline \lambda_1 \\ \lambda_2 \\ \lambda_3 \end{pmatrix} = \lambda_1 F_1 + \lambda_2 F_2 + \lambda_3 F_3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \implies \lambda_{1,2,3} = 0 \implies F_1, F_2, F_3 - \text{ЛНЗ}.$$

Проверим, что  $\{F_1, F_2, F_3\}$  порождает пространство решений. Возьмем произвольные числа  $\mu_3, \mu_4, \mu_5$  и приравняем  $x_3 = \mu_3, x_4 = \mu_4, x_5 = \mu_5$

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \hline x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -5\mu_3 - 9\mu_4 + 3\mu_5 \\ 2\mu_3 + 4\mu_4 - 2\mu_5 \\ \hline \mu_3 \\ \mu_4 \\ \mu_5 \end{pmatrix} = \mu_3 \begin{pmatrix} -5 \\ 2 \\ \hline 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \mu_4 \begin{pmatrix} -9 \\ 4 \\ \hline 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + \mu_5 \begin{pmatrix} 3 \\ -2 \\ \hline 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Такой базис называется нормальной ФСР.

## 4.2 Неоднородная СЛУ

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases} \quad (AX = B)$$

Рассмотрим соответствующую (ассоциированную) к ней ОСЛУ

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = 0 \\ a_{21}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = 0 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = 0 \end{cases} \quad (AX = 0)$$

**Теорема.** Пусть СЛУ  $AX = B$  - совместна.  $X_0$  - произвольное частное решение. Тогда множество  $M$  всех решений неоднородной СЛУ:  $AX = B$  равно сумме частного решения  $X_0$  и множеству  $M_{\text{одн}}$  всех решений соответствующей однородной СЛУ:  $AX = 0$

$$M = X_0 + M_{\text{одн}} = \{X_0 + Y | Y \in M_{\text{одн}}\}$$

*Доказательство.*  $X_0 + M_{\text{одн}} \subseteq M$

Рассмотрим произвольное решение ОСЛУ.  $Y \in M_{\text{одн}}$

Пусть  $X_0 = \begin{pmatrix} x_1^0 \\ \vdots \\ x_n^0 \end{pmatrix}$ ,  $Y = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$

Докажем, что  $X_0 + Y = \begin{pmatrix} x_1^0 + y_1 \\ \vdots \\ x_n^0 + y_n \end{pmatrix}$  - решение СЛУ, т.е.  $X_0 + Y \in M$

$$AX = B : a_{i1}x_1^0 + \dots + a_{in}x_n^0 = b_i$$

$$AX = 0 : a_{i1}y_1 + \dots + a_{in}y_n = 0$$

где  $i = \overline{1, m}$ .

Проверим, что  $X_0 + Y \in M$

$$a_{i1}(x_1^0 + y_1) + \dots + a_{in}(x_n^0 + y_n) = b_i$$

$$\underbrace{(a_{i1}x_1^0 + \dots + a_{in}x_n^0)}_{b_i \text{ (т.к. } X_0 \in M)} + \underbrace{(a_{i1}y_1 + \dots + a_{in}y_n)}_{0 \text{ (т.к. } Y \in M_{\text{одн}})} = b_i$$

Обратное утверждение:  $M \subseteq X_0 + M_{\text{одн}}$

Рассмотрим произвольное решение  $Z = \begin{pmatrix} z_1 \\ \vdots \\ z_n \end{pmatrix}$  - неоднородная СЛУ.

Докажем, что  $Z - X_0 = \begin{pmatrix} z_1 - x_1^0 \\ \vdots \\ z_n - x_n^0 \end{pmatrix}$  - решение однородной СЛУ.

Проверяем

$$a_{i1}(z_1 - x_1^0) + \dots + a_{in}(z_n - x_n^0) = 0$$

$$\underbrace{(a_{i1}z_1 + \dots + a_{in}z_n)}_{b_i \text{ (т.к. } Z \in M)} - \underbrace{(a_{i1}x_1^0 + \dots + a_{in}x_n^0)}_{b_i \text{ (т.к. } X_0 \in M)} = 0$$

□

**Замечание.**

Общее решение ОСЛУ имеет вид:

$$X = \mu_1 F_1 + \dots + \mu_s F_s$$

где  $F_1, \dots, F_s$  - ФСР ОСЛУ,  $s = n - rkA$

Общее решение неоднородной СЛУ:

$$X = X_0 + \mu_1 F_1 + \dots + \mu_s F_s$$

$X_0$  - частное решение неоднородной СЛУ

## 5 Операции над матрицами

$Mat_{m \times n}(\mathbb{R})$  - множество всех матриц размера  $m \times n$  с коэффициентами из  $\mathbb{R}$   
 $A, B \in Mat_{m \times n}(\mathbb{R})$ ,  $A = (a_{ij})$ ,  $B = (b_{ij})$

### Операции над матрицами:

#### 1. Сложение матриц

Суммой матриц  $A$  и  $B$  называется матрица  $C = (c_{ij})$  размера  $m \times n$ , у которой  $c_{ij} = a_{ij} + b_{ij}$ . Обозначается:  $C = A + B$

#### 2. Умножение матриц на число $\lambda \in \mathbb{R}$

Произведением матрицы  $A = (a_{ij})$  на  $\lambda$  называется матрица  $C = (c_{ij})$  размера  $m \times n$ , у которой  $c_{ij} = \lambda a_{ij}$ . Обозначается:  $C = \lambda A$

**Утверждение.** Множество  $Mat_{m \times n}(\mathbb{R})$ , относительно этих операций сложения и умножения на число, образует векторное пространство над  $\mathbb{R}$ .

*Доказательство.*  $A, B \in Mat_{m \times n}(\mathbb{R}) \implies A + B, \lambda A \in Mat_{m \times n}(\mathbb{R})$

Надо проверить 8 аксиом

##### 1) коммутативность

$$C = A + B \quad c_{ij} = a_{ij} + b_{ij}$$

$$\tilde{C} = B + A \quad \tilde{c}_{ij} = b_{ij} + a_{ij}$$

т.к. сложение вещественных чисел из  $\mathbb{R}$  - коммутативно, то  $c_{ij} = \tilde{c}_{ij} \implies$   
 $C = \tilde{C}$

$$\implies A + B = B + A$$

**Упражнение.** Аналогично доказать 2), 5)-8)

##### 3) $\exists 0 \in Mat_{m \times n}(\mathbb{R}) \forall A \in Mat_{m \times n}(\mathbb{R}) : 0 + A = A$

В качестве 0 берем нулевую матрицу размера  $m \times n$

##### 4) $\forall A \in Mat_{m \times n}(\mathbb{R}) \exists B \in Mat_{m \times n}(\mathbb{R}) : A + B = 0$

В качестве  $B$  берем  $b_{ij} = -a_{ij}$

□

**Утверждение.**  $\dim M_{m \times n} = m \cdot n$

*Доказательство.* Достаточно указать базис

$$\{E_{st}\}, s = \overline{1, m}, t = \overline{1, n}$$

$$E_{st} = (a_{ij}), a_{ij} = \begin{cases} 1, & i = s, j = t \\ 0, & \text{иначе} \end{cases}$$

**Упражнение.** Проверить, что это базис.

□

**Определение.** Матрица  $E_{st}$  называется матричной единицей. Базис из всех матричных единиц называется стандартным базисом в пространстве  $Mat_{m \times n}(\mathbb{R})$ .  $A = \sum a_{st} E_{st}$

3. Умножение матриц

$$A \in Mat_{m \times k}(\mathbb{R}), \quad B \in Mat_{k \times n}(\mathbb{R})$$

Произведение матрицы  $A$  на матрицу  $B$  называется матрица  $C$  размера  $m \times n$ , у которой  $c_{ij} = \sum_{s=1}^k a_{is} b_{sj}$ . Обозначаем  $C = AB$ .

**Свойство.** Произведение матриц не коммутативно.

**Пример.**

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$AB = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad BA = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow AB \neq BA$$

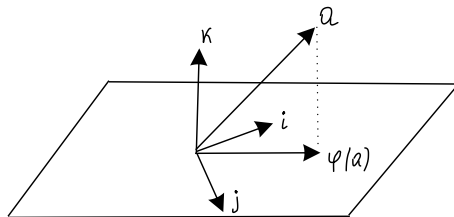
**Замечание.**

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases} \iff \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$$

**Примеры.**

1. Проекция

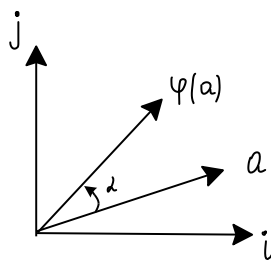
$$\varphi : V^3 \rightarrow V^2, \varphi : x_1 i + x_2 j + x_3 k \rightarrow x_1 i + x_2 j$$





## 2. Поворот

$\varphi : V^2 \rightarrow V^2$  Поворот на угол  $\alpha$  вокруг точки  $O$



## 6 Линейные отображения

### 6.1 Изоморфизм

$V, W$ - векторные пространства над  $\mathbb{R}$

**Определение.** Отображение  $\varphi : V \rightarrow W$  называется изоморфизмом векторных пространств, если:

1.  $\forall a, b \in V : \varphi(a + b) = \varphi(a) + \varphi(b)$
2.  $\forall \lambda \in \mathbb{R} \forall a \in V : \varphi(\lambda a) = \lambda \varphi(a)$
3.  $\varphi$  является биекцией.

При этом  $V, W$  называются изоморфными.

Обозначается:  $V \cong W$

**Утверждение.** Любое векторное пространство над  $\mathbb{R}$  размерности  $n$  изоморфно  $\mathbb{R}^n$ .

*Доказательство.* Фиксируем базис  $\{e_1, \dots, e_n\}$  - в  $V$ .

1.  $\forall x \in V$  однозначно раскладывается по базису  $x = \sum_{i=1}^n x_i e_i$ . Зададим отображение  $\varphi : V \rightarrow \mathbb{R}^n$  по правилу:

$$\varphi : x = x_1 e_1 + \dots + x_n e_n \rightarrow (x_1, \dots, x_n)$$

Т.к. координаты вектора определены однозначно, то  $\varphi$  инъективно, сюръективность очевидна  $\implies \varphi$  - биекция.

2.  $\forall x, y \in V$

$$x = \sum_{i=1}^n x_i e_i \quad y = \sum_{i=1}^n y_i e_i \quad x + y = \sum_{i=1}^n (x_i + y_i) e_i$$

$$\varphi(x + y) = (x_1 + y_1, \dots, x_n + y_n) = (x_1, \dots, x_n) + (y_1, \dots, y_n) = \varphi(x) + \varphi(y)$$

3.  $\forall \lambda \in \mathbb{R} \forall x \in V$

$$\varphi(\lambda x) = \varphi\left(\sum_{i=1}^n \lambda x_i e_i\right) = (\lambda x_1, \dots, \lambda x_n) = \lambda(x_1, \dots, x_n) = \lambda \varphi(x)$$

□

## Примеры.

1.  $V^2 \cong \mathbb{R}^2$

$V^3 \cong \mathbb{R}^3$

2.  $M_{m \times n}(\mathbb{R}) \cong \mathbb{R}^{mn}$

**Упражнение.**  $V \cong W \iff \dim V = \dim W$ ;  $V, W$  – конечномерные пространства над  $\mathbb{R}$ .

## 6.2 Линейные отображения и матрицы

**Определение.** Отображение  $\varphi : V \rightarrow W$  называется линейным, если

1.  $\forall a, b \in V : \varphi(a + b) = \varphi(a) + \varphi(b)$

2.  $\forall \lambda \in \mathbb{R}, \forall a \in V : \varphi(\lambda a) = \lambda \varphi(a)$

**Утверждение.**  $V, W$ - векторные пространства над  $\mathbb{R}$ .

Если  $\{e_1, \dots, e_n\}$  - базис  $V$ ,  $(w_1, \dots, w_n)$  - набор векторов из  $W$ .

Тогда  $\exists!$  линейное отображение  $\varphi : V \rightarrow W$ , которое  $\varphi : e_i \rightarrow w_i \quad \forall i = \overline{1, n}$ .

*Доказательство.*

1. Пусть  $\varphi : V \rightarrow W$  - линейное отображение такое, что

$\varphi(e_i) = w_i \quad \forall i = \overline{1, n}$ . Тогда образ вектора  $x$  определяется однозначно по формуле:

$$\varphi(x) = \varphi(x_1 e_1 + \dots + x_n e_n) = x_1 \varphi(e_1) + \dots + x_n \varphi(e_n) = x_1 w_1 + \dots + x_n w_n$$

$\implies$  линейное отображение определяется однозначно.

2. Докажем, что  $\exists$  линейное отображение, которое переводит  $e_i$  в  $w_i$ . Отображение зададим формулой:

$$\varphi : x = x_1 e_1 + \dots + x_n e_n \rightarrow x_1 w_1 + \dots + x_n w_n$$

$$\varphi(a + b) = \varphi((a_1 + b_1)e_1 + \dots + (a_n + b_n)e_n) = (a_1 + b_1)w_1 + \dots + (a_n + b_n)w_n$$

$$\varphi(a) + \varphi(b) = \varphi(a_1 e_1 + \dots + a_n e_n) + \varphi(b_1 e_1 + \dots + b_n e_n) =$$

$$= a_1 w_1 + \dots + a_n w_n + b_1 w_1 + \dots + b_n w_n = w_1(a_1 + b_1) + \dots + w_n(a_n + b_n)$$

$$\implies \varphi(a + b) = \varphi(a) + \varphi(b)$$

Проверить, что  $\varphi(\lambda a) = \lambda \varphi(a)$  - ДЗ

□

Пусть  $\varphi : V \rightarrow W$  - линейное отображение  $V$ -  $n$ -мерное,  $W$  -  $m$ -мерное пространство.

Фиксируем базис  $\mathcal{E} = \{e_1, \dots, e_n\}$  - базис в  $V$ ;  $\mathcal{F} = \{f_1, \dots, f_m\}$  - базис в  $W$

$$\varphi(e_1) = w_1 = a_{11}f_1 + \dots + a_{m1}f_m$$

$$\vdots$$

$$\varphi(e_n) = w_n = a_{1n}f_1 + \dots + a_{mn}f_m$$

**Определение.** Матрица  $A$  размера  $m \times n$ , составленная из столбцов координат образов векторов  $e_i$  в базисе  $\mathcal{F}$ , называется матрицей линейного отображения в базисах  $\mathcal{E}$  и  $\mathcal{F}$

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

$\underbrace{\hspace{10em}}_{\varphi(e_1)}$

$\underbrace{\hspace{10em}}_{\varphi(e_n)}$

**Утверждение.** Пусть  $\mathcal{E} = \{e_1, \dots, e_n\}$  - базис в  $V$  над  $\mathbb{R}$ ;  $\mathcal{F} = \{f_1, \dots, f_m\}$  - базис в  $W$  над  $\mathbb{R}$ . Тогда:

- Каждому линейному отображению  $\varphi : V \rightarrow W$  однозначно соответствует матрица размера  $m \times n$  этого линейного отображения в базисах  $\mathcal{E}$  и  $\mathcal{F}$ .
- Любой матрице  $A$  размера  $m \times n$  однозначно соответствует линейное отображение  $\varphi : V \rightarrow W$ , для которого  $A$  - матрица этого линейного отображения в  $\mathcal{E}, \mathcal{F}$ .

### 6.3 Операции над линейными отображениями

Пусть  $V, W$  - векторные пространства над  $\mathbb{R}$

1) Сложение линейных отображений.

$$\varphi_1 : V \rightarrow W \quad \varphi_2 : V \rightarrow W \text{ - два линейных отображения}$$

Зададим отображение по правилу

$$(\varphi_1 + \varphi_2)(x) = \varphi_1(x) + \varphi_2(x) \quad \forall x \in V$$

**Утверждение.** Отображение  $\varphi_1 + \varphi_2 : V \rightarrow W$  является линейным отображением.

*Доказательство.*  $\forall a, b \in V$ :

$$\begin{aligned} (\varphi_1 + \varphi_2)(a + b) &= \varphi_1(a + b) + \varphi_2(a + b) = \\ &= \varphi_1(a) + \varphi_1(b) + \varphi_2(a) + \varphi_2(b) = (\varphi_1 + \varphi_2)(a) + (\varphi_1 + \varphi_2)(b) \end{aligned}$$

Аналогично для  $(\varphi_1 + \varphi_2)(\lambda a) = \lambda(\varphi_1 + \varphi_2)(a)$  □

Фиксируем базисы  $\mathcal{E} = \{e_1, \dots, e_n\}$  - в  $V$  и  $\mathcal{F} = \{f_1, \dots, f_m\}$  - в  $W$

$A_1$  - матрица линейного отображения  $\varphi_1$  относительно  $\mathcal{E}$  и  $\mathcal{F}$ .

$A_2$  - матрица линейного отображения  $\varphi_2$  относительно  $\mathcal{E}$  и  $\mathcal{F}$ .

$B$  - матрица линейного отображения  $\varphi_1 + \varphi_2$  относительно  $\mathcal{E}$  и  $\mathcal{F}$ .

**Утверждение.**  $B = A_1 + A_2$

*Доказательство.* Размеры совпадают

$$\varphi_1(e_i) = a_{1i}f_1 + \dots + a_{mi}f_m$$

$$\varphi_2(e_i) = \widetilde{a}_{1i}f_1 + \dots + \widetilde{a}_{mi}f_m$$

$$(\varphi_1 + \varphi_2)(e_i) = b_{1i}f_1 + \dots + b_{mi}f_m$$

$$\begin{aligned} (\varphi_1 + \varphi_2)(e_i) &= \varphi_1(e_i) + \varphi_2(e_i) = (a_{1i}f_1 + \dots + a_{mi}f_m) + (\widetilde{a}_{1i}f_1 + \dots + \widetilde{a}_{mi}f_m) = \\ &= (a_{1i} + \widetilde{a}_{1i})f_1 + \dots + (a_{mi} + \widetilde{a}_{mi})f_m \end{aligned}$$

Т.к. разложение по базису единственное, то

$$b_{1i} = a_{1i} + \widetilde{a}_{1i}, \dots, b_{mi} = a_{mi} + \widetilde{a}_{mi} \implies b_{ij} = a_{ij} + \widetilde{a}_{ij} \implies B = A_1 + A_2$$

□

2) Умножение линейного отображения на число.

$\varphi : V \rightarrow W$  - линейное отображение,  $\mu \in \mathbb{R}$  - произвольное число.

Зададим отображение по правилу:  $(\mu\varphi)(x) = \mu\varphi(x) \quad \forall x \in V$

**Утверждение.** Отображение  $\mu\varphi : V \rightarrow W$  является линейным (Упражнение)

*Доказательство.* Аналогично. □

Пусть  $\mathcal{E} = \{e_1, \dots, e_n\}$  - базис в  $V$  и  $\mathcal{F} = \{f_1, \dots, f_n\}$  - базис в  $W$ .  
 $A$  - матрица линейного отображения  $\varphi$  относительно  $\mathcal{E}$  и  $\mathcal{F}$ .  
 $B$  - матрица линейного отображения  $\mu\varphi$  относительно  $\mathcal{E}$  и  $\mathcal{F}$ .

**Утверждение.**  $B = \mu A$

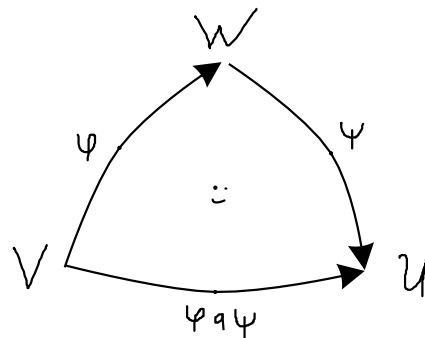
*Доказательство.* Видимо дз(

□

3) Композиция (произведение) линейных отображений.

Пусть  $V, W, U$  - векторные пространства над  $\mathbb{R}$

$$\varphi : V \rightarrow W \quad \psi : W \rightarrow U$$



Зададим отображение по правилу:

$$(\psi \circ \varphi)(x) = \psi(\varphi(x)) \quad \forall x \in V$$

**Утверждение.** Отображение  $\psi \circ \varphi : V \rightarrow U$  является линейным.

*Доказательство.*  $\forall a, b \in V$

1.  $(\psi \circ \varphi)(a + b) = \psi(\varphi(a + b)) = \psi(\varphi(a) + \varphi(b)) = \psi(\varphi(a)) + \psi(\varphi(b))$
2. Аналогично для  $(\psi \circ \varphi)(\lambda a) = \lambda(\psi \circ \varphi)(a)$

□

Фиксируем базис:  $\mathcal{E} = \{e_1, \dots, e_n\}$  - базис в  $V$

$\mathcal{F} = \{f_1, \dots, f_m\}$  - базис в  $W$

$\mathcal{G} = \{g_1, \dots, g_k\}$  - базис в  $U$

$A$  - матрица линейного отображения  $\varphi$  относительно  $\mathcal{E}, \mathcal{F}$ .

$B$  - матрица линейного отображения  $\psi$  относительно  $\mathcal{F}, \mathcal{G}$ .

$C$  - матрица линейного отображения  $\psi \circ \varphi$  относительно  $\mathcal{E}, \mathcal{G}$ .

**Утверждение.**  $C = B \cdot A$

*Доказательство.*

$$\varphi(e_i) = \sum_{s=1}^m a_{si} f_s; \quad \psi(f_s) = \sum_{t=1}^k b_{ts} g_t$$

По определению матрицы линейного отображения:

$$(\psi \circ \varphi)(e_i) = \sum_{l=1}^k c_{li} g_l \quad (*)$$

По определению композиции:

$$\begin{aligned} (\psi \circ \varphi)(e_i) &= \psi(\varphi(e_i)) = \psi\left(\sum_{s=1}^m a_{si} f_s\right) = \sum_{s=1}^m a_{si} \psi(f_s) = \\ &= \sum_{s=1}^m a_{si} \left(\sum_{t=1}^k b_{ts} g_t\right) = \sum_{t=1}^k \left(\sum_{s=1}^m b_{ts} a_{si}\right) g_t \quad (\star) \end{aligned}$$

$$\Rightarrow (*) = (\star).$$

$$\text{Т.к. координаты определены однозначно} \Rightarrow c_{it} = \sum_{s=1}^m b_{ts} a_{si} \Rightarrow C = B \cdot C \quad \square$$

## 6.4 Свойства операций над матрицами

Предположим, что все размеры матриц согласованы.

1.  $M_{m \times n}(\mathbb{R})$  - векторное пространство над  $\mathbb{R}$
2. Ассоциативность  $A(BC) = (AB)C$

*Доказательство.*  $A_{m \times k}, B_{k \times n}, C_{n \times l}$

Пусть  $D_{m \times l} = A(BC), \tilde{D}_{m \times l} = (AB)C$ .

Надо проверить, что  $\forall i, j : [D]_{ij} = [\tilde{D}]_{ij}$ .

$$\begin{aligned} [D]_{ij} &= [A(BC)]_{ij} = \sum_{s=1}^k [A]_{is} \cdot [BC]_{si} = \sum_{s=1}^k [A]_{is} \left(\sum_{t=1}^n [B]_{st} \cdot [C]_{ti}\right) = \\ &= \sum_{s=1}^k \sum_{t=1}^n [A]_{is} ([B]_{st} \cdot [C]_{ti}) \\ [\tilde{D}]_{ij} &= [(AB)C]_{ij} = \sum_{t=1}^n [AB]_{it} [C]_{tj} = \sum_{t=1}^n \left(\sum_{s=1}^k [A]_{is} \cdot [B]_{st}\right) [C]_{tj} = \end{aligned}$$

$$= \sum_{t=1}^n \sum_{s=1}^k ([A]_{is} \cdot [B]_{st}) \cdot [C]_{tj}$$

По свойствам операций над  $\mathbb{R}$  результаты преобразований равны.  $\square$

3.  $A(B + C) = AB + AC$

4.  $(B + C)A = BA + CA$

5.  $\lambda(AB) = (\lambda A)B = A(\lambda B); \quad \forall \lambda \in \mathbb{R}$

6.  $\forall A \in M_{m \times m}(\mathbb{R}), \exists$  единичная матрица  $E \in M_{m \times m}(\mathbb{R}) : EA = A$

7.  $\forall A \in M_{m \times n}(\mathbb{R}) : 0 \cdot A = 0$

8. Нет коммутативности:  $AB \neq BA$  даже если размеры согласованы

*Доказательство.* Свойства 3. - 7. упражнение)  $\square$

## 6.5 Свойства операции транспонирования

1.  $(A^T)^T = A$

2.  $(\lambda A)^T = \lambda A^T$

3.  $(A + B)^T = A^T + B^T$

4.  $(AB)^T = B^T A^T$

*Доказательство.* 4.  $A \underset{m \times k}{}, B \underset{k \times n}{\implies} B^T \underset{n \times k}{}, A^T \underset{k \times m}{}$  (размеры совпадают)

Проверим равенство  $D = (AB)^T$  и  $\tilde{D} = B^T A^T$ .

$$[D]_{ij} = [(AB)^T]_{ij} = [(AB)]_{ji} = \sum_{s=1}^k [A]_{js} [B]_{si}$$

$$[\tilde{D}]_{ij} = B^T A^T = \sum_{s=1}^k [B]_{is} [A]_{sj} = \sum_{s=1}^k [A]_{js} [B]_{si}$$

$\square$



## 6.6 О ранге и операциях над матрицами

**Теорема.**

1.  $rk A^T = rk A$
2.  $rk(\lambda A) = \begin{cases} rk A, & \text{если } \lambda \neq 0 \\ 0, & \text{если } \lambda = 0 \end{cases}$
3.  $rk(A + B) \leq rk A + rk B$
4.  $rk(AB) \leq \min\{rk A, rk B\}$

*Доказательство.*

1. Следует из того, что ранг системы строк = рангу системы столбцов, и из определения ранга матрицы.
2. Очевидно.
3. Пусть  $\overline{a_1}, \dots, \overline{a_m}$  - строки матрицы  $A$ .  $\overline{b_1}, \dots, \overline{b_m}$  - строки матрицы  $B$ .  
 $\overline{a_1} + \overline{b_1}, \dots, \overline{a_m} + \overline{b_m}$  - строки матрицы  $A + B$ .

$$rk A = \dim \langle \overline{a_1}, \dots, \overline{a_m} \rangle, \quad rk B = \dim \langle \overline{b_1}, \dots, \overline{b_m} \rangle$$

$$rk(A + B) = \dim \langle \overline{a_1} + \overline{b_1}, \dots, \overline{a_m} + \overline{b_m} \rangle$$

Заметим, что  $(\langle \overline{a_1} + \overline{b_1}, \dots, \overline{a_m} + \overline{b_m} \rangle) \subseteq (\langle \overline{a_1}, \dots, \overline{a_m}, \overline{b_1}, \dots, \overline{b_m} \rangle)$

**Лемма.** Пусть  $V$  векторное пространство над  $\mathbb{R}$   $\dim V = n$

$U$  - произвольное подпространство в  $V$ . Тогда  $\dim U \leq n$

Более того, если  $U \neq V$ , то  $\dim U < n$ .

*Доказательство.* Пусть  $\{e_1, \dots, e_m\}$  - базис  $U \subseteq V$ , т.е.  $\dim U = m$

ЛНЗ систему  $\{e_1, \dots, e_m\}$  можно дополнить до базиса в  $V \implies m \leq n$

Если  $m = n$ , то  $\{e_1, \dots, e_m\}$  - базис  $V \implies V = U$  □

Применяем лемму и получаем, что

$$\dim \langle \overline{a_1} + \overline{b_1}, \dots, \overline{a_m} + \overline{b_m} \rangle \leq \dim \langle \overline{a_1}, \dots, \overline{a_m}, \overline{b_1}, \dots, \overline{b_m} \rangle$$

Т.к. объединение базисов линейной оболочки  $\overline{a_1}, \dots, \overline{a_m}$  и  $\overline{b_1}, \dots, \overline{b_m}$  является конечной порождающей системой линейной оболочки  $\langle \overline{a_1}, \dots, \overline{a_m}, \overline{b_1}, \dots, \overline{b_m} \rangle$ , а из любой конечной порождающей системы можно выбрать базис, значит:

$$\dim \langle \overline{a_1} + \overline{b_1}, \dots, \overline{a_m} + \overline{b_m} \rangle \leq \dim \langle \overline{a_1}, \dots, \overline{a_m} \rangle + \dim \langle \overline{b_1}, \dots, \overline{b_m} \rangle$$

$$\implies rk(A + B) \leq rk A + rk B$$

4. Докажем, что  $rkAB \leq rkA$ . Пусть  $C = AB$ ,  $A_{m \times k}$ ,  $B_{k \times n}$   
 $A_1, \dots, A_n$  - столбцы матрицы  $A$   
 $B_1, \dots, B_n$  - столбцы матрицы  $B$   
 $C_1, \dots, C_n$  - столбцы матрицы  $C$

$$C_1 = AB_1 = A_1b_{11} + \dots + A_kb_{k1}$$

$$C_2 = AB_2 = A_1b_{12} + \dots + A_kb_{k2}$$

$$\vdots$$

$$C_n = AB_n = A_1b_{1n} + \dots + A_kb_{kn}$$

$$\implies \langle C_1, \dots, C_n \rangle \subseteq \langle A_1, \dots, A_k \rangle \implies \dim \langle C_1, \dots, C_n \rangle \leq \dim \langle A_1, \dots, A_k \rangle \implies rkC \leq rkA.$$

Докажем, что  $rkAB \leq rkB$ .

$$rk(AB) = rk(AB)^T = rk(B^T A^T) \leq rkB^T = rkB$$

□

## 7 Перестановки

**Определение.** Упорядоченная последовательность  $(k_1, \dots, k_n)$  чисел  $1, 2, \dots, n$ , расположенных в некотором порядке, называется перестановкой из  $n$  элементов.

**Пример.**  $(3, 1, 2)$  перестановка из 3-х элементов.

**Определение.** Перестановка  $(1, 2, \dots, n)$  называется тривиальной.

**Определение.** Говорят, что пара элементов  $k_i$  и  $k_j$  образуют инверсию, если:

$$i < j \implies k_i > k_j$$

**Определение.** Перестановка называется четной (нечетной), если число инверсий в ней четное (нечетное).

Знак переставки  $\rightarrow \operatorname{sgn}(k_1, \dots, k_n) = (-1)^s$ , где  $s$  - число инверсий в перестановке.

**Определение.** Перемена двух элементов в перестановке называется транспозицией этих элементов.

**Утверждение.** При транспозиции любых двух элементов четность меняется на противоположную.

*Доказательство.*

1. Транспозиция двух соседних элементов.

При этом изменится расположение только этих элементов относительно других  $\implies$  количество инверсий изменился на 1  $\implies$  четность поменяется.

2. Общий случай:

$$(\dots, k_i, \dots, k_j, \dots) \rightarrow (\dots, k_j, \dots, k_i, \dots)$$

Пусть между  $k_i$  и  $k_j$  ( $s$ ) элементов.

Перемену  $k_i$  и  $k_j$  произведем за  $2s + 1$  транспозицию соседних элементов.

Сначала  $k_i$  переставим последовательно с каждым из элементов, стоящих между  $k_i$  и  $k_j$  (это  $s$  транспозиций), потом  $k_i$  переставим с  $k_j$ , затем  $k_j$  поставим на  $i$  позицию (это еще  $s$  транспозиций).

Т.к. транспозиция соседних элементов меняет четность, то за  $2s + 1$  транспозицию четность изменится.

□

**Следствие.** Пусть  $n > 1$ . Тогда число четных перестановок из  $n$  элементов равно числу нечетных.

*Доказательство.* Перечислим все четные перестановки и в каждой поменяем местами первые 2 элемента. При этом получим различные нечетные перестановки  $\implies$  число четных перестановок  $\leq$  числа нечетных. Аналогично в обратную сторону.

$\implies$  число четных = число нечетных. □

**Утверждение.** Число перестановок из  $n$  элементов равно  $n!$

*Доказательство.*  $(k_1, \dots, k_n)$  для  $k_1$  вариантов -  $n$

Пусть выбрали  $k_1 \implies$  для  $k_2$  вариантов -  $n - 1$  и т.д. Получаем всего вариантов:  
 $n \cdot (n - 1) \cdot \dots \cdot 1 = n!$  □

## 8 Определители n-го порядка

**Определение.** Определителем квадратной матрицы  $A = (a_{ij})_{n \times n}$  порядка  $n$  называется число, которое вычисляется по формуле:

$$|A| = \det A = \sum_{(k_1, \dots, k_n)} \operatorname{sgn}(k_1, \dots, k_n) a_{1k_1} a_{2k_2} \dots a_{nk_n}$$

Где  $\sum_{(k_1, \dots, k_n)}$  - сумма по всем перестановкам из  $n$  элементов. Эта формула называется формулой полного разложения или полного разворачивания определителя.

**Пример.**

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} = \operatorname{sgn}(1, 2) a_{11} a_{22} + \operatorname{sgn}(2, 1) a_{12} a_{21} = a_{11} a_{22} - a_{12} a_{21}$$

$$A_{n \times n} = \begin{pmatrix} \overline{a_1} \\ \overline{a_2} \\ \vdots \\ \overline{a_n} \end{pmatrix}$$

Пусть  $\overline{a_1}, \overline{a_2}, \dots, \overline{a_n}$  - строки матрицы  $A$ . Тогда определитель можно рассматривать как функцию от строк  $\det A = \det(\overline{a_1}, \overline{a_2}, \dots, \overline{a_n})$

**Определение.** Функция  $f(v_1, \dots, v_n)$ , которая векторам  $v_1, \dots, v_n$  в векторном пространстве  $V$  над  $\mathbb{R}$  ставит в соответствие число из  $\mathbb{R}$ , то есть:

$$f : V \times \dots \times V \rightarrow \mathbb{R}$$

называется полилинейной, если она линейна по каждому аргументу, т.е. для каждого  $i = \overline{1, n}$  выполнено:

1.  $f(v_1, \dots, v_i + \tilde{v}_i, \dots, v_n) = f(v_1, \dots, v_i, \dots, v_n) + f(v_1, \dots, \tilde{v}_i, \dots, v_n),$   
 $\forall v_i, \tilde{v}_i \in V.$
2.  $f(v_1, \dots, \lambda v_i, \dots, v_n) = \lambda f(v_1, \dots, v_i, \dots, v_n), \forall \lambda \in \mathbb{R}, \forall v_i \in V.$

**Определение.** Полилинейная функция  $f : V \times \dots \times V \rightarrow \mathbb{R}$  называется кососимметричной, если при перестановке любых двух аргументов значение функции умножается на  $(-1)$ . Кососимметричная функция с двумя одинаковыми аргументами равна нулю.

**Пример.** Если  $f$  - кососимметричная функция и  $v_1 = v_2$ , то  
 $f(v_1, v_2, v_3, \dots, v_n) = -f(v_2, v_1, v_3, \dots, v_n) = a \implies a = -a \implies a = 0.$

## 8.1 Свойства определителей

**Теорема 1.** Определитель  $n$ -го порядка является кососимметричной полилинейной функцией от строк матрицы.

*Доказательство.*

$$A = \begin{pmatrix} \overline{a_1} \\ \overline{a_2} \\ \vdots \\ \overline{a_n} \end{pmatrix} = (a_{ij}), \quad \overline{a_i} = (a_{i1}, \dots, a_{in})$$

$$\det A = \det (\overline{a_1}, \dots, \overline{a_n}) = \sum_{(k_1, \dots, k_n)} \operatorname{sgn}(k_1, \dots, k_n) a_{1k_1} \dots a_{nk_n}$$

Докажем, что  $\det A$  линеен по  $i$ -му аргументу.

$$\det A = \sum_{k=1}^n a_{ik} u_k$$

где  $u_k$  - число, не зависящее от элементов строки  $\overline{a_i}$

$$\begin{aligned} 1. \det(\overline{a_1}, \dots, \overline{a_i} + \overline{a'_i}, \dots, \overline{a_n}) &= \sum_{k=1}^n (a_{ik} + a'_{ik}) u_k = \sum_{k=1}^n a_{ik} u_k + \sum_{k=1}^n a'_{ik} u_k = \\ &= \det(\overline{a_1}, \dots, \overline{a_i}, \dots, \overline{a_n}) + \det(\overline{a_1}, \dots, \overline{a'_i}, \dots, \overline{a_n}) \end{aligned}$$

$$2. \det(\overline{a_1}, \dots, \lambda \overline{a_i}, \dots, \overline{a_n}) = \sum_{k=1}^n (\lambda a_{ik}) u_k = \lambda \sum_{k=1}^n a_{ik} u_k = \lambda \det(\overline{a_1}, \dots, \overline{a_i}, \dots, \overline{a_n})$$

Теперь докажем кососимметричность:

$$\begin{aligned} \det(\overline{a_1}, \dots, \overline{a_j}, \dots, \overline{a_i}, \dots, \overline{a_n}) &= \\ &= \sum_{(k_1 \dots k_i \dots k_j \dots k_n)} \operatorname{sgn}(k_1, \dots, k_n) a_{1k_1} \dots a_{jk_i} \dots a_{ik_j} \dots a_{nk_n} = \\ &= \sum_{(k_1 \dots k_i \dots k_j \dots k_n)} \operatorname{sgn}(k_1, \dots, k_n) a_{1k_1} \dots a_{ik_j} \dots a_{jk_i} \dots a_{nk_n} = \\ &= - \sum_{(k_1 \dots k_i \dots k_j \dots k_n)} \operatorname{sgn}(k_1, \dots, k_n) a_{1k_1} \dots a_{ik_i} \dots a_{jk_j} \dots a_{nk_n} = \\ &= - \det(\overline{a_1}, \dots, \overline{a_i}, \dots, \overline{a_j}, \dots, \overline{a_n}) \end{aligned}$$

□

**Теорема 2.** Пусть  $f(A) = f(\overline{a_1}, \dots, \overline{a_n})$  - функция от строк,  $A \in M_n(\mathbb{R})$  такие, что:

1.  $f(E) = 1$
2.  $f$  - Полилинейная
3.  $f$  - Кососимметричная

тогда  $f(A) = \det A$ .

*Доказательство.*  $e_1 = (1, 0, \dots, 0), \dots, e_n = (0, \dots, 0, 1)$  - строки единичной матрицы  $E = \begin{pmatrix} 1 & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow \{e_1, \dots, e_n\}$  - базис в векторном пространстве  $\mathbb{R}^n$

$$\Rightarrow \overline{a_i} = (a_{i1}, \dots, a_{in}) = a_{i1}e_1 + \dots + a_{in}e_n$$

$$\Rightarrow f(A) = f(\overline{a_1}, \dots, \overline{a_n}) = f\left(\sum_{k_1=1}^n a_{1k_1}e_{k_1}, \dots, \sum_{k_n=1}^n a_{nk_n}e_{k_n}\right) =$$

$$= \sum_{k_1=1}^n \dots \sum_{k_n=1}^n a_{1k_1} \cdot \dots \cdot a_{nk_n} \cdot f(e_{k_1}, \dots, e_{k_n}) =$$

$$= \sum_{(k_1, \dots, k_n)} f(e_{k_1}, \dots, e_{k_n}) \cdot a_{1k_1} \cdot \dots \cdot a_{nk_n}$$

Осталось доказать, что  $f(e_{k_1}, \dots, e_{k_n}) = \text{sgn}(k_1, \dots, k_n)$ .

Т.к.  $f(E) = 1$ , то  $f(A) = f(e_1, e_2, \dots, e_n) = \text{sgn}(1, 2, \dots, n)(*)$

Меняя любые два аргумента местами,  $f$  меняет знак, т.к.  $f$  кососимметрична.

С другой стороны, меняя два любые числа перестановки местами, знак перестановки  $\text{sgn}$  тоже меняет знак.

Любую перестановку можно получить из тривиальной за конечное число транспозиций.

Т.к.  $(*)$  верно, то, делая последовательно транспозицию в перестановке, и такую же перемену аргументов у функции  $f$ , получим  $f(e_{k_1}, \dots, e_{k_n}) = \text{sgn}(k_1, \dots, k_n)$ . □

**Следствие.**

1. Если в квадратной матрице  $A$  одна из строк равна линейной комбинации остальных, то  $\det A = 0$

2. Если к строке квадратной матрицы  $A$  применить ЭП1 (т.е. к строке прибавить другую, умноженную на число), то определитель не изменится.

*Доказательство.*

$$\begin{aligned} 2) \det(\overline{a_1}, \dots, \overline{a_i} + \lambda \overline{a_j}, \dots, \overline{a_n}) &= \\ &= \det(\overline{a_1}, \dots, \overline{a_i}, \dots, \overline{a_j}, \dots, \overline{a_n}) + \lambda \det(\overline{a_1}, \dots, \overline{a_j}, \dots, \overline{a_j}, \dots, \overline{a_n}) = \\ &= \det(\overline{a_1}, \dots, \overline{a_i}, \dots, \overline{a_j}, \dots, \overline{a_n}) \end{aligned}$$

□

**Определение.** Квадратная матрица  $A = (a_{ij})$  называется верхнетреугольной (нижнетреугольной) матрицей, если  $a_{ij} = 0$  при  $i > j$ .

**Пример.** 
$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & 4 & 2 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Можно проследить, как влияют ЭП на определитель:

- ЭП1:  $\overline{a_i} \rightarrow \overline{a_i} + \lambda \overline{a_j}$        $\det$  не изменится.
- ЭП2:  $\overline{a_i} \leftrightarrow \overline{a_j}$        $\det$  умножается на -1.
- ЭП3:  $\overline{a_i} \rightarrow \mu \overline{a_i}, \mu \neq 0$        $\det$  умножится на  $\mu$ .

**Утверждение.** Определитель верхнетреугольной матрицы равен произведению диагональных элементов.

*Доказательство.* 
$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ 0 & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ & & \ddots & \\ 0 & 0 & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} = a_{11} \cdot a_{22} \cdot \dots \cdot a_{nn}$$

Рассмотрим любую не тождественную перестановку  $(k_1, \dots, k_n)$ , где  $k_i \neq i$ . Тогда найдется такой множитель  $(i > j)$   $a_{ij} = 0 \implies$  это слагаемое обнулится.  $\implies$  Во всей сумме останется только тождественная перестановка. □

**Теорема 3.** Определитель при транспонировании не изменяется:  $\det A = \det A^T$



*Доказательство.* Пусть  $B = A^T$ ,  $a = (a_{ij})$ ,  $B = (b_{ij})$

$$\det A = \sum_{(l_1, \dots, l_n)} \operatorname{sgn}(l_1, \dots, l_n) a_{1l_1}, \dots, a_{nl_n}$$

$$\begin{aligned} \det A^T = \det B &= \sum_{(k_1, \dots, k_n)} \operatorname{sgn}(k_1, \dots, k_n) b_{1k_1}, \dots, b_{nk_n} = \\ &= \sum_{(k_1, \dots, k_n)} \operatorname{sgn}(k_1, \dots, k_n) a_{k_1 1}, \dots, a_{k_n n} = \\ &= \sum_{(k_1, \dots, k_n)} \operatorname{sgn}(k_1, \dots, k_n) \operatorname{sgn}(1, 2, \dots, n) a_{k_1 1}, \dots, a_{k_n n} = (*) \end{aligned}$$

Переставим  $a_{ij}$ , переупорядочив номера строк, т.е. первые индексы по возрастанию последовательно, меняя два множителя местами:

$$a_{k_1 1}, \dots, \underbrace{a_{k_i i}, \dots, a_{k_j j}}_{\text{меняем}}, \dots, a_{k_n n}$$

При этой перемене двух множителей местами меняются местами и первые индексы, и вторые. При этом:

$$\begin{aligned} \operatorname{sgn}(k_1, \dots, k_i, \dots, k_j, \dots, k_n) \cdot \operatorname{sgn}(1, \dots, i, \dots, j, \dots, n) &= \\ &= (-1)^2 \operatorname{sgn}(k_1, \dots, k_j, \dots, k_i, \dots, k_n) \cdot \operatorname{sgn}(1, \dots, j, \dots, i, \dots, n) \end{aligned}$$

$$(*) = \sum_{(l_1, \dots, l_n)} \operatorname{sgn}(1, 2, \dots, n) \operatorname{sgn}(l_1, \dots, l_n) a_{1l_1}, \dots, a_{nl_n} = \det A \quad \square$$

**Следствие.** Определитель матрицы есть кососимметричная и полилинейная функция столбцов матрицы.

Все свойства определителя, которые верны для строк матрицы, верны и для столбцов.

## 8.2 Элементарные матрицы

**Определение.** Матрица  $T$ , полученная из единичной матрицы  $E$ , с помощью одного элементарного преобразования над строками или столбцами, называется элементарной матрицей.

ЭП1:  $\bar{a}_i \rightarrow \bar{a}_i + \lambda \bar{a}_j$ ,  $i \neq j$

$$\begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & & \ddots \\ & & & & 1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & & \ddots \\ & & & & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} & & & \\ & & & \\ & & 1 & \\ & & & \ddots \\ & & & & 1 \end{pmatrix}$$

ЭП2:  $\overline{a_i} \leftrightarrow \overline{a_j}, \quad i \neq j$

$$\begin{pmatrix} 1 & & & & \\ & 1 & & & \\ & & 0 & & 1 \\ & & & \ddots & \\ & & 1 & & 0 \\ & & & & & 1 \\ & & & & & & 1 \end{pmatrix}$$

ЭП3:  $\overline{a_i} \leftrightarrow \mu \overline{a_i}, \quad \mu \neq 0$

$$\begin{pmatrix} 1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & 1 & & \\ & & & \mu & \\ & & & & 1 \\ & & & & & \ddots \\ & & & & & & 1 \end{pmatrix}$$

**Лемма 1.**

**1.1** Любые ЭП над строками матрицы  $A$  равносильны умножению матрицы  $A$  слева на элементарную матрицу, т.е.

$A \rightsquigarrow \tilde{A} \iff \tilde{A} = T \cdot A$ , где  $T$  - элементарная матрица, такая что  $E \rightsquigarrow T$

**1.2** Любые ЭП над столбцами матрицы  $A$  равносильны умножению матрицы  $A$  справа на элементарную матрицу.

*Доказательство.* Непосредственная проверка □

**Лемма 2.** Пусть  $A$  - квадратная матрица порядка  $n$ , тогда:

1. Если  $\det A \neq 0$ , то с помощью ЭП над строками  $A$  можно привести к  $E$ .
2. Если  $\det A = 0$ , то с помощью ЭП над строками в  $A$  можно получить нулевую строку

*Доказательство.* Методом Гаусса любую матрицу можно привести к ступенчатому виду. Ступенчатый вид для квадратной матрицы является верхнетреугольной, т.е.:

$$A \rightsquigarrow \tilde{A} = \begin{pmatrix} \widetilde{a_{11}} & & * \\ & \ddots & \\ 0 & & \widetilde{a_{nn}} \end{pmatrix}$$

$$\implies \det A = \xi \cdot \det \tilde{A}, \text{ где } \xi \neq 0, \quad \det \tilde{A} = \widetilde{a_{11}} \cdot \dots \cdot \widetilde{a_{nn}}$$

Итак,

$$\det A = 0 \iff \det \tilde{A} = 0 \iff \widetilde{a_{11}} \cdot \dots \cdot \widetilde{a_{nn}} = 0$$

1. Если  $\det A \neq 0$ , то  $a_{11} \neq 0, \dots, a_{nn} \neq 0$  - лидеры матрицы  $A$   
 $\implies \tilde{A}$  приводится к улучшенному ступенчатому виду обратным ходом Гаусса и этот улучшенный ступенчатый вид совпадает с  $E$

2. Если  $\det A = 0$ , то  $a_{11} \cdot \dots \cdot a_{nn} = 0 \implies \exists k : a_{kk} = 0$ . По определению ступенчатого вида  $\forall i > k : \widetilde{a_{ii}} = 0 \implies \widetilde{a_{nn}} = 0 \implies$  последняя строка в  $\widetilde{A}$  нулевая.

□

**Теорема 4.** Пусть  $A, B$  - квадратные матрицы порядка  $n$ , тогда:

$$\det AB = \det A \cdot \det B$$

*Доказательство.* Из ассоциативности умножения  $T(AB) = (TA)B$ , где  $T$  элементарная матрица, получаем, что элементарное преобразование над строками матрицы  $A$  соответствует элементарному преобразованию строк матрицы  $AB$ .

1 случай.  $\det A = 0$  (по лемме (1), пункт 2)  $\implies A \rightsquigarrow \widetilde{A}$  (с нулевой строкой)  
 $\implies \widetilde{A} = (T_1 \cdot \dots \cdot T_k) \cdot A$ , где  $T_i$  - матрицы элементарных преобразований.  
 $\implies (T_1 \cdot \dots \cdot T_k)(AB) = ((T_1 \cdot \dots \cdot T_k)A)B = \widetilde{A}B \implies \det AB = 0$ , т.к.  $AB \rightsquigarrow \widetilde{A}B$

2 случай.  $\det A \neq 0$  (по лемме (1), пункт 1)  $\implies A \rightsquigarrow E \implies E = (T_1 \cdot \dots \cdot T_k)A$ , где  $T_i$  - матрицы элементарных преобразований.  
 $(T_1 \cdot \dots \cdot T_k)(AB) = ((T_1 \cdot \dots \cdot T_k)A)B = EB = B$   
 $\implies \det AB = c \cdot \det((T_1 \cdot \dots \cdot T_k)AB) = c \cdot \det B$

Рассмотрим отношение:

$$\frac{\det AB}{\det A} = (*)$$

Произведем над матрицей  $A$  ЭП, которые приведут матрицу  $A \rightsquigarrow E$ , одновременно производим такие же ЭП над  $AB$ .

$$(*) = \frac{\det EB}{\det E} = \det B$$

□

**Теорема 5.** (Об определителе с углом нулей)

Пусть  $A$  - квадратная матрица порядка  $k$

$B$  - квадратная матрица порядка  $m$

$C$  - матрица размера  $k \times m$ .

Тогда:

$$\det \left( \begin{array}{c|c} A & C \\ \hline 0 & B \end{array} \right) (*) = \det A \cdot \det B$$

*Доказательство.*

1 случай.  $\det B = 0$

(По лемме (2), пункт 2)  $B \rightsquigarrow \tilde{B}$  Производя точно такие же ЭП над последними  $m$  строками матрицы  $(*)$ , получаем нулевую строку

$$\implies \det \left( \begin{array}{c|c} A & C \\ \hline 0 & B \end{array} \right) = \det A \cdot \det B = 0$$

2 случай.  $\det A = 0$  Аналогично как в 1 случае, только ЭП над столбцами.

3 случай.  $\det A \neq 0, \det B \neq 0$

Рассмотрим отношение:

$$\frac{\det \left( \begin{array}{c|c} A & C \\ \hline 0 & B \end{array} \right)}{\det A \cdot \det B}$$

(По лемме (2), пункт 1)  $A \rightsquigarrow E, B \rightsquigarrow E$

Преобразуем матрицу  $A$  с помощью ЭП над столбцами, которые приводят  $A \rightsquigarrow E$ , преобразуем  $B$  с помощью ЭП над строками, которые приводят  $B \rightsquigarrow E$ . Одновременно преобразуем матрицу  $(*)$  с помощью таких же ЭП над строками и столбцами, отношение при этом не изменится.

Тогда:

$$\frac{\det \left( \begin{array}{c|c} A & C \\ \hline 0 & B \end{array} \right)}{\det A \cdot \det B} = \frac{\det \left( \begin{array}{c|c} E & C \\ \hline 0 & E \end{array} \right)}{\det E \cdot \det E} = 1$$

□

### 8.3 Разложение определителя по строке

$A$  - матрица размера  $m \times n$ .

$i_1, \dots, i_k$  - номера некоторого разложения строк в  $A$ .

$j_1, \dots, j_t$  - номера некоторого разложения столбцов в  $A$ .

**Определение.** Матрица, состоящая из элементов матрицы  $A$ , стоящих на пересечении строк с номерами  $i_1, \dots, i_k$  и столбцов с номерами  $j_1, \dots, j_t$ , называется подматрицей матрицы  $A$

Обозначение:  $A \begin{smallmatrix} i_1 & \cdots & i_k \\ j_1 & \cdots & j_t \end{smallmatrix}$

**Определение.** Минором  $k$ -ого порядка матрицы  $A$  называется определитель квадратной подматрицы порядка  $k$ .

**Пример.**

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 5 & \boxed{6} & 7 & \boxed{8} \\ 9 & \boxed{7} & 8 & \boxed{7} \end{pmatrix} \Rightarrow \text{Минор} = \begin{vmatrix} 6 & 8 \\ 7 & 7 \end{vmatrix}$$

Пусть  $A$  - квадратная матрица порядка  $n$

**Определение.** Минор порядка  $(n - 1)$  квадратной матрицы  $A$ , порядка  $n$ , полученный вычеркиванием  $i$ -ой строки и  $j$ -ого столбца, называется дополнительным минором к элементу  $a_{ij}$ .

Обозначается:  $M_{ij}$

**Пример.**

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ \boxed{4} & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \Rightarrow M_{12} = \begin{vmatrix} 2 & 3 \\ 8 & 9 \end{vmatrix} = -6$$

**Определение.** Алгебраическое дополнение к элементу  $a_{ij}$  - это число:

$$A_{ij} = (-1)^{i+j} \cdot M_{ij}$$

**Пример.** (к прошлому примеру)  $A_{21} = (-1)^{2+1}(-6) = 6$

**Лемма.** Матрица  $\bar{A}$ , полученная из  $A$  заменой  $i$ -ой строки на  $(0, \dots, 0, a_{ij}, 0, \dots, 0)$ :

$$\det \bar{A} = \det \begin{pmatrix} & & \vdots & & \\ 0 & \cdots & a_{ij} & \cdots & 0 \\ & & \vdots & & \end{pmatrix} = a_{ij} \cdot A_{ij}$$

*Доказательство.*

$$\begin{vmatrix} a_{11} & \dots & \dots & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & & & \vdots \\ 0 & \dots & a_{ij} & \dots & 0 \\ \vdots & & & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & \dots & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = (-1)^{i-1} \cdot (-1)^{j-1} \cdot \begin{vmatrix} a_{ij} & 0 \\ * & B \end{vmatrix} =$$

$$= (-1)^{i+j} \cdot a_{ij} \cdot \det B = (-1)^{i+j} \cdot a_{ij} \cdot M_{ij} = a_{ij} \cdot A_{ij}$$

где  $B$  - подматрица  $A$ , из которой вычеркнули  $i$ -ую строку и  $j$ -ый столбец.  $\square$

### Теорема 6.

1.  $\det A = \sum_{j=1}^n a_{ij} A_{ij}$  - формула разложения по  $i$ -ой строке.
2.  $\det A = \sum_{i=1}^n a_{ij} A_{ij}$  - формула разложения по  $j$ -ому столбцу.

*Доказательство.*

$$\begin{aligned}
 \det A &= \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & \dots & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & & & \vdots \\ a_{i1} & \dots & \dots & \dots & a_{in} \\ \vdots & & & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & \dots & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} \quad \text{В силу линейности} \\
 &= \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & \dots & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & & & \vdots \\ a_{i1} & 0 & \dots & \dots & 0 \\ \vdots & & & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & \dots & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} + \dots + \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & \dots & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & & & \vdots \\ 0 & \dots & \dots & 0 & a_{in} \\ \vdots & & & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & \dots & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = \\
 &= a_{i1} A_{i1} + \dots + a_{in} A_{in} = \sum_{j=1}^n a_{ij} A_{ij}
 \end{aligned}$$

□

## 8.4 Определитель Вандермонда

**Определение.**  $V(x_1, \dots, x_n)$  - определитель Вандермонда.

$$V(x_1, \dots, x_n) = \begin{vmatrix} 1 & 1 & 1 & \dots & 1 \\ x_1 & x_2 & x_3 & \dots & x_n \\ x_1^2 & x_2^2 & x_3^2 & \dots & x_n^2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ x_1^{n-1} & x_2^{n-1} & x_3^{n-1} & \dots & x_n^{n-1} \end{vmatrix} = \prod_{1 \leq i < j \leq n} (x_j - x_i)$$

Вычисление индукции по  $n$

База:  $n = 2 : \begin{vmatrix} 1 & 1 \\ x_1 & x_2 \end{vmatrix} = x_2 - x_1$

Пусть верно для  $(n - 1)$ , тогда вычислим для  $n$ :

$$\begin{aligned}
V(x_1, \dots, x_n) &\stackrel{(1)}{=} \begin{vmatrix} 1 & 1 & 1 & \dots & 1 \\ 0 & x_2 - x_1 & x_3 - x_1 & \dots & x_n - x_1 \\ 0 & x_2^2 - x_1x_2 & x_3^2 - x_1x_3 & \dots & x_n^2 - x_1x_n \\ \vdots & \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ 0 & x_2^{n-1} - x_1x_2^{n-2} & x_3^{n-1} - x_1x_3^{n-2} & \dots & x_n^{n-1} - x_1x_n^{n-2} \end{vmatrix} \stackrel{(2)}{=} \\
&\stackrel{(2)}{=} \begin{vmatrix} & x_2 - x_1 & x_3 - x_1 & \dots & x_n - x_1 \\ & x_2^2 - x_1x_2 & x_3^2 - x_1x_3 & \dots & x_n^2 - x_1x_n \\ & \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ x_2^{n-1} - x_1x_2^{n-2} & x_3^{n-1} - x_1x_3^{n-2} & \dots & x_n^{n-1} - x_1x_n^{n-2} \end{vmatrix} \stackrel{(3)}{=} \\
&\stackrel{(3)}{=} \begin{vmatrix} & x_2 - x_1 & x_3 - x_1 & \dots & x_n - x_1 \\ x_2(x_2 - x_1) & x_3(x_3 - x_1) & \dots & x_n(x_n - x_1) \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ x_2^{n-2}(x_2 - x_1) & x_3^{n-2}(x_3 - x_1) & \dots & x_n^{n-2}(x_n - x_1) \end{vmatrix} = \\
&= \prod_{j=2}^n (x_j - x_1) \begin{vmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ x_2 & x_3 & \dots & x_n \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ x_2^{n-2} & x_3^{n-2} & \dots & x_n^{n-2} \end{vmatrix} = \\
&= \prod_{j=2}^n (x_j - x_1) \prod_{2 \leq i < j \leq n} (x_j - x_i) = \prod_{1 \leq i < j \leq n} (x_j - x_i)
\end{aligned}$$

(1) Из каждой строки, начиная с последней, вычитаем предыдущую, умноженную на  $x_1$

(2) По теореме об определителе с углом нулей

(3) Выносим  $(x_j - x_1)$

**Следствие.** (О фальшивом разложении определителя)

Пусть  $A = (a_{ij})$  - квадратная матрица порядка  $n$ , тогда:

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} A_{kj} = 0 \quad (\text{при } i \neq k) (*)$$

$$\sum_{i=1}^n a_{ij} A_{ik} = 0 \quad (\text{при } j \neq k)$$

(\*) - Т.е. алгебраическое дополнение берем из другой строки

*Доказательство.* Для строк (для столбцов аналогично)

$$A = \begin{pmatrix} \overline{a_1} \\ \overline{a_2} \\ \vdots \\ \overline{a_n} \end{pmatrix}$$

Рассмотрим матрицу  $B$ , где вместо  $k$ -ой строки стоит  $i$ -ая.

$$\det B = \begin{vmatrix} \overline{a_1} \\ \vdots \\ \overline{a_i} \\ \vdots \\ \overline{a_i} \\ \vdots \\ \overline{a_n} \end{vmatrix} = 0 \text{ (т.к. совпадающие строки)}$$

С другой стороны, разложим  $\det B$  по  $k$ -ой строке:

$$B = (b_{ij}), \det B = \sum_{j=1}^n b_{kj} B_{kj} = \sum_{j=1}^n a_{ij} A_{kj}$$

□

## 8.5 О ранге

**Определение.** Квадратная матрица  $A$  порядка  $n$  называется невырожденной, если  $rkA = n$  (т.е. её строки ЛНЗ, как и все столбцы)

**Теорема 7.** Квадратная матрица  $A$  является невырожденной  $\iff \det A \neq 0$

*Доказательство.* Пусть  $A = (a_{ij})$  - квадратная матрица порядка  $n$

Надо доказать, что  $rkA = n \iff \det A \neq 0$

$$\Leftarrow \det A \neq 0 \implies \text{(по лемме (2), пункт 1)} A \sim E \implies rkA = rkE = n$$

$$\begin{aligned} \implies rk = n. \text{ Допустим, что } \det A = 0 &\implies \text{(по лемме (2), пункт 2)} A \sim \tilde{A}, \\ \text{где } \tilde{A} - \text{матрица с нулевой строкой} &\implies rkA = rk\tilde{A} < n. \text{ Противоречие} \\ &\implies \det A \neq 0 \end{aligned}$$

□

**Следствие.**



- Все строки квадратной матрицы  $A$  ЛНЗ  $\iff \det A \neq 0$
- Все столбцы квадратной матрицы  $A$  ЛНЗ  $\iff \det A \neq 0$

**Теорема.** (О ранге матрицы)

Ранг матрицы  $A$  совпадает с максимальным порядком отличного от нуля минора.

*Доказательство.* Пусть  $rk A = r$

- Докажем, что все миноры порядка  $s$ , где  $s > r$  равны нулю.

Рассмотрим произвольный минор  $M$  порядка  $s$ :

$$M = \det A \begin{matrix} i_1 & \cdots & i_s \\ j_1 & \cdots & j_s \end{matrix}$$

т.к.  $s > r$ , то строки матрицы  $A$  с номерами  $i_1, \dots, i_s$  ЛЗ  $\implies$  строки, образующие минор, ЛЗ  $\implies M = 0$

- Докажем, что  $\exists$  хотя бы один ненулевой минор  $\widetilde{M}$  порядка  $r$ .

Т.к.  $rk A = r$ , то  $\exists r$  ЛНЗ строк  $\implies rk B = r$  (где  $B$  - матрица с  $r$  ЛНЗ строк и все столбцы)  $\implies$  в  $B \exists r$  ЛНЗ столбцов. Сформируем матрицу  $C$  из этих столбцов  $\implies \det C \neq 0$

$\det C$  - это и есть искомый минор  $\widetilde{M}$

□

**Определение.** Пусть  $M = \det A \begin{matrix} i_1 & \cdots & i_s \\ j_1 & \cdots & j_s \end{matrix}$  - минор порядка  $s$

$i \notin \{i_1, \dots, i_s\}, j \notin \{j_1, \dots, j_s\}$

$\widetilde{M} = \det A \begin{matrix} i_1 & \cdots & i_s & i \\ j_1 & \cdots & j_s & j \end{matrix}$  - минор порядка  $s + 1$

$\widetilde{M}$  - окаймляющий минор минора  $M$ .

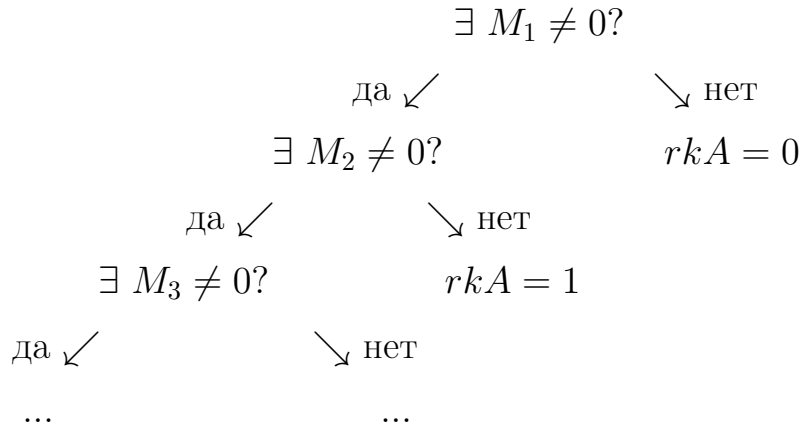
**Пример.**

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

$$M = \det A \begin{matrix} 1 & 3 \\ 2 & 4 \end{matrix} = \begin{vmatrix} 2 & 4 \\ 1 & 5 \end{vmatrix} = 6$$

$$\widetilde{M} = \det A \begin{matrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 4 \end{matrix} = \begin{vmatrix} 2 & 3 & 4 \\ 6 & 7 & 8 \\ 1 & 3 & 5 \end{vmatrix} = 0$$

Метод окаймляющих миноров:



**Утверждение.** Пусть  $A = (a_{ij})$  - матрица размера  $m \times n$ ,  $\exists$  минор  $M$  порядка  $r$ , отличный от нуля, и все миноры, окаймляющие его, равны нулю. Тогда  $rkA = r$ .

*Доказательство.* Пусть  $M = \det A \begin{matrix} i_1 & \cdots & i_r \\ j_1 & \cdots & j_r \end{matrix}$ . Т.к.  $M \neq 0$ , то строки матрицы

$A$  с номерами  $i_1, \dots, i_r$  ЛНЗ  $\implies rkA \geq r$

Предположим, что  $rkA \geq r + 1$ . Рассмотрим строки  $\overline{a_{i_1}}, \dots, \overline{a_{i_r}}$ , которые формируют минор  $M$ . Они ЛНЗ.

Т.к.  $rkA \geq r + 1$ , то  $\exists i \notin \{i_1, \dots, i_r\} : \overline{a_i}$  не выражается линейно через  $\overline{a_{i_1}}, \dots, \overline{a_{i_r}} \implies \overline{a_{i_1}}, \dots, \overline{a_{i_r}}, \overline{a_i}$  - ЛНЗ.

Образует из этих строк матрицу  $B \implies rkB = r + 1 \implies \exists r + 1$  ЛНЗ столбец. Столбцы с номерами  $j_1, \dots, j_r$  ЛНЗ, т.к.  $M \neq 0$

Т.к.  $rkB = r + 1$ , то  $\exists j \notin \{j_1, \dots, j_r\}$ : столбец с номером  $j$  не выражается через столбцы с номерами  $j_1, \dots, j_r$

Рассмотрим подматрицу  $C$  матрицы  $B$ , составленную из столбцов с номерами  $j_1, \dots, j_r, j \implies C$  - квадратная матрица порядка  $r + 1$  из ЛНЗ столбцов  $\implies \det C \neq 0$

$\implies$  т.к.  $\det C$  является окаймляющим минором минора  $M$ , получаем противоречие условию  $\implies rkA = r$ . □

## 8.6 Правила Крамера СЛУ

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_n \end{cases} \quad \text{Матричная форма } AX = B$$

СЛУ называется квадратной, если  $m = n$

Пусть СЛУ  $AX = B$  - квадратная.

Обозначение:  $\Delta = \det A = \det(A_1, \dots, A_n)$

$\Delta_i = \det(A_1, \dots, B, \dots, A_n)$

**Теорема.** Пусть  $AX = B$  - квадратная СЛУ с невырожденной  $A$

Тогда СЛУ имеет единственное решение и это решение можно найти по формуле:

$$x_1 = \frac{\Delta_1}{\Delta}, \dots, x_n = \frac{\Delta_n}{\Delta}$$

*Доказательство.* Т.к.  $A$  - невырожденная, то  $\det A \neq 0 \implies A \rightsquigarrow E$

Будем решать СЛУ методом Гаусса:

$$(A|B) = (E|\tilde{B}) \implies \begin{cases} x_1 = \tilde{b}_1 \\ \vdots \\ x_n = \tilde{b}_n \end{cases}$$

$$\frac{\Delta_i}{\Delta} = \frac{\det(A_1, \dots, B, \dots, A_n)}{\det(A_1, \dots, A_i, \dots, A_n)} = \frac{\det(E_1, \dots, \tilde{B}, \dots, E_n)}{\det(E_1, \dots, E_i, \dots, E_n)} = \frac{\tilde{b}_i}{1} = \tilde{b}_i$$

□

## 8.7 Обратная матрица

Пусть  $A$  - квадратная матрица порядка  $n$

**Определение.** Матрица  $B$  - называется обратной матрицей к  $A$ , если:

$$\begin{cases} A \cdot B = E \\ B \cdot A = E \end{cases}$$

Обозначается  $A^{-1}$

**Утверждение.** Если квадратная матрица  $A$  имеет обратную матрицу, то она одна.

*Доказательство.* Пусть  $\exists$  две обратной матрицы  $B_1, B_2$ , тогда:

$$B_1(AB_2) = (B_1A)B_2$$

$$B_1E = EB_2$$

$$B_1 = B_2$$

□

### Свойства.

1. Если матрица  $A$  имеет обратную, то  $A^{-1}$  тоже имеет обратную, причем  $(A^{-1})^{-1} = A$
2. Если матрица  $A$  имеет обратную,  $\lambda \neq 0$ , то  $\lambda A$ , тоже имеет обратную, причем  $(\lambda A)^{-1} = \lambda^{-1}A^{-1}$
3. Если матрица  $A$  имеет обратную, то  $A^T$  тоже имеет обратную, причем  $(A^T)^{-1} = (A^{-1})^T$
4. Если матрицы  $A, B$  квадратные порядка  $n$  и каждая имеет обратную, то  $AB$  тоже имеет обратную, причем  $(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$

*Доказательство.* Докажем, что  $B^{-1}A^{-1}$  удовлетворяет определению обратной матрицы для  $AB$

$$(A \cdot B)(B^{-1} \cdot A^{-1}) = A(BB^{-1})A^{-1} = AEA^{-1} = AA^{-1} = E$$

$$(B^{-1} \cdot A^{-1})(A \cdot B) = B^{-1}(A^{-1}A)B = B^{-1}EB = B^{-1}B = E$$

$$\implies (A \cdot B)(B^{-1} \cdot A^{-1}) = (B^{-1} \cdot A^{-1})(A \cdot B) = E$$

□

**Замечание.**  $A, B$ , имеют обратные  $\nRightarrow A + B$ , имеет обратную.

**Пример.**  $A$  и  $-A$

**Утверждение.** Любая элементарная матрица  $T$  имеет обратную, причем она соответствует обратному преобразованию.

*Доказательство.* Непосредственная проверка.

□

**Теорема.** (Критерий существования обратной матрицы)

Квадратная матрица  $A$  имеет обратную  $\iff$  она невырожденная.

*Доказательство.* Пусть  $A$  - квадратная, порядка  $n$   
 Надо доказать, что  $\exists A^{-1} \iff rkA = n \iff detA \neq 0$

$\implies$  Пусть  $\exists A^{-1}$ . По определению  $AA^{-1} = E$

Вычислим определитель обеих частей равенства:

$$detA \cdot detA^{-1} = det(AA^{-1}) = detE = 1 \implies detA \neq 0$$

$\Leftarrow$  Пусть  $A$  - невырожденная,  $detA \neq 0 \implies A \rightsquigarrow E \implies \exists$  набор элементарных матриц

$$T_1, \dots, T_k : (T_1 \cdot \dots \cdot T_k)A = E \quad (*)$$

По утверждению  $\forall i = \overline{1, k}$   $T_i$  имеет обратную.

По свойству (4) :  $T_1 \cdot \dots \cdot T_k$  имеет обратную.

$$\text{Умножим } (*) \text{ на обратную к } (T_1 \cdot \dots \cdot T_k) : (T_1 \cdot \dots \cdot T_k)^{-1} \cdot (T_1 \cdot \dots \cdot T_k) \cdot A = (T_1 \cdot \dots \cdot T_k)^{-1} E \implies A = (T_1 \cdot \dots \cdot T_k)^{-1}$$

$$\text{По свойству (1)} \exists ((T_1 \cdot \dots \cdot T_k)^{-1})^{-1} = (T_1 \cdot \dots \cdot T_k) \Rightarrow \exists A^{-1} = (T_1 \cdot \dots \cdot T_k)$$

□

Из доказательства имеем:

$$1. A^{-1} = T_1 \cdot \dots \cdot T_k = (T_1 \cdot \dots \cdot T_k)E$$

$$2. (T_1 \cdot \dots \cdot T_k)A = E$$

Т.е.  $A^{-1}$  получена из  $E$  с помощью ЭП над строками, которые приводят  $A$  к  $E$ .  
 Чтобы производить такие же ЭП над строками матрицы  $E$ , как над строками  $A$ , преобразования делают над расширенной матрицей:

$$(A|E) \rightsquigarrow ((T_1 \cdot \dots \cdot T_k)A|(T_1 \cdot \dots \cdot T_k)E) = (E|A^{-1})$$

Это метод нахождения обратной матрицы.

**Теорема.** (о явном выражении элементов обратной матрицы)

Пусть  $A = (a_{ij})$  - квадратная невырожденная матрица порядка  $n$ , тогда  $\exists$  обратная матрица к  $A$  и её элементы могут найдены по формуле:

$$b_{ij} = \frac{1}{detA} \cdot A_{ji}$$

где  $A^{-1} = (b_{ij})$ ,  $A_{ji}$  - алгебраическое дополнение.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}; \quad A^{-1} = \frac{1}{detA} \begin{pmatrix} A_{11} & \cdots & A_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ A_{n1} & \cdots & A_{nn} \end{pmatrix}$$

*Доказательство.* Т.к.  $A$  - невырожденная, то  $\exists A^{-1}$  по предыдущей теореме. Обратная матрица к  $A$  (назовем её  $X$ ) удовлетворяет уравнению:  $AX = E$ . Пусть  $X = (X_1, \dots, X_n)$ ,  $E = (E_1, \dots, E_n)$ , где  $X_i, E_i$  - столбцы соответствующих матриц, тогда  $AX = E$  эквивалентно системе:

$$\begin{cases} AX_1 = E_1 \\ AX_2 = E_2 \\ \vdots \\ AX_n = E_n \end{cases}$$

$\forall k = \overline{1, n}$  рассмотрим соответствующую СЛУ:  $AX_k = E_k$ . Она квадратная с невырожденной матрицей коэффициентов  $\implies$  Решение единственное и может быть найдено по формулам Крамера:

$$X_k = \begin{pmatrix} X_{1,k} \\ \vdots \\ X_{n,k} \end{pmatrix}, \quad \text{где } \forall i = \overline{1, n}; \quad X_{i,k} = \frac{\Delta_i}{\Delta} = \frac{\Delta_i}{\det A}$$

$$\Delta_i = \det(A_1, \dots, \underset{i\text{-ое место}}{E_k}, \dots, A_n) = A_{ki} \implies X_{i,k} = \frac{A_{ki}}{\det A}$$

□

## 9 Алгебраические структуры

$A, B$  - множества.

Декартово произведение:  $A \times B = \{(a, b) \mid a \in A, b \in B\}$

**Определение.** Бинарной операцией на множестве  $A$  называется отображение:

$$\rho : A \times A \rightarrow A$$

Обозначается:

1.  $\rho(a_1, a_2) = a_3$
2.  $a_1 \rho a_2 = a_3$
3.  $a_1 * a_2 = a_3$
4.  $(A, *)$  — на  $A$  задана бинарная операция  $*$

**Определение.**  $(A, *)$  — говорят, что на  $A$  определена алгебраическая структура.  $(A, *)$  называется алгебраической системой.

**Определение.** Бинарная операция  $(*)$  на  $A$  называется коммутативной, если  $\forall a, b \in A : a * b = b * a$

**Определение.** Бинарная операция  $(*)$  на  $A$  называется ассоциативной, если  $\forall a, b, c \in A : a * (b * c) = (a * b) * c$

**Примеры.**

1.  $(\mathbb{Z}, +)$  ассоциативна и коммутативна.
2.  $(\mathbb{Z}, -)$  НЕ ассоциативна и НЕ коммутативна.
3.  $(M_{m \times n}, +)$  ассоциативна и коммутативна.
4.  $(M_{m \times n}, \cdot)$  ассоциативна и НЕ коммутативна.

**Определение.** Элемент  $e \in A$  называется нейтральным элементом относительно бинарной операции  $(*)$ , если  $\forall a \in A : a * e = e * a = a$

**Примеры.**

1.  $(\mathbb{Z}, +)$ :  $e = 0$
2.  $(\mathbb{Z}, \cdot)$ :  $e = 1$

3.  $(\mathbb{Z}, -)$ :  $e = 0$

4.  $(\mathbb{N}, +)$ :  $\nexists e$

**Утверждение.** Если нейтральный элемент существует, то он единственный.

*Доказательство.* (От противного) Допустим, что  $\exists e_1, e_2 \in A$  - нейтральные

$$e_1 \neq e_2 \implies \underbrace{e_1}_{\text{нейтральный}} * e_2 = e_2; \quad e_1 * \underbrace{e_2}_{\text{нейтральный}} = e_1 \implies e_1 = e_2$$

□

**Определение.** группоид - это множество  $A$ , на котором введена бинарная операция  $(*)$ .

Обозначается:  $(A, *)$

**Определение.** Полугруппа - группоид с ассоциативной бинарной операцией.

**Определение.** Моноид - полугруппа, в которой  $\exists$  нейтральный элемент.

Обозначение:  $(A, *, e)$

**Утверждение.** Если элемент  $a$  моноида  $A$  имеет обратный, то этот обратный единственный.

*Доказательство.* Допустим  $\exists b_1, b_2$  - обратные к  $a$  элементы:  $b_1 \neq b_2$

В силу ассоциативности:

$$b_1 * (a * b_2) = (b_1 * a) * b_2$$

$$b_1 * e = e * b_2$$

$$b_1 = b_2$$

□

### Примеры.

1.  $(M_{n \times m}(\mathbb{R}), \cdot, E)$  моноид,  $\exists A^{-1} \iff \det A \neq 0$

2.  $(\mathbb{Z}, \cdot, 1)$  моноид, 1 и  $-1$  обратимы

3.  $(\mathbb{R}, \cdot, 1)$  моноид,  $\forall a \neq 0 : \exists a^{-1}$

### Свойства.

1) Если элемент  $a$  имеет обратный  $b$ , то элемент  $b$  имеет обратный и этот обратный равен  $a$



2) Если  $a_1$  имеет обратный  $b_1$ ,  $a_2$  имеет обратный  $b_2$ , то:  $(a_1 * a_2)^{-1} = b_2 * b_1$

**Определение.** Группа - моноид, в котором каждый элемент имеет обратный.

**Определение.** Группоид (полугруппа, моноид, группа) называется коммутативным, если бинарная операция коммутативна.

**Определение.** Абелева группа - коммутативная группа.

### Примеры.

1.  $(\mathbb{Z}, +, 0)$  - группа (абелева)
2.  $(\mathbb{Z}, \cdot, 1)$  - НЕ группа (коммутативный моноид)
3.  $(\mathbb{R}, \cdot, 1)$  - НЕ группа
4.  $(\mathbb{R}/\{0\}, \cdot, 1)$  - группа (абелева)
5.  $(M_{m \times n}(\mathbb{R}), \cdot, E)$  - НЕ группа
6.  $(GL_n, \cdot, E)$  - группа  
( $GL_n$  - множество невырожденных матриц порядка  $n$  с коэф. из  $\mathbb{R}$ )

**Определение.** Множество  $A$ , на котором задана бинарная операция  $(*)$ , называется группой, если:

1.  $\forall a, b, c \in A : a * (b * c) = (a * b) * c$  (ассоциативность)
2.  $\exists e \in A : \forall a \in A : a * e = e * a = a$  (нейтральный элемент)
3.  $\forall a \in A \exists b \in A : a * b = b * a = e$  (обратный элемент)

Терминология		
	Аддитивность	Мультипликативность
$*$	$+$ , сложение	$\cdot$ , умножение
$e$	$0$ , нулевой элемент	$e$ , единичный элемент
обратный к $a$	$-a$ , противоположный	$a^{-1}$ , обратный

## 9.1 Изоморфизм группы

Пусть  $(G_1, *, e_1)$ ,  $(G_2, \circ, e_2)$  - группы

**Определение.** Группы  $G_1, G_2$  называются изоморфными, если  $\exists$  отображение  $\varphi : G_1 \rightarrow G_2$  :

1.  $\varphi$  — биекция.
2.  $\forall a, b \in G_1 : \varphi(a * b) = \varphi(a) \circ \varphi(b)$

Обозначение:  $G_1 \cong G_2$

При этом отображение называется изоморфизмом групп.

**Пример.**  $(\mathbb{R}, +, 0)$ ,  $(\mathbb{R}^+, \cdot, 1)$

$\varphi : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^+$

$$\begin{cases} \varphi(x) = e^x - \text{биекция} \\ \varphi(a + b) = e^{a+b} = e^a \cdot e^b = \varphi(a) \cdot \varphi(b) \end{cases} \implies \mathbb{R} \cong \mathbb{R}^+$$

**Свойства.**

1.  $\varphi(e_1) = e_2$
2.  $\varphi(a^{-1}) = \varphi(a)^{-1}$

*Доказательство.*

- 1)  $\forall a \in G_1 :$

$$a * e_1 = a$$

$$\varphi(a * e_1) = \varphi(a)$$

$$\varphi(a) \circ \varphi(e_1) = \varphi(a)$$

Т.к.  $G_2$  - группа, то  $\exists \varphi(a)^{-1}$ . Умножение на  $\varphi(a)^{-1}$  слева:

$$\varphi(a)^{-1} \circ (\varphi(a) \circ \varphi(e_1)) = \varphi(a)^{-1} \circ \varphi(a) = e_2$$

- 2)

$$a^{-1} * a = e_1$$

$$\varphi(a^{-1} * a) = \varphi(e_1) = e_2$$

$$\varphi(a^{-1}) \circ \varphi(a) = e_2$$

$\implies$  обратный к  $\varphi(a)$  является  $\varphi(a)^{-1}$

Аналогично  $\varphi(a) \circ \varphi(a^{-1}) = e_2$

□

## 9.2 Группа подстановок

**Определение.** Подстановкой степени  $n$  называется биективным отображением  $\sigma$  множества  $\{1, \dots, n\}$  в себя.

$$\{1, \dots, n\} \rightarrow \{1, \dots, n\} - \text{биекция}$$

Подстановку можно написать в виде таблицы:

$$\sigma = \begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \cdots & i_n \\ j_1 & j_2 & \cdots & j_n \end{pmatrix}$$

В верхней строке расположены числа от 1 до  $n$  в некотором порядке. В нижней строке расположены их образы, т.е.  $j_k = \sigma(i_k)$

**Пример.**  $n = 3$  :

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

Если поменять столбцы местами, отображение не изменится.

Если в верхней строке числа упорядочить по возрастанию, то такая запись будет называться стандартной.

**Определение.** Подстановка  $\text{id}$  степени  $n$  называется тождественной, если:

$$\forall k \in \{1, \dots, n\} : \text{id}(k) = k$$

т.е.

$$\text{id} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \cdots & n \\ 1 & 2 & \cdots & n \end{pmatrix}$$

Обозначение:  $\Omega = \{1, \dots, n\}$  (множество, являющееся отрезком натурального ряда)

**Определение.** Произведение подстановок  $\pi$  и  $\tau$  степени  $n$  - это их композиция  $\pi \circ \tau$ , т.е.

$$(\pi \circ \tau)(k) = \pi(\tau(k))$$

**Утверждение. (1)** Произведение подстановок степени  $n$  - снова подстановка длины  $n$ .

**Утверждение. (2)** Множество  $S_n$  всех подстановок степени  $n$ , относительно этого произведения (композиции), является группой.

*Доказательство.* По утверждению (1) произведение - это бинарное отношение:

- 1) ассоциативность верна.
- 2)  $\text{id}$  - нейтральный элемент.
- 3)  $\forall \sigma \in S_n \exists \sigma^{-1} \in S_n$ , т.к.  $\sigma : \Omega \xrightarrow{\text{биекция}} \Omega$

□

**Определение.** Группа  $S_n$  называется симметрической группой степени  $n$  (группой всех подстановок степени  $n$ ).

**Утверждение.**  $|S_n| = n!$

**Утверждение.** Группа  $S_n$  - НЕ коммутативна.

**Пример.**

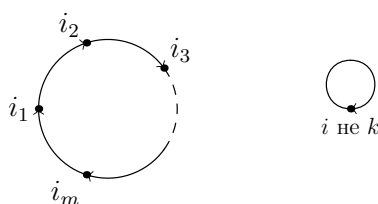
$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix} \neq \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3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

**Определение.** Циклом длины  $k$  называется подстановка, в которой  $\forall i \in \{1, \dots, n\} \setminus \{i_1, \dots, i_k\}$ , где  $\sigma(i) = i$ , при этом:

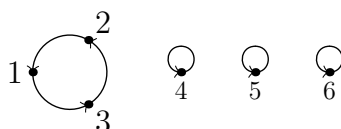
$$\sigma(i_1) = i_2, \sigma(i_2) = i_3, \dots, \sigma(i_k) = i_1$$

Обозначение:  $(i_1, \dots, i_k)$

Представление в виде графа:



**Пример.**  $n = 6, \sigma = (1, 3, 2)$



**Замечание.** Заметим, что  $(i_1, i_2, \dots, i_k) = (i_k, i_1, \dots, i_{k-1}) = (i_2, i_3, \dots, i_1) = \dots$

**Определение.** Циклы  $(i_1, \dots, i_k)$  и  $(j_1, \dots, j_k)$  называются независимыми, если:

$$\{i_1, \dots, i_k\} \cap \{j_1, \dots, j_k\} = \emptyset$$

**Пример.**  $(1, 2, 3), (4, 5)$

**Утверждение.** Независимые циклы коммутируют.

**Пример.**  $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 3 & 1 & 5 & 4 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 4 & 5 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 6 \end{pmatrix}$

**Теорема 1.** Любая подстановка  $\sigma \in S_n$ ,  $\sigma \neq \text{id}$  раскладывается в произведение независимых циклов длины  $\geq 2$ , причем это разложение единственно с точностью до перестановки множителей.

*Доказательство.*

$\exists$ : Рассмотрим степени подстановки  $\sigma$ .

По определению:  $\sigma^0 = \text{id}$ ;

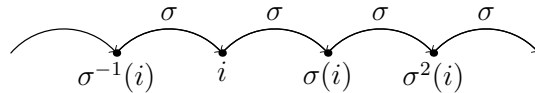
$$\sigma^m := \sigma \cdot \dots \cdot \sigma, \text{ при } m > 0;$$

$$\sigma^m := \sigma^{-1} \cdot \dots \cdot \sigma^{-1}, \text{ при } m < 0$$

Отметим, что:

1. Степень подстановки  $\sigma^m$  - это подстановка  $\forall m \in \mathbb{Z}$
2.  $\sigma^{m_1} \cdot \sigma^{m_2} = \sigma^{m_1+m_2}$
3.  $(\sigma^{m_1})^{m_2} = \sigma^{m_1 \cdot m_2}$

Рассмотрим произвольный  $i \in \{1, \dots, n\}$



**Определение.** Множество  $\text{Orb}(i) = \{\sigma^m(i) \mid m \in \mathbb{Z}\}$  называется орбитой числа  $i$ .

$$\text{Orb}(i) \subseteq \{1, \dots, n\} \implies \exists m_1, m_2 \in \mathbb{Z} : \sigma^{m_1}(i) = \sigma^{m_2}(i) = j$$

Допустим, что  $m_1 > m_2$ , тогда  $\sigma^{m_1-m_2}(i) = \sigma^{-m_2}(\sigma^{m_1}(i)) = \sigma^{-m_2}(j) = i$   
 $\implies$  (т.к.  $m_1 - m_2 \in \mathbb{N}$ )  $\exists$  такое наименьшее  $k \in \mathbb{N}^0$  :  $\sigma^k(i) = i$

$$\text{Orb}(i) = \{i, \sigma(i), \dots, \sigma^{k-1}(i)\}$$

**Свойства.**

1. Различные орбиты не пересекаются.

*Доказательство.* Пусть  $l \in \text{Orb}(i) \cap \text{Orb}(j) \implies \exists m_1, m_2 \in \mathbb{N}^0$  :  
 $\sigma^{m_1}(i) = l = \sigma^{m_2}(j) \implies \sigma^{m_1-m_2}(i) = \sigma^{-m_2}(\sigma^{m_1}(i)) = \sigma^{-m_2}(l) = j \implies$   
 $\forall p \in \mathbb{Z} : \sigma^p(j) = \sigma^p(\sigma^{m_1-m_2}(i)) = \sigma^{m_1-m_2+p}(i) \implies \text{Orb}(j) \subseteq \text{Orb}(i)$   
 Аналогично  $\text{Orb}(i) \subseteq \text{Orb}(j) \implies \text{Orb}(i) = \text{Orb}(j)$  □

$$2. \{1, \dots, n\} = \text{Orb}(i_1) \cup \dots \cup \text{Orb}(i_s)$$

*Доказательство.* Т.к.  $\forall i \in \{1, \dots, n\} : i \in \text{Orb}(i)$  □

Продолжаем доказательство теоремы. Рассмотрим разложение  $\{1, \dots, n\}$  как объединение  $\text{Orb}$ , где  $k_i$  - количество элементов в  $\text{Orb}$ :

$$\{1, \dots, n\} = \underset{k_1}{\text{Orb}(i_1)} \sqcup \dots \sqcup \underset{k_t}{\text{Orb}(i_t)} \sqcup \underset{k_{t+1}}{\text{Orb}(i_{t+1})} \sqcup \dots \sqcup \underset{k_s}{\text{Orb}(i_s)}$$

Если  $\sigma \neq \text{id}$ , то  $k_1 > 1, \dots, k_t > 1, k_{t+1} = 1, \dots, k_s = 1 \implies$   
 $\sigma = (i_1 \ \sigma(i_1) \ \dots \ \sigma^{k_1-1}(i_1)) \ \dots \ (i_t \ \sigma(i_t) \ \dots \ \sigma^{k_t-1}(i_t)). \exists$  доказано.

! : (От противного)

Допустим,

$$\sigma = \pi_1, \dots, \pi_\nu$$

$$\sigma = \tau_1, \dots, \tau_\mu$$

Различные разложения на независимые циклы длины  $\geq 2$

Т.к.  $\sigma \neq \text{id}$ , то  $\exists j : \sigma(j) \neq j \implies$  с точностью до нумерации:

$$\pi_1(j) \neq j, \ \tau_1(j) \neq j$$

$$\begin{aligned} \sigma(j) = \pi_1(j) \\ \sigma(j) = \tau_1(j) \end{aligned} \implies \forall m \in \mathbb{N}^0 : \begin{aligned} \sigma^m(j) = \pi_1^m(j) \\ \sigma^m(j) = \tau_1^m(j) \end{aligned}$$

Т.к. цикл полностью определяется степенями  $\sigma$ , то  $\pi_1 = \tau_1 \implies \pi_2 \dots \pi_\nu = \tau_2 \dots \tau_\mu$ . Далее индукция по  $\nu$  и  $\mu \implies$  Противоречие  $\implies$  Разложение  $\sigma$  единственно. □

**Определение.** Цикл длины 2 называется транспозицией.

**Теорема.** Любая подстановка  $\sigma \in S_n$  раскладывается в произведение транспозиций.

*Доказательство.* Если  $\sigma = \text{id}$ , то  $\sigma = (12)(12)$

Если  $\sigma \neq \text{id}$ , то по Теореме (1)  $\sigma$  раскладывается в произведение независимых циклов длины  $\geq 2$

Поэтому достаточно разложить на транспозиции каждый такой цикл.

$$k > 1 \quad (1, 2, \dots, k) = (1, k)(1, k-1) \dots (1, 3)(1, 2)$$

□

### 9.3 Четность подстановки

$$\sigma \in S_n; \quad \sigma = \begin{pmatrix} i_1 & \cdots & i_n \\ j_1 & \cdots & j_n \end{pmatrix}$$

**Определение.** Знаком подстановки  $\sigma$  называется функция:

$$\text{sgn}(\sigma) := \text{sgn}(i_1, \dots, i_n) \cdot \text{sgn}(j_1, \dots, j_n)$$

**Утверждение.** Знак подстановки не зависит от способа записи подстановки в виде таблицы.

*Доказательство.* Если  $\begin{pmatrix} i_1 & \cdots & i_n \\ j_1 & \cdots & j_n \end{pmatrix}$  и  $\begin{pmatrix} m_1 & \cdots & m_n \\ k_1 & \cdots & k_n \end{pmatrix}$  - две записи одной и той же подстановки  $\sigma$ , то от  $\begin{pmatrix} i_1 & \cdots & i_n \\ j_1 & \cdots & j_n \end{pmatrix}$  к  $\begin{pmatrix} m_1 & \cdots & m_n \\ k_1 & \cdots & k_n \end{pmatrix}$  можно перейти за конечное число перемен столбцов местами. Каждая перемена столбцов местами производит транспозицию в верхней и в нижней строке  $\implies$  знак меняется и там, и там  $\implies$  знак произведения не изменяется.  $\square$

$$\text{В стандартной записи } \sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \cdots & n \\ i_1 & i_2 & \cdots & i_n \end{pmatrix} \implies \text{sgn}(\sigma) = \text{sgn}(i_1, i_2, \dots, i_n)$$

**Определение.** Подстановка  $\sigma$  называется четной (нечетной), если:

$$\text{sgn}(\sigma) = 1 \quad (\text{sgn}(\sigma) = -1)$$

**Свойства.**

$$1. \text{sgn}(\sigma^{-1}) = \text{sgn}(\sigma)$$

$$\text{Доказательство. } \sigma = \begin{pmatrix} i_1 & \cdots & i_n \\ j_1 & \cdots & j_n \end{pmatrix} \implies \sigma^{-1} = \begin{pmatrix} j_1 & \cdots & j_n \\ i_1 & \cdots & i_n \end{pmatrix} \quad \square$$

$$2. \text{sgn}(\sigma \cdot \tau) = \text{sgn}(\sigma) \cdot \text{sgn}(\tau) \quad (\sigma, \tau \in S_n)$$

*Доказательство.*

$$\sigma = \begin{pmatrix} i_1 & \cdots & i_n \\ j_1 & \cdots & j_n \end{pmatrix}, \tau = \begin{pmatrix} k_1 & \cdots & k_n \\ i_1 & \cdots & i_n \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} \implies \sigma \cdot \tau &= \begin{pmatrix} k_1 & \cdots & k_n \\ j_1 & \cdots & j_n \end{pmatrix} \implies \text{sgn}(\sigma \cdot \tau) = \text{sgn}(k_1, \dots, k_n) \cdot \text{sgn}(j_1, \dots, j_n) = \\ &= \text{sgn}(k_1, \dots, k_n) \cdot \underbrace{\text{sgn}(i_1, \dots, i_n) \cdot \text{sgn}(i_1, \dots, i_n)}_1 \cdot \text{sgn}(j_1, \dots, j_n) = \text{sgn}(\sigma) \cdot \text{sgn}(\tau) \quad \square \end{aligned}$$

### Утверждение.

1. если  $\tau$  - транспозиция, то  $\text{sgn}(\tau) = -1$
2. если  $\sigma$  - цикл длины  $k$ , то  $\text{sgn}(\sigma) = (-1)^{k-1}$
3. если  $\sigma = \tau_1 \cdot \dots \cdot \tau_l$ , где  $\tau_i$  - транспозиции, то  $\text{sgn}(\sigma) = (-1)^l$

*Доказательство.*

1)

$$\tau = \begin{pmatrix} 1 & \dots & i & \dots & j & \dots & n \\ 1 & \dots & j & \dots & i & \dots & n \end{pmatrix}$$

$$\implies \text{sgn}(\tau) = \text{sgn}(1, \dots, j, \dots, i, \dots, n) = -\text{sgn}(1, \dots, i, \dots, j, \dots, n) = -1$$

3) следует из Свойства (2) и Утверждения (1):

$$\text{sgn}(\sigma) = \text{sgn}(\tau_1) \cdot \text{sgn}(\tau_2) \cdot \dots \cdot \text{sgn}(\tau_l) = \underbrace{(-1) \cdot (-1) \cdot \dots \cdot (-1)}_l = (-1)^l$$

2)  $\sigma = (i_1, \dots, i_k) = (i_1, i_k)(i_1, i_{k-1}) \dots (i_1, i_2) = (\text{по Утверждения (3)}) = (-1)^{k-1}$

□

### Пример.

$$\begin{aligned} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 3 & 1 & 2 & 5 & 4 & 6 \end{pmatrix} &= \begin{pmatrix} 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 4 & 5 \end{pmatrix} = (-1)^2 \cdot (\text{нечет}) = \\ &= (\text{чет}) \cdot (\text{нечет}) = (\text{нечет}) \end{aligned}$$

## 9.4 Подгруппа

$(A, *)$  - множество с бинарной операцией.  $B \subseteq A$

**Определение.** Говорят, что  $B$  замкнуто относительно бинарной операции  $*$ , если:

$$\forall b_1, b_2 \in B : b_1 * b_2 \in B$$

В этом случае  $B$  превращается в алгебраическую структуру.

**Пример.**  $\mathbb{N}$  (коммутативная полугруппа)  $\subset \mathbb{Z}$  ( $+$  абелева группа)

**Определение.** Множество  $H$  называется подгруппой группы  $G$ , если:



$$1. \forall h_1, h_2 \in H \implies h_1 \cdot h_2 \in H$$

$$2. e \in H$$

$$3. \forall h \in H \implies h^{-1} \in H$$

Обозначается:  $H \leq G$

**Утверждение.** Любая подгруппа группы  $G$  сама является группой, относительно той же операции.

**Замечание.** В определении подгруппы (2.)  $\longleftrightarrow "H \neq \emptyset"$

**Примеры.**

$$1) \mathbb{N} \leq \mathbb{Z}$$

$$2) \mathbb{Z} \leq \mathbb{Q} \leq \mathbb{R}$$

$$3) m\mathbb{Z} \leq \mathbb{Z}, m \in \mathbb{N}$$

$$4) A_n - \text{все четные подстановки} \\ A_n \leq S_n. \text{ (для нечетных неверно)}$$

## 9.5 Кольца и поля

**Определение.** Множество  $K$ , на котором введены 2 бинарные операции: " $+$ " - сложение, " $\cdot$ " - умножение, называется кольцом, если выполнены следующие аксиомы:

$$1. (K, +) - \text{абелева группа}$$

$$2. \forall a, b, c \in K : a(b + c) = ab + ac \text{ и } (a + b)c = ac + bc$$

Обозначается:  $(K, +, \cdot)$

**Примеры.**

$$1. (\mathbb{Z}, +, \cdot)$$

$$2. (M_n(\mathbb{R}), +, \cdot)$$

**Определение.** Кольцо называется ассоциативным, если умножение ассоциативно.

**Определение.** Кольцо называется коммутативным, если умножение коммутативное.

**Определение.** Кольцо называется кольцом с единицей, если существует нейтральный элемент по умножению:

$$\exists e \in K : \forall a \in K : e \cdot a = a \cdot e = a$$

**Утверждение.** Если в  $K$  есть единица, то она единственная.

**Примеры.**

1.  $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$  - коммутативное, ассоциативное кольцо с 1
2.  $(M_n(\mathbb{R}), +, \cdot)$  - НЕ коммутативное, ассоциативное кольцо с 1
3.  $(V^3, +, \times)$ , ( $\times$  - векторное произведение) - НЕ коммутативное, НЕ ассоциативное кольцо без 1
4.  $(2\mathbb{Z}, +, \cdot)$  - коммутативное, ассоциативное кольцо без 1

**Следствия. (простейшие)**

1.
  - 0 - единственный
  - $\forall a \in K$  - противоположный единственный
  - $\forall a, b \in K \exists! x \in K : a + x = b \implies x = b + (-a)$ ; ( $x!$ , т.к.  $(-a)!$ )  
Обозначается:  $x = b - a$
2.  $\forall a \in K : a \cdot 0 = 0 \cdot a = 0$
3.  $a \cdot (-b) = (-a) \cdot b = -(a \cdot b)$
4.  $\forall a, b, c \in K : a(b - c) = ab - ac, (b - c)a = ba - ca$
5. Если  $K$  - кольцо с 1, то  $a(-e) = (-e)a = -a$

**Замечание.** Пусть  $K$  - кольцо с единицей ( $e$ ), тогда если  $e = 0 \implies K = \{0\}$

*Доказательство.*  $\forall a \in K : 0 = 0 \cdot a = e \cdot a \implies a = 0$

□

Пусть  $K$  - кольцо с единицей

**Определение.** Элемент  $a \in K$  называется обратимым, если:

$$\exists b \in K : ab = ba = 1$$

При этом элемент  $b$  должен быть обратным к  $a$

**Утверждение.** Пусть  $K$  - ассоциативное кольцо с 1, тогда если элемент  $a \in K$  имеет обратный, то он единственный.

**Примеры.**

1.  $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$ : 1,  $-1$  - обратимые, других нет.

2.  $(\mathbb{R}, +, \cdot)$ :  $\forall a \in \mathbb{R}, a \neq 0$  - обратим.

Обозначается:  $K$  - ассоциативное кольцо с 1

$K^*$  - множество элементов кольца  $K$ , имеющих обратный.

**Утверждение.**  $K^*$  - группа относительно умножения.

**Пример.**  $\mathbb{Z}^* = \{1, -1\}$

**Определение.** Поле  $K$  - коммутативное, ассоциативное кольцо с  $1 \neq 0$ , в котором любой ненулевой элемент обратим.

**Замечание.**  $0 = e \iff K = \{0\}$  - не поле.

**Примеры.**

1.  $(\mathbb{R}, +, \cdot)$  - поле

2.  $(\mathbb{Q}, +, \cdot)$  - поле

3.  $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$  - НЕ поле

**Пример.**  $\mathbb{Z}_n$  - коммутативное, ассоциативное кольцо с 1

**Утверждение.**  $k \in \mathbb{Z}_n$  - обратим  $\iff (k, n) = 1$

**Теорема.**  $\mathbb{Z}_n$  - поле  $\iff n$  - простое

*Доказательство.*

$\implies$  Пусть  $\mathbb{Z}_n$  - поле, тогда  $\forall k \in \mathbb{Z}_n$  имеет обратный  $m$ :  $km = 1$ .

Предположим, что  $n$  - не простое, тогда  $n = st$ , где  $1 < s, t < n$

$\implies s, t \neq 0$ , но  $st = n = 0$  (в  $\mathbb{Z}_n$ )  $\implies s$  и  $t$  - делители нуля - противоречие (в поле нет делителей нуля, это доказывается чуть ниже).

$\impliedby$   $n$  - простое, то  $\forall k \neq 0 \in \mathbb{Z}_n$ :  $n \neq k \implies (n, k) = 1$

$\implies k$  - обратим (остальные аксиомы поля проверяются непосредственно).

□

**Определение.** Говорят, что кольцо  $K$  не имеет делителей нуля, если из равенства  $a \cdot b = 0 \implies a = 0$  или  $b = 0$ .

Если же для ненулевого элемента  $a \in K$  найдется ненулевой элемент  $b \in K : a \cdot b = 0$ , то  $a, b$  называются делителями нуля.

**Примеры.**

1.  $\mathbb{Z}$  : без делителя нуля

2.  $\mathbb{Z}_6$  :  $2 \cdot 3 = 0 \implies$  есть делители нуля.

3.  $M_2(\mathbb{R})$ : 
$$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

**Утверждение.** Если в кольце  $K$  нет делителя нуля, то возможно сокращение, если  $a \cdot c = b \cdot c$ , и  $c \neq 0$ , то  $a = b$

*Доказательство.*  $a \cdot c = b \cdot c \implies a \cdot c - b \cdot c = 0 \implies (a - b) \cdot c = 0$

т.к. нет делителя нуля  $\implies$  либо  $c = 0$ , либо  $a - b = 0$ , но  $c \neq 0 \implies a = b$  □

**Утверждение.** В поле нет делителя нуля.

*Доказательство.* Предположим, что: 
$$\begin{cases} a \cdot b = 0 \\ a \neq 0 \\ b \neq 0 \end{cases} \quad \text{т.к. } a \neq 0, \text{ в поле } \exists a^{-1}$$

Умножим  $a \cdot b = 0$  на  $a^{-1}$

$$\begin{cases} a^{-1}(a \cdot b) = a^{-1} \cdot 0 = 0 \\ a^{-1}(a \cdot b) = (a^{-1} \cdot a)b = 1 \cdot b = b \end{cases} \implies b = 0 \quad \square$$

**Утверждение.** Пусть  $K$  - коммутативное, ассоциативное кольцо с 1, тогда:

$$x - \text{обратим} \iff x - \text{не делитель нуля}$$

*Доказательство.* Упражнение □

## 9.6 Изоморфные кольца и поля

**Определение.** Кольца  $K$  и  $\tilde{K}$  называются изоморфными, если:  $\exists \varphi : K \rightarrow \tilde{K} :$

1.  $\varphi$  - биекция

2.  $\forall a, b \in K : \varphi(a + b) = \varphi(a) + \varphi(b)$

$$3. \forall a, b \in K : \varphi(ab) = \varphi(a) \cdot \varphi(b)$$

Обозначается:  $K \cong \tilde{K}$ ,  $\varphi$  — изоморфизм колец

**Следствия.**

$$1. \varphi(0) = \tilde{0}$$

$$2. \varphi(-a) = -\varphi(a)$$

3. Если  $K$  — ассоциативное кольцо с 1, то  $\varphi(e) = e$ ,  
а если  $a \in K$  обратим, то  $\varphi(a^{-1}) = \varphi(a)^{-1}$

**Определение.** Поля  $P$  и  $\tilde{P}$  изоморфны, если они изоморфны как кольца.

**Определение.** Подмножество  $L$  кольца  $K$  называется подкольцом, если:

1.  $L$  — подгруппа адитивной группы кольца  $K$ , т.е.

- $\forall a, b \in L : a + b \in L$
- $0 \in L$
- $\forall a \in L : (-a) \in L$

2.  $\forall a, b \in L : a \cdot b \in L$

**Утверждение.** Любое подкольцо кольца  $K$  само является кольцом относительно тех же операций.

**Определение.** Подмножество  $L$  поля  $K$  называется подполем, если:

1.  $L$  — подкольцо кольца  $K$

2.  $e \in L$

3.  $\forall a \in L, a \neq 0 \implies a^{-1} \in L$

**Утверждение.** Любое подмножество поля  $K$  само является полем относительно тех же операций.

**Примеры.**

1.  $\mathbb{Q} \subseteq \mathbb{R}$  — подполе

2.  $\mathbb{Z} \subseteq \mathbb{R}$  — подкольцо

3.  $2\mathbb{Z} \subseteq \mathbb{Z}$  — подкольцо

**Упражнение.** В  $\mathbb{Q}$  нет подполей, отличных от самого  $\mathbb{Q}$ .

## 9.7 Характеристика поля

**Определение.** Говорят, что поле  $P$  имеет характеристику  $n$ , если  $n$  - наименьшее натуральное число, такое, что  $\underbrace{1 + 1 + \dots + 1}_n = 0$ .

Если такого числа нет, то говорят, что поле имеет характеристику 0.

Обозначается:  $\text{char} P = n$

**Примеры.**

1.  $\text{char} \mathbb{Z}_3 = 3$  ( $1 + 1 + 1 = 0$ )

2.  $\text{char} \mathbb{R} = 0$

**Замечание.** Если  $n \neq 0$ ,  $\text{char} P = n$ , то  $\forall a \in P$ :

$$\underbrace{a + a + \dots + a}_n = \underbrace{a \cdot 1 + a \cdot 1 + \dots + a \cdot 1}_n = a \cdot \underbrace{(1 + 1 + \dots + 1)}_n = a \cdot 0 = 0$$

**Утверждение.** Если  $P$  - поле характеристики  $n$ ,  $n \neq 0$ , то  $n$  - простое.

*Доказательство.* Докажем,  $n = m \cdot k$ ,  $1 < m$ ,  $k < n$ :

$$\underbrace{1 + 1 + \dots + 1}_n = \underbrace{(1 + 1 + \dots + 1)}_m \underbrace{(1 + 1 + \dots + 1)}_k \implies m \cdot k = 0$$

В поле нет делителей нуля  $\implies \underbrace{1 + 1 + \dots + 1}_m = 0$ . Противоречие.  $\square$

**Замечание.** Теория решения СЛУ (метод Гаусса, правила Крамера, ...), теория определителей, утверждения о векторных пространствах (в частности о матрицах), которые мы рассматривали ранее, переносятся с  $\mathbb{R}$  на произвольные поля.

**Исключение** - поле характеристики 2: в определении кососимметричной и полилинейной функции надо требовать, чтобы при 2 совпадающих аргументах  $f(\dots, v, \dots, v, \dots) = 0$ . Отсюда получаем, что  $f(\dots, v, \dots, w, \dots) = -f(\dots, w, \dots, v, \dots)$  (при  $\text{char} P = 2$  получаем:  $1 = -1$ )

## 9.8 Поле комплексных чисел

**Определение.** Поле комплексных чисел  $\mathbb{C}$  - это поле, в котором выполнены следующие условия:

1. Поле  $\mathbb{R}$  содержится в  $\mathbb{C}$  в качестве подполя.

2. В  $\mathbb{C}$   $\exists$  элемент  $i : i^2 = -1$

3.  $\mathbb{C}$  - наименьшее поле, удовлетворяющее условиям 1. и 2.

Т.е.  $\forall F \subseteq \mathbb{C} : \mathbb{R} \subseteq F, i \in F \implies F = \mathbb{C}$

**Теорема.** Поле  $\mathbb{C}$  комплексных чисел существует, причем оно единственно с точностью до изоморфизма, оставляющего все вещественные числа на месте. Кроме того,  $\forall z \in \mathbb{C}$  представляется единственным образом в виде:  $z = a + bi$ , где  $a, b \in \mathbb{R}$ .

*Доказательство.*

1.) Предположим, что поле комплексных чисел  $\mathbb{C}$  существует, и докажем его единственность.

Для этого исследуем  $\mathbb{C}$

Рассмотрим в  $\mathbb{C}$  подмножество  $F$ :

$$F = \{a + bi \mid a, b \in \mathbb{R}\} \subseteq \mathbb{C}$$

Докажем, что  $F$  - подполе:

$$1) (a + bi) + (\tilde{a} + \tilde{b}i) = (a + \tilde{a}) + (b + \tilde{b})i \in F$$

$$2) 0 = 0 + 0i \in F$$

$$3) -(a + bi) = (-a) + (-b)i \in F$$

$$4) (a + bi)(\tilde{a} + \tilde{b}i) = (a\tilde{a} - b\tilde{b}) + (a\tilde{b} + \tilde{a}b)i \in F$$

$$5) e = 1 + 0i \in F$$

$$6) \forall (a + bi) \in F \exists (a + bi)^{-1} = \frac{1}{a+bi} = \frac{a-bi}{a^2+b^2} = \left(\frac{a}{a^2+b^2} + \frac{-b}{a^2+b^2}i\right) \in F$$

$\implies F$  - подполе поля  $\mathbb{C}$

$\mathbb{R} \subseteq F$ , т.к.  $\forall a \in \mathbb{R} \exists (a + 0 \cdot i) \in F$  и  $\exists i = (0 + 1 \cdot i) \in F$

По третьей аксиоме из определения поле  $\mathbb{C} : F = \mathbb{C}$

Мы доказали, что если поле комплексных чисел существует, то любой элемент в нем представляется в виде  $z = a + bi$ , где  $a, b \in \mathbb{R}$ .

Проверим, что это представление единственное.

От противного:

$$a + bi = \tilde{a} + \tilde{b}i, \quad a, \tilde{a}, b, \tilde{b} \in \mathbb{R}$$

$$(a - \tilde{a}) = (\tilde{b} - b)i$$

$$(a - \tilde{a})^2 = -1 \cdot (\tilde{b} - b)^2 \implies$$

$$\implies \begin{cases} (a - \tilde{a})^2 \geq 0 \\ -(\tilde{b} - b)^2 \leq 0 \end{cases} \implies \begin{cases} (a - \tilde{a})^2 = 0 \\ (\tilde{b} - b)^2 = 0 \end{cases} \implies \begin{cases} a = \tilde{a} \\ b = \tilde{b} \end{cases}$$

Предположим, что  $\exists$  еще одно поле комплексных чисел  $\mathbb{C}$ .

Т.к. рассуждения выше верны и для  $\tilde{\mathbb{C}}$ , то  $\forall \tilde{z} \in \tilde{\mathbb{C}}$  представляется единственным образом в виде:

$$\tilde{z} = a + b\tilde{i}, \text{ где } a, b \in \mathbb{R}, (\tilde{i})^2 = -1$$

Рассмотрим отображение:

$$\begin{aligned} \varphi : \mathbb{C} &\rightarrow \tilde{\mathbb{C}} \\ \varphi : a + bi &\rightarrow a + b\tilde{i} \end{aligned}$$

Это отображение - изоморфизм полей, сохраняющий вещественные числа на месте.

2.) Докажем существование поля комплексных чисел.

Построим поле, удовлетворяющее определению:

$$\Gamma = \{(a, b) \mid a, b \in \mathbb{R}\}$$

Введем операции:

- $(a, b) + (\tilde{a}, \tilde{b}) = (a + \tilde{a}, b + \tilde{b})$
- $(a, b) \cdot (\tilde{a}, \tilde{b}) = (a\tilde{a} - b\tilde{b}, a\tilde{b} + \tilde{a}b)$

1. Относительно  $(+)$  и  $(\cdot)$  выполнены коммутативность, ассоциативность, дистрибутивность (непосредственная проверка).
2.  $(0, 0)$  - ноль
3.  $(-a, -b)$  - противоположный к  $(a, b)$
4.  $(1, 0)$  - единица
5.  $\forall (a, b) \neq (0, 0) \exists$  обратный :  $(\frac{a}{a^2+b^2}, \frac{-b}{a^2+b^2})$

$\implies \Gamma$  - поле.

Рассмотрим подмножество  $L \subseteq \Gamma$  :

$$L = \{(a, 0) \mid a \in \mathbb{R}\}$$

Такое поле изоморфно  $\mathbb{R}$  :

$$\begin{cases} \varphi : \mathbb{R} \rightarrow L : a \rightarrow (a, 0) - \text{биекция} \\ \varphi(a_1 + a_2) = (a_1 + a_2, 0) = (a_1, 0) + (a_2, 0) = \varphi(a_1) + \varphi(a_2) \\ \varphi(a_1 \cdot a_2) = (a_1 \cdot a_2, 0) = (a_1, 0) \cdot (a_2, 0) = \varphi(a_1) \cdot \varphi(a_2) \end{cases}$$



- $-1 \longleftrightarrow (-1, 0) = (0, 1)(0, 1)$
- $i = (0, 1) \in \Gamma$
- $\forall (a, b) \in \Gamma : (a, 0)(1, 0) + (b, 0)(0, 1) = (a, b), \text{ т.е. } \forall z \in \Gamma :$

$$z = a \cdot 1 + b \cdot i$$

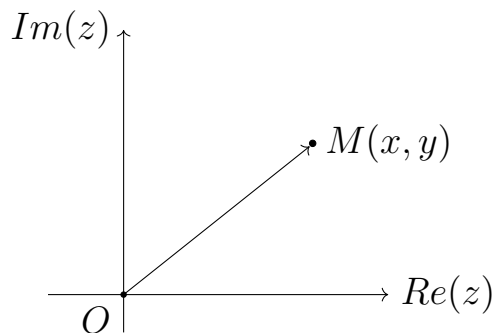
$$\implies \forall \Gamma \subseteq F : \begin{cases} \mathbb{R} \subseteq F \\ i \in F \end{cases} \implies \Gamma = F$$

□

**Замечание.** Запись  $z = a + bi$  называется алгебраической записью комплексного числа.

- $Re(z) = x$  - вещественная часть комплексного числа.
- $Im(z) = y$  - мнимая часть комплексного числа.
- $i$  - мнимая единица.

На декартовой плоскости:



$$z = x + iy \longleftrightarrow \text{точка } M(x, y) \longleftrightarrow \text{вектор } \overrightarrow{OM}$$

**Определение.** Число  $\bar{z} = x - iy$  называется комплексно-сопряженным к  $z = x + iy$ .

**Утверждение.** Отображение  $\varphi : z \rightarrow \bar{z}$  является изоморфизмом поля  $\mathbb{C}$  в себя (т.е. является автоморфизмом).

*Доказательство.*

1) биекция очевидна

$$2) \overline{z_1 + z_2} = (x_1 + x_2) - (y_1 + y_2)i = \bar{z}_1 + \bar{z}_2$$

$$3) \overline{z_1 z_2} = (x_1 x_2 - y_1 y_2) + (x_1 y_2 + x_2 y_1)i = \overline{z_1} \cdot \overline{z_2}$$

□

### Свойства.

$$1. \overline{\overline{z}} = z$$

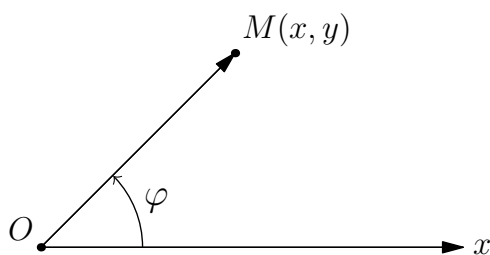
$$2. z \cdot \overline{z} = x^2 + y^2 \in \mathbb{R}$$

$$3. z + \overline{z} = 2x \in \mathbb{R}$$

$$4. \forall z = x + iy, z \neq 0, \exists z^{-1} = \frac{1}{z} = \frac{\overline{z}}{z \cdot \overline{z}} = \frac{x - iy}{x^2 + y^2}$$

**Определение.** Тригонометрическая форма (полярная система координат на плоскости)

Точка  $M(x, y) \longleftrightarrow (\rho, \varphi)$



$$\rho = |\overrightarrow{OM}|; \quad \varphi = \angle(Ox, \overrightarrow{OM})$$

$$\begin{cases} x = \rho \cos(\varphi) \\ y = \rho \sin(\varphi) \end{cases}$$

$$z = \rho(\cos(\varphi) + i \sin(\varphi)); \quad \rho = |z| = \sqrt{x^2 + y^2}$$

•  $\varphi$  называется аргументом комплексного числа  $z$ , определяется с точностью до  $2\pi k$ ,  $k \in \mathbb{Z}$ .

$$\text{Arg}(z) = \varphi + 2\pi k, k \in \mathbb{Z}$$

$0 \leq \text{Arg}(z) < 2\pi$  — главный аргумент

$$\text{Arg}(z) = \begin{cases} \arctg(\frac{y}{x}), & x > 0 \\ \arctg(\frac{y}{x}) + \pi, & x < 0 \end{cases}$$

Если  $z = 0$ , то аргумент не определяется (либо угол любой, либо  $|z| = 0$ )

$$z_1 = z_2 \iff \begin{cases} |z_1| = |z_2| \\ \varphi_1 = \varphi_2 + 2\pi k, k \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

**Утверждение.** (Формула Муавра)

Пусть  $z_1 = \rho_1(\cos(\varphi_1) + i \sin(\varphi_1))$ ,  $z_2 = \rho_2(\cos(\varphi_2) + i \sin(\varphi_2))$

Тогда:

$$1. z_1 \cdot z_2 = (\rho_1 \cdot \rho_2)(\cos(\varphi_1 + \varphi_2) + i \sin(\varphi_1 + \varphi_2))$$

$$2. \text{ если } z_2 \neq 0, \text{ то } \frac{z_1}{z_2} = \frac{\rho_1}{\rho_2}(\cos(\varphi_1 - \varphi_2) + i \sin(\varphi_1 - \varphi_2))$$

*Доказательство.*

$$\begin{aligned} 1. z_1 \cdot z_2 &= \rho_1(\cos(\varphi_1) + i \sin(\varphi_1)) \cdot \rho_2(\cos(\varphi_2) + i \sin(\varphi_2)) = \\ &= (\rho_1 \cdot \rho_2)(\cos(\varphi_1) \cos(\varphi_2) - \sin(\varphi_1) \sin(\varphi_2) + \\ &\quad + \cos(\varphi_1) \sin(\varphi_2)i + \cos(\varphi_2) \sin(\varphi_1)i) = \\ &= (\rho_1 \cdot \rho_2)(\cos(\varphi_1 + \varphi_2) + i \sin(\varphi_1 + \varphi_2)) \end{aligned}$$

2. Аналогично

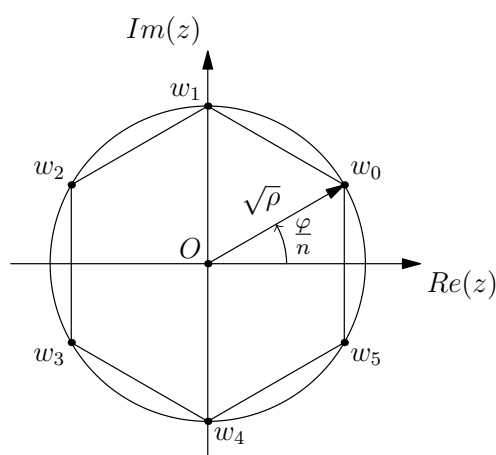
□

**Определение.** Число  $w \in \mathbb{C}$  называется корнем  $n$ -ой степени из  $z \in \mathbb{C}$ , где  $n \in \mathbb{N}$ , если  $w^n = z$ .

**Утверждение.** Пусть  $z = \rho(\cos(\varphi) + i \sin(\varphi))$ ,  $z \neq 0$ ,  $n \in \mathbb{N}$

Тогда  $\exists$  ровно  $n$  корней  $n$ -ой степени из  $z \in \mathbb{C}$ :  $w_0, w_1, \dots, w_{n-1}$ , причем:

$$w_l = \sqrt[n]{\rho} \cdot \left( \cos\left(\frac{\varphi + 2\pi l}{n}\right) + i \sin\left(\frac{\varphi + 2\pi l}{n}\right) \right)$$



$w_0, w_1, \dots, w_{n-1}$  - лежат в вершинах правильного  $n$  - угольника, вписанного в окружность.

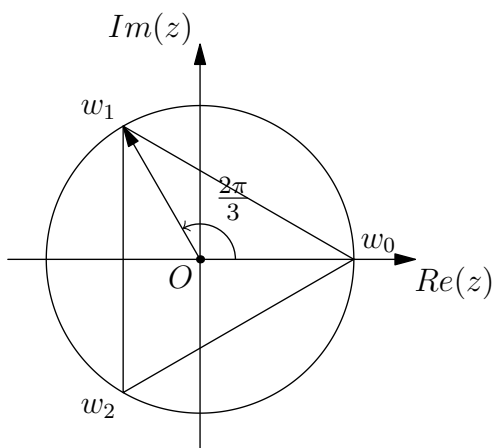
*Доказательство.* Рассмотрим  $w = r(\cos(\psi) + i \sin(\psi))$

$$z = \rho(\cos(\varphi) + i \sin(\varphi)) = r^n(\cos(n\psi) + i \sin(n\psi)) = w^n$$

$$\Rightarrow \begin{cases} r^n = \rho \\ n\varphi = \varphi + 2\pi k, k \in \mathbb{Z} \end{cases} \Rightarrow w = \sqrt[n]{\rho} \cdot (\cos(\frac{\varphi+2\pi k}{n}) + i \sin(\frac{\varphi+2\pi k}{n})), k \in \mathbb{Z}$$

при  $k = \{0, 1, \dots, k-1\}$  -  $w$  принимает все различные значения. □

**Пример.**  $z = 1, n = 3, \sqrt[3]{1}$



## 10 Алгебра над полем

Пусть  $F$  - поле

**Определение.** Алгеброй над полем  $F$  называется множество  $A$  с операциями сложения, умножения и умножения на элементы поля, удовлетворяющие следующим аксиомам:

1.  $(A, +, \cdot)$  - кольцо
2.  $(A, +, \lambda \cdot)$  - векторное пространство над полем  $F$
3.  $\forall a, b \in A, \lambda \in F : \lambda(a \cdot b) = (\lambda a)b = a(\lambda b)$

Обозначается:  $(A, +, \cdot, \lambda \cdot), \quad \lambda \in F$

**Определение.** Алгебра над полем называется коммутативной (ассоциативной, с единицей и т.д.), если алгебра, как кольцо, имеет соответствующее свойство.

**Определение.** Размерность алгебры - размерность алгебры, как векторного пространства над полем.

**Примеры.**

1.  $M_n(F)$  — алгебра матриц с коэффициентами из  $F$  (это НЕ коммутативная, ассоциативная с единицей алгебра над  $F$ )
2.  $(V^3, +, \times, \lambda \cdot)$  - векторное произведение (НЕ коммутативна, НЕ ассоциативна без единицы алгебра над  $\mathbb{R}$ , размерности 3)
3.  $L$  - подполе поля  $F \implies F$  можно рассматривать, как алгебру над  $L$

**Пример.**  $\mathbb{C}$  - алгебра над  $\mathbb{R}$  размерности 2 (Базис:  $\{1, i\}$ )

Пусть  $A$  - алгебра над полем  $F$ ,  $\{e_1, \dots, e_n\}$  - базис алгебры  $A$ , как векторного пространства, тогда

$$\begin{aligned} \forall a, b \in A : a &= \sum_{j=1}^n a_j e_j, \quad b = \sum_{j=1}^n a_j e_j \\ \implies a \cdot b &= \left( \sum_{j=1}^n a_j e_j \right) \left( \sum_{j=1}^n a_j e_j \right) = \sum_{j,k=1}^n a_j b_k (e_j e_k) \end{aligned}$$

Для умножения произвольных элементов достаточно знать таблицу умножения базисных элементов  $(e_j \cdot e_k)$

**Утверждение.** Для проверки коммутативности  $(\cdot)$  в алгебре (ассоциативности и т.д.) достаточно проверить на базисных векторах.

*Доказательство.* Очевидно □

**Примеры.**

1.  $\mathbb{C}$  - алгебра над  $\mathbb{R}$  с базисом  $\{1, i\}$

	1	i
1	1	i
i	i	-1

2.  $(V^3, +, \times, \lambda \cdot)$ ;  $V^3$  с базисом  $\{i, j, k\}$

x	i	j	k
i	0	k	j
j	-k	0	i
k	-j	-i	0

3.  $M_n(F)$

**Замечание.** Пусть  $V$  - векторное пространство над полем  $F$ . Хотим превратить  $V$  в алгебру над полем  $F$ .

Пусть  $e_{jk}$  - произвольные векторы из  $V$ ,  $j, k = \overline{1, n}$

Положим  $e_j \cdot e_k = e_{jk} \implies$

$$\forall a, b \in V : a \cdot b = \sum_{j,k=1}^n a_j b_k e_{jk}$$

Это произведение превращает  $V$  в алгебру над полем  $F$ .

**Пример.** Алгебра кватернионов  $\mathbb{H}$

$\mathbb{H}$  - 4-х - мерное векторное пространство над  $\mathbb{R}$  с базисом  $\{1, i, j, k\}$  и таблицей умножения:

	1	i	j	k
1	1	i	j	k
i	i	-1	k	-j
j	j	-k	-1	i
k	k	j	i	-1

$\implies$  ассоциативная, НЕ коммутативная алгебра, в которой каждый не нулевой элемент обратим (тело).

**Определение.** Подмножество  $B$  алгебры  $A$  называется подалгеброй  $A$ , если  $B$  - подпространство  $A$ , как кольца, и подпространства  $A$ , как пространства.

**Утверждение.** Любая подалгебра сама является алгеброй относительно тех же операций и тем же полем.

**Определение.** Алгебра  $A$  и  $\tilde{A}$  над одним и тем же полем называются изоморфными, если они изоморфны.

## 10.1 Алгебра многочленов над полем

$F$  - поле

**Определение.** Бесконечная последовательность  $(a_0, a_1, a_2, \dots)$ , где  $a_i \in \mathbb{R}$ , называется финитной, если только конечное число  $a_i$  отлично от нуля.

$$F^\infty = \{(a_0, a_1, a_2, \dots) \mid a_i \in \mathbb{R}\}$$

**Утверждение.** Множество  $F^\infty$  относительно операции сложения:

$$(a_0, a_1, a_2, \dots) + (b_0, b_1, b_2, \dots) = (a_0 + b_0, a_1 + b_1, a_2 + b_2, \dots)$$

и умножения на элементы  $\lambda \in F$ :

$$(a_0, a_1, a_2, \dots) \cdot \lambda = (\lambda a_0, \lambda a_1, \lambda a_2, \dots)$$

$F^\infty$  - бесконечномерное векторное пространство.

**Утверждение.**  $F^\infty$  - счетномерно с базисом:

$$(e_0, e_1, e_2, \dots) = ( (1, 0, 0, \dots), (0, 1, 0, \dots), (0, 0, 1, \dots), \dots )$$

Зададим умножение  $e_k \cdot e_l = e_{k+l} \implies F^\infty$  превращается в алгебру над полем  $F$

**Замечание.** Так как  $e_k \cdot e_l = e_{k+l}$  и в  $\mathbb{Z}$  сложение коммутативно и ассоциативно, то  $F^\infty$  - ассоциативная, коммутативная алгебра над  $F$  с единицей:  $e_0 = (1, 0, 0, \dots)$

**Определение.** Такая алгебра называется алгеброй многочленов над полем  $F$ . Обозначается:  $F[x]$

Получаем привычный вид многочлена:  $\forall a \in F : a \cdot e_0$  отождествим с элементом  $a$ , а вектор  $e_1$  обозначим через  $x$ :

$$e_k = \underbrace{e_1 \cdot e_1 \cdot \dots \cdot e_1}_k = x^k$$

Рассмотрим произвольный  $(a_0, a_1, a_2, \dots) \in F^\infty$ . Так как она финитная, то:

$$(a_0, a_1, \dots, a_n, 0, 0, \dots) = a_0 e_0 + a_1 e_1 + \dots + a_n e_n = a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n$$

$a_i$  называется коэффициентом многочлена.

**Определение.** Если  $f = a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n$ , где  $a_n \neq 0$ ,  $a_k = 0$ ,  $\forall k > n$ , то  $a_n$  называется старшим членом, а число  $\deg f = n$  называется степенью многочлена.

**Замечание.**  $\deg 0 = -\infty$  (или неопределена)

$$f \neq 0, \deg f \in \mathbb{N} \cup \{0\}$$

**Свойства.**

$$1. \deg(f + g) \leq \max\{\deg f, \deg g\}$$

$$2. \deg(fg) = \deg f + \deg g$$

*Доказательство.*

1. Упражнение

2.

$$f = a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n, \quad a_n \neq 0, \quad \deg f = n$$

$$g = b_0 + b_1 x + \dots + b_m x^m, \quad b_m \neq 0, \quad \deg g = m$$

$$fg = a_0 b_0 + \dots + a_n b_m x^{n+m}$$

$$a_n, b_m \neq 0, \text{ т.к. в поле нет делителей нуля } \implies a_n b_m - \text{старший член}$$

$$\implies \deg fg = \deg f + \deg g$$

□

**Следствие.**

1. в  $F[x]$  нет делителей нуля.

2. Обратные в  $F[x]$  - это многочлены нулевой степени и только они, т.е. это все ненулевые константы.



### 10.1.1 Деление с остатком

**Теорема.** Пусть  $F$  - поле,  $f, g \in F[x]$ ,  $g \neq 0$ . Тогда  $\exists! q, r: f = g \cdot q + r$ , причем либо  $r = 0$ , либо  $\deg r < \deg g$

*Доказательство.* Пусть  $f, g \neq 0$

$$f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n, \quad a_n \neq 0, \quad \deg f = n$$

$$g = b_0 + b_1x + \dots + b_mx^m, \quad b_m \neq 0, \quad \deg g = m$$

*Докажем существование:*

1.  $n < m \implies f = 0 \cdot g + f \quad (q = 0, f = r)$

2.  $n \geq m \implies f_1 = f - \frac{a_n}{b_m} \cdot g \cdot x^{n-m}$

Если  $\deg f_1 < \deg g \implies r = f_1, \quad q = \frac{a_n}{b_m} \cdot x^{n-m}$

Иначе продолжаем процесс с  $f_1$  (заметим, что  $\deg f_1 < \deg f$ ): находим  $f_2$  и т.д. Процесс закончится на конечном шаге.

*Докажем единственность:*

Допустим,  $f = g \cdot q_1 + r_1$  и  $f = g \cdot q_2 + r_2$

$$\implies r_1 - r_2 = g(q_2 - q_1) \implies \deg(r_1 - r_2) = \deg g + \deg(q_2 - q_1)$$

$$\deg(r_1 - r_2) \geq \deg g$$

. С другой стороны

$$\deg(r_1 - r_2) < \max\{\deg r_1, \deg r_2\} < \deg g$$

- получаем противоречие. □

### 10.1.2 Многочлены как функции

$F$  - поле,  $f = a_nx^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_0$

**Определение.** Значение многочлена  $f$  в точке  $c$  называется числом, равное:

$$f(c) = a_nc^n + a_{n-1}c^{n-1} + \dots + a_0$$

Таким образом, множество  $f$  задает отображение  $F \rightarrow F$

$$c \rightarrow f(c) \implies f \text{ задает функцию}$$

**Замечание.** Разные многочлены могут задавать одну функцию.

**Пример.**  $F = \mathbb{Z}_2$ ,  $f_1 = x^2$ ,  $f_2 = x$  - разные многочлены, но они задают одну и ту же функцию:

$$f_1(0) = 0, f_1(1) = 1, f_2(0) = 0, f_2(1) = 1$$

**Теорема.** Пусть  $F$  - бесконечное поле. Тогда разные многочлены задают разные функции.

*Доказательство.* Допустим,  $f, g \in F[x]$ ,  $f \neq g$ ,  $\forall c \in F, f(c) = g(c)$

Введем  $h = f - g \in F[x]$ ,  $h \neq 0$ ,  $\forall c \in F, h(c) = 0$

Т.к. поле  $F$  - бесконечное, то  $\exists c_0, c_1, \dots, c_n \in F$  - различные числа, такие что:

$$\begin{cases} h(c_0) = 0 \\ h(c_1) = 0 \\ \vdots \\ h(c_n) = 0 \end{cases} \implies \begin{cases} a_0 + a_1 c_0 + \dots + a_{n-1} c_0^{n-1} + a_n c_0^n = 0 \\ a_0 + a_1 c_1 + \dots + a_{n-1} c_1^{n-1} + a_n c_1^n = 0 \\ \vdots \\ a_0 + a_1 c_n + \dots + a_{n-1} c_n^{n-1} + a_n c_n^n = 0 \end{cases}$$

- квадратная однородная СЛУ относительно неизвестных  $a_0, a_1, \dots, a_n$  с матрицей коэффициентов  $A$ :

$$A = \begin{pmatrix} 1 & c_0 & \dots & c_0^n \\ 1 & c_1 & \dots & c_1^n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 1 & c_n & \dots & c_n^n \end{pmatrix}, \quad \det A = \underbrace{V(c_0, c_1, \dots, c_n)}_{\text{Опр. Вандермонда}} \neq 0$$

$\implies$  по правилу Крамера СЛУ имеет единственное решение и оно тривиальное

$\implies \forall i \in \{0, 1, \dots, n\} : a_i = 0 \implies n = 0$  противоречие.  $\square$

**Теорема. (Безу)** Пусть  $F$  - поле,  $f \in F[x], c \in F$ .

Тогда остаток при делении  $f$  на  $(x - c)$  равен значению многочлена в точке  $c$ .

*Доказательство.* Пусть  $f(x) = (x - c)g(x) + r(x)$  (\*)

$$\deg r(x) < \deg(x - c) = 1 \implies r(x) = \text{const}$$

$\implies$  Либо  $r(x) = 0$ , либо  $r(x) = r \in F$

Подставим в (\*)  $x = c$ :

$$f(c) = (c - c) \cdot q(c) + r(c) = r$$

$\square$

### 10.1.3 Корни многочленов

**Определение.** Элемент  $c \in F$  - корень многочлена  $f \in F[x]$ , если  $f(c) = 0$ . Из теоремы Безу получаем утверждение:

**Утверждение.**  $c \in F$  - корень многочлена  $f \in F[x] \iff (x - c) \mid f$ .

**Определение.** Если  $c$  - корень многочлена  $f$  и  $(x - c)^2 \nmid f$ , то корень  $c$  называется простым, иначе - кратным.

**Определение.** Если  $c$  - корень и  $(x - c)^k \mid f$ ,  $(x - c)^{k+1} \nmid f$ , то  $c$  - корень кратности  $k$  ( $k \in \mathbb{N}$ ).

**Утверждение.**  $c$  - корень многочлена  $f$  кратности  $k \iff \begin{cases} f = (x - c)^k \cdot g \\ g(c) \neq 0 \end{cases}$

**Следствие.** Пусть  $f \in F[x]$ ,  $f \neq 0$ ,  $\deg f = n$ ,  $k$  - число всех корней многочлена  $f$  с учетом кратности.

Тогда  $k \leq n$ , причем если  $k = n \iff f$  раскладывается на линейные многочлены.

*Доказательство.* Если  $c_1$  - корень, то  $f = (x - c_1)g_1$

Если  $c_2$  - корень, то  $f = (x - c_1)(x - c_2)g_2$  и т.д.

$$\implies f = (x - c_1)(x - c_2)\dots(x - c_k)g$$

где  $g$  не имеет корней. То есть  $c_1, \dots, c_k$  - корни многочлена  $f$ , при этом среди них могут быть одинаковые.

$$\implies f = (x - \tilde{c}_1)^{k_1}(x - \tilde{c}_2)^{k_2}\dots(x - \tilde{c}_s)^{k_s}g$$

где  $\tilde{c}_1, \dots, \tilde{c}_s$  - все различные корни.

Т.к.

$$f = (x - \tilde{c}_l)h$$

где  $h(\tilde{c}_l) \neq 0 \implies \tilde{c}_l$  - корень кратности  $k_l$

$$\implies \deg f = k_1 + \dots + k_s + \deg g \implies k = k_1 + \dots + k_s \leq n$$

При этом:

$$k = n \iff \deg g = 0 \iff f = \prod_{l=1}^s (x - \tilde{c}_l)^{k_l}$$

□

**Определение.** Формальной производной многочлена

$$f = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_0$$

называется многочлен:

$$f' = a_n n x^{n-1} + a_{n-1} (n-1) x^{n-2} + \dots + a_1$$

**Утверждение.**

1.  $(f + g)' = f' + g'$
2.  $(\alpha f)' = \alpha f'$
3.  $(fg)' = f'g + fg'$

**Утверждение.** Пусть  $\text{char} F = 0$ ,  $c \in F$ ,  $f \in F[x]$ , тогда:

$$f(x) = f(c) + \frac{f'(c)}{1!}(x-c) + \frac{f^{(2)}(c)}{2!}(x-c)^2 + \dots + \frac{f^{(n)}(c)}{n!}(x-c)^n$$

*Доказательство.*  $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_0$ .

Подставим  $x = y + c$ :

$$f = b_n y^n + b_{n-1} y^{n-1} + \dots + b_0$$

Подставим  $y = x - c$ :

$$f = b_n (x-c)^n + b_{n-1} (x-c)^{n-1} + \dots + b_0$$

$$\implies f^{(k)}(c) = k! \cdot b_k$$

□

**Следствие.** Пусть  $\text{char} F = 0$ ,  $f \in F[x]$ ,  $c \in F$

$$\text{Тогда } c \text{ - корень многочлена } f \text{ кратности } k \iff \begin{cases} f(c) = 0 \\ f'(c) = 0 \\ \vdots \\ f^{(k-1)}(c) = 0 \\ f^{(k)}(c) \neq 0 \end{cases}$$

## 10.2 Основная теорема алгебры

**Теорема.** Любой многочлен над полем комплексных чисел положительной степени имеет хотя бы один корень.

**Утверждение.**

**Свойства.**  $\forall z_1, z_2 \in \mathbb{C}$

1.  $|z_1 + z_2| \leq |z_1| + |z_2| \quad (\star)$

2.  $||z_1| - |z_2|| \leq |z_1 - z_2| \quad (*)$

*Доказательство.* Из свойств векторов ( $z = x + iy$  - вектор,  $\sqrt{x^2 + y^2}$  - длина вектора) □

**Определение.** Последовательность  $\{z_k\}_{k=1}^{\infty} \subseteq \mathbb{C}$  называется сходящейся к  $z_0 \in \mathbb{C}$ , если  $|z_k - z_0| \rightarrow 0, k \rightarrow \infty$

Обозначается:  $z_k \rightarrow z_0$  при  $k \rightarrow \infty$

**Лемма 1.** Пусть  $z_k = x_k + iy_k, z_0 = x_0 + iy_0$ , тогда:

$$z_k \rightarrow z_0 \iff \begin{cases} x_k \rightarrow x_0 \\ y_k \rightarrow y_0 \end{cases}$$

*Доказательство.*

$$|z_k - z_0| = |(x_k - x_0) + (y_k - y_0)i| = \sqrt{(x_k - x_0)^2 + (y_k - y_0)^2}$$

□

**Лемма 2.** Если  $z_k \rightarrow z_0$ , то  $|z_k| \rightarrow |z_0|$

*Доказательство.*

$$z_k \rightarrow z_0 \implies |z_k - z_0| \rightarrow 0 \implies ||z_k| - |z_0|| \rightarrow 0 \xRightarrow{(*)} |z_k - z_0| \rightarrow 0$$

□

**Лемма 3.** Если  $z_k \rightarrow z_0, w_k \rightarrow w_0$ , то:

1.  $z_k + w_k \rightarrow z_0 + w_0$

2.  $z_k \cdot w_k \rightarrow z_0 \cdot w_0$

*Доказательство.*

1.  $|z_k + w_k - z_0 - w_0| \underset{(\star)}{\leq} |z_k - z_0| + |w_k - w_0| \rightarrow 0$

2.

$$\begin{aligned}
|z_k w_k - z_0 w_0| &= |z_k w_k - z_k w_0 + z_k w_0 - z_0 w_0| = \\
&= |z_k(w_k - w_0) + w_0(z_k - z_0)| \underset{(\star)}{\leq} |z_k(w_k - w_0)| + |w_0(z_k - z_0)| = \\
&= |z_k| |w_k - w_0| + |w_0| |z_k - z_0| \rightarrow 0
\end{aligned}$$

□

**Следствие.** Если  $f \in \mathbb{C}[z]$ ,  $\deg f > 0$ ,  $z_0 \in \mathbb{C}$ ,  $z_k \rightarrow z_0$ , тогда:

$$f(z_k) \rightarrow f(z_0)$$

**Лемма 4. (О возрастании модуля  $|f(z)|$ )**

Пусть  $f \in \mathbb{C}[z]$ ,  $\deg f > 0$ , тогда если  $|z_k| \rightarrow \infty$ , то:

$$|f(z_k)| \rightarrow \infty$$

*Доказательство.*  $f(z) = a_n z^n + \dots + a_1 z + a_0 \in \mathbb{C}[z] \neq 0$

$$\begin{aligned}
|f(z_k)| &= |a_n z_k^n + a_{n-1} z_k^{n-1} \dots + a_1 z_k + a_0| = \\
&= |z_k^n \cdot (a_n + \frac{a_{n-1}}{z_k} + \dots + \frac{a_1}{z_k^{n-1}} + \frac{a_0}{z_k^n})| = \\
&= |z_k^n| \cdot |(a_n - (-\frac{a_{n-1}}{z_k} - \dots - \frac{a_1}{z_k^{n-1}} - \frac{a_0}{z_k^n}))| \underset{(\star)}{\geq} \\
&\underset{(\star)}{\geq} |z_k|^n \cdot |a_n| - \frac{|a_{n-1}|}{|z_k|} - \dots - \frac{|a_1|}{|z_k|^{n-1}} - \frac{|a_0|}{|z_k|^n} \rightarrow \infty
\end{aligned}$$

□

**Лемма 5. (Лемма Даламбера)**

Пусть  $f \in \mathbb{C}[z]$ ,  $\deg f > 0$ ,  $f(z_0) \neq 0$ , тогда  $\exists z \in \mathbb{C}$  сколько угодно близкое к  $z_0$  такое, что:

$$|f(z)| < |f(z_0)|$$

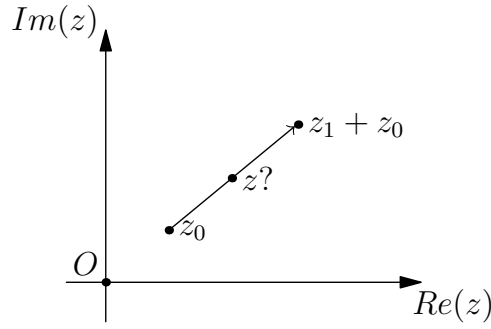
*Доказательство.* Разложим  $f$  по степеням  $(z - z_0)$ :

$$f(z) = f(z_0) + b_s(z - z_0)^s + \dots + b_n(z - z_0)^n, \text{ где } b_s \neq 0$$

Так как  $f(z_0) \neq 0$ , то можно поделить на него:

$$\frac{f(z)}{f(z_0)} = 1 + c_s(z - z_0)^s + \dots + c_n(z - z_0)^n, \quad c_i = \frac{b_i}{f(z_0)} \neq 0$$

Найдем  $z_1 \in \mathbb{C} : c_s z_1^s = -1$



Рассмотрим  $z = z_0 + tz_1$ , где  $t \in (0, 1)$

Подставим:

$$\frac{f(z)}{f(z_0)} = 1 - t^s + t^{s+1}g(t), \text{ где } g(t) \in \mathbb{C}, \deg g \leq n - (s + 1)$$

$$|g(t)| = |\alpha_0 + \alpha_1 t + \dots + \alpha_{n-(s+1)} t^{n-(s+1)}|$$

Обозначим  $C = \max\{|\alpha_i|\}$ , тогда  $|g(t)| \leq C(n - s)$

$$\begin{aligned} \left| \frac{f(z)}{f(z_0)} \right| &= |1 - t^s + t^{s+1}g(t)| \leq |1 - t^s| + t^{s+1}|g(t)| \leq \\ &\leq 1 - t^s + t^{s+1}C(n - s) = 1 - t^s(1 - tC(n - s)) \underbrace{<}_{\text{ХОТИМ}} 1 \end{aligned}$$

$$1 - tC(n - c) > 0 \iff t < \frac{1}{C(n - s)}$$

Выбираем такое  $t \in (0, 1)$  и получаем:

$$1 - t^s(1 - tC(n - s)) < 1$$

Если  $C = 0$ , то верно и очевидно. □

**Теорема. (Основная теорема алгебры)**

$$\forall f \in \mathbb{C}[z], \deg f > 0 \implies \exists z_0 \in \mathbb{C} : f(z_0) = 0$$

*Доказательство.* Рассмотрим  $M = \underbrace{\inf_z}_{z} |f(z)|$

1 шаг. Хотим доказать, что  $\inf$  достигается, т.е.  $\exists z_0 \in \mathbb{C} : |f(z_0)| = M$

По определению  $\inf \exists$  последовательность  $\{z_k\} : |f(z_k)| \rightarrow M$

1 случай.  $\{z_k\}$  - не ограничена, т.е.  $\exists \{z_{k_i}\} \subseteq \{z_k\} : |z_{k_i}| \rightarrow \infty$ .

По лемме (4):  $|f(z_{k_i})| \rightarrow \infty$  - противоречие.

2 случай.  $\{z_k\}$  - ограничена  $\implies \exists C > 0 : |z_k| < C \implies$

$$z_k = x_k + iy_k < C \implies \begin{cases} |x_k| < |z_k| < C \\ |y_k| < |z_k| < C \end{cases}$$

Так как  $\{x_n\}, \{y_k\}$  - ограничены, то по теореме Больцано-Вейштрасса:

$$\exists \{x_{k_i}\} \subseteq \{x_k\} : \{x_{k_i}\} \rightarrow x_0$$

$$\exists \{y_{k_{i_l}}\} \subseteq \{y_{k_i}\} : \{y_{k_{i_l}}\} \rightarrow y_0$$

Значит по Лемме (1):

$$\{z_{k_{i_l}}\} \rightarrow x_0 + iy_0 = z_0 \implies |f(\{z_{k_{i_l}}\})| \rightarrow |f(z_0)| = M$$

2 шаг. Допустим, что  $M > 0 \implies$  по Лемме Даламбера:

$$\begin{aligned} \exists \tilde{z} \in \mathbb{C} : |f(\tilde{z})| < M = f(z_0) - \text{противоречие, т.к. } M \text{ это } \inf \\ \implies M = 0 \implies f(z_0) = 0 \end{aligned}$$

□

**Следствие 1.** Любой многочлен над  $\mathbb{C}$  положительной степени раскладывается на линейные множители.

**Следствие 2.** Любой многочлен над  $\mathbb{C}$  степени  $n$  имеет  $n$  корней с учетом кратности.

**Теорема. (О мнимых корнях многочлена с вещественными коэффициентами)**

Пусть  $f \in \mathbb{R}[x]$ ,  $c$  - корень,  $c \in \mathbb{C} \setminus \mathbb{R}$  и пусть этот корень имеет кратность  $k$ , тогда  $\bar{c}$  - тоже корень многочлена  $f$  кратности  $k$ .

*Доказательство.*  $f(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$ ,  $a_i \in \mathbb{R}$ ,  $c$  - корень  $\implies f(c) = 0$

$$f(\bar{c}) = a_n \bar{c}^n + \dots + a_1 \bar{c} + a_0 = \overline{a_n c^n + \dots + a_1 c + a_0} = \overline{f(c)} = \bar{0} = 0$$

Кратность одинаковая, т.к.  $f^{(s)}(c) = 0 \iff f^{(s)}(\bar{c}) = 0$

□

**Теорема.** Любой многочлен над  $\mathbb{R}$  положительной степени раскладывается на линейные множители и квадратные множители с отрицательным дискриминантом.



*Доказательство.*  $f \in \mathbb{R}[x] \subseteq \mathbb{C}[x] \implies$  (по следствию 1 и ОТА)

$\alpha_1, \dots, \alpha_s \in \mathbb{R}$  - все корни кратности  $k_1, \dots, k_s$

$c_1, \dots, c_t \in \mathbb{C} \setminus \mathbb{R}$  - мнимые корни кратности  $m_1, \dots, m_t$

$\bar{c}_1, \dots, \bar{c}_t$  - тоже мнимые корни, той же кратности ( $c_1 \rightarrow \bar{c}_1$ )

$\implies \alpha_1, \dots, \alpha_s, c_1, \dots, c_t, \bar{c}_1, \dots, \bar{c}_t$  - все корни многочлена

$$f(x) = a_n \prod_{j=1}^s (x - \alpha_j)^{k_j} \cdot \prod_{\nu=1}^t (x - c_\nu)(x - \bar{c}_\nu)^{m_\nu} = (*)$$

Если  $c = a + bi \in \mathbb{C} \setminus \mathbb{R}$ , то:

$$(x - c)(x - \bar{c}) = x^2 - (c + \bar{c})x + c\bar{c}$$

$$c + \bar{c} = 2a, \quad c\bar{c} = a^2 + b^2$$

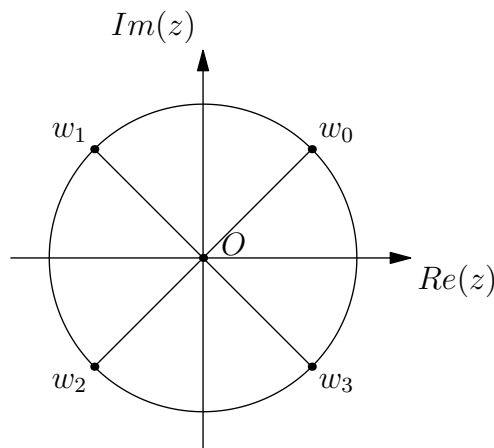
$\implies$  уравнение с отрицательным дискриминантом

$$(*) = a_n \prod_j (x - \alpha_j)^{k_j} \cdot \prod_\nu \underbrace{(x^2 + \beta_\nu x + \gamma_\nu)}_{D < 0}^{m_\nu}$$

□

**Пример.**  $x^4 + 1 = 0$ ,  $x^4 = -1$ ,  $w_k = \cos(\frac{\pi+2\pi k}{4}) + i \sin(\frac{\pi+2\pi k}{4})$

$$\begin{aligned} x^4 + 1 &= (x - w_0)(x - \bar{w}_0)(x - w_1)(x - \bar{w}_1) = \\ &= (x^2 - \sqrt{2}x + 1)(x^2 + \sqrt{2}x + 1) \end{aligned}$$



### 10.3 Неприводимые многочлены

$F$  - поле

**Определение.** Многочлен  $f \in F[x]$ ,  $\deg f > 0$  называется неприводимым над полем  $F$ , если  $f$  нельзя разложить в произведение многочленов  $gh$ , где  $gh \in F[x]$ ,  $\deg g < \deg f$ ,  $\deg h < \deg f$ .

**Утверждение.** Любой многочлен 1-ой степени является неприводимым над  $F$ .

**Пример.**  $x^2 + 1 \in \mathbb{C}[x]$  - приводимый

$$x^2 + 1 = (x + i)(x - i)$$

$x^2 + 1 \in \mathbb{R}[x]$  - неприводимый

**Утверждение. (1)** Неприводимые многочлены над  $\mathbb{C}$  - это линейные многочлены и только они.

**Утверждение. (2)** Неприводимые многочлены над  $\mathbb{R}$  - это все линейные многочлены и все квадратные многочлены с отрицательным дискриминантом и только такие.

**Замечание.** Над любым полем  $\exists$  бесконечное число непропорциональных неприводимых многочленов.

## 10.4 Многочлены от нескольких переменных

$F$  - поле,  $n \in \mathbb{N}$  - фиксированная.

Рассмотрим бесконечномерную алгебру над полем  $F$  с базисом  $\{e_{k_1}, \dots, e_{k_n} \mid k_i \in \mathbb{N} \cup \{0\}\}$  и умножением:

$$e_{k_1}, \dots, e_{k_n} \cdot e_{m_1}, \dots, e_{m_n} = e_{k_1+m_1}, \dots, e_{k_n+m_n} (*)$$

Такая алгебра называется алгеброй множеств от  $n$  переменных над полем  $F$ .

Обозначается:  $F[x_1, \dots, x_n]$

Из правила  $(*) \implies$  что алгебра коммутативна, ассоциативна, с единицей:  $e_{0, \dots, 0}$

Отождествляем:  $\alpha \in F \longleftrightarrow \alpha \cdot e_{0, \dots, 0}$

$$\begin{cases} e_{1,0,\dots,0} = x_1 \\ e_{0,1,\dots,0} = x_2 \\ \vdots \\ e_{0,0,\dots,1} = x_n \end{cases} \implies (\text{из } *) \quad e_{k_1,\dots,k_n} = x_1^{k_1} \cdot \dots \cdot x_n^{k_n} \implies$$

$\implies$  произвольный элемент из алгебры (по определению базиса) раскладывается, как

$$f = \sum \alpha_{k_1,\dots,k_n} \cdot e_{k_1,\dots,k_n} = \sum \alpha_{k_1,\dots,k_n} \cdot x_1^{k_1} \cdot \dots \cdot x_n^{k_n}$$

$$f := f(x_1, \dots, x_n)$$

- многочлен над полем  $F$ .

**Пример.**

$$f = x_1^5 x_2^7 x_3 - 5x_2^4 x_3 x_4 + 6x_2 x_3 + 7$$

Любой многочлен  $f \in F[x_1, \dots, x_n]$  можно представить в виде:

$$(**) f = \sum_{k=0}^s f_k(x_2, \dots, x_n) x_1^k \implies$$

$\implies$  кольцо  $F[x_1, \dots, x_n]$  можно рассматривать, как кольцо многочленов от  $x_1$  с коэффициентами из кольца  $F[x_2, \dots, x_n]$ .

Как и для  $n = 1$ , многочлен  $f \in F[x_1, \dots, x_n]$  задает функцию из  $F^n = F \times \dots \times F$ .

**Теорема.** Если поле  $F$  - бесконечно, то разные многочлены из  $F[x_1, \dots, x_n]$  задают разные функции.

*Доказательство.* Идея: индукция по  $n$ . База:  $n = 1$  - было доказано.

$n - 1 \rightarrow n$ . Нужно рассмотреть разложение многочленов в виде (\*\*)

Доказательство д/з (

□

## 10.5 Лексикографический порядок на одночленах

$\alpha x_1^{k_1} \cdot \dots \cdot x_n^{k_n}$  - одночлен,  $\alpha \in F$ .

**Определение.** Порядок  $\alpha x_1^{k_1} \cdot \dots \cdot x_n^{k_n} \succ \beta x_1^{m_1} \cdot \dots \cdot x_n^{m_n}$  ( $\alpha, \beta \neq 0$ ), называется лексикографическим, если:

$$\exists s = \overline{0, n-1} : k_1 = m_1, \dots, k_s = m_s, k_{s+1} > m_{s+1}$$

**Пример.**

$$3x_1^{30} x_2^7 \succ 5x_1^{10} x_2^{150}$$

**Свойства.**

Если  $u, v, w, u_1, u_2, v_1, v_2$  - ненулевые одночлены, то:

1.  $u \succ v, v \succ w \implies u \succ w$  - транзитивность
2.  $u \succ v \implies uw \succ vw$
3.  $u_1 \succ v_1, u_2 \succ v_2 \implies u_1 u_2 \succ v_1 v_2$

**Утверждение.** Любой многочлен  $f \in F[x_1, \dots, x_n]$  однозначно раскладывается в сумму различных одночленов.

**Определение.** Среди этих одночленов  $\exists$  одночлен, который старше остальных. Он называется старшим и обозначается:  $LT(f)$

**Пример.**

$$f = x_1^2 x_2 + 7x_1^3 x_2 x_3 - 9x_1 x_2^5 x_6, \quad LT(f) = 7x_1^3 x_2 x_3$$

**Лемма. (О старшем члене произведения)**

Пусть  $f, g \in F[x_1, \dots, x_n]$ ,  $f, g \neq 0$ , тогда:

$$LT(fg) = LT(f) \cdot LT(g)$$

*Доказательство.*

$$\begin{aligned} f &= u_0 + \dots + u_s, \\ g &= v_0 + \dots + v_t, \end{aligned} \quad \text{где } u_i, v_i \text{ — одночлены}$$

$$LT(f) = u_s, \quad LT(g) = v_t$$

$$fg = \sum u_i v_i; \quad u_s v_t \succ u_i v_j, \text{ при } i + j < s + t \implies LT(fg) = u_s v_t$$

(Здесь учитывается, что  $F$  — поле, а в поле нет делителей нуля) □

**Следствие.** В  $F[x_1, \dots, x_n]$  нет делителей нуля.

**Определение.** Степень одночлена  $\alpha x_1^{k_1} \cdot \dots \cdot x_n^{k_n}$ ,  $\alpha \neq 0$  — это сумма:  $k_1 + \dots + k_n$

**Определение.** Степень многочлена  $f \in F[x_1, \dots, x_n]$  — это максимум степеней его одночленов.

Обозначается:  $\deg f$

По определению считаем, что  $\deg 0 = -\infty$

**Определение.** Многочлен  $f \in [x_1, \dots, x_n]$  называется однородным, если все его одночлены имеют одну и ту же степень.

**Утверждение.** Любой многочлен  $f \in F[x_1, \dots, x_n]$  однозначно раскладывается в виде  $f = f_0 + \dots + f_s$ , где  $f_i$  — однородный многочлен степени  $i$ .

**Пример.**

$$f = \underbrace{x_1^3 x_2 + 2x_1^2 x_2^2 + 5x_1 x_2 x_3^2}_{f_4} + \underbrace{7x_1^2 x_3 - 8x_1 x_2 x_3}_{f_3} + \underbrace{9x_1 x_2}_{f_2}$$

$$\deg f = 4$$

$f_i$  — называются однородными компонентами.

**Свойства.**

$$1. \deg(f + g) \leq \max\{\deg f, \deg g\}$$

$$2. \deg(fg) = \deg f + \deg g$$

*Доказательство.*

1. - д/з

2.

$$\begin{aligned} f &= f_0 + \dots + f_s \neq 0 \quad - \text{различные однородные компоненты} \\ g &= g_0 + \dots + g_t \end{aligned}$$

$$\deg f = \deg f_s, \deg g = \deg g_t$$

$$\begin{aligned} fg &= \sum f_i g_i, \deg(f_s g_t) > \deg(f_i g_i), \text{ где } s+t > i+j \implies \\ &\implies \deg(fg) = \deg(f_s g_t) = s+t \end{aligned}$$

□

## 10.6 Симметрические многочлены

**Определение.** Многочлен  $f \in F[x_1, \dots, x_n]$  называется симметрическим, если:

$$\forall \sigma \in S_n : f(x_1, \dots, x_n) = f(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)})$$

**Пример.**

$$f(x_1, x_2) = 2x_1^3 x_2 + 2x_1 x_2^3 - 7x_1 x_2^2 - 7x_1^2 x_2$$

**Утверждение.** Если  $f$  - симметрический и  $f$  раскладывается на однородные компоненты, то  $f_i$  - симметрический  $\forall i$ :

$$f = f_0 + \dots + f_s, \text{ где } f_i - \text{однородные}$$

**Утверждение.** Множество всех симметрических многочленов от  $n$  переменных над  $F$  образует подалгебру в алгебре  $F[x_1, \dots, x_n]$ .

*Доказательство.*  $f, g$  - симметрические  $\implies f + g, fg, \alpha f$  - симметрические. (непосредственная проверка) □

### 10.6.1 Элементарные симметрические многочлены от $n$ переменных

**Определение.**

$$\begin{aligned} \sigma_1 &= \sigma_1(x_1, \dots, x_n) = \sum_{i=1}^n x_i \\ \sigma_2 &= \sigma_2(x_1, \dots, x_n) = \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n}^n x_{i_1} x_{i_2} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
& \vdots \\
\sigma_k &= \sigma_k(x_1, \dots, x_n) = \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n}^n x_{i_1} x_{i_2} \cdot \dots \cdot x_{i_k} \\
& \vdots \\
\sigma_n &= \sigma_n(x_1, \dots, x_n) = x_1 x_2 \cdot \dots \cdot x_n
\end{aligned}$$

**Теорема 2. (Основная теорема о симметрических многочленах)**

Любой симметрический многочлен  $f \in F[x_1, \dots, x_n]$  однозначно раскладывается в виде многочлена от элементарных симметрических:

$$\exists! g \in F[y_1, \dots, y_n] : g(\sigma_1, \dots, \sigma_n) = f$$

**Пример.**

$$f(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2 = x_1^2 + x_2^2 + 2x_1x_2 - x_1x_2 = (x_1 + x_2)^2 - 2x_1x_2 = \sigma_1^2 - 2\sigma_2$$

$$g(y_1, y_2) = y_1^2 - 2y_2$$

**Определение.** Одночлен  $\alpha x_1^{k_1} \cdot \dots \cdot x_n^{k_n}$  называется монотонным, если:

$$k_1 \geq k_2 \geq \dots \geq k_n$$

**Пример.**  $f(x_1, x_2, x_3) = x_1^5 x_2^3 x_3$  - монотонный

$g(x_1, x_2, x_3) = x_1^6 x_2^7 x_3$  - не монотонный.

**Лемма 1. (О старшем члене симметрического многочлена)**

Если  $f \in F[x_1, \dots, x_n]$  - симметрический, то  $LT(f)$  - монотонный.

*Доказательство.* (От противного)

Пусть  $LT(f) = \alpha x_1^{k_1} \cdot \dots \cdot x_n^{k_n}$  - не монотонный  $\implies \exists i = \overline{1, n-1} : k_i < k_{i+1}$

Т.к.  $f$  - симметрический, то  $\sigma \in S_n : \sigma = (i, i+1)$  - транспозиция  $\implies$  среди одночленов многочлена  $f$  должен  $\exists u = x_1^{k_1} \cdot \dots \cdot x_i^{k_{i+1}} x_{i+1}^{k_i} \cdot \dots \cdot x_n^{k_n}$

Но  $u \succ LT(f)$  - противоречие определению  $LT$  □

**Лемма 2.** Пусть  $f$  - симметрический.  $LT(f) = \alpha x_1^{k_1} \cdot \dots \cdot x_n^{k_n}$ , тогда:

$$\exists e_1, \dots, e_n : LT(\alpha \sigma_1^{e_1}, \dots, \sigma_n^{e_n}) = \alpha x_1^{k_1} \cdot \dots \cdot x_n^{k_n}$$

*Доказательство.*

$$\begin{aligned}
LT(\alpha \sigma_1^{e_1}, \dots, \sigma_n^{e_n}) &= \alpha LT(\sigma_1^{e_1}) LT(\sigma_2^{e_2}) \cdot \dots \cdot LT(\sigma_n^{e_n}) = \\
&= \alpha x_1^{e_1} (x_1 x_2)^{e_2} \cdot \dots \cdot (x_1 \cdot \dots \cdot x_k)^{e_k} \cdot \dots \cdot (x_1 x_2 \cdot \dots \cdot x_n)^{e_n} = \\
&= \alpha x_1^{e_1 + \dots + e_n} x_2^{e_2 + \dots + e_n} \cdot \dots \cdot x_n^{e_n} = \alpha x_1^{k_1} \cdot \dots \cdot x_n^{k_n} \implies
\end{aligned}$$

$$\Rightarrow \text{СЛУ:} \begin{cases} e_1 + e_2 + \dots + e_{n-1} + e_n = k_1 \\ e_2 + \dots + e_{n-1} + e_n = k_2 \\ \vdots \\ e_{n-1} + e_n = k_{n-1} \\ e_n = k_n \end{cases} \iff \begin{cases} e_1 = k_1 - k_2 \\ e_2 = k_2 - k_3 \\ \vdots \\ e_{n-1} = k_{n-1} - k_n \\ e_n = k_n \end{cases}$$

Т.к.  $f$  - симметрический, то  $k_1 \geq k_2 \geq \dots \geq k_n$  по Лемме (1)  $\Rightarrow \forall i : e_i \geq 0$   $\square$

*Доказательство.* (Основной теоремы о симметрических многочленах)

$\Xi$ : Если  $f = 0$ , то  $g = 0$

Если  $f \neq 0$ , то  $LT(f) = \alpha x_1^{k_1} \cdot \dots \cdot x_n^{k_n}$

По Лемме (2):

$$\exists e_1, \dots, e_n \geq 0 : LT(\alpha \sigma_1^{e_1}, \dots, \sigma_n^{e_n}) = \alpha x_1^{k_1} \cdot \dots \cdot x_n^{k_n}$$

$$f_1 = f - \alpha \sigma_1^{e_1}, \dots, \sigma_n^{e_n}$$

$$f_1 = 0 : f = \alpha \sigma_1^{e_1}, \dots, \sigma_n^{e_n} \Rightarrow g = \alpha y_1^{e_1}, \dots, y_n^{e_n}$$

$$f_1 \neq 0 : LT(f) \succ LT(f_1), \quad f_1 \text{ - симметрический.}$$

Повторяем процесс для  $f_1 \Rightarrow f_1, f_2, f_3, \dots$  - симметрические и

$$LT(f) \succ LT(f_1) \succ LT(f_2) \succ LT(f_3) \succ \dots$$

Т.к. каждый  $LT(f_i)$  - монотонный, то этот процесс прервется на конечном шаге.

$\dagger$ : (Докажем от противного)

Допустим у нас  $\exists$  2 различных многочлена:  $g, \tilde{g} \in F[y_1, \dots, y_n] : g \neq \tilde{g}$

$$g(\sigma_1, \dots, \sigma_n) = \tilde{g}(\sigma_1, \dots, \sigma_n)$$

Рассмотрим  $h = g - \tilde{g}$ ,  $h \neq 0$ ,  $h(\sigma_1, \dots, \sigma_n) = 0$

$$h(y_1, \dots, y_n) = \sum \beta_{e_1, \dots, e_n} \cdot y_1^{e_1} \cdot \dots \cdot y_n^{e_n}$$

По лемме (2):

$$(e_1, \dots, e_n) \neq (\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n) \Rightarrow LT(\sigma_1^{e_1}, \dots, \sigma_n^{e_n}) \neq LT(\sigma_1^{\tilde{e}_1}, \dots, \sigma_n^{\tilde{e}_n})$$

$$h(\sigma_1, \dots, \sigma_n) = \sum \beta_{e_1, \dots, e_n} \cdot \sigma_1^{e_1} \cdot \dots \cdot \sigma_n^{e_n} \quad (**)$$

Среди всех  $LT(\sigma_1^{e_1}, \dots, \sigma_n^{e_n})$  есть тот, который старше остальных. В  $(**)$  при приведении подобных этот старший член не сможет сократиться  $\Rightarrow h(\sigma_1^{e_1}, \dots, \sigma_n^{e_n}) \neq 0$  - противоречие.

$\square$

## 10.7 Формулы Виета

$F$  - поле,  $f \in F[x]$ ,  $\deg f = n > 0$

$$f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_{n-1}x + a_n$$

Пусть  $c_1, \dots, c_n \in F$  - все корни многочлена  $f$  с учетом кратности, тогда:

$$\begin{aligned} f(x) &= a_0(x - c_1)(x - c_2)\dots(x - c_n) = \\ &= a_0x^n - a_0(c_1 + \dots + c_n)x^{n-1} + a_0\left(\sum_{i < j} c_i c_j\right)x^{n-2} + \\ &\quad + a_0\left(\sum_{i < j < k} c_i c_j c_k\right)x^{n-3} + \dots + (-1)^n c_1 \dots c_n \end{aligned}$$

$$a_k = (-1)^k a_0 \sigma_k(c_1, \dots, c_n), \quad k = \overline{1, n}$$

$$\implies \sigma_k(c_1, \dots, c_n) = (-1)^k \frac{a_k}{a_0} \quad \text{— Формулы Виета}$$



# 11 Теория делимости в Евклидовых кольцах

**Определение.** Коммутативное, ассоциативное кольцо с единицей, в котором нет делителя нуля, называется целостным.

**Примеры.**

1.  $\mathbb{Z}$
2.  $F[x]$ , где  $F$  - поле
3.  $K[x]$ , где  $K$  - целостное кольцо

**Определение.** Пусть  $K$  - целостное кольцо, тогда говорят, что  $b$  делит  $a$ , где  $a, b \in K$ , если  $\exists c \in K : a = bc$ .

Обозначается:  $b|a$

**Определение.** Элементы  $a$  и  $b$  называются ассоциированными, если  $a|b$  и  $b|a$ .

Обозначается:  $a \sim b$

**Утверждение.**  $a \sim b \iff a = bc$ , где  $c$  обратим в  $K$ ,  $a$  и  $b$  не нулевые.

*Доказательство.*

$$\implies : \begin{cases} a|b \\ b|a \end{cases} \implies \begin{cases} b = ac_1 \\ a = bc_2 \end{cases} \implies a = ac_1c_2 \implies c_1c_2 = 1 \implies c_2 \text{ обратим.}$$

$$\impliedby : a = bc \implies b|a, \text{ с другой стороны, } b = ac^{-1} \implies a|b \implies a \sim b$$

□

**Примеры.**

1.  $\mathbb{Z} : a \sim b \iff a = \pm b$
2.  $F[x]$ , где  $F$  - поле:  $f \sim g \iff f = cg$ , где  $c \in F \setminus \{0\}$

**Определение.** Целостное кольцо  $K$ , которое не является полем, называется евклидовым, если введена функция:

$$N : K \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{N} \cup \{0\}$$

такая, что:

1.  $N(ab) \geq N(b) \ (\forall a, b \in K \setminus \{0\})$

2.  $\forall a, b \in K, b \neq 0 \exists q, r \in K : a = bq + r$ , где  $r = 0$  или  $N(r) < N(b)$   
(т.е. возможно деление с остатком)

При этом  $N$  называют нормой.

### Примеры.

1.  $\mathbb{Z} : N(a) = |a|$
2.  $F[x]$ , где  $F$  - поле:  $N(f) = \deg f$

**Упражнение.**  $z[i] = \{a + bi \mid a, b \in \mathbb{Z}\}$ ,  $N(a + bi) = a^2 + b^2 \implies z[i]$  с такой нормой - евклидово кольцо.

**Утверждение.**  $N(ab) = N(a) \iff b$  обратим

*Доказательство.*

1) Пусть  $b$  обратим

$$N(ab) \geq N(a) \text{ и } N(a) = N((ab)b^{-1}) \geq N(ab) \implies N(ab) = N(a)$$

2) Пусть  $b$  необратим

Поделим  $a$  на  $ab$  с остатком:

$$a = abq + r$$

Если  $r = 0$ , то  $a = abq \implies bq = 1 \implies b$  обратим - противоречие.

Иначе  $N(r) < N(ab)$

С другой сторон:

$$r = a - abq = a(1 - bq) \implies N(r) = N(a(1 - bq)) \geq N(a) \implies N(r) \geq N(a)$$

$$\begin{cases} N(r) < N(ab) \\ N(r) \geq N(a) \end{cases} \implies N(ab) > N(a) - \text{противоречие}$$

□

**Определение.** Наибольшим общим делителем элементов  $a, b \in K$  называется элемент  $d \in K$  такой, что:

- 1)  $d|a, d|b$
- 2) Если  $d_1|a$  и  $d_1|b$ , то  $d_1|d$

Обозначается:  $\text{НОД}(a, b)$

**Замечание.**

1.  $\text{НОД}(a, 0) = a$
2. НОД может не существовать

**Лемма.** Если  $\exists \text{НОД}(a, b)$ , то он определяется однозначно с точностью до ассоциированности.

*Доказательство.*  $d_1, d_2$  - это  $\text{НОД}(a, b)$ , по свойству 2):

$$d_1 | d_2, \quad d_2 | d_1 \implies d_1 = d_2$$

□

**Теорема.** Пусть  $K$  - евклидово кольцо. Тогда  $\forall a, b \in K \exists \text{НОД}(a, b) = d$ , причем  $\text{НОД}(a, b) = au + bv$  для некоторых  $u, v \in K$ .

*Доказательство.*

1.  $b = 0$  :  $\text{НОД}(a, b) = a = a \cdot 1 + b \cdot 0$
2.  $b | a$  :  $\text{НОД}(a, b) = b = a \cdot 0 + b \cdot 1$
3.  $b \neq 0, b \nmid a$  : Делим:

0)  $a = bq_1 + r_1$ , где  $N(r_1) < N(b)$

1)  $b = r_1q_2 + r_2$ , где  $N(r_2) < N(r_1)$

3)  $r_1 = r_2q_3 + r_3$ , где  $N(r_3) < N(r_2)$

$\vdots$

k)  $r_{k-1} = r_kq_{k+1} + r_{k+1}$ , где  $N(r_{k+1}) < N(r_k)$

k+1)  $r_k = r_{k+1}q_{k+2}$

Докажем, что  $r_{k+1} = \text{НОД}(a, b)$  :

$$r_{k+1} | a, \quad r_{k+1} | b ?$$

из k+1)  $r_{k+1} | r_k$

из k)  $r_{k+1} | r_{k-1}$

$\vdots$

из 2)  $r_{k+1} | r_1$

из 1)  $r_{k+1} | b$

из 0)  $r_{k+1} | a$

Что бы доказать 2-е условие, докажем, что  $r_{k+1} = au + bv$

Сверху вниз  $\forall s : r_s = au_s + bv_s$

$$0) \ r_1 = a - bq_1 = au_1 + bv_1 \implies u_1 = 1, \ v_1 = -q_1$$

$$1) \ r_2 = b - r_1q_2 = b - (a - bq_1)q_2 = au_2 + bv_2$$

$\vdots$

Далее по индукции. Получаем:

$$r_s = r_{s-1} - r_{s-2}q_s = (au_{s-1} + bv_{s-1}) - (au_{s-2} + bv_{s-2})q_s = au_s + bv_s$$

Так как  $r_{k+1} = au + bv$ , то если  $d|a, d|b \implies d|(au + bv) \implies d|r_{k+1} \implies \text{НОД}(a, b) = r_{k+1}$

□

**Определение.** Процедура находа НОД( $a, b$ ) в доказательстве теоремы называется алгоритмом Евклида.

Пусть  $K$  - евклидово кольцо

**Определение.** Элементы  $K$  называются взаимопростыми, если  $\text{НОД}(a, b) = 1$

**Следствие.** Пусть  $K$  - евклидово кольцо,  $a, b \in K$  - взаимопростые, тогда:

$$\exists u, v \in K : au + bv = 1$$

## 11.1 Разложение на простые элементы

Пусть  $K$  - евклидово кольцо

**Пример.**  $\forall a \in K : a = (ac)c^{-1}$ , где  $c$  - обратим.

**Определение.** Элемент  $p \in K$  называется простым, если он:

- 1)  $p \neq 0$
- 2)  $p$  не является обратимым
- 3) Равенство  $p = ab$ , где  $a, b \in K$  возможно только при  $a$  - обратим или  $b$  - обратим

**Примеры.**

1. В  $\mathbb{Z}$  простые элементы - это  $\pm p$ , где  $p$  - простое число

2. В  $F[x]$ , где  $F$  - поле, простые элементы - это неприводимые множители

**Замечание.** Простые элементы - это ненулевые, необратимые элементы, которые имеют в точности два неассоциированных друг с другом элемента.

**Лемма 1. (Важная Лемма)**

Пусть  $K$  - евклидово кольцо,  $p \in K$  - простой элемент, тогда:

$$p|ab, \text{НОД}(a, p) = 1 \implies p|b$$

*Доказательство.*  $\text{НОД}(a, p) = 1 \implies \exists u, v \in K :$

$$au + pv = 1 \mid \cdot b \implies \underbrace{bau}_{\vdots p} + \underbrace{bpv}_{\vdots p} = b \implies p|b$$

□

**Следствие.** Пусть  $K$  - евклидово кольцо,  $p \in K$  - простой элемент.

Если  $a_i \in K : p|(a_1 \cdot \dots \cdot a_s)$ , тогда:

$$\exists i = \overline{1, s} : p|a_i$$

*Доказательство.* Индукция по  $s$ . База  $s = 2 : p|(a_1 \cdot a_2)$

Если  $p \nmid a$ , то  $\text{НОД}(a_1, p) = 1 \implies p|a_2$  (по важной Лемме)

Переход:  $p|a_1 \cdot (a_2 \cdot \dots \cdot a_n)$

Если  $p \nmid a_1$ , то  $\text{НОД}(a_1, p) = 1 \xRightarrow{\text{по Лемме}} p|(a_2 \cdot \dots \cdot a_n) \xRightarrow{\text{по Инд.}} \exists i = \overline{2, n} : p|a_i$  □

**Теорема.** Пусть  $K$  - евклидово кольцо,  $a \neq 0 \in K$  - произвольный, необратимый элемент. Тогда  $a$  можно разложить:

$$a = p_1^{k_s} \cdot \dots \cdot p_n^{k_s}$$

Причем это разложение единственное с точностью до перестановки множителей.

*Доказательство.*

∃ : От противного:

Среди всех ненулевых и необратимых элементов кольца  $K$  найдем такие, которые не допускают такое разложения, возьмем наименьший по норме - обозначим его  $a$ .

1 случай:  $a$  - простой элемент  $\implies a$  - это и есть разложение на простые

2 случай:  $a$  - не простой  $\implies \exists b, c \in K$  - ненулевые, обратимые:  $a = bc$

$$N(a) > N(b) \text{ и } N(a) > N(c)$$

$\implies$  т.к.  $a$  - наименьший по норме, который не допускает это разложение на простые, то

$$b = p_1 \cdot \dots \cdot p_t, \quad c = q_1 \cdot \dots \cdot q_s$$

Где  $p_i, q_i$  - простые числа  $\implies a = p_1 \cdot \dots \cdot p_t \cdot q_1 \cdot \dots \cdot q_s$  - противоречие

! : От противного:

$a = p_1 \cdot \dots \cdot p_s = q_1 \cdot \dots \cdot q_s$ , где  $p_i, q_i$  - простые числа. Индукция по  $s$ :

$$\implies p_1 | (q_1 \cdot \dots \cdot q_s)$$

$\implies$  т.к.  $p_1$  - простое, то следовательно:

$$\exists i = \overline{1, t} : p_1 | q_i \implies p_1 \sim q_i$$

Можем считать, что  $i = 1, p_1 = c_1 q_1, c_1$  - обратим

Сокращаем на  $p_1$  :  $p_2 \cdot \dots \cdot p_s = c q_2 \cdot \dots \cdot q_m$

Далее индукция по  $s$ :  $\implies s = t, p_i \sim q_i$  (при подходящей перестановке)

□

**Следствие 1.** Основная теорема арифметики.

**Следствие 2.** Пусть  $F$  - поле,  $f \in F[x], \deg f \geq 1$

Тогда  $f$  раскладывается на простые неприводимые многочлены над  $F$  и это разложение единственно с точностью до перестановки множителей и умножения на ненулевые константы из  $F$ .

**Следствие 3.** Пусть  $K$  - евклидово кольцо,  $a \in K, a = p_1^{k_1} \cdot \dots \cdot p_s^{k_s}$ , где  $p_i$  - простые элементы  $K$  и  $p_i \not\sim p_j$  при  $i \neq j$

Пусть  $d \in K, d|a$ . Тогда  $d = c p_1^{l_1} \cdot \dots \cdot p_s^{l_s}$ , где  $0 \leq l_i \leq k_i, c$  - обратимый элемент в  $K$

*Доказательство.* Т.к.  $d|a$ , то  $a = db$ . По теореме разложим  $d$  и  $b$  на простые (если они необратимы, иначе очев) и сравниваем в  $a = db$  правую и левую часть. В силу единственности разложения на простые получаем следствие. □

## 11.2 Поле отношений целостного кольца

$K$  - целостное кольцо

Рассмотрим множество пар:

$$M = \{(a, b) \mid a, b \in K, b \neq 0\}$$

Введем отношение эквивалентности:

$$(a, b) \sim (c, d) \iff ad = bc$$

**Утверждение.**

$$\forall c \in K, c \neq 0 \implies (a, b) \sim (ac, bc)$$

Класс эквивалентности пары  $(a, b)$  - это:

$$\{(c, d) \in M \mid (c, d) \sim (a, b)\}$$

Класс называется дробью и обозначается:  $\frac{a}{b}$

Множество всех таких классов эквивалентности обозначается:  $\mathbb{Q}(K)$

Операции на  $\mathbb{Q}(K)$ :

$$\frac{a_1}{b_1} + \frac{a_2}{b_2} = \frac{a_1 b_2 + a_2 b_1}{b_1 b_2}, \quad \frac{a_1}{b_1} \cdot \frac{a_2}{b_2} = \frac{a_1 a_2}{b_1 b_2}$$

**Утверждение.** Операции корректны, т.е. не зависят от представителей.

*Доказательство.*

(+) :

$$\frac{a_1}{b_1} = \frac{\tilde{a}_1}{\tilde{b}_1}; \quad \frac{a_2}{b_2} = \frac{\tilde{a}_2}{\tilde{b}_2} \implies \frac{a_1}{b_1} + \frac{a_2}{b_2} = \frac{\tilde{a}_1}{\tilde{b}_1} + \frac{\tilde{a}_2}{\tilde{b}_2}$$

$$\text{Дано: } a_1 \tilde{b}_1 = \tilde{a}_1 b_1, \quad a_2 \tilde{b}_2 = \tilde{a}_2 b_2$$

$$\frac{a_1 b_2 + a_2 b_1}{b_1 b_2} \stackrel{?}{=} \frac{\tilde{a}_1 \tilde{b}_2 + \tilde{a}_2 \tilde{b}_1}{\tilde{b}_1 \tilde{b}_2}$$

$$(a_1 b_2 + a_2 b_1) \tilde{b}_1 \tilde{b}_2 \stackrel{?}{=} (\tilde{a}_1 \tilde{b}_2 + \tilde{a}_2 \tilde{b}_1) b_1 b_2$$

$$a_1 b_2 \tilde{b}_1 \tilde{b}_2 + a_2 b_1 \tilde{b}_1 \tilde{b}_2 = \tilde{a}_1 \tilde{b}_2 b_1 b_2 + \tilde{a}_2 \tilde{b}_1 b_1 b_2 - \text{это верно}$$

(.) : Д/з

□

**Утверждение.**  $\mathbb{Q}(K)$  относительно операций  $(+)$  и  $(\cdot)$  - это поле.

*Доказательство.* При сложении можем считать, что знаменатель больше, т.е.:  
 $\frac{a_1}{b} + \frac{a_2}{b} = \frac{a_1+a_2}{b} \Rightarrow$  коммутативное по сложению, ассоциативное по сложению,  
 $\frac{0}{1}$  - нулевой элемент,  $\forall \frac{a}{b} \exists -\frac{a}{b} = \frac{-a}{b}$   
 $\Rightarrow$  это алгебраическая группа по сложению

Непосредственно проверяется дистрибутивность, коммутативность и ассоциативность умножения,  $\frac{1}{1}$  - единица (нейтральный по умножению),  
 $\forall \frac{a}{b} \in Q(K), \frac{a}{b} \neq 0 \Rightarrow a \neq 0, \exists \frac{b}{a} \in Q(K)$  - обратный к  $\frac{a}{b} \Rightarrow Q(K)$  - поле.  $\square$

**Определение.** Такое поле называется полем отношений целостного кольца  $K$  (полем частных, полем дробей).

Рассмотрим множество:

$$\left\{ \frac{a}{1} \mid a \in K \right\} \text{ в } Q(K)$$

Оно образует подкольцо в  $Q(K)$ , которое изоморфно кольцу  $K$ :

$$\frac{a}{1} - \text{отождествлен с } a \in K$$

**Пример.**  $Q(\mathbb{Z}) = \mathbb{Q}$

**Определение.** Пусть  $K$  - евклидово кольцо

$a, b \in K, b \neq 0, a = a_1d, b = b_1d$ , где  $d = \text{НОД}(a, b) \Rightarrow$

$$\frac{a}{b} = \frac{a_1}{b_1}, \text{ где } \text{НОД}(a_1, b_1) = 1$$

Такие дроби называются несократимыми.

**Утверждение.** Пусть  $K$  - евклидово кольцо, тогда несократимая дробь  $\frac{a}{b} \in Q(K)$  определена однозначно с точностью до умножения числителя и знаменателя на обратимый элемент, т.е.:

$$\frac{a}{b} = \underbrace{\frac{ca}{cb}}_{\text{несокр}}, \text{ где } c - \text{обратимый элемент кольца } K$$

*Доказательство.*

$$\frac{a}{b} = \frac{\tilde{a}}{\tilde{b}} \Rightarrow \begin{cases} a\tilde{b} = b\tilde{a} \\ \text{НОД}(a, b) = 1 \\ \text{НОД}(\tilde{a}, \tilde{b}) = 1 \end{cases} \xRightarrow{\text{По важной лемме}} \begin{cases} a \mid b\tilde{a} \\ \text{НОД}(a, b) = 1 \end{cases}$$

$\Rightarrow a \mid \tilde{a}$ , аналогично  $\tilde{a} \mid a \Rightarrow a \sim \tilde{a}$ , т.е.  $\tilde{a} = ca$ ,  $c$  - обратим

$$\begin{cases} a\tilde{b} = b\tilde{a} \\ \tilde{a} = ca \end{cases} \Rightarrow a\tilde{b} = cab \Rightarrow \tilde{b} = cb$$

$\square$



### 11.3 Поле рациональных дробей

$F$  - поле,  $K = F[x]$

**Определение.** Поле отношения кольца  $K = F[x]$  называется полем рациональных дробей.

Обозначается:  $F(x)$

Элементы этого поля:  $\frac{f(x)}{g(x)}$ , где  $f, g \in F[x]$ ,  $g \neq 0$  называются рациональными дробями.

**Определение.** Дробь  $\frac{f}{g} \in F(x)$  называется правильно, если  $\deg f < \deg g$ . Это определение не зависит от представителей.

**Утверждение 1.** Сумма и произведение правильных дробей - правильная дробь.

**Утверждение 2.** Произвольная рациональная дробь  $\frac{f}{g} \in F(x)$  единственным образом представима в виде суммы многочлена и правильной дроби.

*Доказательство.*

$\exists$ : Поделим  $f$  на  $g$  с остатком:  $f = gq + r$ , где  $\begin{cases} r = 0 \\ \deg r < \deg g \end{cases}$ , тогда:

$$\frac{f}{g} = p + \frac{r}{g}$$

$\exists$ : Пусть  $\frac{f}{g} = p + \frac{r}{g} = \tilde{q} + \frac{\tilde{r}}{\tilde{g}}$ , тогда:

$$q - \tilde{q} = \frac{\tilde{r}}{\tilde{g}} - \frac{r}{g} \implies q = \tilde{q}, \frac{\tilde{r}}{\tilde{g}} = \frac{r}{g}$$

□

**Утверждение 3.** Любая правильная дробь  $\frac{f}{g} \in F(x)$  раскладывается в сумму правильных дробей со знаменателями:  $g_1, g_2, \dots, g_s$ , где  $g = g_1 \cdot g_2 \cdot \dots \cdot g_s$  и  $\text{НОД}(g_i, g_j) = 1$ , при  $i \neq j$ :

$$\frac{f}{g} = \frac{r_1}{g_1} + \dots + \frac{r_s}{g_s}$$

правильные

*Доказательство.* Индукция по  $s$ :

$s = 2$ ,  $g = g_1 g_2$ ,  $\text{НОД}(g_1, g_2) = 1 \implies \exists u, v \in F[x] : ug_1 + vg_2 = 1$ , тогда:

$$\frac{f}{g} = \frac{f \cdot 1}{g_1 g_2} = \frac{f(ug_1 + vg_2)}{g_1 g_2} = \frac{fu}{g_2} + \frac{fv}{g_1} = q_1 + \frac{r_1}{g_1} + q_2 + \frac{r_2}{g_2}$$

По утверждению (1):  $q_1 + q_2$  - правильная дробь. многочлен, который является правильной дробью - нулевой многочлен  $\implies q_1 + q_2 = 0 \implies$

$$\frac{f}{g} = \frac{r_1}{g_1} + \frac{r_2}{g_2}$$

Переход:  $s - 1 \rightarrow s : \frac{f}{g_1(g_2 \dots g_s)} = \frac{r_1}{g_1} + \frac{r_2}{g_2 \dots g_s} \underbrace{=}_{\text{По предп. индукции}} \frac{r_1}{g_1} + \frac{r_2}{g_2} + \dots + \frac{r_s}{g_s} \quad \square$

**Определение.** Рациональная дробь  $\frac{f}{g} \in F(x)$  называется простейшей, если:

- 1)  $\frac{f}{g} \neq 0$
- 2)  $g = p^s$ , где  $p$  - неприводимый множитель над  $F$ ,  $s \in \mathbb{N}$
- 3)  $\deg f < \deg p$

**Примеры.**

1.  $\forall$  поля  $F: \frac{\alpha}{(x-c)^k}$ , где  $\alpha, c \in F$ ,  $\alpha \neq 0$ ,  $k \in \mathbb{N}$  является простейшей всегда.
2. Если  $F = \mathbb{C}$ , то простейший другого вида нет.
3.  $F = \mathbb{R} : \frac{\alpha}{(x-c)^k}, \frac{\beta x + \gamma}{(x^2 + ax + b)^k}$ , где  $\alpha, \beta, \gamma, a, b, c \in \mathbb{R}$ ,  $\alpha, \beta \neq 0$ ,  $\beta^2 + \gamma^2 \neq 0$ ,  $k \in \mathbb{N}$  и у  $(x^2 + ax + b)$  отрицательный дискриминант.

**Теорема.** Любая правильная дробь  $\frac{f}{g} \in F(x)$  раскладывается в сумму простейших.

Более того, если  $g = p_1^{s_1} \cdot \dots \cdot p_k^{s_k}$ , где  $p_i$  - неприводимый над  $F$  и  $\forall i \neq j : p_i \not\sim p_j$ , тогда  $\frac{f}{g}$  раскладывается в сумму простейших со знаменателями:

$$p_1, p_1^2, \dots, p_1^{s_1}, \dots, p_k^1, p_k^2, \dots, p_k^{s_k}$$

и это разложение единственно.

*Доказательство.*

$\exists : g = p_1^{s_1} \cdot \dots \cdot p_k^{s_k}$ . По утверждению (3)  $\frac{f}{g} = \frac{r_1}{g_1^{s_1}} + \dots + \frac{r_k}{g_k^{s_k}}$ .  
Достаточно рассмотреть правильную дробь вида  $\frac{r}{p^s}$ .

Индукция по  $s$ :

Поделим  $r$  на  $p$  с остатком:

$$r = pg + \tilde{r}, \quad \text{где} \quad \begin{cases} \tilde{r} = 0 \\ \deg \tilde{r} < \deg p \end{cases}$$

$$\implies \frac{r}{p^s} = \frac{pq + \tilde{r}}{p^s} = \frac{q}{p^{s-1}} + \frac{\tilde{r}}{p^s}$$

где  $\frac{\tilde{r}}{p^s}$  - либо 0, либо простейшая.

Повторяем процесс для  $\frac{q}{p^{s-1}}$

! : (От противного)

$$\begin{aligned} \frac{f}{g} &= \sum_{i=1}^s \left( \frac{r_{i_1}}{p_i} + \frac{r_{i_2}}{p_i^2} + \dots + \frac{r_{i_{s_i}}}{p_i^{s_i}} \right) = \sum_{i=1}^s \left( \frac{\tilde{r}_{i_1}}{p_i} + \frac{\tilde{r}_{i_2}}{p_i^2} + \dots + \frac{\tilde{r}_{i_{s_i}}}{p_i^{s_i}} \right) \\ &\implies \sum_{i=1}^s \left( \frac{\tilde{r}_{i_1}}{p_i} + \frac{\tilde{r}_{i_2}}{p_i^2} + \dots + \frac{\tilde{r}_{i_{s_i}}}{p_i^{s_i}} \right) = 0, \quad \text{где } \tilde{r}_{i_j} = r_{i_j} - \tilde{r}_{i_j} \end{aligned}$$

Допустим, что  $\exists \tilde{r}_{i_j} \neq 0$

Рассмотрим  $\tilde{r}_{i_t}$ , где  $t$  - максимальный с таким условием (самый правый) и без ограничения общности считаем, что  $i = 1$ .

Приводим к общему знаменателю и приравниваем числители:

$$\tilde{r}_{1_t} p_2^{s_k} \cdot \dots \cdot p_k^{s_k} + p_1 h(x) = 0$$

$h(x)$  - собрали все кратные  $p_1$  в числителе

$$p_1 \nmid p_i \ (i \neq 1) \implies p_1 \mid \tilde{r}_{1_t} \implies \tilde{r}_{1_t} = 0$$

т.к. иначе  $\deg \tilde{r}_{1_t} < \deg p_1$  по определению простейших.

□

### Теорема. (Декарта)

Пусть  $f(x) \in \mathbb{R}[x]$ ,  $\deg f \geq 1$

$f(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$ , где  $a_i \in \mathbb{R}$ .

$L(f)$  - число перемен знака в последовательности  $a_n, a_{n-1}, \dots, a_1, a_0$

$N(f)$  - число положительных вещественных корней многочлена  $f$

Тогда число  $N(f) \leq L(f)$ . При этом  $N(f) = L(f) \iff$  нет мнимых корней.

**Удалю Копатыча, когда сдам досрок, а пока он посидит тут, на удачу:**

