

# Лекции по алгебре

## Лектор: Всемиров Максим Александрович

---

### Содержание

1	Отображения. Композиция отображений.	2
2	Обратимые отображения и их свойства	3
3	Тождественное отображение	4
4	Равносильность инъективности и обратимости слева	4
5	Равносильность сюръективности и обратимости справа	6
6	Инъективное отображение конечного множества на себя является биективным	6
7	Сюръективное отображение конечного множества на себя является биективным	7
8	Бинарные отношения	8
9	Отношение эквивалентности	8
10	Кратные корни	9
11	Число корней многочлена	10
12	Алгебраические замкнутые поля	12
13	Метод Ньютона	12
14	Метод Лагранжа	13
15	Конструкция комплексных чисел, как множества пар.	14
16	Алгебраическая форма записи комплексного числа. Комплексное сопряжение. Свойства комплексного сопряжения.	14
17	Модуль комплексного числа. Мультипликативность модуля. Произведение двух сумм двух квадратов.	15
18	Аргумент комплексного числа. Тригонометрическая форма записи. Арифметические операции над комплексными числами в тригонометрической форме.	16
19	Матрицы. Действия над матрицами.	17
20	Матричная конструкция поля комплексных чисел	19

# 1. Отображения. Композиция отображений.

Def:  $A, B$  — множества.  $\Gamma_f \subset A \times B$

$\Gamma$  — график отображения если выполнены два условия:

1.  $\forall a \in A \exists b \in B (a, b) \in \Gamma_f$
2.  $\forall a \in A \exists b_1, b_2 \in B (a, b_1) \in \Gamma_f \wedge (a, b_2) \in \Gamma_f \Rightarrow b_1 = b_2$

Def:  $A, B, \Gamma_f \subset A \times B$

говорим, что задано отображение  $f$  из  $A$  в  $B$  с графком  $\Gamma_f$

$$f : A \rightarrow B$$

$$A \xrightarrow{f} B$$

$$(a, b) \in \Gamma_f \Leftrightarrow b = f(a)$$

$A$  — область определения

$B$  — область назначения

$$f : A \rightarrow B$$

$$f_1 : A_1 \rightarrow B_1$$

$$f = f_1 \Leftrightarrow A = A_1, B = B_1, \Gamma_f = \Gamma_{f_1}$$

Def: Композиция отображения

$$A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C$$

$$g \circ f : A \rightarrow C$$

$$(g \circ f)(a) = g(f(a))$$

$$\Gamma_{g \circ f}$$

$$(a, c) \in \Gamma_{g \circ f} \Leftrightarrow \exists b \in B (a, b) \in \Gamma_f \wedge (b, c) \in \Gamma_g$$

Область определения  $g \circ f$  — область определения  $f$   $\text{Dom}(f)$

Область назначения  $g \circ f$  — область назначения  $g$   $\text{coDom}(f)$

**Теорема 1.1. Композиция отображения ассоциативна.**

$$h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f$$

$$A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \xrightarrow{h} D$$

► Область определения  $\text{Dom}(h \circ (g \circ f)) = \text{Dom}(g \circ f) = \text{Dom}(f) = A$

$\text{Dom}((h \circ g) \circ f) = \text{Dom}(f) = A$

Область назначений  $\text{Dom}(h \circ (g \circ f)) = \text{coDom}(h) = D$

$$Dom((h \circ g) \circ f) = coDom((h \circ g)) = coDom(h) = D$$

$$\forall a \in A$$

$$(h \circ (g \circ f))(a) = h(g \circ f(a)) = h(g(f(a)))$$

$$((h \circ g) \circ f)(a) = (h \circ g)(f(a)) = h(g(f(a)))$$



## 2. Обратимые отображения и их свойства

$$f : A \rightarrow B$$

$\mathfrak{D}ef$ :  $f$  — обратное справа, если  $\exists g : B \rightarrow A$

$$f \circ g = id_B$$

$f$  — обратим слева, если  $\exists g : B \rightarrow A$

$$g \circ f = id_A$$

$f$  обратимо, если  $\exists g : B \rightarrow A$

$$g \circ f = id_A, f \circ g = id_B$$

$g$  — отображение, обратное к  $f$ . (обозначение  $f^{-1}$ )

**Теорема 2.1.**

1.  $f$  обратимо  $\Leftrightarrow f$  обратимо слева и справа.
2.  $f$  обратимо, то обратное отображение единственно.



1.  $f$  обратимо  $\Rightarrow f$  обратимо слева и справа.

Если у  $f$  есть и левый и правый обратный, то они совпадают.

$g$  — правый обратный к  $f$ ,  $h$  — левый.

$$(h \circ f) \circ g = id_A \circ g = g$$

$$h \circ (f \circ g) = h \circ id_B = h$$

$$\Rightarrow g = h$$

2. Пусть  $f$  обратимое и  $g$  и  $h$  — два обратных. В частности  $g$  — обратное справа,  $h$  — обратное слева.



**Теорема 2.2.**  $f : A \rightarrow B, g : B \rightarrow C$

$$g \circ f : A \rightarrow C$$

1. Если  $f, g$  обратимы справа, то и  $g \circ f$  обратима справа.
2. Если  $f, g$  обратимы слева, то и  $g \circ f$  обратима слева.
3. Если  $f, g$  обратимы, то  $g \circ f$  обратима  $(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$



1.

$$\begin{aligned} u : B &\rightarrow A, f \circ u = id_B \\ v : C &\rightarrow B, g \circ v = id_C \\ (g \circ f) \circ (u \circ v) &= g \circ (f \circ (u \circ v)) = \\ &= g \circ ((f \circ u) \circ v) = g \circ (id_B \circ v) = g \circ v = id_C \end{aligned}$$

$u \circ v$  — правый обратный к  $g \circ f$

2. аналогично

3.

$$(g \circ f)(f^{-1} \circ g^{-1}) = g \circ ((f \circ f^{-1}) \circ g^{-1}) = g \circ (id_B \circ g^{-1}) = g \circ g^{-1} = id_C$$

$$(f^{-1} \circ g^{-1}) \circ (g \circ f) = f^{-1}(g^{-1} \circ g) \circ f = f^{-1} \circ id_B \circ f = f^{-1} \circ f = id_A$$

*Следствие 2.2.1.* Композиция сюръективных — сюръективна.

Композиция инъективных — инъективна.

Композиция биективных — биекция.

**Теорема 2.3.**  $f : A \rightarrow B$  обратима, тогда  $f^{-1}$  обратима и  $(f^{-1})^{-1} = f$

►  $f \circ f^{-1} = id_B$

$f^{-1} \circ f = id_A \Rightarrow f$  — обратное к  $f^{-1}$

В силу единственности обратного  $(f^{-1})^{-1} = f$

### 3. Тождественное отображение

**Def:**  $id_A : A \rightarrow A$

$\forall a \in A, id_A(a) = a$

$id_A$  — тождественное отображение множества  $A$ .

$\Gamma_{id_A}$  = диагональ  $A \times A \setminus \{(a, a) | a \in A\}$

**Теорема 3.1.**  $f : A \rightarrow B$

$f \circ id_A = f = id_B \circ f$

►

Области определения и назначения совпадают.

$\forall y \in B, id_B(y) = y$

$a \in A$

$(f \circ id_A)(a) = f(id_A(a)) = f(a)$

$a \in A$

$(id_B \circ f)(a) = id_B(f(a)) = f(a)$

### 4. Равносильность инъективности и обратимости слева

**Def:**  $A, B$

$f : A \rightarrow B, \Gamma_f, f$  — инъективное отображение (инъекция).

$\forall a_1, a_2 \in A \exists b(a_1, b) \in \Gamma_f \wedge (a_2, b) \in \Gamma_f \Rightarrow a_1 = a_2$

$\forall a_1, a_2 \in A, f(a_1) = f(a_2) \Rightarrow a_1 = a_2$

$f : A \rightarrow B$  — инъективное отображение.

**Def:** Отображение  $f$  называется сюръективным (сюръекцией «отображение на»)

$$\forall b \in B \exists a \in A (b = f(a))$$

$$f : A \twoheadrightarrow B$$

**Def:**  $f$  называется биективным (или биекцией) если  $f$  и сюръективно и инъективное.

$$f : A \rightarrow B$$

$$\{b \in B \mid \exists c \in C b = f(c)\} = f(C) \text{ — образ } C.$$

$$\{a \in A \mid f(a) \in D\} = f^{-1}(D) \text{ — полный прообраз } D.$$

$$f(f^{-1}(D)) \subset D \text{ — но не обязательно совпадает.}$$

$f$  инъективно  $\Leftrightarrow$  прообраз любого одноэлементного множества содержит не более одного элемента.

$$f \text{ сюръективно } f(A) = B, f : A \rightarrow B$$

**Теорема 4.1.**  $f : A \rightarrow B, g : B \rightarrow A$

$g \circ f = id_A$  тогда  $f$  — инъективно,  $g$  — сюръективно.



$$1. a_1, a_2 \in A f(a_1) = f(a_2)$$

$$a_1 = a_2$$

$$g(f(a_1)) = g(f(a_2))$$

$$\uparrow$$

$$(g \circ f)(a_1) = (g \circ f)(a_2)$$

$$\uparrow$$

$$id_A(a_1) = id_A(a_2)$$

$$\uparrow$$

$$a_1 = a_2 \Rightarrow f \text{ — инъективна.}$$

$$2. a \in A$$

$$g(f(a)) = (g \circ f)(a) = id_A(a) = a$$

$$b = f(a)$$

$$a = g(b)$$

$$\forall a \in A \exists b \in B a = g(b) \Rightarrow g \text{ — сюръективно.}$$

**Теорема 4.2.**  $f : A \rightarrow B (A \neq \emptyset)$

$f$  обратимо слева  $\Leftrightarrow f$  — инъективна.



$$\exists g g \circ f = id_A \Rightarrow f \text{ — инъективно.}$$

$$\Leftarrow$$

$$C = f(A)$$

$$h_1 : C \rightarrow A$$

$$(c, a) \in \Gamma_{h_1} \Leftrightarrow (a, c) \in \Gamma_f$$

Почему  $\Gamma_{h_1}$  — график?

$$\forall c \in C \exists a \in A (a, c) \in \Gamma_f$$

$$\forall c \in C \exists a \in A (c, a) \in \Gamma_{h_1}$$

$f$  — инъективно.

$$\forall a_1, a_2 \in A \exists b \in B (a_1, b) \in \Gamma_f \wedge (a_2, b) \in \Gamma_f \Rightarrow a_1 = a_2$$

$$\forall a_1, a_2 \in A \exists b \in C (a_1, b) \in \Gamma_f \wedge (a_2, b) \in \Gamma_f \Rightarrow a_1 = a_2$$

$$\forall a_1, a_2 \in A \exists b \in C (b, a_1) \in \Gamma_{h_1} \wedge (b, a_2) \in \Gamma_{h_1} \Rightarrow a_1 = a_2$$

$\Rightarrow \Gamma_{h_1}$  — график.

$h : B \rightarrow A$

возьмем какой-то  $a \in A$

$$h(b) = \begin{cases} h_1(b), & h_1(b), b \in C \\ a, & b \notin C \end{cases}$$

$x \in A$

$$(h \circ f)(x) = h(f(x)) = h_1(f(x)) = x$$



## 5. Равносильность сюръективности и обратимости справа

**Аксиома выбора**

$B \neq \emptyset, b \in B$

$\exists \Phi : B \rightarrow \cup_{b \in B} X_b$

$\forall b \in B \Phi(b) \in X_b$

**Теорема 5.1.**

$f$  — обратимо справа  $\Leftrightarrow f$  — сюръективно.

►  $\Rightarrow$

$\Leftarrow$

$f : A \rightarrow B$

$\forall b \in B f^{-1}(\{b\}) \neq \emptyset (X_b)$

$g : B \rightarrow \cup_{b \in B} X_b$

$g(b) \in X_b = f^{-1}(\{b\}), f(g(b)) = b$

$f^{-1}(\{b\}) = X_b \subset A \Rightarrow \cup_B X_b \subset A$

$a \in A$

$a \in X_{f(a)}$

$g : B \rightarrow A$

$\forall b \in B f(g(b)) = b$

$\forall b \in B (f \circ g)(b) = b$

$f \circ g = id_B$

$f$  — обратимо справа.

*Следствие 5.1.1.*

$f$  — обратимо  $\Leftrightarrow f$  — биективно.



## 6. Инъективное отображение конечного множества на себя является биективным

**Теорема 6.1.**  $A$  — конечное множество.

$f : A \rightarrow A$ , тогда  $f$  — биекция.

►  $f$  — сюръекция?

$a_0 = a$

$a_{i+1} = f(a_i)$

$\exists m \neq n a_m = a_n m > n$

*Лемма 6.1.*  $a_{m-n} = a$

► Индукция по  $n$ . **База:**  $n = 0, a_m = a_0 = a$  **Переход**  $n \geq 1$

$$f(a_{m-1}) = a_m = a_n = f(a_{n-1})$$

Так как инъекция  $a_{m-1} \leq a_{n-1}$

$$a_{m-n} = a_{(m-1)-(n-1)} = a$$

$$a_{m-n} = a$$

$$m - n \geq 1$$

$$a = a_{m-n} = f(a_{m-n-1})$$

а есть образ  $a_{m-n-1} \Rightarrow f$  — сюръекция. ◀ ◀

## 7. Сюръективное отображение конечного множества на себя является биективным

**Теорема 7.1.**  $A$  — конечное множество.  $f : A \rightarrow A$ , тогда  $f$  — биекция.



$$1. \forall a \exists n_a \{f \circ f \circ \dots \circ f\}(a) = a$$

$$2. \exists n \forall a (f \circ \dots \circ f)(a) = a$$

3.  $f$  — инъекция.

$$a_0 = a$$

$$a_i f^{-1}(\{a_i\}) \neq \emptyset$$

$$\exists a_{i+1} \in f^{-1}(\{a_i\})$$

$$\exists m > n a_m = a_n$$

*Лемма 7.1.*  $a_{m-n} = a$

▶ Индукция по  $n$ . **База:**  $n = 0, a_m = a_0 = a$  **Переход:**

$$a_m = a_n$$

$$f(a_m) = f(a_n)$$

$$a_{m-1} = f(a_m) = f(a_n) = a_{n-1}$$

По индукционному предположению

$$a_{m-n} = a_{(m-1)-(n-1)} = a$$

$$a_{m-n} \in f^{-1}(f^{-1} \dots (\{a\}))$$

$$f(f(\dots f(a_{m-n}))) = a$$

$$f(f(\dots f(a))) = a$$

$$(f \circ f \circ \dots)(a) = a$$

$$\forall a \in A \exists n_a \geq 1 \underbrace{(f \circ \dots \circ f)}_{n_a}(a) = a$$

$$k \in \mathbb{N} \underbrace{(f \circ \dots \circ f)}_{n_a k}(a) = a$$

(индукция по k)

$$N = \prod_{a \in A} n_a \underbrace{(f \circ \dots \circ f)}_N(a) = a$$

$$a, b \in A$$

$$f(a) = f(b)$$

$$a = \underbrace{(f \circ \dots \circ f \circ f)}_{N-1}(a) = \underbrace{(f \circ \dots \circ f \circ f)}_{N-1}(b) = b$$



## 8. Бинарные отношения

**Def:** На  $A$  задано бинарное отношение  $R$ , если задано  $R \subset A$

$(a, b) \in R$

$a$  и  $b$  находятся в отношении с  $R$

$aRb$

$R = \emptyset$  пустое

$R = A^2$  полное.

**Def:**  $A, R \subset A^2$

1.  $R$  рефлексивно, если  $\forall a \in A, aRa(a, a) \in R$
2.  $R$  антирефлексивно, если  $\forall a \in A \neg(aRa)$
3.  $R$  симметрично, если  $\forall a, b \in A aRb \Rightarrow bRa$
4.  $R$  асимметрично, если  $\forall a, b \in A aRb \Rightarrow \neg(bRa)$
5.  $R$  антисимметрично, если  $\forall a, b \in A (aRb \wedge bRa) \Rightarrow a = b$
6.  $R$  транзитивно, если  $\forall a, b, c \in A (aRb \wedge bRc) \Rightarrow aRc$

**Def:**  $R$  называется отношением нестрогого частичного порядка, если оно рефлексивно, транзитивно и антисимметрично.

**Def:**  $R$  называется отношением строгого частичного порядка, если оно антирефлексивно, транзитивно и асимметрично.

Если на  $A$  задано отношение частичного порядка, то  $A$  — частично упорядоченное множество.

## 9. Отношение эквивалентности

**Def:**  $R$  отношение эквивалентности, если оно рефлексивное, симметричное и транзитивное  $a \sim b$ .

$A, R$  — отношение эквивалентности.  $a \in A[a] = \{b \in A | a \sim b\}$  — класс эквивалентности.

**Теорема 9.1.**  $A, \sim a, b \in A$

Тогда либо  $[a] \cap [b] = \emptyset$ , либо  $[a] = [b]$



1.  $[a] \cap [b] = \emptyset$  — все доказано.



$$2. \exists c \in [a] \cap [b]$$

$$[a] = [b]?$$

$$x \in [a], a \sim x$$

$$c \in [a], a \sim c \Rightarrow c \sim a$$

$$c \in [b], b \sim c$$

$$b \sim c, c \sim a, a \sim x$$

$$b \sim a, a \sim x$$

$$b \sim x \Rightarrow x \sim [b]$$

$$[a] \subset [b]$$

$$[b] \subset [a]$$

Множество классов эквивалентности называется фактормножеством. 

## 10. Кратные корни

$A$  — поле.  $f \in A[x], f \neq 0$   $c$  — корень  $f$  в  $A \Leftrightarrow (x - c) | f$  в  $A[x]$  (теорема Безу)

**Def:** Если для некоторого  $k \geq 2$ ,  $(x - c)^k | f$ , но  $(x - c)^{k+1} \nmid f$ , то говорим, что  $c$  — корень  $f$  кратности  $k$ .

$c$  — корень  $f$  кратности  $k$ , если  $f(x) = (x - c)^k g(x)$ ,  $(x - c) \nmid g(x) \Leftrightarrow f(x) = (x - c)^k g(x), g(c) \neq 0$

**Теорема 10.1.**  $A$  — поле,  $\text{char } A = 0, f \in A[x], f \neq 0$

$c$  — корень  $f$  кратности  $k \geq 1 \Leftrightarrow$

1.  $c$  — корень  $f$ .

2.  $c$  — корень  $f'$  кратности  $k - 1$ .



$$\Rightarrow$$

$$f = (x - c)^k g(x), g(c) \neq 0 \Rightarrow c \text{ — корень}$$

$$f' = k(x - c)^{k-1} g(x) + (x - c)^k g' = (x - c)^{k-1} (kg + (x - c)g')$$

$$\Rightarrow (x - c)^{k-1} | f'$$

$c$  — не корень  $kg + (x - c)g'$

$$kg(c) + (x - c)g'(c) = kg(c) \neq 0$$

$$\Leftarrow$$

$c$  — корень  $f \Rightarrow$  корень  $f$  кратности  $l$ , по доказанному  $c$  — корень  $f'$  кратности  $l - 1$ .

$$l - 1 = k - 1$$

$$l = k$$



РЕМ: Предположение  $\text{char } A = 0$  существенно.

$$\mathbb{F}_2, f = x^7 + x^2$$

0 — корень кратности 2.

$$f' = x^6$$

0 — кратности 6.

Следствие 10.1.1.  $A$  — поле характеристики 0.  $0 \neq f \in A[x]$ ,  $c$  — корень  $f$  кратности  $\geq k \Leftrightarrow$  выполняется равенство

$$0 = f(c) = f'(c) = \dots = f^{(k-1)}(c)$$

$$f^{(k)} = (f^{(k-1)})'$$

$$(fg)^{(n)} = \sum_{r=0}^n C_n^r f^{(r)} g^{(n-r)}$$

## 11. Число корней многочлена

Лемма 11.1.  $A$  — область целостности.  $0 \neq f, g \in A[x]$

$c$  — корень  $f$  кратности  $k$ , корень  $g$  кратности  $l \Rightarrow$

$c$  — корень  $fg$  кратности  $k + l$



$$f = (x - c)^k f_1, f_1(c) \neq 0$$

$$g = (x - c)^l g_1, g_1(c) \neq 0$$

$$fg = (x - c)^{k+l} f_1 g_1$$

$$f_1(c) g_1(c) \neq 0$$

$\Rightarrow c$  — корень  $fg$  кратности  $k + l$ .

Лемма 11.2.  $A$  — область целостности. Какие бы ни были  $c \neq d \in A$ ,  $0 \neq f, g \in A[x]$ ,  $a, k \in \mathbb{N}$ , такие, что  $f = (x - c)^k g, g(c) \neq 0$ , то  $(x - d)^a | f \Leftrightarrow (x - d)^a | g$



$$(x - d)^a | g \Rightarrow (x - d)^a | f$$

$\Rightarrow$  Индукция по  $a$ . База:

$$a = 1$$

$$x - d | f \Rightarrow f(d) = 0$$

$$(c - d)^k g(d) = 0 \Rightarrow g(d) = 0$$

$$\Rightarrow (x - d) | g$$

Переход  $a - 1 \rightarrow a$   $a - 1$  для всех  $f$  и  $g$  удовлетворяет условию леммы

$$f = (x - c)^k g$$

$$(x - d)^a | f \Rightarrow (x - d)^{a-1} | f$$

$(x - d)^{a-1} | d$  по индукционному предположению.

$$f = (x - d)^a f_1$$

$$g = (x - d)^{a-1} g_1$$

$$(x - d)^a f_1 = (x - c)^k (x - d)^{a-1} g_1$$

$$(x-d)f_1 = (x-c)^k g_1 \\ \Rightarrow x-d | g_1$$

(по доказанному при  $a = 1$ )

$$(x-d)^a | g$$

**Теорема 11.1.**  $A$  — область целостности.  $0 \neq f \in A[x] \Rightarrow$  число корней  $f$  с учетом кратности не превосходит  $\deg f$

► Индукция по  $\deg f$

1. **База:**  $\deg f = 0, f = \text{const} \neq 0$  нет корней.
2. **Переход:**  $f$  с — корень  $f$  кратности  $k$ .  $f = (x-c)^k g, g(c) \neq 0$  с — не корень  $g$ .  
Все корни  $g$  — это в точности все корни  $f$  (кроме  $c$ ), причем кратность сохраняется.  
Число корней  $g$  (с учетом кратности)  $\leq \deg g$   
число корней  $f = k + \text{число корней } g \leq k + \deg g = \deg f$

*REM:* Предположение, что  $A$  — область целостности существенно.

**Def:**

$$A, f \in A[x] \\ \tilde{f} : A \rightarrow A \\ c \rightarrow f(c) \\ f, g \tilde{f} = \tilde{g}$$

**Примеры:**

$$A = \mathbb{F}_2 \\ f = 0, g = x^2 + x \\ \tilde{f} : 0 \rightarrow 0, 1 \rightarrow 0 \\ \tilde{g} : 0 \rightarrow 0, 1 \rightarrow 0$$

*Следствие 11.1.1.*  $A$  — область целостности.

$$f, g \in A[x], |A| > \max(\deg f, \deg g)$$

Тогда, если  $\tilde{f} = \tilde{g}$ , то  $f = g$ .

►  $f - g$

$$f - g = \tilde{f} - \tilde{g} \text{ — тождественно не нулевое отображение} \\ \forall c \in A, f(c) - g(c) = 0$$

Число корней  $f - g > \deg(f - g) \Rightarrow f - g = 0$

*Следствие 11.1.2.* Если  $A$  — область целостности.  
 $|A| = \infty$  и  $\tilde{f} = \tilde{g}$ , то и  $f = g$

## 12. Алгебраические замкнутые поля

**Def:** Поле  $A$  — алгебраически замкнуто, если любой  $f \in A[x] \setminus A$  имеет в  $A$  хотя бы 1 корень.

**Теорема 12.1.** Следующие условия равносильны.

1.  $A$  — алгебраически замкнуто.
2.  $\forall f \in A[x]$  с  $\deg f \geq 1$  делится на линейный многочлен.
3.  $\forall f \in A[x]$  с  $\deg f \geq 1$  имеет  $\deg f$  корней (с учетом кратности).
4.  $\forall f \in A[x]$  с  $\deg f \geq 1$  полностью раскладывается на линейные множители в кольце многочленов.

►  $1 \Leftrightarrow 2$  (следствие теоремы Безу)

$3 \Rightarrow 1$  очевидно.

$1 \Rightarrow 3$  Индукция и  $\deg f$

1. **База:**  $\deg f = 1$

$$ax = b$$

$$x = \frac{b}{a} \text{ — корень.}$$

2. **Переход:**  $\deg f \geq 2$

$$\exists c \in A \text{ корень } f \text{ кратности } k \geq 1, f = (x - c)^k g$$

По индукционному предположению число корней  $g = \deg g$ .

Все корни  $f$  отличные от  $c$  это в точности корни  $g$ , причем той же кратности.

Число корней  $f = k + \text{число корней } g = k + \deg g = \deg f$ .

$4 \Rightarrow 2$  очевидно.

$2 \Rightarrow 4$  индукция по  $\deg f$ .



## 13. Метод Ньютона

**Def:**  $A$  — поле.  $\frac{x_1}{y_1} \mid \frac{x_2 \dots}{y_2 \dots} \mid \frac{x_n}{y_n}$

$$x_i \neq x_j$$

Интерполяционная задача: найти многочлен  $f$ ,  $\deg f < n$ ,  $f(x_i) = y_i, i = 1, \dots, n$

Пусть  $f$  имеет решение  $f$

$$g = (x - x_1) \dots (x - x_n)$$

$f_1 = f + gh$  — тоже решение.

$$f_1(x_i) = f(x_i) + g(x_i)h(x_i) = f(x_i) = y_i$$

**Теорема 13.1. Единственность.** В данной постановке задача имеет не более одного решения.

► Пусть  $f, f_1$  — решение одной задачи.

$$f(x_i) = f_1(x_i) = y_i, \deg f, \deg f_1 < n$$

$f - f_1$  принимают 0 в  $x_1 \dots x_n$

$$\deg(f - f_1) < n \Rightarrow f - f_1 = 0 \Rightarrow f = f_1$$

**Метод Ньютона**  $\frac{x_1}{y_1} \mid \frac{x_2 \dots}{y_2 \dots} \mid \frac{x_n}{y_n} f_i(x), \deg f_i < i$

$f_i$  решает интерполяционную задачу на первых  $i$  точках.



$$1. \ i = 1 \ f_1(x) = y_1$$

$$2. \ i \rightarrow i + 1$$

$$f_i \rightarrow f_{i+1}$$

$$f_{i+1}(x) = f_i(x) + c_i(x - x_1) \dots (x - x_i)$$

$$y_{i+1} = f_{i+1}(x_{i+1}) = f_i(x_{i+1}) + c_i(x_{i+1} - x_1) \dots (x_{i+1} - x_i)$$

$$c_i = \frac{y_{i+1} - f_i(x_{i+1})}{(x_{i+1} - x_1) \dots (x_{i+1} - x_i)}$$

$$\deg f_{i+1} < i + 1$$

$$REM: \ c_1 = \frac{y_2 - y_1}{x_2 - x_1}$$

## 14. Метод Лагранжа

$$\begin{array}{c|c|c} x_1 & x_2 \dots x_i & x_n \\ \hline 0 & 0 \dots 1 & 0 \end{array}$$

$$\deg L_i < n$$

$$L_i = \frac{(x-x_1) \dots (x-x_{i-1})(x-x_{i+1}) \dots (x-x_n)}{(x_i-x_1) \dots (x_i-x_n)}$$

$$\begin{array}{c|c|c} x_1 & x_2 \dots & x_n \\ \hline y_1 & y_2 \dots & y_n \end{array}$$

$$f = y_1 L_1 + y_2 L_2 + \dots + y_n L_n$$

$$f(x_i) = \sum_{j=1}^n y_j L_j(x_i) = y_i L_i(x_i) = y_i$$

$$f(x) = \sum_{k=1}^n y_k L_k$$

$$L_k(x) = \frac{(x-x_1) \dots (x-x_n)}{(x_k-x_1) \dots (x_k-x_n)}$$

$$g(x) = (x-x_1) \dots (x-x_n)$$

$$\text{Числитель } L_k = \frac{g(x)}{(x-x_k)}$$

$$g'(x) = 1(x-x_2) * \dots * (x-x_n) +$$

$$(x-x_1)1 \dots (x-x_n) + \dots$$

$$g'(x_k) \text{ — знаменатель } L_k \deg f \leq n$$

$$f(x) = \sum_{k=1}^n f(x_k) \frac{g(x)}{(x-x_k)g'(x_k)}$$

## 15. Конструкция комплексных чисел, как множества пар.

$$\mathbb{R}^2 = \{(a, b) \mid a, b \in \mathbb{R}\}$$

Operations:

- $+$  :  $\mathbb{R}^2 \mapsto \mathbb{R}^2$   
 $(a, b) + (c, d) \mapsto (a + c, b + d)$
- $*$  :  $\mathbb{R}^2 \mapsto \mathbb{R}^2$   
 $(a, b) * (c, d) \mapsto (ac - bd, ad + bc)$

**Теорема 15.1.**  $\mathbb{R}^2$  с введёнными операциями является полем.

**Def:** Это поле называется полем комплексных чисел  $\mathbb{C}$  (Complex).

► Упр.

Некоторые заметки:

1.  $0_c = (0, 0)$
2.  $-(a, b) = (-a, -b)$
3.  $(1, 0) * (a, b) = (a, b)$
4.  $(a, b) \neq 0, (a, b)^{-1} = ?$

$$\begin{aligned}(a, b)^{-1} = (c, d) &\Leftrightarrow (a, b) * (c, d) = (1, 0) \\ &+ \begin{cases} ac - bd = 1 \\ bc + ad = 0 \end{cases} \cdot \begin{matrix} a, \\ b, \end{matrix} \cdot \begin{matrix} (-b) \\ a \end{matrix} \\ &\begin{cases} (a^2 + b^2) \cdot c = a \\ (a^2 + b^2) \cdot d = -b \end{cases} \\ &\Rightarrow a = \frac{a}{a^2 + b^2}, d = \frac{-b}{a^2 + b^2}\end{aligned}$$

Найденные значения корректны, т.к.  $(a, b) \neq 0 \Rightarrow a^2 + b^2 > 0$



## 16. Алгебраическая форма записи комплексного числа. Комплексное сопряжение. Свойства комплексного сопряжения.

$\mathbb{R} \mapsto \mathbb{C} : a \mapsto (a, 0)$  - инъективный гомоморфизм колец:

$$\begin{cases} \varphi(a + b) = \varphi(a) + \varphi(b) \\ \varphi(ab) = \varphi(a) * \varphi(b) : \end{cases} \quad (a, 0) * (b, 0) = (ab - 0, 0 + 0) = (ab, 0)$$

$$\mathbb{C} \supseteq \varphi(\mathbb{R}) = \{(a, 0) \mid a \in \mathbb{R}\}$$

$\varphi(\mathbb{R}) \cong \mathbb{R}$ , поэтому говорят, что  $\mathbb{R} \subseteq \mathbb{C}$ , имея в виду, что  $\varphi(\mathbb{R}) \subseteq \mathbb{C}$

$$i = (0, 1) \Rightarrow i^2 = (-1, 0)$$

**Def:**  $(a, b) = (a, 0) * (1, 0) + (b, 0) * (0, 1) = a + bi$  - алгебраическая запись числа.

$a$  называется вещественной частью комплексного числа ( $a = \operatorname{Re}(z), z \in \mathbb{C}$ )

$b$  называется мнимой частью комплексного числа ( $b = \operatorname{Im}(z), z \in \mathbb{C}$ )

**Def:**  $z \in \mathbb{C}$ ,  $z = a + bi$ ,  $a, b \in \mathbb{R}$

$\bar{z}$  называется комплексно сопряжённым с  $z$ , если  $\bar{z} = a - bi$

**REM:** Сопряжение  $\equiv$  симметрия относительно вещественной оси.

Рисунок 1.

Свойства:

1.  $\overline{\bar{z}} = z$
2.  $z = \bar{z} \Leftrightarrow z \in \mathbb{R}$
3.  $\overline{z_1 + z_2} = \bar{z}_1 + \bar{z}_2$
- 3'.  $\overline{z_1 + z_2 + \dots + z_n} = \bar{z}_1 + \bar{z}_2 + \dots + \bar{z}_n$  (По индукции из св-ва 3.)
4.  $\overline{z_1 * z_2} = \bar{z}_1 * \bar{z}_2$
- 4'.  $\overline{z_1 * z_2 * \dots * z_n} = \bar{z}_1 * \bar{z}_2 * \dots * \bar{z}_n$  (По индукции из св-ва 4.)
5.  $f \in \mathbb{R}[x]$   $f = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n$  Тогда:  $\overline{f(z)} = f(\bar{z})$
6.
  - $z + \bar{z} \in \mathbb{R}$
  - $z * \bar{z} \in \mathbb{R}$ ,  $z * \bar{z} \geq 0$
  - $z * \bar{z} \Leftrightarrow z = 0$

Два последних пункта следуют из того, что  $z * \bar{z} = a^2 + b^2$

► Только 5 свойство:  $f(z) = a_0 + a_1z + \dots + a_nz^n$   $\overline{f(z)} = \overline{a_0 + a_1z + \dots + a_nz^n} = \overline{a_0} + \overline{a_1z} + \dots + \overline{a_nz^n} = \overline{a_0} + \overline{a_1} \cdot \bar{z} + \dots + \overline{a_n} \cdot \bar{z}^n = a_0 + a_1\bar{z} + \dots + a_n\bar{z}^n = f(\bar{z})$  ◀

$\bar{z}$ (Сопряжение):  $\mathbb{C} \mapsto \mathbb{C}$  - гомоморфизм из  $\mathbb{C}$  в  $\mathbb{C}$ :

$$\begin{cases} \overline{z_1 + z_2} = \bar{z}_1 + \bar{z}_2 \\ \overline{z_1 \cdot z_2} = \bar{z}_1 \cdot \bar{z}_2 \end{cases}$$

$\bar{z} \cdot z = id \Rightarrow$  сопряжение - нетождественный изоморфизм из  $\mathbb{C}$  на себя (автоморфизм).

**Def:** Автоморфизм - изоморфизм поля с самим собой.

7.  $z \neq 0$ ,  $z \cdot \bar{z} = |z|^2$ ,  $|z| \neq 0$  (т.к.  $z \neq 0$ )

$$z \cdot \frac{\bar{z}}{|z|^2} = 1 \Rightarrow \boxed{z^{-1} = \frac{\bar{z}}{|z|^2} = \frac{a - bi}{a^2 + b^2}}$$

PS: определение и проч. про модуль в следующем вопросе.

## 17. Модуль комплексного числа. Мультипликативность модуля. Произведение двух сумм двух квадратов.

$z \in \mathbb{C}$

$$z\bar{z} = a^2 + b^2$$

**Def:**  $\sqrt{z\bar{z}} = |z|$  - модуль  $z$ .

Свойство:  $|z_1 z_2|^2 = |z_1|^2 |z_2|^2$

$$z_1 = a + bi, \quad z_2 = c + di$$

$$(a^2 + b^2)(c^2 + d^2) = (ac - bd)^2 + (ad + bc)^2$$

*REM:* Для  $\mathbb{Z}[a, b, c, d]$  (кольцо многочленов) тоже верно.

Напоминание:  $\varphi$  - мультипликативна  $\Leftrightarrow \varphi(ab) = \varphi(a)\varphi(b)$ .  $\Rightarrow$  Модуль мультипликативен.

Вопрос: при каких  $k \exists c_i : (a_1^2 + \dots + a_k^2)(b_1^2 + \dots + b_k^2) = (c_1^2 + \dots + c_k^2)$ , где  $c_i$  - полиномы от  $a_j$  и  $b_l$ .

Ответ: Только для  $k = 1, 2, 4, 8$ .

$k = 1$ : мультипликативность  $|\mathbb{R}|$

$k = 2$ : мультипликативность  $|\mathbb{C}|$

$k = 4$ : мультипликативность модуля кватернионов

$k = 8$ : мультипликативность модуля октав

## 18. Аргумент комплексного числа. Тригонометрическая форма записи. Арифметические операции над комплексными числами в тригонометрической форме.

Рисунок 2.

$z \in \mathbb{C}, z = a + bi \Rightarrow (a, b)$  - координата в декартовой системе координат.

В полярной системе координат два других параметра:  $r$  - радиус вектор,  $\varphi$  - угол.

$$\begin{cases} a = r \cos(\varphi) \\ b = r \sin(\varphi) \end{cases}$$

Пары  $(r, \varphi)$  и  $(r, \varphi + 2\pi k)$  определяют одну и ту же точку на комплексной плоскости.

**Def:**  $\varphi$  - аргумент  $z(\arg z)$

Для любого вещественного числа  $\arg = 0$ .

$\mathbb{R}, \sim: \varphi_1 \sim \varphi_2 \Leftrightarrow \varphi_1 - \varphi_2 = 2\pi k, k \in \mathbb{Z}$

Упр.: Доказать, что  $\sim$  отношение эквивалентности.

**Def:**  $[\varphi] = \{\varphi + 2\pi k | k \in \mathbb{Z}\}$   $\text{Arg } z = [\varphi] \Leftrightarrow \arg z = \varphi$

Пусть  $z = a + bi |z| = \sqrt{a^2 + b^2}$ .  $\arg z = ?$ :

1.  $a > 0$

$$\frac{b}{a} = \text{tg } \varphi, \quad \varphi \in (-\pi/2, \pi/2) \Rightarrow \arg z = \arctg\left(\frac{b}{a}\right)$$

2.  $a < 0$

$$\varphi \in (\pi/2, 3\pi/2) \Rightarrow \arg z = \pi + \arctg\left(\frac{b}{a}\right)$$

3.  $a = 0, b > 0$

$$\arg z = \pi/2$$

4.  $a = 0, b < 0$

$$\arg z = -\pi/2$$

**Def:** Тригонометрическая форма записи числа

$z = a + bi = r \cos \varphi + ir \sin \varphi = r(\cos \varphi + i \sin \varphi)$ , где  $r$  - модуль ( $r \geq 0$ ), а  $\varphi$  - аргумент комплексного числа.

$$|\cos \varphi + i \sin \varphi| = \sqrt{\cos^2 \varphi + \sin^2 \varphi} = 1$$



Свойство:  $z_1 = r_1(\cos \varphi_1 + i \sin \varphi_1)$ ,  $z_2 = r_2(\cos \varphi_2 + i \sin \varphi_2)$

Тогда:

$$z_1 z_2 = r_1 r_2 (\cos \varphi_1 \cos \varphi_2 - \sin \varphi_1 \sin \varphi_2 + i(\cos \varphi_1 \sin \varphi_2 + \cos \varphi_2 \sin \varphi_1)) = r_1 r_2 (\cos(\varphi_1 + \varphi_2) + i \sin(\varphi_1 + \varphi_2))$$

$$\boxed{|z_1 z_2| = r_1 r_2 = |z_1| |z_2|, \quad \text{Arg}(z_1 z_2) = \text{Arg}(z_1) + \text{Arg}(z_2)}$$

## 19. Матрицы. Действия над матрицами.

**Def:**  $R$  — кольцо. Матрицей называется таблица элементов кольца

$$(a_{ij}) = (a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq m \\ 1 \leq j \leq n}} = \\ = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

**Def:** Множество матриц заданного размера ( $m$  строк,  $n$  столбцов) на данном кольце  $R$

$$M(m, n, R) = \left\{ (a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq m \\ 1 \leq j \leq n}} \right\}$$

**Def:** Сложение матриц

$$+ : M(m, n, R) \times M(m, n, R) \rightarrow M(m, n, R)$$

$$(a_{ij}) + (b_{ij}) \mapsto (a_{ij} + b_{ij})$$

*Лемма 19.1.*  $\langle M(m, n, R), + \rangle$  есть абелева группа.

**Def:** Транспонирование — переворот матрицы

$$^T : M(m, n, R) \rightarrow M(n, m, R)$$

$$(a_{ij})^T = (a_{ji})$$

**Def:** Умножение матриц

$$\times : M(m, n, R) \times M(n, k, R) \rightarrow M(m, k, R)$$

$$(a_{ij}) \times (b_{ij}) = (c_{ij})$$

$$c_{ij} = \sum_{l=1}^n a_{il} b_{lj}$$

Умножение можно запомнить как «строка на столбец».

Почему же умножение именно такое? Рассмотрим систему линейных преобразований

$$\begin{cases} y_1 = a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1m}x_m \\ y_2 = a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2m}x_m \\ \vdots = \vdots + \vdots + \ddots + \vdots \\ y_n = a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nm}x_m \end{cases}$$

Теперь её можно записать как

$$(a_{ij}) \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

Также, если мы аналогично выразим

$$(b_{ij}) \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \\ \vdots \\ z_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

то результирующее преобразование

$$(c_{ij}) \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \\ \vdots \\ z_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

можно выразить как

$$(c_{ij}) = (a_{ij})(b_{ij})$$

**Теорема 19.1. Свойства умножения матриц.**

1.  $A: n \times m, B: m \times k, C: k \times l$

$$A(BC) = (AB)C$$

2.  $A, B: n \times m, C: m \times k$

$$(A + B)C = AC + BC$$

3.  $A, B: n \times m, C: k \times n$

$$C(A + B) = CA + CB$$

4.  $A: n \times m, B: m \times k, R$  коммутативное кольцо.

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

► Надо расписывать суммы

1.  $BC \Leftrightarrow D: m \times l, AD \Leftrightarrow E: n \times l, AB \Leftrightarrow F: n \times k, FC \Leftrightarrow G: n \times l$ . Таким образом,  $E$  и  $G$  совпадают размерами.

$$e_{ij} = \sum_{x=1}^m a_{ix} d_{xj} = \sum_{x=1}^m a_{ix} \left( \sum_{y=1}^k b_{xy} c_{yj} \right) = \sum_{x=1}^m \sum_{y=1}^k a_{ix} b_{xy} c_{yj}$$

$$g_{ij} = \sum_{y=1}^k f_{iy} c_{yj} = \sum_{y=1}^k \left( \sum_{x=1}^m a_{ix} b_{xy} \right) c_{yj} = \sum_{y=1}^k \sum_{x=1}^m a_{ix} b_{xy} c_{yj}$$

Таким образом  $e_{ij} = g_{ij}$

- 2.

$$\begin{aligned} ((A + B)C)_{ij} &= \sum_{x=1}^m (A + B)_{ix} c_{xj} = \sum_{x=1}^m (a_{ix} + b_{ix}) c_{xj} = \sum_{x=1}^m (a_{ix} c_{xj} + b_{ix} c_{xj}) = \\ &= \sum_{x=1}^m a_{ix} c_{xj} + \sum_{x=1}^m b_{ix} c_{xj} = (AC)_{ij} + (BC)_{ij} = (AC + BC)_{ij} \end{aligned}$$

3. Аналогично

4.

$$((AB)^T)_{ij} = (AB)_{ji} = \sum_{x=1}^m a_{jx} b_{xi} = \sum_{x=1}^m b_{ix}^T a_{xj}^T = (B^T A^T)_{ij}$$

Заметим, что умножение не коммутативно. ◀

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

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

**Def:** Умножение на скаляр:

$$\times : R \times M(m, n, R) \rightarrow M(m, n, R)$$

$$\lambda(a_{ij}) = (\lambda a_{ij})$$

Теперь рассмотрим квадратные матрицы — матрицы, у которых количество строк и столбцов совпадают.

**Теорема 19.2. Кольцо квадратных матриц.**  $M(n, n, R)$  — кольцо с единицей. Если  $2 \mid n$ , то в нём есть делители нуля.

Все необходимые свойства уже доказаны.

## 20. Матричная конструкция поля комплексных чисел

$$M(2, \mathbb{R})$$

$$\mathcal{C} = \left\{ \begin{pmatrix} a & -b \\ b & a \end{pmatrix} \mid a, b \in \mathbb{R} \right\}$$

**Утверждение.**  $\mathcal{C}$  — коммутативное кольцо с единицей.

► Операции замкнуты:

$$\begin{pmatrix} a_1 & -b_1 \\ b_1 & a_1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} a_2 & -b_2 \\ b_2 & a_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_1 + a_2 & -b_1 - b_2 \\ b_1 + b_2 & a_1 + a_2 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} a_1 & -b_1 \\ b_1 & a_1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_2 & -b_2 \\ b_2 & a_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_1 a_2 - b_1 b_2 & -a_1 b_2 - a_2 b_1 \\ a_2 b_1 + a_1 b_2 & -b_1 b_2 + a_1 a_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_1 a_2 - b_1 b_2 & -(a_1 b_2 + a_2 b_1) \\ a_1 b_2 + a_2 b_1 & a_1 a_2 - b_1 b_2 \end{pmatrix}$$

Как видно, операции и коммутативны. Единица есть:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Таким образом,  $\mathcal{C}$  — коммутативное подкольцо с единицей. ◀

**Утверждение.**

$$\mathbb{C} \equiv \mathcal{C}$$

► Отображение очевидно:

$$(a, b) \leftrightarrow \begin{pmatrix} a & -b \\ b & a \end{pmatrix}$$

Все операции переходят друг в друга, базовые операции (сложение, умножение на скаляр, перемножение) переходят в себя, сопряжение — в транспонирование. ◀