# Алгебра

Лектор: Жуков Игорь Борисович

# Содержание

	1	Делимость
	2	Отношение эквивалентности и разбиение на классы
	3	Сравнение по модулю
	4	Кольцо классов вычетов
	5	Наибольший общий делитель
	6	Взаимно простые числа
	7	Линейные диофантовы уравнения
	8	Простые числа
	9	Основная теорема арифметики
	10	Китайская теорема об остатках
	11	Функция Эйлера
1	Kor	иплексные числа 10
	1	Построение поля комплексных чисел
	2	Тригонометрическая форма комплексного числа
	3	Корни из комплексных чисел
2	Мн	огочлены 29
	1	Многочлены и формальные степенные ряды
	2	Свойства степени
	3	Деление с остатком
	4	Гомоморфизм подстановки
	5	Евклидовы области
	6	Факториальность области главных идеалов
	7	Кратные корни и производные
	8	Формула Тейлора
	9	Алгебраически замкнутые поля. Каноническое разложение над $\mathbb C$ и над $\mathbb R$ 4
	10	Рациональные дроби
	11	Интерполяция
3	Лит	нейная алгебра
_	1	Матрицы

## 1 Делимость

Определение 1.1.  $a, b \in \mathbb{Z}, a \mid b \iff \exists c \in \mathbb{Z} : b = ac$ 

Свойства.

- 1.  $a \mid a$  рефлексивность
- 2.  $a \mid b, b \mid c \implies \exists c \in \mathbb{Z} : b = ac$  транзитивность
- 3.  $a \mid b, k \in \mathbb{Z} \implies ka \mid kb$
- 4.  $a \mid b_1, a \mid b_2 \implies a \mid (b_1 \pm b_2)$
- 5.  $\pm 1 \mid a$
- $6. \begin{cases} ka \mid kb \\ k \neq 0 \end{cases} \implies a \mid b$

**Определение 1.2.** a, b называются accoulunpoванными, если  $a \mid b$  и  $b \mid a$ . Иногда такое отношение обозначают  $a \sim b$ :

$$a \sim b \iff a \mid b \land b \mid a$$

Свойства.

1. Пусть  $a \sim a'$ ,  $b \sim b'$ . Тогда  $a \mid b \iff a' \mid b'$ .

## 2 Отношение эквивалентности и разбиение на классы

**Определение 2.1.** Отношение эквивалентности — бинарное отношение, удовлетворяющее следующим свойствам: рефлексивность, симметричность, транзитивность.

**Определение 2.2.** Разбиение на классы множества M — это представление M в виде  $M = \bigcup_{i \in I} M_i$ , где  $M_i$  — классы, I — индексное множество,  $M_i \cap M_j = \emptyset$  при  $i \neq j$ .

**Теорема 2.1.** Пусть  $M=\bigcup_{i\in I}M_i$  — разбиение на классы. Введем отношение  $\sim$  над M так, что  $a\sim b\iff \exists i\in I\ a,b\in M_i.$  Тогда  $\sim$  — отношение эквивалентности.

#### Доказательство.

Рефлексивность и симметричность очевидны. Докажем транзитивность.

$$a \sim b, \ b \sim c \implies \exists i, j \ \begin{cases} a, b \in M_i \\ b, c \in M_j \end{cases}$$

Тогда  $b\in M_i\cap M_j$ , но так как  $M_i\cap M_j\neq\varnothing$  при неравных i и  $j,\,i=j$ . Значит  $a,b,c\in M_i$ .

**Теорема 2.2.** Пусть  $\sim$  — отношение эквивалентности на M. Значит существует разбиение на классы  $M = \bigcup_{i \in I} M_i$  такое, что  $\forall a, b \in M : a \sim b \iff \exists i : a, b \in M_i$ .

Доказательство.

Рассмотрим  $a \in M$ . Назовем классом элемента a множество

$$[a] = \{ b \in M \mid a \sim b \}.$$

Докажем, что для любых элементов a и b, либо [a] = [b], либо  $[a] \cap [b] = \emptyset$ .

Пусть  $[a] \cap [b] \neq \emptyset$ . Тогда

$$\exists x \in [a] \cap [b] \implies \begin{cases} x \in [a] & \text{ опр. класса} \\ x \in [b] \end{cases} \stackrel{\text{класса}}{\Longrightarrow} \begin{cases} x \sim a & \text{ транзитивность } \sim \\ x \sim b \end{cases}$$

$$(\forall c \in [a] \ c \sim a \stackrel{a \sim b}{\Longrightarrow} c \sim b \implies c \in [b]) \implies [a] \subset [b] \tag{1}$$

$$(\forall c \in [b] \ c \sim b \stackrel{a \sim b}{\Longrightarrow} c \sim a \implies c \in [a]) \implies [b] \subset [a]$$
 (2)

Из (1) и (2) получаем [a] = [b].

Тогда искомое разбиение можно построить как

$$X = \{ [a] \mid a \in M \}.$$

Действительно  $\forall a \in M$ , так как  $a \in [a]$ , то  $M = \bigcup_{\alpha \in I} M_i$ , а так как различные классы не пересекаются (доказано выше)  $\forall a, b \ [a] \neq [b]$ .

**Определение 2.3.** Построенное множество X называют фактор-множеством множества M по отношению эквивалентности  $\sim$ , обозначение:  $M/\sim$ .

Пример. 
$$\mathbb{Z}/\sim=\{[z]\mid z\in\mathbb{Z}\}=\{[0],[1],[2],\dots\}$$

## 3 Сравнение по модулю

**Определение 3.1.**  $\exists a, b, m \in \mathbb{Z}$ . Говорят, что  $m \mid (a - b)$ .

Свойства.

- 1.  $\equiv$  рефлексивно
- $2. \equiv -$  симметрично
- $3. \equiv -$  транзитивно
- 4.  $a \equiv b, d \mid m \implies a^d \equiv b$
- 5.  $a \equiv b, k \in \mathbb{Z} \implies ka \equiv kb$
- 6.  $a \equiv b, k \in \mathbb{Z} \implies ka \equiv kb$
- 7.  $a_1 \equiv b_1, a_2 \equiv b_2 \implies a_1 \pm a_2 \equiv b_1 \pm b_2$
- 8.  $a_1 \equiv b_1, a_2 \equiv b_2 \implies a_1 a_2 \equiv b_1 b_2$

## 4 Кольцо классов вычетов

**Определение 4.1.** Множество классов вычетов по модулю m — это множество всех вычетов по модулю m.

Обозначается как  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z} \iff \mathbb{Z}/m \iff \mathbb{Z}/\equiv m$ 

**Теорема 4.1.**  $\exists m \in \mathbb{N}$ . Тогда

1. 
$$\mathbb{Z}/m\mathbb{Z} = {\overline{0}, \overline{1}, \dots, \overline{m-1}}$$

2. 
$$|\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}| = m$$

## Доказательство.

1. 
$$a \in \mathbb{Z}$$
 (!) $\overline{a} = \overline{r}$ ,  $0 \leqslant r < m$ 

а)  $a\geqslant 0,\ \exists r$  — наименьшее число, такое что  $r\geqslant 0,\quad a\equiv r$   $r\geqslant m\implies r-m\equiv a,\quad r-m\geqslant 0,\quad r-m< r.\ \Pi$ ротиворечие с выбором r. Значит r< m, то есть r- искомое.

b) 
$$a < 0$$
,  $a' = a \pm (-a)m = a(1 - m) \ge 0$   
 $\overline{a} = \overline{a'} = \overline{r}$ .  $0 \le r < m$ 

2. предположим  $\overline{r} = \overline{r'}, \quad 0 \leqslant r, r' < m.$   $|r' - r| < m \implies m \mid (r - r') \implies r' - r = 0$ 

*Следствие.* Теорема о делениии с остатком  $-\exists a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{N} \implies \exists !q,r \in \mathbb{Z}$ 

1. 
$$a = bq + r$$
,  $0 \le r < b$ 

2. 
$$0 \le r < b$$

#### Доказательство.

Существование:

В  $\mathbb{Z}/b\mathbb{Z}$  рассмотрим  $\overline{a} \in \{\overline{0},\overline{1},\ldots,\overline{b-1}\}$ , тогда если  $\overline{a} = \overline{r}, \quad 0 \leqslant r < b$   $a \equiv r \iff a = bq + r, \quad q \in \mathbb{Z}$ 

Единственность:

$$\exists a = bq + r = bq' + r', \quad 0 \leqslant r, r' < b \iff \overline{bq + r} = \overline{bq' + r'} \iff \overline{r} = \overline{r'} \iff r = r' \implies bq = bq' \implies q = q'$$

**Определение 4.2.** q — неполное частное при делении a на b, r — остаток при делении a на b

**Определение 4.3.** Операция на множестве M — бинарная операция  $M \times M \to M$ 

На  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$  определим операцию сложения и умножения по модулю m:

• 
$$\overline{a} + \overline{b} = \overline{a+b}$$

$$\bullet \ \overline{a} \cdot \overline{b} = \overline{a \cdot b}$$

$$\begin{array}{ll} (!) & \overline{a} = \overline{a'}, & \overline{b} = \overline{b'} \implies \overline{a+b} = \overline{a'+b'}, & \overline{a \cdot b} = \overline{a' \cdot b'} \\ \overline{a} = \overline{a'}, & \overline{b} = \overline{b'} \implies a \underset{m}{\equiv} a', & \Longrightarrow b \underset{m}{\equiv} b' \implies a+b \underset{m}{\equiv} a'+b', & a \cdot b \underset{m}{\equiv} a' \cdot b' \implies \overline{a+b} = \overline{a'+b'}, & \overline{a \cdot b} = \overline{a' \cdot b'} \end{array}$$

Пример.  $m=4,\mathbb{Z}/4\mathbb{Z}=\{\overline{0},\overline{1},\overline{2},\overline{3}\}$ 

**Определение 4.4.**  $e \in M$  — нейтральный элемент относительно операции(\*) на M, если  $\forall a \in M$  справедливо a\*e=e\*a=a

**Предложение 4.1.** Операции сложения и умножения на  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$  обладают следующими свойствами:

- 1. A + B = B + A коммутативность сложения
- 2. (A + B) + C = A + (B + C) ассоциативность сложения
- 3.  $A + \overline{0} = A$  существование нейтрального элемента относительно сложения
- 4.  $A + A' = \overline{0}$  существование обратного элемента относительно сложения
- 5. AB = BA коммутативность умножения
- 6. (AB)C = A(BC) ассоциативность умножения
- 7.  $A \cdot \bar{1} = A$  существование нейтрального элемента относительно умножения
- 8.  $A \cdot (B + C) = A \cdot B + A \cdot C$  дистрибутивность умножения относительно сложения.
- 9.  $(B+C) \cdot A = B \cdot A + C \cdot A$  дистрибутивность сложения относительно умножения.

**Определение 4.5.** Кольцом называется множество M с операциями сложения и умножения, для которых выполнены аналоги свойств 1-4 и 8-9.

Определение 4.6. Кольцо коммутативное, если выполнены свойство 5.

Определение 4.7. Колько ассоциативное, если выполнено свойство 6.

Определение 4.8. Кольцо с единицей, если выполнено свойство 7.

**Определение 4.9.**  $\forall x \in \mathbb{R} \ \exists y \in \mathbb{R} : x+y=n \implies n$  — нейтральный элемент относительно сложения.

Замечание. Если (\*) — операция на M, то существует единственный нейтральный элемент относительно (\*).

**Доказательство.** e, e' — нейтральные элементы относительно (\*), тогда e = e \* e' = e'.

Предложение 4.2. В нашем курсе все кольца будут ассоциативные с единицей.

**Лемма 4.1.** В любом кольце  $0 \cdot a = 0$ .

Доказательство.

$$0+0=0 \implies (0+0) \cdot a = 0 \cdot a \implies 0 \cdot a + 0 \cdot a = 0 \cdot a$$

$$\exists 0 \cdot A \neq 0 \implies \exists b : b + 0 \cdot A = 0$$

$$0 = b + 0 \cdot a = b + (0 \cdot a + 0 \cdot a) = (b + 0 \cdot a) + (0 \cdot a) = 0 + (0 \cdot a) = (0 \cdot a)$$

**Определение 4.10.**  $A^*$  — множество обратимых элементов A.

Примеры. •  $\mathbb{R}^* = \mathbb{R} \setminus \{0\}$ 

- $\mathbb{Z}^* = \{-1, 1\}$
- $(\mathbb{Z}/4\mathbb{Z})^* = \{\overline{1}, \overline{3}\}$
- $(\mathbb{Z}/5\mathbb{Z})^* = \{\overline{1}, \overline{2}, \overline{3}, \overline{4}\}$

**Определение 4.11.** Полем называется коммутативное кольцо F, такое что  $F^* = F \setminus \{0\}$ .

## 5 Наибольший общий делитель

**Определение 5.1.** R — коммутативное кольцо,  $a, b \in R$ .

Элемент d называется наибольшим общим делителем, если:

- $1. d \mid a, d \mid b$
- $2. d' \mid a, d' \mid b \implies d' \mid d$

## Предложение 5.1.

- 1.  $d_1, d_2$  наибольшие общие делители, тогда  $d_1, d_2$  ассоциированны.
- 2.  $\exists d_1$  наибольший общий делитель,  $d_2$  ассоциированн с  $d_1$ , тогда  $d_2$  тоже наибольший общий делитель.

## Доказательство.

- 1. По свойству 2.  $d_1 \mid d_2, \ d_2 \mid d_1 \implies d_1, \ d_2 -$  ассоциированны.
- $2. \ d_2 \mid d_1, \ d_1 \mid a, \ d_1 \mid b \implies d_2 \mid a, \ d_2 \mid b$

Пусть  $d_2$  не наибольший, тогда  $\exists d' > d_2$ .

$$d' \mid a, d' \mid b \implies d' \mid d_1$$

$$d' \mid d_1, d_1 \mid d_2 \implies d' \mid d_2$$

Противоречие

Предложение 5.2.  $\exists a, b \in \mathbb{Z} \implies$ 

- 1.  $\exists d \in \mathbb{Z} : a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z} = d\mathbb{Z}$
- 2. при этом d наибольший общий делитель a, b.

#### Доказательство.

1.  $I = a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z}$ , заметим что  $0 \in I$ , так как 0a + 0b = 0.

$$I = \{0\} \implies I = 0\mathbb{Z}$$

$$I \neq \{0\} \implies c \in I \implies -c \in I$$
, так как  $-(ax + by) = a \cdot -x + b \cdot -y$ 

То есть в I есть положительные числа.

$$d = \min\{c \mid c \in I, c > 0\}$$
, докажем что  $a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z} = d\mathbb{Z}$ 

"*C*":

$$d \in I \implies d = ax_0 + by_0, \quad x_0, y_0 \in \mathbb{Z} \implies$$

$$\forall z \in \mathbb{Z} : dz = a(x_0 z) + b(y_0 z) \in I$$

"⊃":

$$\exists c \in I, d \in \mathbb{N} \implies \exists q, r \in \mathbb{Z} : c = dq + r, \quad 0 \leqslant r < d$$

$$c = ax_1 + by_1, \quad x_1, y_1 \in \mathbb{Z}$$

$$d = ax_0 + by_0, \quad x_0, y_0 \in \mathbb{Z}$$

$$r = c - dq = a(x_1 - x_0q) + b(y_1 - y_0q) \in I$$

Ho 
$$r < d \stackrel{defn(d)}{\Longrightarrow} r = 0 \implies c \in d\mathbb{Z}$$

2. 
$$a = a1 + b0 \in I = d\mathbb{Z} \implies d \mid a$$

$$b = a0 + b1 \in I = d\mathbb{Z} \implies d \mid b$$

$$\exists d' \mid a, d' \mid b, d = ax_0 + by_0$$

$$d' \mid ax_0, d' \mid by_0 \implies d' \mid d$$

#### Следствие.

- 1.  $a, b \in \mathbb{Z}$ : Тогда наибольший общий делитель a, b существует.
- 2. Если d наибольший общий делитель a, b, то  $\exists x, y \in \mathbb{Z} : d = ax + by$  (Линейное представление наибольшего общего делителя).

#### Доказательство.

- 1. Доказали в двух частях предложения.
- 2.  $\exists d_0$  наибольший общий делитель a, b, то есть  $d_0 = ax_0 + by_0$  d ассоциирован с  $d_0 \implies d = d_0\mathbb{Z}, z \in \mathbb{Z} \implies d = a(x_0z) + b(y_0z)$

**Определение 5.2.** HOД(a,b) = gcd(a,b) — неотрицательный наибольший общий делитель a,b.

Предложение 5.3.  $\exists a_1, a_2, b \in \mathbb{Z} : a_1 \equiv a_2$ 

Тогда  $gcd(a_1, b) = gcd(a_2, b)$ .

# Доказательство. (!) $\{c: c \mid a_1, c \mid b\} = \{c: c \mid a_2, c \mid b\}$

 $"\subset"$ :

$$a_2 - a_1 = bm \implies a_2 = a_1 + bm$$

$$c \mid a_1, c \mid b \implies c \mid a_2$$

"¬":

$$a_1 - a_2 = bm \implies a_1 = a_2 + bm$$

$$c \mid a_2, c \mid b \implies c \mid a_1$$

$$\forall x \in \{c : c \mid a_1, c \mid b\} : x \mid \gcd(a_1, b)$$

$$\forall x \in \{c : c \mid a_2, c \mid b\} : x \mid \gcd(a_2, b)$$

$$\gcd(a_1, b) = \gcd(a_2, b)$$

## Определение 5.3. Алгоритм Евклида

$$gcd(a, b) = gcd(b, a \mod b)$$
, если  $b \neq 0$ 

## 6 Взаимно простые числа

**Определение 6.1.** Числа a и b называются взаимно простыми, если  $\gcd(a,b)=1$ .

## Предложение 6.1.

- 1.  $\exists a, b \in \mathbb{Z}$ , тогда  $a \perp b \iff \exists m, n \in \mathbb{Z} : am + bn = 1$ .
- $2. \ a_1 \perp b, a_2 \perp b \implies a_1 a_2 \perp b.$
- $3. a_1, \ldots, a_m, b_1, \ldots, b_n \in \mathbb{Z}$  и  $\forall i, j : a_i \perp b_i \implies a_1 \ldots a_m \perp b_1 \ldots b_n$ .
- $4. \ a \mid bc, \ a \perp b \implies a \mid c.$
- 5.  $ax \equiv ay$ ,  $a \perp m \implies x \equiv y$ .
- 6.  $gcd(a, b) = d \implies a = da', b = db', a' \perp b'.$

#### Доказательство.

1. т и п существуют согласно линейному представлению НОД.

$$d = \gcd(a, b), d \mid a, d \mid b \implies d \mid (am + bn) = 1 \implies d \mid 1 \implies d = 1.$$

$$2. \ 1 = a_1 m_1 + b n_1, 1 = a_2 m_2 + b n_2 \implies 1 = a_1 a_2 (m_1 m_2) + b (a_1 m_1 n_2 + a_2 m_2 n_1 + b n_1 n_2) \implies a_1 a_2 \perp b.$$

3. 
$$a_1 \perp b, \ldots, a_n \perp b \implies a_1 \ldots a_n \perp b$$

$$a_1 \dots a_n \perp b_1, \dots, a_1 \dots a_n \perp b_n \implies a_1 \dots a_n \perp b_1 \dots b_n$$

$$4. \ 1 = am + bn, c = acm + bcn$$

$$a \mid acm, \ a \mid bcn \implies a \mid c.$$

5. 
$$m \mid (ax - ay), a \perp m \implies m \mid (x - y) \implies x \equiv y$$
.

6. 
$$d \mid a, d \mid b \implies a = da', \ b = db' : a', b' \in \mathbb{Z}$$

$$d = am + bn, \ m, n \in \mathbb{Z}$$

$$d = 0 \implies a' = b' = 0 = da'm + db'm$$

$$d \neq 0 \implies 1 = a'm + b'n \implies a' \perp b'.$$

## 7 Линейные диофантовы уравнения

**Определение 7.1.** Линейным диофантовым уравнением с двумя неизвестными называется уравнение вида ax + by = c, где  $a, b, c \in \mathbb{Z}$ .

Решение уравнения - множество всех пар  $(x,y) \in \mathbb{Z}^2 : ax + by = c$ .

Если  $gcd(a,b) \nmid c$ , то решение — пустое множество, так как все линейные комбинации a,b делятся на gcd(a,b).

Теперь заметим сдедующее: если  $ax_1 + by_1 = c$  и  $ax_2 + by_2 = c$ , то  $a(x_1 - x_2) + b(y_1 - y_2) = 0$ .

Иными словами, разность двух решений линейного диофантова уравнения - решение соответствующего однородного уравнения.

А значит все решения линейного диофантова уравнения можно найти, решив однородное уравнение и прибавив ко всем его решениям какое-то решение исходного уравнения.

Решим однородное уравнение:

$$(\star) \gcd a', b' = 1 \implies a' \mid y, \ b' \mid x \implies x = b'k, \ k \in \mathbb{Z} \implies y = -a'k$$

Теперь найдём какое-то решение исходного уравнения, вспомнив о линейном представлении gcd:

$$\gcd(a,b) = ax_0 + by_0 \implies c = c' \gcd(a,b) = a(c'x_0) + b(c'y_0)$$

Такимо образом, решение исходного уравнения:

 $\{(c'x_0+b'k,c'y_0-a'k)\mid k\in\mathbb{Z}\}$ , где  $x_0,y_0$  - коэффициенты при a,b в линейном представлении  $\gcd(a,b),\,a'=rac{a}{\gcd(a,b)},\,b'=rac{b}{\gcd(a,b)},\,c'=rac{c}{\gcd(a,b)}$ 

ТООО: Вставить код

## 8 Простые числа

**Определение 8.1.** Число  $p \in \mathbb{Z}$  называется простым, если  $p \notin \{-1, 0, 1\}$  и все делители p — это  $\pm 1$  и p.

Свойства.

- 1. p простое  $\iff$  -p простое.
- 2. p простое,  $a \in \mathbb{Z} \implies p|a$  или  $p \perp a$ .
- 3. p,q простые  $\implies p,q$  ассоциированны или  $p\bot q$ .
- 4.  $p \mid ab \implies p \mid a$  или  $p \mid b$ .

**Предложение 8.1.**  $\exists a \neq \pm 1$ , тогда существует простое число  $p : p \mid a$ .

Доказательство.  $a = 0 \implies p = 239$ 

$$a = 1 \implies a > 0$$

Индукция по a:

a — простое  $\implies p = a, p \mid a$ 

a — не простое,  $\exists d : 1 < d < a, d \mid a$ 

a=dd', тогда по индукционному переходу существует простое число  $p:p\mid d$ 

 $p \mid d, d \mid a \implies p \mid a$ 

Определение 8.2. Составное число — это число отличное от 0, и не являющееся простым.

#### Решето Эратосфена

 $2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, \ldots, 100$ 

- 2 простое, вычеркиваем все числа кратные 2
- 3 простое, вычеркиваем все числа кратные 3
- 4 составное, пропускаем
- и т. д.

Теорема 8.1. (Теорема Евклида) Существует бесконечно много простых чисел

Доказательство.  $\exists p_1, p_2, \dots p_n$  — все простые числа

$$N = p_1 p_2 \dots p_n + 1 \Longrightarrow$$

 $\exists$  простое число  $p:p\mid N,p>0 \implies \exists j:p=p_i \implies p\mid (N-1) \implies p\mid 1 \implies p=\pm 1$ 

Противоречие

## 9 Основная теорема арифметики

**Теорема 9.1.**  $\exists n \geqslant 2$ . Тогда n можно представить в виде произведения простых чисел, и такое представление единственно с точностью до порядка сомножителей.

#### Доказательство.

Существование:

 $\exists n_0$  — наименьшее число ( $\geqslant 2$ ), для которого такого представления нету.

$$n_0$$
 — составное число  $\implies n_0 = ab, 2 \leqslant a, b < n_0$ 

По минимальности  $\implies a = p_1 \dots p_k, b = q_1 \dots q_l$ , все  $p_i, q_j$  — простые.

$$\implies n_0 = p_1 \dots p_k q_1 \dots q_l - \Pi$$
ротиворечие

Единственность:

$$n = p_1 \dots p_k = q_1 \dots q_l, p_i, q_j$$
 — простые.

Нудно доказать:  $k=l,\ q_1,\dots,q_k$  совпадают с  $p_1,\dots,p_k$  с точностью до порядка.

Не умаляя общности иожно считать:  $k \leq l$ .

Индукция по k:

$$k = 1$$
:  $p_1 = q_1 \dots q_l$ ,  $p_1$  — простое  $\implies l = 1, p_1 = q_1$ 

$$k > 1$$
:  $p_k \mid n \implies p_k \mid (q_1 \dots q_l) \implies \exists j : p_k \mid q_j \implies p_k \sim q_j \implies p_k = q_j \implies$ 

$$p_1 \dots p_{k-1} = q_1 \dots \hat{q_i} \dots q_l, \ k-1 \leq l-1$$

 $k-1 < k \implies$  применим индукционный переход:

$$k-1=l-1$$
 и  $q_1,\ldots,\hat{q_i},\ldots,q_k$  — это  $p_1,\ldots,p_{k-1}$  с точностью до порядка.  $\Longrightarrow$ 

$$q_1,\ldots,(q_j=p_k),\ldots,q_k$$
 — это  $p_1,\ldots,p_k$  с точностью до порядка.

**Определение 9.1.** Каноническое разложение(факторизация) числа n — это представление n в виде  $p_1^{r_1} \dots p_s^{r_s}$ , где  $p_i$  — разложение n на простые множители,  $r_i \in \mathbb{N}$ 

Примеры.

- $n = 112 = 2^4 \cdot 7$
- $n = 6006 = 2^1 \cdot 3^1 \cdot 7^1 \cdot 11^1 \cdot 13^1$

Предложение 9.1.  $\exists a = p_1^{r_1} \dots p_s^{r_s}, b = p_1^{t_1} \dots p_s^{t_s}$ 

Тогда 
$$a \mid b \iff r_i \leqslant t_i \ \forall i \in \{1, \ldots, s\}$$

Доказательство. "⇒":

$$b = a \cdot p_1^{t_1 - r_1} \dots p_s^{t_s - r_s}$$

"⇐":

$$b = ac \ c = p_1^{m_1} \dots p_s^{m_s} p_{s+1}^{m_{s+1}} \dots p_n^{m_n}$$

$$p_1^{t_1} \dots p_s^{t_s} = p_1^{r_1 + m_1} \dots p_s^{r_s + m_s} p_{s+1}^{m_{s+1}} \dots p_n^{m_n} \implies$$

$$t_i = r_i + m_i \ \forall i \in \{1, \dots, s\}, m_{s+1} = \dots = m_n = 0 \implies t_i \geqslant r_i \ \forall i \in \{1, \dots, s\}$$

Cледствие.  $\exists a = p_1^{r_1} \dots p_s^{r_s}$ 

Тогда 
$$\{d>0:d\mid a\}=\{p_1^{t_1}\dots p_s^{t_s}\mid 0\leqslant t_i\leqslant r_i,\; \forall i\in\{1,\dots,s\}\}$$

Следствие.  $\exists a=p_1^{r_1}\dots p_s^{r_s},\ b=p_1^{t_1}\dots p_s^{t_s}$ 

Тогда 
$$\gcd(a,b) = p_1^{\min(r_1,t_1)} \dots p_s^{\min(r_s,t_s)}$$

**Определение 9.2.**  $\exists a,b\in\mathbb{Z}.$  Число  $c\in\mathbb{Z}$  называется наименьшим общим кратным чисел a и b, если

- 1.  $a \mid c, b \mid c$
- 2. Если  $a \mid c', b \mid c'$ , то  $c \mid c'$

Предложение 9.2.  $\exists a = p_1^{r_1} \dots p_s^{r_s}, b = p_1^{t_1} \dots p_s^{t_s}$ 

Тогда  $c=p_1^{\max(r_1,t_1)}\dots p_s^{\max(r_s,t_s)}$  — наименьшее общее кратное чисел a и b

**Доказательство.**  $a \mid c, b \mid c$  — очевидно

$$\exists a \mid c', b \mid c', c' = p_1^{m_1} \dots p_s^{m_s} p_{s+1}^{m_{s+1}} \dots p_n^{m_n}$$

$$a \mid c', b \mid c' \implies r_i \leqslant m_i, \ t_i \leqslant m_i, \ \forall i \in \{1, \dots, s\} \implies$$

$$\max(r_i, t_i) \leqslant m_i, \ \forall i \in \{1, \dots, s\} \implies c \mid c'$$

**Определение 9.3.** HOK(a,b) = lcm(a,b) — положительное значение наименьшего общего кратного чисел a и b.

Cледствие.  $\exists a, b \in \mathbb{N}$ 

Тогда  $lcm(a, b) \cdot gcd(a, b) = ab$ 

Доказательство.  $min(r_i, t_i) + max(r_i, t_i) = r_i + t_i$ 

## 10 Китайская теорема об остатках

**Теорема 10.1.** Пусть  $(m_1, m_2) = 1; a_1, a_2 \in \mathbb{Z}$ .

1. 
$$\exists x \in \mathbb{Z}$$
: 
$$\begin{cases} x_0 \equiv a_1 \\ x_0 \equiv a_2 \end{cases}$$

2.  $\exists x_0$  удовлетворяет системе выше

Тогда для  $x \in \mathbb{Z}$ : x удовлетворяет системе выше  $\iff x \equiv_{m_1m_2} x_0$ 

#### Доказательство.

1.  $x_0 = a_1 + km_1 = a_2 + lm_2 \implies km_1 - lm_2 = a_2 - a_1$  — линейное диофантово уравнение с дыумя неизвестными k, l

 $(m_1,m_2)=1 \implies$  у него есть решение  $(k_0,l_0)$ 

 $x_0 = a_1 + k_0 m_1$  — искомое

2. "
$$\Rightarrow$$
":  $x \equiv_{m_1 m_2} x_0 \implies \begin{cases} x \equiv x_0 \\ x \equiv x_0 \\ x \equiv x_0 \end{cases} \implies \begin{cases} x \equiv a_1 \\ x \equiv a_2 \end{cases}$ 

" $\Leftarrow$ ": x удовлетворяет системе из теоремы  $\Longrightarrow$   $\begin{cases} x \equiv x_0 \\ x \equiv x_0 \\ x \equiv x_0 \end{cases} \Longrightarrow \begin{cases} m_1 \mid (x - x_0) \\ m_2 \mid (x - x_0) \end{cases} \Longrightarrow m_1 m_2 \mid (x - x_0)$ 

**Определение 10.1.**  $\exists R, S$  — кольца с единицей. Отображение  $\varphi: R \to S$  называется изоморфизмом колец, если:  $\varphi$  биекция.

- 1.  $\forall r_1, r_2 : \varphi(r_1 + r_2) = \varphi(r_1) + \varphi(r_2)$
- 2.  $\forall r_1, r_2 : \varphi(r_1 r_2) = \varphi(r_1)\varphi(r_2)$

## Предложение 10.1. $\exists (m_1, m_2) = 1$

Тогда существует изоморфизм

$$\mathbb{Z}/m_1m_2\mathbb{Z} \to \mathbb{Z}/m_1\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}/m_2\mathbb{Z}$$

$$[a]_{m_1m_2} \mapsto ([a]_{m_1}, [a]_{m_2})$$

Доказательство. Проверим корректность:

$$\exists [a]_{m_1m_2} = [a']_{m_1m_2} \implies a \underset{m_1m_2}{\equiv} a' \implies \begin{cases} a \underset{m_1}{\equiv} a' \\ a \underset{m_2}{\equiv} a' \end{cases} \implies ([a]_{m_1}, [a]_{m_2}) = ([a']_{m_1}, [a']_{m_2}) 
\varphi([a]_{m_1m_2} + [b]_{m_1m_2}) = \varphi([a+b]_{m_1m_2}) = ([a+b]_{m_1}, [a+b]_{m_2}) = ([a]_{m_1}, [a]_{m_2}) + ([b]_{m_1}, [b]_{m_2}) = \varphi([a]_{m_1m_2}) + \varphi([b]_{m_1m_2})$$

Для умножения аналогично.

 $\varphi$  - отображение между конечными равномощными множествами, поэтому оно биективно  $\iff$  оно инъективно.

Действительно, если  $\varphi: A \to B, \ |A| = |B| < \infty$  инъективно, то полный прообраз любого элемента из B состоит из не более чем одного элемента из A (определение инъективности).

А если сложить количества прообразов у всех элементов из B, то должно получиться в точности |A|, так как каждый прообраз - чей-то образ.

12

Но тогда каждый прообраз состоит из в точности одного элемента, т. е.  $\varphi$  - биекция.

Аналогично можно рассуждать и про сюрьективное отображение.

Проверим сюръективность  $\varphi$ 

По китайской теореме об остатках 
$$\forall a_1,a_2\in\mathbb{Z}\ \exists a\in\mathbb{Z}: \begin{cases} a \equiv a_1 \\ a \equiv a_2 \\ a \equiv a_2 \end{cases}$$

Таким образом  $\varphi$  - биекция.

# 11 Функция Эйлера

Предложение 11.1.  $\exists m \in \mathbb{N}; \ a \in \mathbb{Z}$ 

$$[a]_m \in (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^* \iff (a,m) = 1$$

Доказательство.

Алгебра

$$[a]_m \in (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^* \iff \exists [b]_m : [a]_m \cdot [b]_m = [1]_m \iff \exists b \in \mathbb{Z} : ab \equiv 1 \iff$$

$$\exists b, c \in \mathbb{Z} : ab = 1 + mc \iff$$

$$\exists b, c \in \mathbb{Z} : ab - mc = 1 \iff (a, m) = 1$$

 ${\it Cnedcmeue.} \ {\mathbb Z}/m{\mathbb Z}$  - поле  $\iff m$  — простое число.

Доказательство. считаем  $m \geqslant 1$ 

$$m=1: \mathbb{Z}/1\mathbb{Z}=\{\overline{0}\}$$

m — простое: (a, m) = 1 для  $\forall a \in \{1, 2, \dots, m-1\} \implies$ 

$$(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^* = \{\overline{1}, \overline{2}, \dots, \overline{m-1}\}$$

m — составное: m = ab,  $2 \leqslant a \leqslant m - 1$ 

$$(a,m) \neq 1 \implies \overline{a} \notin (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^*$$

**Определение 11.1.**  $\mathbb{F}_n$  — поле из n элементов.

**Предложение 11.2.**  $\mathbb{F}_n$  — поле из n элементов  $\iff n=p^r,\ p\in\mathbb{P},\ r\in\mathbb{Z}_+.$  p - характеристика  $\mathbb{F}_n$ .

**Доказательство. ТООО**: Пока без доказательства.

Определение 11.2.  $\exists m \in \mathbb{N} : \varphi(n) = |(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^*|$ 

Функция  $\varphi \times \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  — функция Эйлера.

Предложение 11.3.  $\exists p \in \mathbb{P}, r \in \mathbb{N}$ .

Тогда 
$$\varphi(p^r) = p^r - p^{r-1}$$
.

Доказательство.  $\varphi(p^r) = |\{a \mid 0 \leqslant a \leqslant p^r - 1, \ (a, p^r) = 1\}| = 1\}|$ 

$$p^r - |\{a \mid 0 \le a \le p^r - 1, (a, p) \ne 1\}| =$$

$$p^r - |\{a \mid 0 \le a \le p^r - 1, \ p \mid a\}| = p^r - p^{r-1}$$

Предложение 11.4. Мультипликативность функции Эйлера.

$$\exists m,n\in\mathbb{N},\ (m,n)=1.$$

Тогда 
$$\varphi(mn) = \varphi(m) \cdot \varphi(n)$$
.

Доказательство. Построим отображение  $\lambda: (\mathbb{Z}/mn\mathbb{Z})^* \to (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^* \times (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^*$ :

$$[a]_{mn} = A \in (\mathbb{Z}/mn\mathbb{Z})^* \mapsto ([a]_m, [a]_n)$$

$$[a]_{mn} \in (\mathbb{Z}/mn\mathbb{Z})^* \implies (a, mn) = 1 \implies \begin{cases} (a, m) = 1 \\ (a, n) = 1 \end{cases} \begin{cases} [a]_m \in (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^* \\ [a]_n \in (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^* \end{cases}$$

Проверка корректности:

$$[a]_{mn} = [a']_{mn} \implies a \underset{mn}{\equiv} a' \implies \begin{cases} a \underset{m}{\equiv} a' \\ a \underset{n}{\equiv} a' \end{cases} \implies \begin{cases} [a]_m = [a']_m \\ [a]_n = [a']_n \end{cases} \implies ([a]_m, [a]_n) = ([a']_m, [a']_n)$$

Проверим что  $\lambda$  — биекция:

Инъективность:

$$\lambda([a]_{mn}) = \lambda([b]_{mn}) \implies \begin{cases} [a]_m = [b]_m \\ [a]_n = [b]_n \end{cases} \xrightarrow{\text{KTO}} a \underset{mn}{\equiv} b \implies [a]_{mn} = [b]_{mn}$$

#### Сюръективность:

Рассмотрим  $([b]_m, [c]_n) \in (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^* \times (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^*$ .

$$(m,n) = 1 \stackrel{\text{KTO}}{\Longrightarrow} \exists a : \begin{cases} a \equiv b \\ a \equiv c \end{cases}$$

$$\begin{cases} (b,m) = 1 \implies (a,m) = 1 \\ (c,n) = 1 \implies (a,n) = 1 \end{cases} \implies (a,mn) = 1 \implies [a]_{mn} \in (\mathbb{Z}/mn\mathbb{Z})^*$$

$$\lambda([a]_{mn}) = ([a]_m, [a]_n) = ([b]_m, [c]_n) \implies \lambda$$
 — биекция.

$$\lambda$$
 — биекция  $\implies |(\mathbb{Z}/mn\mathbb{Z})^*| = |(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^* \times (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^*| \implies \varphi(mn) = \varphi(m) \cdot \varphi(n)$ 

*Следствие.*  $\exists m_1, \dots, m_k$  — попарно взаимно простые числа.

Тогда 
$$\varphi(\prod_{i=1}^k m_i) = \prod_{i=1}^k \varphi(m_i).$$

#### **Доказательство.** Индукция по k.

База: 
$$k=1 \implies \varphi(m_1) = \varphi(m_1)$$

Переход:  $n-1 \rightarrow n$ 

$$(m_n, m_1) = \ldots = (m_n, m_{n-1}) = 1 \implies (m_1, \ldots, m_n) = 1 \implies$$

$$\varphi(m_1 \dots m_n) = \varphi(m_1 \dots m_{n-1})\varphi(m_n) = \varphi(m_1) \dots \varphi(m_{n-1})\varphi(m_n)$$

 $\pmb{Cnedcmeue.}$   $\exists n=p_1^{r_1},\ldots,p_s^{r_s}$  — разложение числа n на простые множители.

$$\implies \varphi(n) = \prod_{i=1}^{s} (p_i^{r_i} - p_i^{r_i-1})$$

Доказательство. По следствию: 
$$\varphi(n)=\varphi(\prod\limits_{i=1}^{s}p_{i}^{r_{i}})=\prod\limits_{i=1}^{s}\varphi(p_{i}^{r_{i}})=\prod\limits_{i=1}^{s}(p_{i}^{r_{i}}-p_{i}^{r_{i}-1})$$

**Теорема 11.1.** 
$$\exists m \in \mathbb{N}, a \in \mathbb{Z}, (a, m) = 1 \implies a^{\varphi(m)} \equiv 1$$
 — теорема Эйлера.

#### Лемма 11.1.

Пусть R — ассоциативное кольцо с единицей.

1. 
$$a, b \in R^* \implies ab \in R^*$$

2. 
$$a \in R^*$$
,  $x, y \in R \implies ax = ay \implies x = y$ ,  $xa = ya \implies x = y$ 

#### Доказательство.

1. a' — обратный к a элемент, b' — обратный к b элемент.

$$(ab)(b'a') = a(bb')a' = aa' = 1$$

$$(b'a)(ab) = b'(aa')b = bb' = 1$$

2. a' — обратный к a элемент.

$$ax = ay \implies a'ax = a'ay \implies x = y$$

$$xa = ya \implies xaa' = yaa' \implies x = y$$

## Доказательство. (теоремы Эйлера)

$$(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^* = \{A_1, A_2, \dots, A_{\varphi(m)}\}\$$

$$[a]_m A_j \in (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^* \stackrel{lemma-1}{\Longrightarrow}$$

$$[a]_m A_1, \ldots, [a]_m A_{arphi(m)}$$
 — различные элементы

$$([a]_m A_j = [a]_m A_k \stackrel{lemma-2}{\Longrightarrow} A_j = A_k) \implies$$

$$\{[a]_m A_1, \dots, [a]_m A_{\varphi(m)}\} = (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^* \implies$$

$$[a]_m A_1 \cdot \ldots \cdot [a]_m A_{\varphi(m)} = A_1 A_2 \ldots A_{\varphi(m)} \Longrightarrow$$

$$[a]_m^{\varphi(m)} A_1 A_2 \dots A_{\varphi(m)} = [1]_m A_1 A_2 \dots A_{\varphi(m)} \stackrel{lemma-2}{\Longrightarrow}$$

$$[a]_m^{\varphi(m)} = [1]_m \implies [a^{\varphi(m)}]_m = [1]_m \implies a^{\varphi(m)} \equiv 1$$

## Теорема 11.2. (Малая теорема Ферма)

$$\exists p \in \mathbb{P}, a \in \mathbb{Z} \implies a^p \underset{p}{\equiv} a$$

#### Доказательство.

$$(a,p) = 1 \implies a^{p-1} \underset{p}{\equiv} 1 \implies a^{p-1} a \underset{p}{\equiv} 1 a \implies a^p \underset{p}{\equiv} a$$

$$(a,p) \neq 1 \implies a \equiv 0 \implies a^p \equiv 0 \implies a^p \equiv a$$

#### Теорема 11.3. (Теорема Вильсона)

$$p \in \mathbb{P} \implies (p-1)! \equiv -1$$

#### Доказательство.

$$B (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^*$$

$$\overline{(p-1)!} = \overline{1} \cdot \overline{2} \cdot \ldots \cdot \overline{p-1} = \prod_{A \in (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^*} A = \prod_{A^2 = \overline{1}} A \cdot \prod_{A^2 \neq \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot (A_1 \cdot A_1' \cdot \ldots) = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A \cdot \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot (A_1 \cdot A_1' \cdot \ldots) = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot (A_1 \cdot A_1' \cdot \ldots) = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot (A_1 \cdot A_1' \cdot \ldots) = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot (A_1 \cdot A_1' \cdot \ldots) = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot (A_1 \cdot A_1' \cdot \ldots) = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot (A_1 \cdot A_1' \cdot \ldots) = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot (A_1 \cdot A_1' \cdot \ldots) = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot (A_1 \cdot A_1' \cdot \ldots) = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot (A_1 \cdot A_1' \cdot \ldots) = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot (A_1 \cdot A_1' \cdot \ldots) = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot (A_1 \cdot A_1' \cdot \ldots) = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = \prod_{A^2 = \overline{1}} A = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A) \cdot \overline{1} = (\prod_{A^2 = \overline{1}} A$$

$$A^2 = \overline{1} \iff A^2 - \overline{1}^2 = \overline{0} \iff (A - \overline{1})(A + \overline{1}) = \overline{0} \stackrel{\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}-\text{OII}}{\iff} A - \overline{1} = \overline{0} \text{ или } A + \overline{1} = \overline{0} \implies$$

$$\begin{cases} p = 2 & \prod_{A^2 = \overline{1}} A = \overline{1} = \overline{-1} \\ p \neq 2 & \prod_{A^2 = \overline{1}} A = \overline{-1} \end{cases}$$

## 1 Комплексные числа

## 1 Построение поля комплексных чисел

Определение 1.1.  $\mathbb{C} = \mathbb{R} \times \mathbb{R} = \{(a,b) \mid a,b \in \mathbb{R}\}$ 

#### Определение 1.2.

- Сложение на  $\mathbb{C}$ :  $(a_1, b_1) + (a_2, b_2) = (a_1 + a_2, b_1 + b_2)$
- Умножение на  $\mathbb{C}$ :  $(a_1, b_1) \cdot (a_2, b_2) = (a_1 a_2 b_1 b_2, a_1 b_2 + a_2 b_1)$

**Предложение 1.1.**  $(\mathbb{C}, +, \cdot)$  - поле.

#### Доказательство.

- Коммутативность сложения очевидно.
- Ассоциативность сложения очевидно.
- (0,0) нейтральный элемент сложения.
- (-a, -b) обратный элемент к (a, b).
- Коммутативность умножения очевидно.
- Ассоциативность умножения проверяется.
- Дистрибутивность проверяется.
- (1,0) нейтральный элемент умножения.
- $(a,b)z_1z_2=(1,0): z_1=(a,-b), z_2=\frac{1}{a^2+b^2}$

**Определение 1.3.**  $\mathbb{C}$  — поле комплексных чисел.

**Определение 1.4.**  $c \in \mathbb{C}$  — комплексное число.

## Предложение 1.2. $\mathbb{R}' = \{(a,0) \mid a \in \mathbb{R}\}$

R' замкнуто относительно сложения, вычитания, умножения, содержит единицу, то есть является подкольцом поля  $\mathbb{C}$ .

 $\implies \mathbb{R}'$  — само является кольцом относительно сложения, умножения, ограниченных на  $\mathbb{R}'$ .

 $\mathbb{R} \stackrel{\varphi}{\to} \mathbb{R}'(a \mapsto (a,0)), \ \varphi(a)$  — изоморфизм колец, т.е.  $\varphi$  — биекция и  $\varphi(a+b) = \varphi(a) + \varphi(b); \ \varphi(ab) = \varphi(a)\varphi(b).$ 

Отождествим (a, 0) с вещественным числом a.

$$(a,0)\cdot(0,1)=(0,a)$$

$$(a,b) = (a,0) + (0,b) = (a,0) + (b,0) \cdot (0,1) = a + b \cdot (0,1) = a + bi$$

**Определение 1.5.** z = a + bi — комплексное число. a = Re(z), b = Im(z) — действительная и мнимая части комплексного числа z. В геометрическом виде это вектор z = (a, b).

**Определение 1.6.** z = a + bi — комплексное число.  $\overline{z} = a - bi$  — сопряженное к z.

Определение 1.7. Автоморфизм — изоморфизм на себя.

## Отступление про отображения

**Определение 1.8.**  $id_M: M \to M, \ x \mapsto x$  — тождественное отображение на M.

**Определение 1.9.**  $\exists \alpha : M \to N, \ \beta : N \to P$  — отображения

Тогда  $\alpha \circ \beta : M \to P, \ x \mapsto \alpha(\beta(x))$  — композиция отображений.

**Определение 1.10.**  $\exists \alpha : M \to N$  — отображение

Отображение  $\beta: N \to M$  — обратное к  $\alpha$ , если  $\beta \circ \alpha = id_M$ .

**Предложение 1.3.** У отображения  $\alpha: M \to N$  есть обратное отображение, если и только если  $\alpha$  — биекция.

#### Доказательство.

"⇒":

Инъективность:

$$\beta \circ \alpha = id_M, \ \alpha(x) = \alpha(y) \implies \beta(\alpha(x)) = \beta(\alpha(y)) \implies x = y$$

Сюръективность:

$$y \in N, \ y = \alpha(\beta(y)) \in Im(\alpha)$$
(Іт это прообраз)

"⇐":

Пусть  $\alpha$  — биекция, назовем  $\beta: N \to M$  — обратный, если  $\forall y \in N\alpha^{-1}(y) = \{x\}, \ x \in M$ 

Положим  $\beta(y) = x$ ,  $\alpha \circ \beta = id_N$ ,  $\beta \circ \alpha = id_M$ 

#### Продолжение

**Предложение 1.4.**  $\sigma: \mathbb{C} \to \mathbb{C}, \ z \mapsto \overline{z}$  — автоморфизм.

#### Доказательство.

$$\sigma$$
 — биекция, т.к.  $\sigma \circ \sigma = id_{\mathbb{C}}$ 

$$\sigma(z_1+z_2)=\sigma(z_1)+\sigma(z_2)$$
 — очевидно

$$\sigma(z_1 z_2) = \sigma(z_1) \sigma(z_2)$$

$$\sigma(1) = 1$$
 — очевидно

$$z_1 = a_1 + b_1 i, \ z_2 = a_2 + b_2 i$$

$$\sigma(z_1 z_2) = \overline{a_1 a_2 - b_1 b_2 + i(a_1 b_2 + a_2 b_1)} = a_1 a_2 - b_1 b_2 + i(a_1 b_2 + a_2 b_1)$$

$$\sigma(z_1)\sigma(z_2) = \overline{(a_1 - ib_1)(a_2 - ib_2)} = a_1a_2 - b_1b_2 + i(a_1b_2 + a_2b_1)$$

# 2 Тригонометрическая форма комплексного числа

Определение 2.1.  $a + bi = r(\cos \varphi + i \sin \varphi)$ 

 $a = r \cos \varphi$ 

 $b = r \sin \varphi$ 

**Определение 2.2.** Модулем комплексного числа  $z = a + bi \in \mathbb{C}$  назовем:

$$|z| = \sqrt{a^2 + b^2}$$

## Предложение 2.1.

1. 
$$|z| \ge 0$$
,  $|z| = 0 \iff z = 0$ 

$$2. |z_1 z_2| = |z_1||z_2|$$

3. 
$$|z_1 + z_2| \leq |z_1| + |z_2|$$

4. 
$$|\overline{z}| = |z|$$

5. 
$$z\overline{z} = |z|^2$$

## Доказательство.

1. очевидно

2. 
$$z_1 = a_1 + b_1 i$$
,  $z_2 = a_2 + b_2 i$   

$$|z_1 z_2|^2 = (a_1 a_2 - b_1 b_2)^2 + (a_1 b_2 + a_2 b_1)^2 = a_1^2 a_2^2 + b_1^2 b_2^2 + a_1^2 b_2^2 + a_2^2 b_1^2 = (a_1^2 + b_1^2)(a_2^2 + b_2^2) = |z_1|^2 |z_2|^2$$

3. 
$$\iff |z_1 + z_2|^2 \leqslant (|z_1| + |z_2|)^2$$

$$\iff (a_1 + a_2)^2 + (b_1 + b_2)^2 \leqslant a_1^2 + b_1^2 + a_2^2 + b_2^2 + 2|z_1||z_2|$$

$$\iff a_1 a_2 + b_1 b_2 \leqslant \sqrt{(a_1^2 + b_1^2)(a_2^2 + b_2^2)}$$

$$\Leftarrow |a_1a_2 + b_1b_2| \leqslant \sqrt{(a_1^2 + b_1^2)(a_2^2 + b_2^2)}$$

$$\iff a_1^2 a_2^2 + b_1^2 b_2^2 + 2a_1 a_2 b_1 b_2 \leqslant (a_1^2 + b_1^2)(a_2^2 + b_2^2)$$

$$\iff 2a_1a_2b_1b_2 \leqslant b_1^2a_2^2 + a_1^2b_2^2$$

$$\iff (b_1 a_2 - b_2 a_1)^2 \geqslant 0$$

4. очевидно

5. 
$$z = a + bi \implies \overline{z} = a - bi$$
  
 $z\overline{z} = (a + bi)(a - bi) = a^2 - (bi)^2 = a^2 + b^2 = |z|^2$ 

Замечание. 
$$z^{-1}=rac{\overline{z}}{|z|^2}=rac{a}{a^2+b^2}-irac{b}{a^2+b^2}$$

**Определение 2.3.** Пусть  $z\in\mathbb{C}.$  Аргументом z назовем такое  $\varphi\in\mathbb{R},$ 

что 
$$z = |z|(\cos \varphi + i \sin \varphi)$$

## Предложение 2.2.

- 1. Если z=0, то любой  $\varphi\in\mathbb{R}$  аргумент z
- 2. Если  $z \neq 0$ , то:
  - (а) аргумент существует
  - (b) если  $\varphi_0$  аргумент z, то  $\varphi$  аргумент  $z\iff \varphi=\varphi_0+2\pi k,\ k\in\mathbb{Z}$

#### Доказательство.

1. тривиально

$$\begin{aligned} 2. \ z_0 &= \frac{1}{|z|} \cdot z \\ |z_0| &= \left| \frac{1}{|z|} \right| \cdot |z| = \frac{1}{|z|} \cdot |z| = 1 \\ z_0 &= a_0 + ib_0, \ |z_0| = a_0^2 + b_0^2 = 1 \implies \exists \varphi_0 : \begin{cases} a_0 = \cos \varphi_0 \\ b_0 = \sin \varphi_0 \end{cases} \\ z &= |z| \cdot z_0 = |z| (\cos \varphi_0 + i \sin \varphi_0) \\ \varphi &= \varphi_0 + 2\pi k \implies \begin{cases} \cos \varphi = \cos \varphi_0 \\ \sin \varphi = \sin \varphi_0 \end{cases} \implies \varphi - \text{aprymeht} \\ \varphi - \text{aprymeht} \implies z = |z| (\cos \varphi + i \sin \varphi) \implies \begin{cases} \cos \varphi = \cos \varphi_0 \\ \sin \varphi = \sin \varphi_0 \end{cases} \implies \varphi - \varphi_0 = 2\pi k, \ k \in \mathbb{Z} \end{aligned}$$

**Определение 2.4.**  $arg(z) = \varphi$  означает  $\varphi$  - один из аргументов z

Замечание. Предположим оказалось, что  $z=r(\cos\varphi+i\sin\varphi)$  для некоторых  $r\geqslant 0,\ \varphi\in\mathbb{R}.$  Тогда  $r=|z|,\ \varphi=\arg z$ 

Доказательство.  $|z|=\sqrt{(r\cos\varphi)^2+(r\sin\varphi)^2}=\sqrt{r^2}=r\implies \varphi$  - аргумент по определению

#### Предложение 2.3.

1. 
$$\arg \overline{z} = -\arg z$$

$$2. z \in \mathbb{R} \iff \arg z = k\pi, \ k \in \mathbb{Z}$$

3. 
$$\arg(z_1 z_2) = \arg z_1 + \arg z_2$$

4. 
$$\exists z_2 \neq 0 \implies \arg \frac{z_1}{z_2} = \arg z_1 - \arg z_2$$

#### Доказательство.

1. 
$$\arg z = \varphi$$

$$z = |z|(\cos \varphi + i \sin \varphi)$$

$$\overline{z} = |z|(\cos \varphi - i \sin \varphi) = |\overline{z}|(\cos(-\varphi) + i \sin(-\varphi)) \implies$$

$$\arg \overline{z} = -\varphi$$

 $2. "\Rightarrow ":$ 

$$z > 0$$
:

$$z = |z| \cdot 1 = |z|(\cos 0 + i \sin 0) \implies \arg z = 0$$

$$z < 0:$$

$$z = |z| \cdot (-1) = |z|(\cos \pi + i \sin \pi) \implies \arg z = \pi$$

$$"\Leftarrow":$$

$$\sin(k\pi) = 0$$
3.  $\arg z_1 = \varphi_1, \ \arg z_2 = \varphi_2 \implies$ 

$$(!) \ \varphi_1 + \varphi_2 = \arg(z_1 z_2)$$

$$z_1 = |z_1|(\cos \varphi_1 + i \sin \varphi_1), \ z_2 = |z_2|(\cos \varphi_2 + i \sin \varphi_2) \implies$$

$$z_1 z_2 = |z_1| \cdot |z_2|(\cos \varphi_1 \cdot \cos \varphi_2 - \sin \varphi_1 \cdot \sin \varphi_2 + i(\sin \varphi_1 \cdot \cos \varphi_2 + \cos \varphi_1 \cdot \sin \varphi_2)) =$$

 $|z_1 z_2|(\cos(\varphi_1 + \varphi_2) + i\sin(\varphi_1 + \varphi_2)) \implies \arg(z_1 z_2) = \varphi_1 + \varphi_2$ 

4.  $z_1 = \frac{z_1}{z_2} \cdot z_2 \implies \arg z_1 = \arg \frac{z_1}{z_2} + \arg z_2 \implies \arg \frac{z_1}{z_2} = \arg z_1 - \arg z_2$ 

# Следствие. (Формула Муавра)

Пусть  $z \in \mathbb{C}$ , |z| = r,  $\arg z = \varphi$ ,  $n \in \mathbb{Z}$ .

Тогда  $z^n = r^n(\cos(n\varphi) + i\sin(n\varphi))$ 

## Доказательство.

n > 0 — индукция по n

Bаза: n = 1 — тривиально

Переход: 
$$n-1 \to n$$

$$z^{n} = z^{n-1} \cdot z = r^{n-1}(\cos((n-1)\varphi) + i\sin((n-1)\varphi)) \cdot z = r^{n-1}(\cos((n-1)\varphi) + i\sin((n-1)\varphi)) \cdot r(\cos\varphi + i\sin\varphi) = r^{n}(\cos((n-1)\varphi + \varphi) + i\sin((n-1)\varphi + \varphi)) = r^{n}(\cos(n\varphi) + i\sin(n\varphi))$$

$$n = 0, \ 1 = r^{0}(\cos(0) + i\sin(0)) = 1$$

$$n < 0: \ n = -k, \ k \in \mathbb{N}$$

$$z^{n} = \frac{1}{z^{k}}$$

$$|z^{n}| = \frac{1}{|z^{k}|} = \frac{1}{|z|^{k}} = |z|^{-k} = |z|^{n}$$

#### 3 Корни из комплексных чисел

 $\arg z^n = \arg 1 - \arg z^k = 0 - k\varphi = n\varphi$ 

$$\begin{split} z^n &= w, \ n \in \mathbb{N}, \ w \in \mathbb{C} \\ w &= 0 \implies z = 0 \\ w &\neq 0, \ w = r(\cos \varphi + i \sin \varphi), \ r > 0, \ \varphi \in \mathbb{R}, \ z = p(\cos \alpha + i \sin \alpha), \ p > 0, \ \alpha \in \mathbb{R} \end{split}$$

$$z^{n} = w \iff p^{n}(\cos n\alpha + i\sin n\alpha) = r(\cos \varphi + i\sin \varphi) \iff \begin{cases} p^{n} = r \\ n\alpha = \varphi + 2\pi k, \ k \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

$$\begin{cases} p = \sqrt[n]{r} \\ \alpha = \frac{\varphi + 2\pi k}{n}, \ k \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

$$z^n = w \iff z = \underbrace{\sqrt[n]{r} \left(\cos\frac{\varphi + 2\pi k}{n} + i\sin\frac{\varphi + 2\pi k}{n}\right)}_{z_k}, \ k \in \mathbb{Z}$$

При каких  $k, l: z_k = z_l$ ?

$$z_k = z_l \iff \frac{\varphi + 2\pi k}{n} = \frac{\varphi + 2\pi l}{n} + 2\pi s, \ s \in \mathbb{Z} \iff \frac{k}{n} + \frac{l}{n} + s, \ s \in \mathbb{Z} \iff k = l + ns, \ s \in \mathbb{Z} \iff k \equiv l \iff z \in \{z_0, z_1, \dots, z_{n-1}\}$$

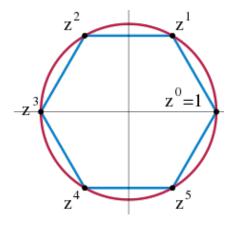
Таким образом, мы доказали:

## **Теорема 3.1.** $\exists n \in \mathbb{N}, w \in \mathbb{C}$

- 1. Если w=0, То уравнение  $z^n=w$  имеет единственный корень z=0.
- 2. Если  $w \neq 0$ , То уравнение  $z^n = w$  имеет ровно n различных корней:

$$z_k = \sqrt[n]{r} \left( \cos \frac{\varphi + 2\pi k}{n} + i \sin \frac{\varphi + 2\pi k}{n} \right), \ k = 0, 1, \dots, n - 1$$

#### Изображение на окружности



Комплексные корни образуют праильный n-угольник на окружности.

**Лемма 3.1.** Пусть 
$$z_0, z_1, \dots, z_{n-1}$$
 — все корни  $z^n = w, \ n > 1$  Тогда  $z_0 + z_1 + \dots + z_{n-1} = 0$ 

#### Доказательство.

$$z_k = z_{k-1} \underbrace{\left(\cos\frac{2\pi}{n} + i\sin\frac{2\pi}{n}\right)}_{\mathcal{E}}$$

$$S = z_0 + z_1 + \ldots + z_{n-1}$$

$$z_k = z_0 \cdot \xi^k$$

$$\xi \cdot S = z_1 + z_2 + \dots + \underbrace{z_n}_{=z_0} = S \implies (\xi - 1)S = 0$$

$$n \neq 1 \implies \xi \neq 1$$

$$(\xi - 1)S = 0 \implies S = 0$$

**Определение 3.1.** Группа — это множество G с операцией  $*: G \times G \to G$  такая, что:

- 1. \* ассоциативна: (a \* b) \* c = a \* (b \* c)
- 2. Существует нейтраальный элемент  $e \in G$  такой, что a \* e = e \* a = a для любого  $a \in G$
- 3. У любого элемента  $a \in G$  существует обратный элемент  $a^{-1} \in G$  такой, что  $a * a^{-1} = a^{-1} * a = e$

#### Примеры.

- 1.  $(\mathbb{Z}, +)$
- 2.  $((\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^*, \cdot)$
- 3. Если R ассоциативное кольцо с 1, то  $R^* = \{r \mid \exists s \in R : rs = sr = 1\}$  группа относительно умножения.

Проверить замкнутость относительно умножения.

Зафиксируем  $n \in \mathbb{N}$ 

$$\mu_n = \{z \in \mathbb{C} \mid z^n = 1\} = \{\underbrace{\cos \frac{2\pi k}{n} + i \sin \frac{2\pi k}{n}}_{\xi_k} \mid k = 0, 1, \dots, n-1\}$$
 — группа относительно

умножения

 $z,w\in\mu_n\implies zw\in\mu_n$  — замкнутость относительно умножения

$$(zw)^n = z^n w^n = 1 \cdot 1 = 1$$

Доказательство, что  $\mu_n$  — группа:

- ullet Ассоциативность так как есть ассоциативность в  ${\mathbb C}$
- $1 \in \mu_n \ (1 = \xi_0)$

• 
$$\xi_k \cdot \xi_{-k} = \left(\cos\frac{2\pi k}{n} + i\sin\frac{2\pi k}{n}\right) \left(\cos\frac{2\pi(-k)}{n} + i\sin\frac{2\pi(-k)}{n}\right) = 1$$

Лемма 3.2.  $\xi_k = \xi_1^k$ 

Алгебра

**Доказательство.**  $\left(1\cdot\cos\frac{2\pi k}{n}+i\sin\frac{2\pi}{n}\right)^k=1\cdot\left(\cos\frac{2\pi k}{n}+i\sin\frac{2\pi k}{n}\right)$  (по формуле Муавра)

22

Определение 3.2. G — группа с операцией  $*, g \in G, n \in \mathbb{Z}$ 

$$g^{n} = \begin{cases} g * g * \dots * g & n > 0 \\ e & n = 0 \\ g^{-1} * g^{-1} * \dots * g^{-1} & n < 0 \end{cases}$$

**Определение 3.3.** Группа G называется циклической, если  $\exists g \in G : G = \{g^n \mid n \in \mathbb{Z}\}$ 

Пишут:  $G = \langle g \rangle$ 

**Определение 3.4.** g — образующий элемент группы G

Примеры.

• 
$$\mathbb{Z}=\langle 1 \rangle=\langle -1 \rangle$$
 (по сложению)  $g^n= egin{cases} 1+1+\ldots+1 & n>0 \\ 0 & n=0 \\ -1+-1+\ldots+-1 & n<0 \end{cases}$ 

- $\mathbb{Z}/5\mathbb{Z}=\langle\overline{1}\rangle=\langle\overline{2}\rangle=\langle\overline{3}\rangle=\langle\overline{4}\rangle$  (по сложению)
- $\mathbb{Z}/6\mathbb{Z} = \langle \overline{1} \rangle = \langle \overline{5} \rangle$  (по сложению)
- $(\mathbb{Z}/5\mathbb{Z})^* = \langle \overline{2} \rangle = \langle \overline{3} \rangle$  (по умножению)
- ( $\mathbb{Z}/8\mathbb{Z}$ )\* не циклическая группа  $g^2=e\implies g^{2k}=e,\ g^{2k+1}=g$

**Определение 3.5.** G — группа,  $g \in G$ 

Если  $\forall n \in \mathbb{N} : g^n \neq e$ , то говорят, что g — бесконечный порядок

Если  $\exists n \in \mathbb{N} : g^n = e$ , то минимальное такое n называют порядком g (пишут: ord g = n)

Пример.  $\mathbb{Z}/5\mathbb{Z}$ 

$$\operatorname{ord} \overline{1} = 1$$

$$\operatorname{ord} \overline{2} = 4$$

$$\operatorname{ord} \overline{3} = 4$$

$$\operatorname{ord} \overline{4} = 2$$

**Предложение 3.1.** Пусть G — конечная группа,  $|G| = n, g \in G$ .

Тогда: 
$$G = \langle g \rangle \iff \text{ord } g = n$$

Доказательство. "⇒":

$$\exists k,l: g^k=g^l,\ k,l\in\{0,1,\ldots,n\},\ k
eq l$$
 (так как  $G$  конечная)

$$k < l \colon g^{-k} \cdot g^k = g^{-k} \cdot g^l = g^{l-k} = e$$

$$0 < l - k \leqslant n$$

Таким образом, порядок q не превосходит n

Предположим, ord g = m < n

$$G = \{g^k \mid k \in \mathbb{Z}\} = \{g^{mq+r} \mid q \in \mathbb{Z}, \ 0 \leqslant r < m\} = \{g^0, g^1, \dots, g^{m-1}\}$$
 — противоречие, так как  $|G| \leqslant m < n$ 

$$\operatorname{ord} q = n$$

$$\implies g^0, g^1, g^2, \dots, g^{n-1}$$
 — они попарно различны

$$\implies \{g^0, g^1, \dots, g^{n-1}\} = G$$
$$\implies G = \langle g \rangle$$

**Определение 3.6.** Первообразным корнем из 1 степени n называется такой элемент  $z\in\mathbb{C}^*,$  что ord z=n

Пример.  $\mu_6=\{1,\xi_1,\xi_2,\xi_3,\xi_4,\xi_5\}$  ord 1=1, ord  $\xi_1=6,$  ord  $\xi_2=3,$  ord  $\xi_3=2,$  ord  $\xi_4=3,$  ord  $\xi_5=6$   $\xi_2$  — первообразный корень из 1 степени 3

## 2 Многочлены

## 1 Многочлены и формальные степенные ряды

**Определение 1.1.** Последовательность финитная  $\iff \exists N : \forall n \geqslant N : a_n = 0.$ 

**Определение 1.2.** Многочленом над R (от одной переменной) называется финитная последовательность  $(a_i), a_i \in \mathbb{R}, i = 0, 1, 2, \dots$ 

**Определение 1.3.** R — коммутативное кольцо с 1.

 $R[x] = \{(a_i) \mid a_i \in R, i = 0, 1, \dots; a_i = 0 \text{ при } i \to \infty\}$  — кольцо многочленов над R.

Введём сложение и умножение на R[x]

$$(a_i) + (b_i) = (a_i + b_i)$$

$$(a_i)\cdot (b_i)=(p_i)$$
, где  $p_k=\sum\limits_{i=0}^k a_i b_{k-i}$ 

 $\exists a \in R, \ [a] = (a, 0, 0, \ldots)$  — многочлен, равный a.

$$[a] + [b] = [a+b]$$

$$[a] \cdot [boba] = (aboba, 0, 0, \ldots) = [aboba]$$

Отождествим [a] с a.

$$[a] \cdot (b_0, b_1, \ldots) = (ab_0, ab_1, \ldots)$$

$$(a_0, a_1, \ldots, a_n, 0, 0, \ldots) = (a_0, 0, 0, \ldots) + (0, a_1, 0, 0, \ldots) + \ldots + (0, 0, \ldots, a_n, 0, 0, \ldots) =$$

$$a_0 \cdot \underbrace{(1,0,0,\ldots)}_{x_0} + a_1 \cdot \underbrace{(0,1,0,\ldots)}_{x_1} + \ldots + a_n \cdot \underbrace{(0,0,\ldots,1,0,0,\ldots)}_{x_n} =$$

$$a_0 + a_1 \cdot x_1 + \ldots + a_n \cdot x_n$$

$$x_j \cdot x_1 = (0, \dots, 1, 0, 0, \dots) \cdot (0, 1, 0, 0, \dots) = (0, \dots, 0, 1, 0, 0, \dots) = x_{j+1} \implies$$

$$\forall m \in \mathbb{N} : x_m = x_1^m$$

$$x_1 = x \implies x_m = x_1^m = x^m$$

Значит получили стандартную запись многочленов  $(a_0 + a_1x + a_2x^2 + \ldots + a_nx^n)$ 

**Определение 1.4.**  $\exists f \in R[x], f \neq 0$  (то есть не (0))

Тогда степенью f называется максимальное j такое что  $a_i \neq 0$ 

Обозначим  $\deg(f) = j$ .

Если f = 0, то  $\deg(f) \in \{-1, -\infty\}$  (по разному обозначают).

**Определение 1.5.**  $d = \deg f \implies a_d$  называется старшим коэффициентом f.

**Определение 1.6.** Константой называется множество f такое что  $\deg(f) \leq 0$ .

**Определение 1.7.** Мономом называется множество вида  $ax^{j}$ .

**Предложение 1.1.** R[x] — коммутативное ассоциативное кольцо с 1.

Доказательство. Аксиомы относящиеся к сложению очевидны.

Проверим коммутативность умножения и дистрибутивность.

$$(f \cdot g) \cdot h = f \cdot (g \cdot h)$$
 — сводится к сложению,  $f, g, h$  — мономы.

$$\begin{cases} (aX^i \cdot bX^j) \cdot cX^k = abX^{i+j} \cdot cX^k = abc \cdot X^{i+j+k} \\ aX^i \cdot (bX^j \cdot cX^k) = aX^i \cdot bcX^{j+k} = abc \cdot X^{i+j+k} \end{cases}$$

$$(fg)h = f(gh)$$

$$f = \sum_{i=0}^{k} f_i, \ g = \sum_{j=0}^{l} g_j, \ h = \sum_{m=0}^{n} h_m$$

$$(fg)h = (\sum f_i \cdot \sum g_j) \cdot \sum h_k = \sum (f_i \cdot g_j) \cdot \sum h_k \stackrel{\text{ассоц. для мономов}}{=} \sum f_i \cdot \sum (g_j \cdot h_k) = f(gh)$$

**Определение 1.8.**  $R[[x]] = \{(a_i) \mid a_i \in R, i = 0, 1, \ldots\}$  — множество формальных степенных рядов над R.

$$(a_i) = \sum_{i=0}^{\infty} a_i X^i$$

**Упражнение.** R[[x]] — коммутативное ассоциативное кольцо с 1.

## 2 Свойства степени

Предложение 2.1.  $f, g \in R[x], \deg f = m, \deg g = n$ 

1. 
$$\deg(f+g) \leqslant \max(m,n)$$

При этом: 
$$m \neq n \implies \deg(f+g) = \max(m,n)$$

$$2. \deg(fg) \leqslant m + n$$

#### Доказательство.

1. 
$$f = \sum_{i=0}^{m} a_i X^i$$
,  $g = \sum_{i=0}^{n} b_i X^i$ ,  $d = \max(m, n)$ 

$$f = \sum_{i=0}^{d} a_i X^i, \ g = \sum_{i=0}^{d} b_i X^i$$

$$f + g = \sum_{i=0}^{d} (a_i + b_i) X^i \implies \deg(f + g) \leqslant d$$

$$m \neq n \implies \begin{cases} a_d = 0 \\ b_d \neq 0 \end{cases} \quad \text{или} \begin{cases} a_d \neq 0 \\ b_d = 0 \end{cases} \implies a_d + b_d \neq 0 \implies \deg(f + g) = d$$

$$2. \left( \sum_{i=0}^{m} a_i X^i \right) \left( \sum_{j=0}^{n} b_j X^j \right) = a_0 b_0 + (a_0 b_1 + a_1 b_0) X + \ldots + a_m b_n X^{m+n} \implies \deg fg \leqslant m + n$$

Замечание.  $\deg fg < m+n,$  если  $a_m \neq 0$  или  $b_n \neq 0$  и  $a_m b_n = 0$ 

Замечание. Будем считать, что  $\deg 0 = -\infty$ 

**Определение 2.1.** Область целостности (целостное кольцо, область) — коммутативное ассоциативное кольцо с  $1 \neq 0$  и без делителей нуля.

$$a \neq 0$$
 так чтобы  $\exists b \neq 0 : ab = 0$ 

**Предложение 2.2.** Пусть  $R - O \coprod (\text{область целостности}).$ 

- 1.  $\forall f, g \in R[x] : \deg(fg) \leq \deg f + \deg g$
- $2. R[x] O\coprod$

#### Доказательство.

- 1. В предыдущем доказательстве  $\begin{cases} a_m \neq 0 \\ b_n \neq 0 \end{cases} \implies a_m b_n \neq 0 \implies \deg(fg) = m+n$
- $2. \ f \neq 0 \implies \deg f \geqslant 0, \ g \neq 0 \implies \deg g \geqslant 0 \implies \deg(fg) \geqslant 0 \implies fg \neq 0$

 $\pmb{C}$ ле $\pmb{\partial}$ ствие. Пусть R- ОЦ: тогда  $R[x]^*=R^*$ 

**Доказательство.** Очевидно  $R^* \subset R[x]^*$ 

Обратно, пусть  $f \in R[x]^* \implies$ 

 $\exists g \in R[x] : f \cdot g = 1 (\implies f, g \neq 0)$ 

$$\deg(fg) = 0 = \deg f + \deg g \implies \deg f = \deg g = 0 \implies f \in R^*$$

## Примеры.

- 1.  $\mathbb{Z}[x]^* = \{\pm 1\}$
- $2. \ \mathbb{R}[x]^* = \mathbb{R} \setminus \{0\}$
- 3.  $(\mathbb{Z}/4\mathbb{Z})[x]^*$  бесконечное множество

Упражнение.  $R[[x]]^* = \{\sum_{i=0}^{\infty} a_i X^i \mid a_0 \in R^* \}$ 

# 3 Деление с остатком

**Теорема 3.1** (о делении с остатком для многочленов).  $R-\mathrm{O} \ \Box$ .

Пусть  $f,g\in R[x],\ g\neq 0$  и старший коэффициент g обратим.

Тогда  $\exists !\ q,r\in R[x]$ :

- 1. f = gq + r
- $2. \, \deg r < \deg g$

Доказательство.  $\deg g = d, \ g = b_d X^d + \dots$ 

1. Существование q и r

Индукция по  $\deg f \colon \deg f < d \implies$  подходит q = 0, r = f

Пусть  $\deg f = n \geqslant d$ 

 $f_1 = f - g \cdot a_n \cdot b_d^{-1} \cdot X^{n-d}$ , где  $b_d$  — старший коэффициент g

$$g \cdot a_n \cdot b_d^{-1} \cdot X^{n-d} = (b_d X^d + \dots) \cdot a_n \cdot b_d^{-1} \cdot X^{n-d} = a_n X^n + \dots \implies \deg f_1 < n$$

По индукционному предположению  $\exists q_1, r_1 \in R[x]$  такие, что:

(a) 
$$f_1 = gq_1 + r_1$$

(b) 
$$\deg r_1 < d$$

$$f = g \cdot a_n \cdot b_d^{-1} \cdot X^{n-d} + f_1 = g \underbrace{(a_n \cdot b_d^{-1} \cdot X^{n-d} + q_1)}_q + \underbrace{r_1}_r$$

2. Предположим  $f = g \cdot q_1 + r_1 = g \cdot q_2 + r_2$ ,  $\deg r_1 < d, \deg r_2 < d$ 

$$g(q_1 - q_2) = r_2 - r_1$$

Предположим 
$$q_1 \neq q_2 \implies \deg g \cdot (q_1 - q_2) = \underbrace{\deg g}_d + \underbrace{\deg q_1 - q_2}_{\geqslant 0} \geqslant d, \ \deg(r_2 - r_1) < d$$

Замечание. Условие  $R-\mathrm{O} \ \square$  не существенно.

$$g = b_d X^d + \dots, \ b_d \in R^*$$

$$b_d \cdot a = 0 \implies b_d^{-1}(b_d a) = 0 \implies a = 0$$
 (что это значит?)

# 4 Гомоморфизм подстановки

**Определение 4.1.** Пусть R, S – кольца. Гомоморфизм из кольца R в кольцо S называется отображение  $\varphi: R \to S$  так что:

1. 
$$\varphi(a+b) = \varphi(a) + \varphi(b), \forall a, b \in R;$$

$$2. \ \varphi(ab) = \varphi(a)\varphi(b)$$

3. 
$$\varphi(1_R) = 1_S$$

**Предложение 4.1** (свойства гомоморфизма).

$$1. \ \varphi(0_R) = 0_S$$

$$2. \ \forall a \in R : \varphi(-a) = -\varphi(a)$$

3. 
$$\forall a, b \in R : \varphi(a - b) = \varphi(a) - \varphi(b)$$

Доказательство.

1. 
$$0_R = 0_R + 0_R \implies \varphi(0_R) = \varphi(0_R) + \varphi(0_R) \implies \underbrace{\varphi(0_R) + (-\varphi(0_R))}_{0_S} = \varphi(0_R) + \underbrace{\varphi(0_R) + (-\varphi(0_R))}_{0_S} \implies \underbrace{\varphi(0_R) + (-\varphi(0_R))}_{0_S} \implies \varphi(0_R) = 0_S$$

2. 
$$a + (-a) = 0_R \implies \varphi(a) + \varphi(-a) = \varphi(0_R) = 0_S \implies \varphi(-a) = -\varphi(a)$$

3. 
$$\varphi(a-b) = \varphi(a) + \varphi(-b) = \varphi(a) - \varphi(b)$$

**Определение 4.2.** Пусть S-кольцо,  $R \subset S$ . R называется подкольцом S, если:

1. 
$$\forall a, b \in R : a - b \in R$$

$$2. \ \forall a, b \in R : ab \in R$$

$$3. 1_S \in R$$

Замечание. Этих условий достаточно (остальные выражаются)

$$1 \in R \implies 0 = 1 - 1 \in R$$

$$a \in R \implies -a = 0 + (-a) = 0 - a \in R$$

$$a, b \in R \implies a + (-(-b)) = a - (-b) \in R$$

#### Примеры.

- 1. Пусть R подкольцо в S. Тогда  $i_R: R \to S$  гомоморфизм,  $a \mapsto a$ .
- 2.  $\mathbb{Z} \to \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$  гомоморфизм,  $a \mapsto \overline{a}$
- 3.  $\mathbb{C} \to \mathbb{C}$  гомоморфизм,  $z \mapsto \overline{z}$

**Теорема 4.1.** Пусть B - кольцо, A - подкольцо такое что,  $\forall a \in A \ \forall b \in B : ab = ba$ 

Зафиксируем  $b \in B$ . Тогда отображение  $\varphi_b : A[x] \to B$ 

 $a_nX^n+\ldots+a_1X+a_0\mapsto a_nb^n+\ldots+a_1b+a_0$  является гомоморфизмом колец.

#### Доказательство.

Если 
$$f = a_n X^n + \ldots + a_1 X + a_0$$
, то  $f(b) = a_n b^n + \ldots + a_1 b + a_0 = \varphi_b(f)$ 

Нужно проверить: (f + g)(b) = f(b) + g(b)

$$(fq)(b) = f(b)q(b)$$

$$1(b) = 1$$
 — тривиально

$$(f+g)(b)=f(b)+g(b)$$
 — очевидно из определения  $f+g$ .

$$f = \sum_{i=0}^{n} a_i X^i, g = \sum_{i=0}^{m} c_i X^i$$

$$fg = \sum_{k=0}^{n+m} d_k X^k, d_k = \sum_{i+j=k} a_i c_j$$

$$(fg)(b) = \sum_{k=0}^{n+m} d_k b^k$$

$$f(b)g(b) = \left(\sum_{i=0}^n a_i b^i\right) \left(\sum_{j=0}^m c_j b^j\right) = \sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^m a_i b^i c_j b^j \stackrel{\text{коммут.}}{=}$$

$$\sum_{i=0}^{n} \sum_{j=0}^{m} a_i c_j b^{i+j} = \sum_{k=0}^{n+m} \underbrace{\left(\sum_{i,j \geqslant 0, i+j=k} (a_i c_j)\right)}_{d_k} b^k = (fg)(b)$$

#### Примеры.

1. A — любое коммутативное кольцо, B = A[x]

A - подкольцо в  $B=A[x] \implies$  можно рассмотреть f(g), где  $f,g\in A[x]$ 

2.  $\mathbb{R}[x] \xrightarrow{\varphi} \mathbb{R}[x], f \mapsto f(5)$ 

$$\operatorname{Im}\varphi=\mathbb{R}\neq\mathbb{R}[x]$$

3.  $A \rightarrow A$ 

$$f \stackrel{\alpha}{\longmapsto} f(x_2,x_3,x_4,\ldots)$$
 — инъективный, но не сюръективный

$$f \stackrel{\beta}{\longmapsto} f(0,x_1,x_2,x_3,\ldots)$$
 — сюръективный, но не инъективный

## Упражнение.

- 1. Найти все автоморфизмы Q
- 2. Найти все автоморфизмы  $\mathbb{R}$
- 3. Найти все автоморфизмы  $\mathbb{R}[x]$

**Теорема 4.2** (Безу). Пусть  $f \in R[X]$ ,  $c \in R$ . Тогдаа остаток при делении f на X - c есть f(c).

#### Доказательство.

$$f = (X - c) \cdot q + r$$
, по теореме о делении с остатком  $\deg r < \deg(X - c) = 1 \implies$ 

$$f(c) = (c - c) \cdot q(c) + r(c) = r(c)$$

*Следствие.* Пусть  $f \in R[X]$ ,  $c \in R$ . Тогда  $f(c) = 0 \iff (X - c) \mid f$ 

**Определение 4.3.** Пусть R — подкольцо S, элементы R коммутируют с элементами S. Тогда  $s \in S$ , такой что f(s) = 0, где  $f \in R[x]$  — называется корнем из f в R.

#### Примеры.

1. 
$$f = x^4 - 2 \text{ B } \mathbb{Z}[x]$$

f не имеет корней в  $\mathbb{Z}$ 

f имеет 2 корня в  $\mathbb{R}$ 

f имеет 4 корня в  $\mathbb{C}$ 

**Предложение 4.2.** Пусть R – область целостности,  $f \in R[x]$ ,  $\deg f = d \geqslant 0$ . Тогда число корней f в R не превосходит d.

### **Доказательство.** Индукция по *d*

База:  $d=0 \implies f$  ненулевой  $d \implies$  корней нет

 $\Pi$ ереход: d > 0

V f нет корней в  $R \Longrightarrow$ утверждение выполнено

У f есть корни в R, пусть  $c \in R$  — какой-либо из корней f

$$f(c) = 0 \implies f = (X - c) \cdot g$$
, где  $g \in R[x]$ 

 $\deg f = \deg(X - c) + \deg g \implies \deg g = d - 1$ 

Пусть  $c_1, \ldots, c_l$  — все корни g в R

По предположению индукции:  $l \leqslant d-1$ 

Утверждение:  $\{c_1, \dots c_l, c\}$  — все корни f в R

$$f(c_1) = \ldots = f(c_l) = f(c) = 0$$

Предположим  $\exists c' \notin \{c_1, \ldots, c_l, c\}$ , такой что f(c') = 0

 $\implies (c'-c) \cdot g(c') = 0$  — противоречие с тем, что R — область целостности

 $\implies$  у f не более  $l+1 \leqslant d$  корней в R.

**Пример.**  $x^2 - 1$  имеет 4 корня в  $\mathbb{Z}/8\mathbb{Z}$  или в  $\mathbb{Z}/5\mathbb{Z}$ 

$$x^{2} \equiv 1 \iff \begin{cases} x^{2} \equiv 1 \\ x^{2} \equiv 1 \end{cases} \iff \begin{cases} x \equiv 1 \text{ или } x \equiv -1 \\ x \equiv 1 \text{ или } x \equiv -1 \end{cases}$$

Предложение 4.3 (формальное и функциональное равенство многочленов).

Пусть R – бесконечная область:  $f, g \in R[x]$ 

таковы, что  $\forall a \in R : f(a) = g(a)$ 

Тогда f = g

#### Доказательство.

h=f-g, предположим, что  $h\neq 0 \implies \deg h=d\geqslant 0 \implies$  у h есть  $\leqslant d$  корней.

Но  $\forall a \in R : h(a) = f(a) - g(a) = 0$ , R - бесконечная область, противоречие. Так как их не больше чем d, но R бесконечно.

Пример.  $R = \mathbb{Z}/3\mathbb{Z}, f = X, q = X^3$ 

 $\forall A \in \mathbb{Z} : a^3 \equiv a \implies \forall \alpha \in \mathbb{Z}/3\mathbb{Z} : f(\alpha) = g(\alpha)$ 

## 5 Евклидовы области

Определение 5.1. Евклидовой областью целостности (евклидовой областью, евклидовым кольцом) называется область целостности R, для которой существует функция  $\nu: R \setminus \{0\} \to \mathbb{Z}_{\geqslant 0}$ , называемая евклидовой нормой, такая что:

- 1. Если  $d \mid a$ , то  $\nu(d) \leqslant \nu(a)$ , причем  $\nu(d) = \nu(a) \iff d \sim a$ .
- 2. Для любых  $a,b \in R, b \neq 0$ : существует представление a=bq+r, где r=0 или  $\nu(r)<\nu(b)$ .

Замечание: свойство один можно убрать, но доказательства будут сложнее.

## Примеры.

- 1. R = K[x], (K поле), где  $\nu(P) = \deg P$
- 2.  $R = \mathbb{Z}$ , где  $\nu(a) = |a|$

3.  $R = \mathbb{Z}[i] = \{a+bi \mid a,b \in \mathbb{Z}\}$ , где  $\nu(a+bi) = a^2 + b^2$  (подробнее в книжке Аейрленд, Роузен - «Классическое введение в современную теорию чисел»)

4. 
$$R = K[[x]], (K$$
 - поле) 
$$R^* = \{a_0 + a_1x + a_2x + \dots \mid a_0 \neq 0\}$$
 ord  $f = \min\{j \mid a_j \neq 0\}$ 

$$f = x^{\operatorname{ord} f} \cdot (a_j + a_{j+1}x + \ldots) \sim x^{\operatorname{ord} f}$$

Упражнение. Докажите, что это евклидова область.

5. 
$$R = \mathbb{Z}_{(5)} = \{ \frac{a}{b} \mid a, b \in \mathbb{Z}, 5 \nmid b \}$$

Упражнение. Докажите, что это евклидова область.

**Лемма 5.1.** Пусть R - область целостности,  $a,b \in R$ . Тогда  $a \sim b \iff a = \varepsilon b, \ \varepsilon \in R^*$ 

#### Доказательство.

«<==>:

Пусть  $a = \varepsilon b \implies b$ . Так как  $\varepsilon$  — обратим,  $b = \varepsilon^{-1}a$ .

$$\left. \begin{array}{l} a = \varepsilon b \implies a \mid b \\ b = \varepsilon^{-1} a \implies b \mid a \end{array} \right\} \iff a \sim b$$

«==>»:

$$a \sim b \implies egin{cases} a \mid b \\ b \mid a \end{cases} \implies egin{cases} b = arepsilon a \\ a = arepsilon' b \end{cases} \implies b = arepsilon arepsilon' b \implies (arepsilon arepsilon' - 1) b = 0 \implies arepsilon - ext{обратим}.$$

**Определение 5.2.** R — коммутативное кольцо,  $I \subset R$  называется udeanom в R, если:

- 1.  $I \neq \emptyset$
- $2. \ \forall a, b \in I : a + b \in I$
- 3.  $\forall a \in I \ \forall b \in R : ab \in I$

#### Примеры.

- 1.  $R = \mathbb{Z}, I = 2\mathbb{Z}$
- 2.  $R = K[X], I = \{ f \in R \mid f(0) = 0 \}$
- 3. R = C[0,1] (непрерывные функции на отрезке [0,1]),  $I = \{f \in R \mid f(0) = 0\}$

**Определение 5.3.** Пусть R — коммутативное кольцо,  $r \in R$ . Из свойств кольца очевидно, что  $\langle r \rangle \rightleftharpoons \{rs \mid s \in R\}$  — идеал в R.

Тогда (r) называется главным идеалом порожденный элементом r.

Замечание.  $(r)=(r')\iff r\sim r'$ 

Пример. Пример неглавного идеала:

$$R = \mathbb{Z}[X], I = \{f : 2 \mid f(0)\}$$

Предложение 5.1. В евклидовой области все идеалы главные.

**Доказательство.** Пусть I - идеал в области целостности R.

Случай  $I = \{0\}$  — тривиален, тогда I = (0). Пусть  $I \neq \{0\}$ .

Зафиксируем норму  $\nu$  и рассмотрим  $c \in I$  с минимальной нормой. Докажем, что I = ().

«⊃»:

Так как для любого  $b \in R$  должно быть выполнено  $cb \in I$ , то  $I \supset (c)$ .

 $\langle\!\langle \; \; \rangle\!\rangle$ :

Предположим,  $\exists a \in I \setminus (c)$ . Представим евклидову норму в виде a = cq + r,  $q, r \in R$ . Если r = 0, то  $a \in (c)$  по определению главного идеала. Но иначе  $\nu(r) < \nu(c)$ . Выразим r:

$$r = a - cq = a + c(-q).$$

Так как  $c \in I$  и  $a \in I$ , то и  $c(-q) \in I$ , следовательно  $r \in I$ . Но  $\nu(r) < \nu(c)$ , что противоречит минимальности нормы  $\nu(c)$ 

**Определение 5.4.** Область целостности, в которых все идеалы главные, называется областью главных идеалов ( $O\Gamma H$ ).

**Предложение 5.2.** Пусть R — область главных идеалов. Тогда:

- 1.  $a, b \in R \implies y \ a \ u \ b$  существует наибольший общий делитель
- 2. Если d наибольший общий делитель a и b, то  $d=am+bn,\ m,n\in R$

#### Доказательство.

Можно считать  $a \neq 0$  или  $b \neq 0$ , если a = b = 0, то d = 0 подходит,  $d \neq 0$  не подходит.

1. Рассмотрим множество  $I = \{am + bn \mid m, n \in R\}$  — идеал в R. Тогда можно записать I = (d). Заметим, что d — общий делитель a и b.

$$\begin{cases} a = a \cdot 1 + b \cdot 0 \in I = (d) \\ b = a \cdot 0 + b \cdot 1 \in I = (d) \end{cases} \implies \begin{cases} d \mid a \\ d \mid b \end{cases}$$

Покажем, что d - наибольший общий делитель a и b. То есть, что

$$\begin{cases} d' \mid a & \xrightarrow{(!)} d' \mid d \\ d' \mid b & \end{cases}$$

Так как  $d \in I$ ,  $d = am_0 + bn_0$ ,  $m_0, n_0 \in R$ .

$$\begin{cases} d' \mid a \\ d' \mid b \end{cases} \implies \begin{cases} d' \mid am_0 \\ d' \mid bn_0 \end{cases} \implies d' \mid d.$$

Что и требовалось доказать.

2. Если d' - наибольший общий делитель a и b, то:

$$d' \sim d \in I \implies d' \in I \implies d' = am + bn, \ m, n \in R.$$

Замечание. Наибольший общий делитель в ОГИ обозначают (a,b).

**Определение 5.5.** Элементы ОГИ a и b называют взаимно простыми, если (a,b)=1.

Предложение 5.3.  $(a,b) = 1 \iff m, n \in R : am + bn = 1$ 

Доказательство. «⇒»: Из предыдущего предложения

$$\ll \gg : d = (a, b) \implies d \mid a, d \mid b \implies d = 1 \implies d \sim 1$$

## 6 Факториальность области главных идеалов

**Определение 6.1.** Пусть R - коммутативное кольцо. Элемент a называется nenpusodumum, если  $a \neq 0, a \notin R^*$  и  $a = bc \implies b \in R : *$  или  $c \in R^*$ .

То есть неприводимый элемент — необратимый элемент, который не раскладывается в произведение двух обратимых.

**Определение 6.2.** *Приводимый элемент* — не 0, не обратный, не неприводимый.

## Примеры.

1. R = K[x], (K - поле)

 $\deg f=1\implies f$  - неприводимый, так как  $f=bc,\deg f=\deg b+\deg c=1+0=0+1=1$ 

 $2. \mathbb{R}[x]$ :

$$x^2 - 4$$
 приводим  $x^2 - 4 = (x - 2)(x + 2)$ 

 $x^{2} + 1$  неприводим, иначе имел бы корень в  $\mathbb{R}$ 

**Лемма 6.1.** Пусть  $f \in K[x]$  — многочлен степени 2 или 3. Тогда f приводим  $\iff$  у него есть корень в K.

#### Доказательство.

 $\ll \Longrightarrow \gg$ :

a - корень  $f \stackrel{\text{т. Безу}}{\Longrightarrow} (X-a) \mid f$ . Рассмотрим разложение  $f = (X-a) \cdot g$ . Так как  $\deg g = \deg f - 1 \geqslant 1$ , оно нетривиально и f — приводимый.

«=»:

Пусть f = gh и  $\deg g$ ,  $\deg h \geqslant 1$ , не умаляя общности,  $\deg g \geqslant \deg h$ . Тогда:

$$\underbrace{\deg f}_{2 \text{ или } 3} = \deg g + \deg h$$

Есть два стула: 2 = 1 + 1 и 3 = 2 + 1 (на какой сам сядешь, на какой друга посадишь?)

$$\deg h = 1 \implies h = aX + b \implies h\left(-\frac{b}{a}\right) = 0 \implies f\left(-\frac{b}{a}\right) = 0.$$

Значит  $-\frac{b}{a}$  — корень f.

Замечание. Многочлены большей степени могут быть приводимыми, но не иметь корней в K.

**Пример.** Рассмотрим  $f = x^4 + x^2 + 1$  в  $\mathbb{R}[x]$ :

$$f = (x^2 + 1)^2 = (x^2 + x + 1)(x^2 - x + 1).$$

Замечание.  $R-\mathrm{O}\Gamma\mathrm{M}$ 

**Лемма 6.2.** Пусть  $p, f \in R$ . p - неприводимый элемент. Тогда  $p \mid f$  либо (p, f) = 1.

Доказательство.  $(p, f) \mid p \implies (p, f) = 1$  или  $(p, f) = p \implies (p, f) = 1$  или  $p \mid f$ .

**Предложение 6.1.** Пусть p - неприводимый,  $p \mid ab \implies p \mid a$  или  $p \mid b$ .

Доказательство. Пусть 
$$p \nmid a, p \nmid b \implies (p, a) = (p, b) = 1 \implies pm + an = 1, pm' + an' = 1 \stackrel{\text{перемножим}}{\Longrightarrow} p(pmm' + mbn' + anm') + abnn' = 1 \implies p \mid 1$$

**Определение 6.3.** Область целостности R называют факториальным кольцом, если:

- 1. Любой  $a \in \mathbb{R}$  отличный от 0 и не являющийся обратимым можно представить в виде  $a = p_1 \dots p_s, s \geqslant 1$  и  $p_1, \dots, p_s$  неприводимые элементы.
- 2. Если  $p_1 \dots p_s = q_1 \dots q_t$ , где все  $p_i, q_i$  неприводимые элементы, то s = t и после перенумерации  $q_i$  выполнено  $q_1 \sim p_1, \dots, q_s \sim p_s$ .

Теорема 6.1. Область главных идеалов является факториальным кольцом.

Доказательство. Есть элемент a, докажем что существует неприводимый p такой, что  $p \mid a$ .

Возьмем a, если он неприводимый, то доказывать нечего (т.к.  $a \mid a$ ), иначе:  $a = a_1b_1$ , где  $a_1, b_1 \notin R^*$  (не являются обратимыми)

 $a_1$  – неприводимый, следовательно утверждение доказано, иначе  $a_1=a_2b_2$ , где  $a_2,b_2\notin R^*$ 

и так далее

Предположим, утверждение неверно. Обозначим  $I=\bigcup_{i=1}^{\infty}(a_i)$ 

$$x, y \in I \implies x + y \in I$$

Можно заметить, что  $a_2 \mid a_1, a_3 \mid a_2, \ldots \implies (a_1) \subset (a_2) \subset \ldots$ 

 $x \in (a_i), y \in (a_i)$ , не умаляя общности  $i \leqslant j$ 

$$x, y \in (a_j) \implies x + y \in (a_j) \subset I$$

 $x \in I \implies x \in (a_i)$  для некоторого i

$$a \in R \implies ax \in (a_i) \subset I$$

 $I = (c), c \in I \implies c \in (a_i)$  для некоторого i

$$a_{i+1} \in I \implies c \mid a_{i+1}$$

$$a_i \mid c \implies a_i \mid a_{i+1}$$

$$a_i = a_{i+1} \cdot b_{i+1} \implies b_{i+1} \in R^*$$

Значит любой обратимый элемент делится на неприводимый.

$$a \in R, a \neq 0, a \notin R^*$$

a неприводимый  $\implies$  все доказано, иначе  $a=p_1a_1,\;p_1\notin R^*,\;p_1$  – неприводимый

 $a_1$  неприводимый  $\implies$  все доказано, иначе  $a_1 = p_2 a_2, \ p_2 \notin R^*, \ p_2$  – неприводимый

и так далее

Можно заметить, что  $a_2 \mid a_1, a_3 \mid a_2, \ldots \implies (a_1) \subset (a_2) \subset \ldots$ 

Аналогично доказывается, что существуют  $a_i \sim a_{i+1}$  ассоциированные  $\implies p_{i+1} \in R^*$ . Противоречие.

Единственность разложения:

Пусть  $p_1 \dots p_s = q_1 \dots q_t$ , где все  $p_i, q_i$ , не умаляя общности  $s \leqslant t$ 

Индукция по S

База: s = 1

$$p_1 = q_1 \dots q_t$$
.  $p_1$  - неприводимый  $\implies t = 1, \ q_1 = p_1$ .

 $\Pi$ ереход: s > 1

$$p_s \mid (p_1 \dots p_s) \implies p_s \mid (q_1 \dots q_t) \implies \exists j : p_s \mid q_j$$

Перенумеруем, так чтобы j=t.  $q_t=p_s\cdot \varepsilon$ , но  $q_t$  неприводим  $\implies \varepsilon\in R^*$ 

$$p_1 \dots p_s = q_1 \dots q_{t-1} \cdot \varepsilon p_s \implies p_1 \dots p_{s-1} = q_1 \dots q_{t-1} \cdot \varepsilon = \underbrace{\left(\varepsilon q_1\right)}_{\text{неприводимый}} \cdot q_2 \dots q_{t-1}$$

По индукционному предположению  $p_1 \dots p_{s-1}$  совпадает с  $(\varepsilon q_1) \cdot q_2 \dots q_{t-1}$  с точностью до порядка и ассоциировнности.

#### Примеры.

- 1. R факториальное кольцо  $\implies R[X]$  факториальное кольцо.
- 2.  $\mathbb{Z}[X]$  факториальное кольцо.
- 3.  $K[X][Y] = K[X,Y] \implies K[X,Y] факториальное кольцо.$

# 7 Кратные корни и производные

**Определение 7.1.** Пусть  $f \in R[x]$  и  $f \neq 0$ . Пусть  $a \in R$  — корень.

$$(X-a)\mid f$$
 по теореме Безу.

Наибольший n, такой что  $(X-a)^n \mid f$ , называется кратностью корня a. Можно заметить, что  $n \leqslant \deg f$ , поэтому он всегда существует.

Корни кратности 1 называются простыми корнями f,

корни кратности  $\leq 2$  называются кратными корнями f,

корни кратности 2 — двойными, 3 — тройными

**Теорема 7.1.** Пусть K поле,  $f \in K[X]$ ,  $d = \deg f > 0$ 

 $a_1,\ldots,a_s$  — его корни,  $n_1,\ldots,n_s$  — их кратности.

Тогда  $n_1 + \ldots + n_s \leqslant d$ .

**Доказательство.** Разложим f на неприводимые множители.

 $X - a_j$  — неприводимые

$$f = (X - a_1)^{m_1} \dots (X - a_s)^{m_s} \cdot g, \ g \in K[x]$$

$$(X - a_1) \neq g, \ldots, (X - a_s) \neq g$$

$$m_1 \leqslant n_1, \dots, m_s \leqslant n_s$$

Предположим, при некотором  $j: n_i > m_i \implies$ 

$$(X - a_i)^{m_j + 1} \mid f \implies (X - a_i)^{m_j + 1} \cdot h = (X - a_1)^{m_1} \dots (X - a_s)^{m_s} \cdot g \implies$$

$$(X-a_i)\cdot h=(X-a_1)^{m_1}\dots(\widehat{X-a_i})^{m_j}\dots(X-a_s)^{m_s}\cdot g \Longrightarrow$$

$$(X-a_i) \mid (X-a_1)^{m_1} \dots (\widehat{X-a_i})^{m_j} \dots (X-a_s)^{m_s} \cdot g \Longrightarrow$$

Очевидно,  $(X - a_i) \mid (X - a_i), (i \neq j).$ 

$$(X - a_i) \nmid g$$
 — противоречие.

T.o. 
$$m_j = n_j, j = 1, ..., s$$
.

$$d = \deg f = m_1 + \ldots + m_s + \underbrace{\deg g}_{\geqslant 0} \geqslant n_1 + \ldots + n_s$$

Определение 7.2. Пусть  $f \in K[X]$ ,  $f = a_n X_n + a_{n-1} X_{n-1} + \ldots + a_1 X_1 + a_0$ 

Его производной будет называться многочлен  $f' \in K[X], f' = na_n X_{n-1} + (n-1)a_{n-1} X_{n-2} + \ldots + a_1$ 

# Предложение 7.1.

1. 
$$(f+g)' = f' + g'$$

$$2. (fg)' = f'g + fg'$$

3. 
$$(f^n)' = nf^{n-1}f'$$

#### Доказательство.

- 1. лёгкая непосредственная проверка (сначала очевидно, потом тривиально)
- 2. Пусть f, g мономы, то есть  $f = aX^n, g = bX^m$

$$(fg)' = (abX^{n+m})' = (n+m)abX^{n+m-1} = n \cdot abX^{n+m-1} + m \cdot abX^{n+m-1} = n \cdot$$

$$\underbrace{naX^{n-1}}_{f'} \cdot \underbrace{bX^m}_g + \underbrace{aX^n}_f \cdot \underbrace{mbX^{m-1}}_{g'}$$

$$f = \sum f_i, \ g = \sum g_i, f_i, g_i$$
 — мономы

$$(fg)' = \left(\sum_{i,j} f_i g_j\right) = \sum_{i,j} (f_i g_j)' = \sum_{i,j} (f_i' g_j + f_i g_j') = \sum_{i,j} f_i' g_j + \sum_{i,j} f_i g_j' = \sum_i f_i' \sum_j g_j + \sum_i f_i \sum_j g_j' = f'g + fg'$$

3. Индукция по n

$$База: n = 1$$

$$f' = f'$$

 $\Pi$ ереход: n > 1

$$(f^n)' = (f^{n-1} \cdot f)' = (f^{n-1})' \cdot f + f^{n-1} \cdot f' \stackrel{\text{MII}}{=} ((n-1) \cdot f' \cdot f^{n-2}) \cdot f + f^{n-1} \cdot f' = (n-1)f' \cdot f^{n-1} + f' \cdot f^{n-1} = nf^{n-1}f'$$

**Предложение 7.2.** *K*-поле.  $f \in K[X], f \neq 0, a \in K$ 

Тогда a кратный корень  $f \iff f(a) = f'(a) = 0$ 

#### Доказательство.

«==>»:

a кратный корень  $f \implies (X-a)^2 \mid f \implies f = (X-a)^2 \cdot g, g \in K[X]$ 

$$f' = ((X - a)^2)' \cdot g + (X - a)^2 \cdot g' = 2(X - a) \cdot g + (X - a)^2 \cdot g' \implies f'(a) = 0$$

«=>:

Пусть f(a) = f'(a) = 0.

$$f(a) = 0 \stackrel{\text{\tiny T.Besy}}{\Longrightarrow} f = (X - a) \cdot g, g \in K[X] \implies$$

$$f' = g + (X - a)g'$$

$$f'(a) = 0 \implies g(a) = 0 \implies (X - a) \mid g \implies (X - a)^2 \mid f \implies a$$
 кратный корень  $f$ 

**Следствие.** K-поле.  $f \in K[X], f \neq 0, a \in K$ 

Пусть D = (f, f')

Тогда a кратный корень  $f \iff D(a) = 0$ 

Доказательство. a кратный корень  $\iff f(a) = f'(a) = 0 \stackrel{\text{\tiny т.Безу}}{\iff} (X-a) \mid f$  и  $(X-a) \mid f' \iff (X-a) \mid D \stackrel{\text{\tiny т.Безу}}{\iff} D(a) = 0$ 

**Предложение 7.3.** K-поле. Характеристика 0, то есть  $\underbrace{1+\ldots+1\neq 0}_n, \forall n\in\mathbb{N}$ 

 $f \in K[X], a \in K$  — корень f кратности  $s \geqslant 2.$ 

Тогда a — корень f' кратности s-1

Доказательство.  $f = (X - g)^s g$ 

$$(X-a) \nmid g \stackrel{\text{\tiny T.Be3y}}{\Longrightarrow} g(a) \neq 0$$

$$f' = ((X-a)^s)' \cdot g + (X-a)^s \cdot g' = s(X-a)^{s-1} \cdot g + (X-a)^s \cdot g' = (X-a)^{s-1} \cdot h$$
, где  $h = s \cdot g + (X-a)g'$   $h(a) = s \cdot g(a) \neq 0 \implies (X-a) \nmid h$ 

# 8 Формула Тейлора

Предложение 8.1. K - поле,  $f, g \in K[x], f \neq 0, d = \deg(g) \geq 1$ .

Тогда f можно представить единственным образом:

$$f = h_n g^n + \dots + h_1 g + h_0,$$

где 
$$n \ge 0, h_i \in K[x], h_n \ne 0, \deg(h_i) < d, i = 0, \dots, n.$$

**Доказательство.** Индукция по  $l = \deg f$ .

$$l < d: n = 0, h_0 = f.$$

$$l >= d$$
:  $f = gq + r$ ,  $\deg(r) < d$ ,  $q \neq 0$ .

 $\deg gq \ge \deg g > \deg r$ 

$$\implies \deg f = \deg gq \implies \deg q = l - d$$

Πο ИΠ: 
$$q = h_n g^n + \dots + h_1 g + h_0$$
,  $h_n \neq 0$ ,  $\deg(h_i) < d$ ,  $i = 0, \dots, n$ .

$$\implies f = h_n g^{n+1} + \dots + h_0 g + r.$$

Единственность.

Индукция по  $l = \deg f$ .

l < d:

$$\deg h_n g^n \ge nd > \deg h_i g^i, \ i = 0, \dots, n-1 \implies \deg f = \deg h_n g^n \implies \deg h_n g^n < d.$$

$$nd+d-1 \ge l \ge nd \implies n$$
 - неполное частное при делении  $l$  на  $d$ .

База 
$$l < d \ n = 0 \implies h_0 = f$$
.

Предположим, то есть еще разложение  $f = \hat{h_n} g^n + \dots + \hat{h_1} g + \hat{h_0}$ .

$$f = g(h_n g^{n-1} + \dots + h_1) + h_0 = g(\hat{h_n} g^{n-1} + \dots + h_1) + h_0, \operatorname{deg} \hat{h_0}, \operatorname{deg} \hat{h_0} < d$$

Тогда  $h_0 = \hat{h_0}$ .

По ИП: 
$$\deg f_1 = h_n g^{n-1} + \dots + h_1 < \deg f \implies h_i = \hat{h_i}, \ i = 1, \dots, n-1.$$

Предложение 8.2.  $charK = 0, f \in K[x], f \neq 0, d = \deg(f) = n \geq 0, a \in K.$ 

$$\implies f = \sum_{i=0}^{n} \frac{f^{(i)}(x-a)^{i}}{i!}, \ f_i \in K[x], \ \deg(f_i) < d, \ i = 0, \dots, n.$$

Напоминание: char 
$$K = \min\{l \mid \underbrace{1+1+\ldots 1}_{l \text{ раз}} = 0\}.$$

Доказательство.  $f = \sum_{i=0}^{n} c_i(x-a)^i, \ c_i \in K, \ i=0,\ldots,n, \ c_n \neq 0.$ 

$$f^{(i)} = \sum_{j=i}^{n} c_j j! (x-a)^{j-i}, \ i = 0, \dots, n.$$

$$f^{(j)}(a) = c_j j!$$

$$c_i = \frac{f^{(i)}(a)}{i!}$$
.

# 9 Алгебраически замкнутые поля. Каноническое разложение над $\mathbb C$ и над $\mathbb R$ .

**Определение 9.1.** Поле K называется алгебраически замкнутым, если любой  $f \in K[x]$  имеет корень в K.

Теорема 9.1. Основная теорема алгебры.

С алгебраически замкнуто.

Доказательство. Не будет в курсе.

Идея доказательства:

$$f = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0, \ z \in \mathbb{C}, \ f(z) = 0.$$

$$r > max\{|a_0|, \dots, |a_n|\}.$$

$$f(r(\cos(\varphi) + i\sin(\varphi))) = r^n(\cos(n\varphi) + i\sin(n\varphi)) + g(r(\cos(\varphi) + i\sin(\varphi))).$$

$$|g(r(\cos(\varphi) + i\sin(\varphi)))| < r^{n-1}(|a_{n-1}| + \dots + |a_1| + |a_0|) < r^n.$$

$$\implies \Delta \arg f(r(\cos(\varphi) + i\sin(\varphi))) = 2\pi n.$$

$$D = \{ z \in \mathbb{C} \mid |z| \le r \}$$

 $\overset{\text{Топология}}{\Longrightarrow} f(D)$  - односвязная область.

$$\implies 0 \in f(D) \implies \exists z \ f(z) = 0.$$

Замечание. Любое поле можно вложить в алгебраически замкнутое поле.

Всегда есть минимальное такое поле.

Для Q это поле алгебраических чисел.

Алгебраическое число - комплексный корень многочлена над Q.

**Предложение 9.1.** K - алгебраически замкнутое поле,  $f \in K[x]$ .

Тогда f - неприводим  $\iff$  deg f = 1.

Доказательство. Все многочлены deg = 1 неприводимы.

$$\deg f \neq 1 \implies \exists x \in K : f(x) = 0$$

$$\stackrel{\text{T. Besy}}{\Longrightarrow} (x-c) \mid f$$

Таким образомб если  $f \in K[x], \deg f \ge 1$ , то его каноническое разложение имеет вид:

$$f = c_0 \prod_{i=1}^{n} (x - c_i)^{d_i}$$
, где  $c_i \in K, \ d_i \in \mathbb{Z}_+$ .

**Предложение 9.2.**  $f \in \mathbb{R}[x], \ a \in CC$  - его корень.

Tогда  $\bar{a}$  - корень f той же кратности.

**Доказательство.** l - кратность a.

B 
$$\mathbb{C}[x]$$
  $f = (x-a)^l g$ ,  $g \in \mathbb{C}[x]$ ,  $g(a) \neq 0$ .

Пусть  $g = b_n x^n + \cdots + b_1 x + b_0$ .

Рассмотрим  $\bar{g} = \bar{b_n}x^n + \dots + \bar{b_1}x + \bar{b_0}$ .

Тогда 
$$f = \overline{f} = \overline{(x-a)^l} \overline{g} = (x-\overline{a})^l \overline{g} \implies f(\overline{a}) = 0$$

$$g(a) = \overline{\bar{g}(\bar{a})} \implies x - \bar{a} \nmid \bar{g}$$

 $\implies \bar{a}$  - корень f кратности l

⇒ все корни входят парами

$$\implies f = r_0 \left( \prod_{i=1}^n (x - r_i)^{d_i} \right) \cdot \left( \prod_{i=1}^m ((x - c_i)(x - \bar{c_i}))^{p_i} \right),$$
 где  $r_i \in \mathbb{R}, \ d_i \in Z_+, \ c_i \in \mathbb{C}, \ p_i \in \mathbb{Z}_+.$ 

$$\implies f = r_0 \left(\prod_{i=1}^n (x-r_i)^{d_i}\right) \cdot \left(\prod_{i=1}^m B_i^{p_i}\right), \ B_i$$
 - квадратичные многочлены, неприводимые в  $\mathbb{R}$ .

**Предложение 9.3.** Унитарные неприводимые многочлены в  $\mathbb{R}$  - это:

 $1. x - a, a \in \mathbb{R}$ 

2. 
$$x^2 + ax + b$$
,  $a, b \in \mathbb{R}$ ,  $b^2 - 4ac < 0$ 

Доказательство. С многочленами степени 1 и 2 все ясно.

Если степень многочлена больше 2, то справедливо разложение 9.2, значит он приводим.

# 10 Рациональные дроби

**Определение 10.1.** Пусть R область целостности. Мы вложим R в поле Q(R), назовем её полем частных.

Рассмотрим  $M = R \times (R \setminus \{0\})$  и введём на M отношение  $\sim$ :

$$(a,b) \sim (a',b') \iff ab' = a'b$$

Проверим: ~ — отношение эквивалентности

рефлексивность и симметричность очевидны

транзитивность: 
$$\begin{cases} (a,b) \sim (a',b') \\ (a',b') \sim (a'',b'') \end{cases} \implies ab'b'' = a'bb'' = a''bb' \implies b'(ab''-a''b) = 0$$

$$b \neq 0 \implies ab'' - a''b \implies ab'' = a''b \implies (a,b) \sim (a'',b'')$$

То есть  $\sim$  — это отношение эквивалентности на M.

$$Q(R) = M/\sim = \{[(a,b)] \mid a \in R, b \in R \setminus \{0\}\}$$

**Определение 10.2.** Обозначим  $\frac{a}{b}$  — это  $[(a,b)] \in Q(R)$ .

Введём в Q(R) операции сложения и умножения:

$$\frac{a_1}{b_1} + \frac{a_2}{b_2} = \frac{a_1b_2 + a_2b_1}{b_1b_2}$$
$$\frac{a_1}{b_1} \cdot \frac{a_2}{b_2} = \frac{a_1a_2}{b_1b_2}$$

Замечание.  $(a,b) \sim (ac,bc) \quad \forall c \in R \setminus \{0\}$ 

Такая замена не изменит результат.

Замечание. 
$$(a,b) \sim (a',b') \iff (ab',bb') = (a'b,b'b)$$

**Предложение 10.1.** Операции на Q(R) определены корректно, при этом Q(R) с этими операциями — поле.

**Доказательство.** Коммутативность и ассоциативность сложения очевидны в случае одинакого знаменателя.

$$\frac{a_1}{b} + \frac{a_2}{b} = \frac{a_1b + a_2b}{b^2} = \frac{a_2b + a_1b}{b^2} = \frac{a_2}{b} + \frac{a_1}{b}$$

Но любые 2 дроби можно привести к общему знаменателю:

$$\frac{a_1}{b_1} = \frac{a_1b_2}{b_1b_2}$$
  $\frac{a_2}{b_2} = \frac{a_2b_1}{b_1b_2}$ 

Нейтральный по сложению элемент — это  $\frac{0}{1}$ 

Противоположный по сложению элемент к  $\frac{a}{b}$  — это  $\frac{-a}{b}$ 

Дистрибутивность: 
$$\left(\frac{a_1}{b} + \frac{a_2}{b}\right) \frac{a'}{b'} = \frac{a_1 + a_2}{b} \frac{a'}{b'} = \frac{(a_1 + a_2)a'}{bb'} = \frac{a_1a' + a_2a'}{bb'} = \frac{a_1}{b} \frac{a'}{b'} + \frac{a_2}{b} \frac{a'}{b'} = \frac{a_1}{b} \frac{a'}{b'} + \frac{a_2}{b} \frac{a'}{b'}$$

Нейтральный по умножению элемент — это  $\frac{1}{1}$ 

$$\frac{a}{b} \neq \frac{0}{1} \implies a \cdot 1 \neq b \cdot 0 \iff a \neq 0$$

Обратный по умножению элемент к  $\frac{a}{b}$  — это  $\frac{b}{a}$ 

$$R \stackrel{\varepsilon}{\mapsto} Q(R), \ r \mapsto \frac{r}{1}$$

To есть, считаем  $R \subset Q(R)$ 

**Определение 10.3.** Пусть K-поле. Тогда поле K(x) = Q(K[x]) назовем полем рациональных дробей (дробно-рациональных функций) над полем K.

**Предложение 10.2** (Несократимое представление). Пусть R — факториальное кольцо. Тогда любой  $S \in Q(R)$  представимых в виде  $s = \frac{p}{q}, \ (p,q) = 1$ . Такое представление единственно с точностью до умножения p и q на  $\varepsilon \in R^*$ .

Доказательство.  $s=\frac{a}{b},\ d=\gcd(a,b)\implies a=da',b=db'\implies s=\frac{a'}{b'},\ (a',b')=1$ 

$$\frac{p}{q} = \frac{p'}{q'}, (p,q) = (p',q') = 1$$

$$\begin{cases} p \mid (p'q) \\ (p,q) = 1 \end{cases} \implies p \mid p', \text{ аналогично } p' \mid p$$

To есть p и p' ассоциативны  $\implies p' = \varepsilon p, \ \varepsilon \in R^*$ 

$$pq' = \varepsilon pq \implies q' = \varepsilon q$$

Лемма 10.1. Пусть  $s \in K(x), s = \frac{p}{q}, p, q \in K[x]$ 

Тогда  $\deg p - \deg q$  — инвариант s.

Доказательство.  $\frac{p}{q} = \frac{p'}{q'} \implies pq' = p'q \implies \deg p + \deg q' = \deg p' + \deg q \implies \deg p - \deg q = \deg p' - \deg q'$ 

$$\deg \frac{p}{q} = \deg p - \deg q$$

**Определение 10.4.**  $s \in K(x)$  называется правильной дробью, если  $\deg s < 0$ 

В частности 0 — правильная дробь

Замечание. Очевидно сумма и произведение правильных дробей — правильная дробь

**Лемма 10.2.** Любая рациональная дробь однозначно представляется в виде суммы многочленов и правильной дроби.

Доказательство.  $s = \frac{p}{q}$ 

 $p = q \cdot t + r$ , где r = 0 или  $\deg r < \deg q$ 

$$\implies \frac{p}{q} = t + \frac{r}{q}, \ t \in K[x], \ \frac{r}{q}$$
— правильная дробь

$$t+rac{r}{q}=t_1+rac{r_1}{q_1},t_1\in K[x],rac{r_1}{q_1}$$
 — правильная дробь

 $t-t_1=rac{r_1}{q_1}-rac{r}{q}$  — правильная дробь

$$t - t_1 = \frac{t - t_1}{1} \implies \deg(t - t_1) < 0 \implies t - t_1 = 0$$

**Лемма 10.3.** Пусть (f,g)=1. Тогда любую дробь со знаменателем fg можно представить как сумму дробей со знаменателем f и g.

Доказательство. 1=cf+dg для некоторых  $c,d\in K[x]$ 

$$\frac{a}{fg} = \frac{a(cd+dg)}{fg} = \frac{acf}{fg} + \frac{adg}{fg} = \frac{ac}{g} + \frac{ad}{f}$$

**Доказательство.** Дробь s называется примарной (p-примарной), если  $s=\frac{a}{p^n},\, p$  — неприводимый многочлен,  $n\in\mathbb{N}$ 

**Предложение 10.3.** Любую правильную дробь можно однозначно представить в виде суммы нескольких отличных от 0 правильных p-примарных дробей, где p-различные унитарные неприводимые многочлены.

Доказательство. «Существование»:

Запишем значение s в виде  $p_1^{m_1}\dots p_t^{m_t}$ , где  $p_i$  — унитарные неприводимые многочлены

$$p_1^{m_1}\dots p_t^{m_t}=(p_1^{m_1}\dots p_{t-1}^{m_{t-1}})\cdot p_t^{m_t}$$
 (старшие коэффиценты ушли в числитель)

По лемме

$$s = \frac{\dots}{p_1^{m_1}} + \frac{\dots}{p_t^{m_t}} = \frac{a_1}{p_1^{m_1}} + \dots + \frac{a_t}{p_t^{m_t}}$$
 (многочлен и правильная дробь, с тем же знаменателем)

$$\implies s = f + \frac{b_1}{p_1^{m_1}} + \ldots + \frac{b_t}{p_t^{m_t}}, \ f \in K[x], \ \frac{b_j}{p_j^{m_j}}$$
— правильная дробь

$$\implies f = s - \frac{b_1}{p_1^{m_1}} - \ldots - \frac{b_t}{p_t^{m_t}}$$

$$\implies \frac{f}{1}$$
 — правильная дробь

$$\implies \deg f < 0 \implies f = 0$$

«Единственность»:

Пусть у S есть 2 различных таких разложения

Вычитаем из первого разложения второе, получим:

$$\frac{c_1}{p_1^{n_1}}+\ldots+\frac{c_l}{p_l^{n_l}}=0,\,\,p_i$$
 — унитарные неприводимые многочлены

$$c_1,\ldots,c_l\neq 0$$

Можно считать все эти дроби несократимыми.

$$\implies \frac{c_1}{p_1^{n_1}} + \ldots + \frac{c_{l-1}}{p_{l-1}^{n_{l-1}}} = \frac{-c_l}{p_l^{n_l}}$$

Приведем к общему знаменателю и сделаем их сократимыми

знаменатель будет делиться на  $p_1^{n_1}\dots p_{l-1}^{n_{l-1}}$ 

не может быть ассоциированно с  $p_l^{n_l}$ 

$$\frac{b_i}{p_i^{m_i}} - \frac{b_i'}{p_i^{m_i}} = \frac{\dots}{p_i^{n_i}}$$

**Определение 10.5.** Простейшей дробью называется дробь вида  $\frac{a}{p^n}$ , где p — неприводимый многочлен,  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\deg a < \deg p$ 

**Teopema 10.1.** Любая ненулувая правильная дробь единственным образом представляется в виде суммы нескольких простых дробей с различными знаменателями.

Доказательство. «Существование»:

Достаточно разложить правильную примарную дробь  $\frac{a}{n^n}$ 

$$a = r_m p^m + \ldots + r_1 p + r_0, \deg r_i < \deg p, \ r_m \neq 0$$

m < n, так как  $\deg a < \deg p$ 

 $\frac{a}{p^n} = \frac{r_m}{p^{n-m}} + \frac{r_{m-1}}{p^{n-m+1}} + \ldots + \frac{r_1}{p^{n-1}} + \frac{r_0}{p^n}$  — искомое представление, если удалить нулевые слагаемые «Единственность»:

Пусть для s есть представления в виде суммы примарных. Обозначим  $C_p$  за сумму p-примарных дробей в этом представлении.

 $C_p-p$ -примарная правильная дробь

$$s = C_{p_1} + \ldots + C_{p_t} \implies$$
 все  $C_p$  определены однозначно

Пусть у  $C_p$  есть лва разных разложения в сумму простейших дробей со степенями p в знаменателях

$$\frac{r_n}{p_n}+\ldots+\frac{r_1}{p_1}=\frac{s_n}{p_n}+\ldots+\frac{s_1}{p_1},$$
 где  $n$  — максимальная показатель степени  $p$  в знаменателях

Пусть m — максимальный индекс, такой что  $r_m \neq s_m$ , некоторые  $r_i$  и  $s_i$  могут быть нулевыми

$$\frac{r_m - s_m}{p^m} + \ldots + \frac{r_1 - s_1}{p_1} = 0$$

$$\implies \frac{r_m - s_m}{p} = -(r_{m-1} - s_{m-1}) - p(r_{m-2} - s_{m-2}) - \dots \in K[X]$$

# 11 Интерполяция

**Теорема 11.1.** Пусть K — поле,  $n \in \mathbb{N}$ :  $x_1, x_2, \ldots, x_n \in K$ , различные между собой.  $y_1, y_2, \ldots, y_n \in K$ . Тогда  $\exists ! f \in K[x] : \deg f \leqslant n-1$  и  $f(x_i) = y_i, \ i = 1, \ldots, n$ .

#### Доказательство.

«Единственность»:

Предположим, что существует  $f, g \in K[x]$ ,  $\deg \leqslant n-1$ ,  $\deg g \leqslant n-1$ ,  $f(x_i) = g(x_i) = y_i$ ,  $i = 1, \ldots, n$   $\exists h = f - g, \ \deg h \leqslant n-1, \ h(x_i) = 0, \ i = 1, \ldots, n$ 

Предположим,  $h \neq 0 \implies$  у  $h \leqslant n-1$  корней, но такого не может быть.

«Существование»:

#### Формула Лагранжа

Решим интерполяционную задачу в специальном случае, когда  $y_1 = 1, y_2 = \ldots = y_n = 0.$ 

Найдем соответствующий многочлен  $f_1$ .

$$x_1, \dots, x_n$$
 — корни многочлена  $f_1 \implies (x - x_2) \mid f_1, \dots, (x - x_n) \mid f_1 \implies \underbrace{(x - x_2)(x - x_3) \dots (x - x_n)}_{\text{Стецен и } n - 1} \mid f_1 \implies f_1 = c(x - x_2) \dots (x - x_n), \ c \in K$ 

$$f_1(x_1) = 1 \iff c(x_1 - x_2) \dots (x_1 - x_n) = 1 \implies c = \frac{1}{(x_1 - x_2) \dots (x_1 - x_n)}$$

Получился многочлен  $f_1 = \frac{(x-x_2)...(x-x_n)}{(x_1-x_2)...(x_1-x_n)}$ 

Аналогичная задача с  $y_i = 1, \forall_{j \neq i} \ y_j = 0$  имеет решение:

$$f_i = \frac{(x-x_1)...(\widehat{x-x_i})...(x-x_n)}{(x_i-x_1)...(\widehat{x_i-x_i})...(x_i-x_n)} = \frac{(x-x_1)...(\widehat{x-x_i})...(x-x_n)}{F'(x_i)}$$

Рассмотрим  $f = y_1 f_1 + y_2 f_2 + \ldots + y_n f_n, y_1, \ldots, y_n$  теперь произвольные.

$$\deg \leqslant \max(\deg f_1, \dots, \deg f_n) = n - 1$$

Получилась такая формула 
$$f(x_i) = y_1 \underbrace{f_1(x_i)}_0 + y_2 \underbrace{f_2(x_i)}_0 + \ldots + y_i \underbrace{f_i(x_i)}_1 + \ldots + y_n \underbrace{f_n(x_i)}_0 = y_i$$

Замечание. Про связь с производной

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

$$F' = \sum_{i=1}^{n} (x - x_1) \dots (\widehat{x - x_i}) \dots (x - x_n)$$

$$F'(x_j) = \sum_{i=1}^{n} (x_j - x_1) \dots (\widehat{x_j - x_i}) \dots (x_j - x_n) = (x_j - x_1) \dots (\widehat{x_j - x_j}) \dots (x_j - x_n)$$

#### Метод Ньютона

Рассмотрим интерполяционную задачу и предположим, что мы уже нашли  $f_{(n-1)} \in K[x]$ , такой что  $f_{(n-1)}$  решение интерполяционной задачи  $(x_1, \ldots, x_{n-1}; y_1, \ldots, y_{n-1})$ , то есть

$$\deg f_{(n-1)} \leqslant n-2$$
 и  $f_{(n-1)}(x_i) = y_i, i = 1, \dots, n-1$ 

Пусть f решение интерполяционной задачи

$$f=f_{(n-1)}+g,\ g=?$$
 
$$f(x_i)=y_i=f_{(n-1)}(x_i),\ i=1,\dots,n-1$$
 
$$g=f-f_{(n-1)},\ g(x_1)=\dots=g(x_{n-1})=0$$
 
$$\deg g\leqslant n-1\implies g=c(x-x_1)\dots(x-x_{n-1})$$
 
$$g(x_n)=f(x_n)-f_{(n-1)}(x_n)=y_n-f_{(n-1)}(x_n)\implies \text{ отсюда находится }c$$

# 3 Линейная алгебра

# 1 Матрицы

**Определение 1.1.** R — кольцо,  $m, n \in \mathbb{N}$ 

Матрица  $m \times n$  над кольцом R — прямоугольная таблица

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$
, где  $a_{ij} \in R$ 

Есть краткая запись  $A = (a_{ij})_{i=1,\dots,m;\ j=1,\dots,n} = (a_{ij})$ 

**Определение 1.2.** Множество матриц  $m \times n$  над кольцом R обозначается как  $M_{m,n}(R)$ 

Так же обозначают, как:  $R^{m \times n}$ , M(m, n, R),  $M_{m \times n}(R)$ 

Пусть  $A, B \in M_{m,n}(R)$  — матрицы.  $A = (a_{ij}), B = (b_{ij})$ 

Их суммой называется матрица  $C = (c_{ij})$ , где  $c_{ij} = a_{ij} + b_{ij}$ .

Пусть  $A = (a_{ij}) \in M_{m,n}(R), B = (b_{ij}) \in M_{n,p}(R)$ 

Их произведением называется матрица  $C = (c_{ij}) \in M_{m,p}(R)$ , где  $c_{ij} = \sum_{k=1}^{n} a_{ik} b_{kj}$ 

Пусть  $c \in R$ ,  $A \in M_{m,n}(R)$ 

Тогда  $c \cdot A = (c \cdot a_{ij}) \in M_{m,n}(R)$ 

Замечание. По умолчанию R — коммутативное кольцо

**Определение 1.3.** Транспонированная матрица  $A=(a_{ij})\in M_{m,n}(R)$  — матрица  $B=(b_{ij})\in M_{n,m}(R)$ , где  $b_{ij}=a_{ji}$ 

Обозначается как  $A^T$ 

Пример. 
$$\begin{pmatrix} 2 & 0 & -3 \\ 1 & 5 & 4 \end{pmatrix}^T = \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 0 & 5 \\ -3 & 4 \end{pmatrix}$$

**Определение 1.4.** Матрица  $A = (a_{ij}) \in M_{m,n}(R)$  — квадратная, если m = n

Обозначается как  $A \in M_n(R)$ 

Теорема 1.1 (Свойства операций над матрицами).

1. 
$$A + (B + C) = (A + B) + C$$

2. 
$$0 = (0)$$
, тогда  $A + 0 = 0 + A = A$ 

3. Для любой 
$$A$$
 есть  $-A$ , такая что  $A+(-A)=(-A)+A=0$ 

$$4. \ A + B = B + A$$

5. (AB)C = A(BC), нужно чтобы  $A \in M_{m,n}(R)$ ,  $B \in M_{n,p}(R)$ ,  $C \in M_{p,q}(R)$ Обе матрицы принадлежат  $M_{m,q}(R)$ 

$$6. \ A(B+C) = AB + AC$$

7. 
$$(B+C)A = BA + CA$$

8. 
$$(\lambda + \mu)A = \lambda A + \mu A, \ \lambda, \mu \in R$$

9. 
$$\lambda(A+B) = \lambda A + \lambda B, \ \lambda \in R$$

10. 
$$(\lambda A)B = \lambda(AB) = A(\lambda B), \ \lambda \in R$$

11. 
$$(\lambda \mu)A = \lambda(\mu A), \ \lambda, \mu \in R$$

12. 
$$(A+B)^T = A^T + B^T$$

13. 
$$(AB)^T = B^T A^T$$

**Определение 1.5.** Пусть  $n \in \mathbb{N}$ . Единичная матрицой порядка n называется:

$$E_n = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix} \in M_n(R)$$

Как кратко обозначить:  $E_n=(\delta_{ij})$ , где  $\delta_{ij}=\begin{cases} 1, & i=j\\ 0, & i\neq j \end{cases}$ — символ Кронекера

**Предложение 1.1.** Пусть  $A \in M_{m,n}(R)$ .

Тогда 
$$E_m A = A E_n = A$$

#### Доказательство.

$$E_m A = (b_{ij}), \ A = (a_{ij})$$

$$b_{ij} = \sum_{k=1}^{m} \delta_{ik} a_{kj} = a_{ij}$$

To есть  $E_m A = A$ 

$$E_n A^T = A^T \implies (E_n A^T)^T = (A^T)^T \implies (A^T)^T E_n^T = (A^T)^T \implies A E_n = A^T$$

 ${\it Cnedcmeue.}\ M_n(R)$  — кольцо, где  $E_n$  — нейтральный элемент по умножению

Называют кольцом квадратных матриц порядка n.

Замечание. Кольцо не обязательно коммутативное при  $n\geqslant 2$ 

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

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

$$A \neq B$$

Замечание.  $M_1(R)\cong R$ 

Определение 1.6.  $GL_n(R) = M_n(R)^* = \{A \in M_n(R) \mid \exists B \in M_n(R), \ AB = BA = E_n\}$ 

Такая B единственная и называется обратной к A, обозначается  $A^{-1}$ 

### Предложение 1.2.

1. 
$$E_n \in GL_n(R), E_n^{-1} = E_n$$

2. 
$$A_1, \ldots, A_k \in GL_n(R) \implies \prod_{i=1}^k A_i \in GL_n(R), \ (A_1 \ldots A_k)^{-1} = A_k^{-1} \ldots A_1^{-1}$$

3. 
$$A \in GL_n(R) \implies A^T \in GL_n(R), (A^T)^{-1} = (A^{-1})^T$$

#### Доказательство.

1. 
$$E_n E_n = E_n E_n = E_n$$

2. 
$$(A_1 \dots A_k)(A_k^{-1} \dots A_1^{-1}) = A_1 \dots A_{k-1}(A_k A_k^{-1}) \dots A_1^{-1} = A_1 \dots A_{k-1} A_{k-1}^{-1} \dots A_1^{-1} = A_1 A_1^{-1} = E_n$$
  
 $(A_k^{-1} \dots A_1^{-1})(A_1 \dots A_k) = \dots = A_k^{-1} A_k = E_n$ 

3. 
$$(A^T \cdot (A^T)^{-1}) = (A^{-1} \cdot A)^T = E_n^T = E_n$$

$$((A^T)^{-1} \cdot A^T) = (A \cdot A^{-1})^T = E_n^T = E_n$$