

# Оглавление

<b>1</b>	<b>Полиномы</b>	<b>2</b>
1.1	Продолжение чего-то . . . . .	2
1.2	§8. Поле частных области целостности . . . . .	3
1.3	§9. Поле рациональных функций . . . . .	5

# Глава 1

## Полиномы

### 1.1 Продолжение чего-то

**Следствие.**  $c$  – корень  $P(x)$ ,  $P(c) = P'(c) = \dots = P^{(k-1)}(c) = 0$ ,  $P^{(k)}(c) \neq 0$ . Тогда  $k$  – показатель кратности корня  $c$

**Доказательство.** Индукция.

База:  $k = 1$ , следует из теоремы

$$k = 1 \quad P(c) = 0, P'(c) \neq 0 \implies c \text{ – простой корень}$$

Переход:  $k - 1 \rightarrow k$ ,  $k \geq 2$

Положим  $P_1(x) = P'(x)$ ,  $c$  – корень  $P_1(x)$ . Докажем, что показатель кратности  $c$  для  $P_1$  на 1 меньше, чем для  $P$ . Пусть  $P(x) = (x - c)^m Q(x)$ ,  $Q(x) \not\equiv x - c$

$$\begin{aligned} P_1(x) &= \left( (x - c)^m Q(x) \right)' = \left( (x - c)^m \right)' \cdot Q(x) + (x - c)^m \cdot Q'(x) = \\ &= m(x - c)^{m-1} \underbrace{Q(x)}_{\not\equiv x - c} + (x - c)^m Q'(x) \implies P_1(x) \div (x - c)^{m-1}, \not\div (x - c)^m \\ &\quad \underbrace{\hspace{1.5cm}}_{\div (x - c)^{m-1}, \not\div (x - c)^m} \end{aligned}$$

□

**Теорема 1 (Формула Тейлора).** Пусть  $P \in \mathbb{R}[x]$ ,  $\deg P = n$ . Тогда

$$P(x) = P(c) + \frac{P'(c)}{1!}(x - c) + \dots + \frac{P^{(k)}(c)}{k!}(x - c)^k + \dots + \frac{P^{(n)}(c)}{n!}(x - c)^n$$

**Доказательство.**

1. Докажем, что  $\exists d_0, d_1, \dots, d_n : P(x) = d_0 + d_1(x - c) + \dots + d_n(x - c)^n$ :

Индукция:

- База:  $\deg P = 0$  или  $\deg P = -\infty$ ,  $P(x)$  – константа  $\implies P(x) = d_0$
- Переход:  $n - 1 \rightarrow n$   
Разделим  $P(x)$  на  $x - c$  с остатком:

$$P(x) = Q(x) \cdot (x - c) + r, \quad \deg Q = n - 1$$

По индукционному предположению  $\exists c_i : Q(x) = c_0 + c_1(x - c) + \dots + c_{n-1}(x - c)^{n-1}$

$$P(x) = c_0(x - c) + c_1(x - c)^2 + \dots + c_{n-1}(x - c)^n + r$$

Подойдёт  $d_0 = r$ ,  $d_i = c_{i-1}$ , при  $i \geq 1$

2. Докажем, что  $d_i = \frac{P^{(i)}(c)}{i!}$ ,  $i \geq 1$ ,  $d_0 = P(c)$

$$\left((x-c)^i\right)^{(k)} = \begin{cases} 0 & i < k \\ k(k-1)\dots 1 & i = k \\ i(i-1)\dots(i-k+1)(x-c)^{i-k} & i > k \end{cases}$$

$$\left((x-c)^i\right)^k \Big|_{x=c} = 0$$

$$P^{(k)}(c) = d_0 0 + \dots + d_{k-1} 0 + d_k \cdot k! + d_{k+1} 0 + \dots$$

$$d_k = \frac{P^{(k)}(c)}{k!}$$

□

## 1.2 §8. Поле частных области целостности

**Примеры.**

1.  $A = \mathbb{Z}$ ,  $K = \mathbb{Q}$

2.  $A$  – кольцо многочленов над полем.  $K$  – поле рациональных функций  $\frac{P(x)}{Q(x)}$

**Обозначение.**  $A$  – область целостности.  $M$  – множество пар  $(a, b)$ , где  $b \neq 0$

$\rho$  – отношение эквивалентности на  $M$ , заданное правилом  $(a, b) \rho (c, d)$ , если  $ad = bc$

**Лемма 1.**  $\rho$  – отношение эквивалентности

**Доказательство.**

- Рефлексивность:  $ab = ab \implies (a, b) \rho (a, b)$
- Симметричность:  $(a, b) \rho (c, d) \implies ad = bc \implies cb = ad \implies (c, d) \rho (a, b)$
- Транзитивность:

$$\left. \begin{array}{l} (a, b) \rho (c, d) \\ (c, d) \rho (e, f) \end{array} \right\} \stackrel{?}{=} (a, b) \rho (e, f)$$

$$0 = (ad - bc)f + (cf - de)b = adf - bde = d(af - be) \xrightarrow[\text{обл. цел.}]{=} af = be$$

□

**Определение 1.** Пусть  $(a, b), (c, d) \in M$ . Их суммой и произведением называются пары  $(ad + bc, bd), (ac, bd) \in M$

**Лемма 2.** Пусть  $u, v, u', v' \in M$ ,  $u \rho u'$ ,  $v \rho v'$ . Тогда  $(u + v) \rho (u' + v')$ ,  $(uv) \rho (u'v')$

**Доказательство.** Отношение  $\rho$  транзитивно, значит достаточно проверить, что  $v\rho v' \implies (u + v) \rho (u + v')$ ,  $(uv) \rho (uv')$  и  $u \rho u' \implies (u + v) \rho (u' + v)$ ,  $(uv) \rho (u'v)$

Пусть  $u = (a, b)$ ,  $v = (c, d)$ ,  $v' = (c', d')$ ,  $cd' = c'd$

$$(ad + bc)bd' - bd(ad' + bc') = b^2(cd' - dc') = 0$$

$$ac \cdot bd' - bd \cdot ac' = ab(cd' - dc') = 0$$

□

**Следствие.** Операции сложения и умножения можно определить на классах эквивалентности

**Теорема 2.** Пусть  $A$  – область целостности с единицей.  $K$  – множество классов эквивалентности множества  $M$  по отношению  $\rho$  с определёнными выше операциями сложения и умножения. Тогда  $K$  – поле

**Определение 2.**  $K$  называется полем частных  $A$

**Доказательство.**  $\bar{x}$  – класс  $x$

1. Ассоциативность сложения:

$$x = (a, b), y = (c, d), z = (e, f)$$

$$x + y = (ad + bc, bd)$$

$$(x + y) + z = (ad + bc, bd) + (e, f) = ((ad + bc) \cdot f + bd \cdot e, bd \cdot f) = (adf + bcf + bde, bdf)$$

$$(y + z) = (cf + de, df)$$

$$x + (y + z) = (a, b) + (cf + de, df) = (adf + b(cf + de), bdf) = (adf + bcf + bde, bdf)$$

2. Нейтральный по сложению:  $0 = \overline{(0, 1)}$

Пусть  $x = (a, b)$

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

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

Докажем, что  $b \neq 0 \implies \overline{(0, b)} = 0$ . То есть, докажем, что  $(0, b) \rho (0, 1)$ :

$$0 \cdot 1 = b \cdot 0 \implies (0, b) \rho (0, 1) \implies \overline{(0, b)} = 0$$

Докажем, что  $\overline{(a, b)} = 0 \implies a = 0$ :

$$(a, b) \rho (0, 1) \implies a \cdot 1 = b \cdot 0 = 0 \implies a = 0$$

3. Оратный по сложению. Проверим, что  $\overline{(-a, b)} = -\overline{(a, b)}$ :

$$(-a, b) + (a, b) = (-ab + ba, bb) = (0, b^2) = 0$$

$$(a, b) + (-a, b) = (ab + b(-a), bb) = (0, b^2) = 0$$

4. Коммутативность сложения, дистрибутивность, ассоциативность умножения, коммутативность умножения – упражнения

5. Нейтральный по умножению:  $1 = \overline{(1, 1)}$

Пусть  $x = (a, b)$

$$x \cdot (1, 1) = (a, b) \cdot (1, 1) = (a \cdot 1 + b \cdot 1) = (a, b) = x \implies \overline{x \cdot (1, 1)} = \bar{x}$$

Докажем, что  $\forall b \neq 0$  выполнено  $\overline{(b, b)} = 1$ : (не докажем)

6. Обратный по умножению:

Пусть  $\overline{(a, b)} \neq 0$ . Докажем, что  $\overline{(b, a)} = \overline{(a, b)}^{-1}$ :

$$\overline{(a, b)} \cdot \overline{(b, a)} = \overline{(ab, ab)} = 1$$

□

Переход к стандартным обозначениям: Вложим  $A$  в  $K$  по правилу  $a \mapsto \overline{(a, 1)}$   
 Сложение, умножение согласованы:

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

$$(a, 1) \cdot (b, 1) = (ab, 1 \cdot 1) = (ab, 1)$$

Проверим, что  $(a, b) = a : b$ , то есть

$$\overline{(a, b)} \cdot b = a$$

$$(a, b) \cdot (b, 1) = (ab, b)$$

$$ab \cdot 1 = ba \implies (ab, b) \rho (a, 1) \implies (\overline{ab}, b) \rho a$$

Класс  $\overline{(a, b)}$  записывают как  $\frac{a}{b}$

## 1.3 §9. Поле рациональных функций

**Определение 3.** Пусть  $K$  – поле. Полем рациональных функций над  $K$  называется поле частных кольца  $K[x]$

**Обозначение.**  $K(x)$

**Пример.**

$$x^2 + 1 \in \mathbb{R}[x], \in \mathbb{R}(x)$$

$$\frac{x^2 + 1}{x + 2} \in \mathbb{R}(x)$$

**Определение 4.** Элементы  $K(x)$  называются рациональными функциями (над  $K$ ) или рациональными дробями (над  $K$ )