

# Алгебра и геометрия

Sergio

5 февраля 2025 г.

# Содержание

<b>1</b>	<b>Лекция 1</b>	<b>3</b>
1.1	Алгебра многочленов . . . . .	3
1.1.1	Многочлены нескольких переменных . . . . .	7
1.1.2	Деление с остатком . . . . .	7
1.1.3	Теорема Безу и схема Горнера . . . . .	9
1.1.4	НОД двух мн-ов. Алгоритм Евклида. . . . .	10

# 1 Лекция 1

## 1.1 Алгебра многочленов

$$f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

$$f(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n, n \in \mathbb{N} \cup \{0\}$$

Количество  $a_i$  — конечно.

$$\mathbb{R}[x], +, \cdot, \cdot \lambda, \lambda \in \mathbb{R}$$

$$1, x, x^2, \dots$$

$$x^m \cdot x^l = x^{m+l}$$

**Определение 1.1.** Алгеброй над полем  $\mathbb{F}$  называется множество  $A$  с определёнными на нём операциями:  $+$ ;  $\cdot$ ;  $\cdot \lambda, \lambda \in \mathbb{R}$ . Причём выполняются следующие свойства:

- 1)  $(A, +, \cdot \lambda)$  — ЛП над  $\mathbb{F}$
- 2)  $(A, +, \cdot)$  — кольцо (не обязательно коммутативное)

$$\lambda(x \cdot y) = x \cdot (\lambda y) = (\lambda x) \cdot y, \forall \lambda \in \mathbb{F}, x, y \in A$$

**Пример.** 1.  $\mathbb{R}[x]$  — алгебра многочленов (алгебра с единицей, т. к. это кольцо с единицей)

2.  $M_n(\mathbb{F})$

**Вопрос:** что собой представляет  $\mathbb{Z}_p[x]$ ? ( $p$  - простое)

По МТФ,  $\forall x \neq 0, \bar{x}^{p-1} = 1 \Rightarrow \bar{x}^p = \bar{x}$ .

Следовательно,  $\bar{x}^p - \bar{x} \equiv 0$  (что очень плохо)

**Выход из ситуации:** рассм. многочлен как набор коэффициентов.

Положим  $\tilde{R}$  — коммутативное кольцо с 1

**Определение 1.2.** Многочленом над кольцом  $\tilde{R}$  с 1 называется последовательность:

$$(a_0, a_1, \dots, a_n, \dots)$$

где лишь конечное число коэффициентов (из  $\tilde{R}$ ) отличны от 0 (такие п-ти называют **финитными**).

Операции:

- Сложение:  $A = (a_i), B = (b_i)$ :

$$A + B = (a_i + b_i)$$

- Умножение:  $A = (a_i), B = (b_i) \mapsto C = (c_i)$ :

$$c_k = \sum_{i=0}^k a_i b_{k-i}$$

Пример.

$$(a_0 + a_1x)(b_0 + b_1x) = a_0b_0 + (a_1b_0 + a_0b_1)x + a_1b_1x^2$$

- Умножение на  $\lambda \in \tilde{R}$ :

$$(\lambda A) = (\lambda a_i)$$

**Утверждение 1.1.** Множество  $\tilde{R}[x]$  всех многочленов над  $\tilde{R}$  является коммутативным кольцом относительно ”+ , ·”

*Доказательство.*  $(\tilde{R}[x], +)$  — абелева группа с нейтральным эл-ом  $0 = (0, 0, 0, \dots)$

$(\tilde{R}[x], \cdot)$  — коммутативная полугруппа.

$$BA \rightarrow c'_k = \sum_{j+i=k} b_i \cdot a_j = c_k$$

$$(A \cdot B) \cdot C \stackrel{?}{=} A \cdot (B \cdot C)$$

$$((A \cdot B) \cdot C)_k = \sum_{i=0}^k (A \cdot B)_i \cdot c_{k-i} = \sum_{i=0}^k \sum_{j=0}^i a_j b_{i-j} c_{k-i} \quad (1)$$

$$(A \cdot (B \cdot C))_k = \sum_{s=0}^k a_s (BC)_{k-s} = \sum_{s=0}^k \sum_{t=0}^{k-s} a_s b_t c_{k-s-t} \quad (2)$$

$$\begin{aligned} i = s + t &\iff t = i - s, 0 \leq t \leq k - s \Rightarrow 0 \leq i - s \leq k - s \\ &\Rightarrow s \leq i \leq k \end{aligned}$$

$$(2) = \sum_{s=0}^k \sum_{i=s}^k a_s b_{i-s} c_{k-i} = [s \mapsto j] = \sum_{j=0}^k \sum_{i=j}^k a_j b_{i-j} c_{k-i}$$

\*\*\*Диаграмма, показывающая, что суммы пробегают одинаковые пары  $(i, j)$ \*\*\*

$$A(B + C) \stackrel{?}{=} AB + AC$$

$$(A(B + C))_k = \sum_{i=0}^k a_i (b + c)_{k-i} = \sum_{i=0}^k a_i b_{k-i} + \sum_{i=0}^k a_i c_{k-i}.$$

Ч. Т. Д. □

**Следствие.**  $\mathbb{F}[x]$  — бесконечномерная алгебра с базисом:  $1, x, x^2, \dots$

$$1 = (1, 0, 0, 0, \dots)$$

$$1 \cdot a \stackrel{?}{=} a$$

$$(1 \cdot a)_k = \sum_{i=0}^k 1_i \cdot a_{k-i} = [i = 0] = a_k$$

**Вывод:** когда  $\tilde{R}$  — кольцо с единицей, то и  $\tilde{R}[x]$  — кольцо с единицей.

**Определение 1.3.**

$$x: = (0, 1, 0, 0, \dots)$$

$$x^2 = x \cdot x = (0, 1, 0, 0, \dots) \cdot (0, 1, 0, 0, \dots)$$

$$(x^2)_k = \sum_{i=0}^k x_i x_{k-i} = \begin{cases} 1, & k = 2 \\ 0, & k \neq 2 \end{cases}$$

$$x^n = (0, 0, \dots, \underbrace{1}_{n+1}, 0, \dots)$$

$$(a_0, a_1, \dots, a_n + 1, 0, 0, \dots) = a_0 \cdot 1 + a_1 \cdot x + \dots + a_n \cdot x^n$$

**Определение 1.4.** Последний ненулевой коэффициент многочлена  $A = (a_1, \dots, a_n, 0, \dots)$  называется старшим коэффициентом многочлена  $A$ , а его индекс — степень многочлена.

$$\deg A = \max \{ i \mid a_i \neq 0 \}$$

**Замечание.** Степень нулевого многочлена обычно неопределена, либо равна  $-\infty$

**Определение 1.5.** Коммутативное кольцо  $R$  с единицей  $1 \neq 0$  называется **областью целостности** (или целостностным кольцом), если:

$$\forall a, b \in R \Rightarrow a \cdot b \neq 0, a \neq 0, b \neq 0$$

(Т. е. в  $R$  нет делителей нуля)

**Утверждение 1.2.** Пусть  $R$  — область целостности. Тогда в  $R$  справедливо правило сокращения:

$$\begin{cases} ab = ac \\ a \neq 0 \end{cases} \Rightarrow b = c$$

*Доказательство.*

$$a(b - c) = 0 \xrightarrow{\text{Область целостности}} b - c = 0 \Rightarrow b = c$$

□

**Вопрос:** пусть  $R$  — коммутативное кольцо с 1, с правилом сокращения. Является ли тогда  $R$  — областью целостности.

**Утверждение 1.3.** Пусть  $R$  — коммутативное кольцо с 1.

$$A, B \in R[x]$$

$$a) \deg(A + B) \leq \max(\deg A, \deg B)$$

$$b) \deg(A \cdot B) \leq \deg A + \deg B$$

c) Если вдобавок к условию,  $R$  — область целостности, то:

$$\deg(A \cdot B) = \deg A + \deg B$$

*Доказательство.* а) Пусть  $a = \deg A, b = \deg B$ . Покажем, что если  $n > \max(a, b)$ , то  $(A + B)_n = 0$

$$(A + B)_n = a_n + b_n = 0 + 0 = 0$$

b) Пусть  $n > a + b$ . Покажем, что  $(A \cdot B)_n = 0$

$$(A \cdot B)_n = \sum_{i=0}^n a_i b_{n-i} = \underbrace{\sum_{i=0}^a a_i b_{n-i}}_{0, \text{ т. к. } n-i > b} + \underbrace{\sum_{i=a+1}^n a_i b_{n-i}}_{0, \text{ т. к. } i > a}$$

$$i \leq a \iff -i \geq -a \Rightarrow n - i \geq n - a > b$$

c)  $R$  — область целостности:

$$(A \cdot B)_n = (A \cdot B)_{a+b} = \underbrace{\sum_{i=0}^{a-1} a_i \cdot b_{n-i}}_0 + \underbrace{(A)_a (B)_b}_{\neq 0} + \underbrace{\sum_{i=a+1}^n a_i b_{n-i}}_0 \neq 0$$

□

**Следствие.** Если  $R$  — область целостности, то  $R[x]$  — тоже область целостности.

### 1.1.1 Многочлены нескольких переменных

Пусть мы строим многочлен над кольцом  $R[x_1]$  (область целостности), тогда можно определить:

$$R[x_1, x_2] = (R[x_1])[x_2]$$

$$R[x_1, \dots, x_n] := \underbrace{(R[x_1, \dots, x_{n-1}])}_{R'}[x_n]$$

Если  $(a_0, \dots, a_n, \dots)$  содержит бесконечно много ненулевых элементов, то оно принадлежит

$R[[x]]$  — кольцу формальных степенных рядов (ФСР)

### 1.1.2 Деление с остатком

Пусть  $\mathbb{F}$  — поле.  $\mathbb{F}[x]$  — кольцо многочленов.

**Теорема 1.1.** Пусть  $A, B \in \mathbb{F}[x]$ ,  $B \neq 0$ , тогда:

a)  $\exists$  представление.

$$A = Q \cdot B + R, \text{ где } Q, R \in \mathbb{F}[x], R = 0, \text{ либо } \deg R < \deg B$$

b) Неполное частное  $Q$  и остаток  $R$  определяются по  $A$  и  $B$  однозначно.

*Доказательство.* а) Пусть  $A = 0$  или  $\deg A < \deg B$

$$A = 0 \cdot B + A \text{ — наше разложение}$$

Пусть теперь  $\deg A \geq \deg B$  (докажем с помощью ММИ по  $\deg A$ )

$$HT(A) = \alpha x^a \text{ — старший член многочлена } A$$

$$HT(B) = \beta x^b$$

$$HT(A) = M \cdot HT(B), M = \frac{\alpha}{\beta} x^{a-b}$$

$$A' = A - MB$$

$$A' = Q'B + R', \text{ разложение существует по индукции}$$

$$A = MB + A' = MB + Q'B + R' = (M + Q')B + R'$$

b) Единственность:

$$A = Q_1 B + R_1 = Q_2 B + R_2$$

$$(Q_1 - Q_2)B = R_2 - R_1$$

$$R_2 - R_1 \leq \max(\deg R_1, \deg R_2) < \deg B$$

$$\deg((Q_1 - Q_2)B) = \deg(Q_1 - Q_2) + \deg B$$

Пусть  $Q_1 \neq Q_2 \Rightarrow \deg((Q_1 - Q_2)B) \geq \deg B$  — противоречие.

□

**Замечание.** В кольце, кот. не является областью целостности, есть необратимые элементы  $\Rightarrow$  доказательство в этом случае нарушается.



### 1.1.3 Теорема Безу и схема Горнера

$$f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_{n-1}x + a_n$$

**Определение 1.6.** Значением многочлена  $f \in \mathbb{F}[x]$  на элементе  $c \in \mathbb{F}$  называется:

$$f(c) = a_0c^n + a_1c^{n-1} + \dots + a_{n-1}c + a_n$$

Элемент  $c$  называется корнем  $f$ , если:

$$f(c) = 0$$

**Утверждение 1.4.** Значение  $f$  на элементе  $c \in F$  равно остатку от деления  $f$  на линейный двучлен  $x - c$ .

*Доказательство.*

$$f(x) = q(x)(x - c) + r(x)$$

$$r(x) = 0 \text{ или } \deg r < 1$$

$$f(c) = 0 + r(c) = r(c)$$

□

**Теорема 1.2** (Безу). Элемент  $c \in \mathbb{F}$  является корнем многочлена  $f(x) \in \mathbb{F}[x]$   $\iff (x - c) | f$

*Доказательство.*  $c$  — корень  $f \iff f(c) = 0 \iff r = 0 \iff (x - c) | f$  □

**Схема горнера:**

Требуется разделить  $f(x) = a_0x^n + \dots + a_{n-1}x + a_n$  на  $(x - c)$ . (Лектор демонстрирует алгоритм)

**Обоснование схемы Горнера:**

$$\begin{aligned} f(x) &= q(x)(x - c) + r = (b_0x^{n-1} + b_1x^{n-2} + \dots + b_{n-1})(x - c) + r = \\ &= b_0x^n + (b_1 - c \cdot b_0)x^{n-1} + \dots + (b_{n-1} - c \cdot b_{n-2})x + r - b_{n-1} \cdot c \end{aligned}$$

$$\begin{cases} a_0 = b_0 \\ a_1 = b_1 - c \cdot b_0 \\ a_2 = b_2 - c \cdot b_1 \\ \vdots \\ a_{n-1} = b_{n-1} - c \cdot b_{n-2} \\ a_n = r - b_{n-1} \cdot c \end{cases}$$

#### 1.1.4 НОД двух мн-ов. Алгоритм Евклида.

Определение 1.7.  $f$  делится на  $g$ , если:

$$f = q \cdot g, q \in \mathbb{F}[x]$$

Обозначение:  $f \dot{:} g$  или  $g | f$

Определение 1.8.  $f, g \in \mathbb{F}[x]$  называются **ассоциированными**, если:

$$f \dot{:} g \text{ и } g \dot{:} f$$

$$f = q_1 \cdot g, \deg f = \deg q_1 + \deg g \Rightarrow \deg f \geq \deg g$$

$$g = q_2 \cdot f \Rightarrow \deg g \geq \deg f$$

$$\Rightarrow \deg g = \deg f$$

$$\deg q_1 = \deg q_2 = 0$$

Определение 1.9 (НОД). Мн-н  $d \in \mathbb{F}[x]$  наз-ся наибольшим общим делителем  $f$  и  $g$ , ( $\text{НОД}(f, g) = d$ ), если:

а)  $f \dot{:} d$  и  $g \dot{:} d$

б) Если  $d'$  — общий делитель  $f$  и  $g$ , то  $d \dot{:} d'$

Замечание.  $\text{НОД}(f, g)$  определён с точностью до ассоциированности.

$$d \text{ и } d' \text{ — два НОДа}$$

$$\Rightarrow d \dot{:} d', d' \dot{:} d \Rightarrow d \sim d'$$

Определение 1.10.  $\text{НОД}(f, g)$  называется **нормализованным**, если его старший коэффициент равен 1.

Теорема 1.3 (О сущ-ии НОД). Пусть  $f, g \in \mathbb{F}[x]$ , причём хотя бы один из них ненулевой. Тогда:

а)  $\text{НОД}(f, g)$  существует,  $\text{НОД}(f, g) \in \mathbb{F}[x]$

b) Если  $d = \text{НОД}(f, g)$ , то  $\exists u, v \in \mathbb{F}[x]$ :

$$u \cdot f + v \cdot g = d$$

*Доказательство.* а) Доказательство конструктивное (изложение алгоритма Евклида).

$$- f = 0, g \neq 0 \Rightarrow \text{НОД}(f, g) = g$$

$$0 \cdot f + 1 \cdot g = g - \text{ЛК}$$

$$- f \neq 0, g \neq 0:$$

$$1) f = q_1 \cdot g + r_1, \text{ где } r_1 = 0 \text{ или } \deg r_1 < \deg g$$

$$2) g = q_2 \cdot r_1 + r_2, \dots$$

$$3) r_1 = q_3 \cdot r_2 + r_3, \dots$$

$\vdots$

$$n) r_{n-2} = q_n \cdot r_{n-1} + r_n, r_n \neq 0$$

$$n+1) r_{n-1} = q_{n+1} r_n$$

Получаем убывающую последовательность натуральных чисел:

$$\deg r_1 > \deg r_2 > \dots$$

Где  $r_i = 0$  или  $\deg r_i = 0$

Покажем, что  $r_n$  - искомый НОД.

$$r_{n-1} \dot{:} r_n \Rightarrow r_{n-2} \dot{:} r_n \Rightarrow \dots \Rightarrow f \dot{:} r_n, g \dot{:} r_n$$

Пусть  $f \dot{:} d'$  и  $g \dot{:} d'$ . Покажем, что  $r_n \dot{:} d'$ .

Из Рав-ва (1) получаем, что и  $r_1 \dot{:} d' \Rightarrow r_2 \dot{:} d' \Rightarrow \dots \Rightarrow r_n \dot{:} d'$

b) Покажем, что все остатки  $r_i$  являются ЛК  $f$  и  $g$ .  $r_1$  — очев. явл-ся ЛК  $f$  и  $g$ . Далее:

$$r_2 = g - q_2 r_1 = g - q_2(f - q_1 g) = (1 - q_1)g - q_2 f$$

$$r_{n-2} = u'' f + v'' g$$

$$r_{n-1} = u' f + v' g$$

$$\begin{aligned} r_n &= r_{n-2} - q_n r_{n-1} = u''f + v''g - q_n u'f - q_n v'g = \\ &= (u'' - q_n u')f + (v'' - q_n v')g \end{aligned}$$

Ч. Т. Д.

□

**Определение 1.11.** Многочлены  $f$  и  $g$  называются **взаимнопростыми** если  $\text{НОД}(f, g) = 1$

**Замечание.**  $f$  и  $g$  взаимнопросты  $\iff \exists u, v \in \mathbb{F}[x]:$

$$u \cdot f + v \cdot g = 1$$

**Замечание.** Схему горнера можно обобщить, когда степень делителя  $= 2$ .