

## ЕВКЛИДОВЫ КОЛЬЦА

**Определение 1.** Целостное кольцо  $K$  называется *евклидовым*, если на нём есть *евклидова норма*  $v : K \setminus 0 \rightarrow \mathbb{N}$ , такая что  $v(ab) = v(a)v(b)$  (для удобства положим  $v(0) = 0$ ), и имеется деление с остатком: для каждого  $a, b \in K, b \neq 0$ , найдётся  $s, r \in K$ , такие что

$$a = bs + r, \quad v(r) < v(b).$$

**Пример.** Следующие кольца евклидовы:

любое поле  $F, v(a) = 1$  для всех  $a \neq 0$ ;

кольцо  $\mathbb{Z}, v(n) = |n|$ ;

кольцо многочленов  $F[x], v(P) = 2^{\deg(P)}$ ;

кольцо формальных рядов  $F[[x]], v(F) = 2^{\text{ord}(F)}$ ;

кольцо целых  $p$ -адических чисел  $\mathbb{Z}_p, v(p^k a) = p^k$  для  $a$  не кратного  $p$ .

**Предложение 1** Равенство  $v(x) = 1$  выполнено тогда и только тогда, когда  $x$  обратим.

*Доказательство:* Если  $v(x) = 1$ , то деление с остатком даёт  $1 = bx + r$  с  $v(r) = 0$ , откуда  $r = 0$  и  $b$  — обратный к  $x$ .

Наоборот, заметим, что  $0 \neq v(1) = v(1)v(1)$ , откуда  $v(1) = 1$ . Тогда из  $xb = 1$  следует  $v(x)v(b) = v(1) = 1$ , значит,  $v(x) = v(b) = 1$ .

**Определение 2.** Будем говорить, что  $a \sim b$ , если  $a|b$  и  $b|a$ , то есть  $a/b$  — обратимый элемент  $K$ .

Тогда множество классов эквивалентности — полугруппа по умножению, частично упорядоченная по отношению делимости. Норма  $v$  постоянна на этих классах.

**Определение 3.** Наибольший общий делитель  $(a, b)$  — класс общих делителей  $a$  и  $b$  с наибольшей нормой.

**Предложение 2** Наибольший общий делитель единственен и делится на любой общий делитель.

*Доказательство:* Легко увидеть, что результат приведённого ниже алгоритма Евклида делит любой общий делитель.

Пусть  $a_1 = a, a_2 = b$ . Чтобы получить  $a_{n+1}$  разделим  $a_{n-1}$  на  $a_n$  с остатком:

$$(1) \quad a_{n-1} = a_n s_{n-1} + a_{n+1}.$$

Так как  $v(a_{n+1}) < v(a_n)$ , рано или поздно получим  $a_{k+1} = 0$ . Тогда  $a_k$  будет общим делителем всех  $a_n$  (включая  $a$  и  $b$ ), причём любой общий делитель  $a$  и  $b$  делится на него. Тем самым, в качестве  $(a, b)$  следует взять класс  $a_k$ .

Алгоритм Евклида родственен разложению в цепную дробь в следующем смысле. Норма естественным образом продолжается на кольцо частных (со значениями в  $\mathbb{Q}$ ) по правилу  $v(a/b) = v(a)/v(b)$ . Деление с остатком строит взятие целой части в кольце частных  $x = [x] + \{x\}$ , где  $[x] \in K, v(\{x\}) < 1$ . Заметим, что в наших обозначениях  $[a_n/a_{n+1}] = s_n, \{a_n/a_{n+1}\} = a_{n+2}/a_{n+1}$ , а значит

$$\frac{a}{b} = \langle s_1, \dots, s_{k-1} \rangle = s_1 + \frac{1}{s_2 + \frac{1}{s_3 + \frac{1}{\dots s_{k-1}}}}$$

Заметим, что частичные цепные дроби  $p_n/q_n = \langle s_1, \dots, s_n \rangle$  являются хорошими приближениями исходной дроби.

**Упражнение 1** Докажите, что  $p_n/q_n - p_{n-1}/q_{n-1} = (-1)^n / q_n q_{n-1}$ .

**Предложение 3** Уравнение  $ax + by = c$  имеет решение в  $K$  тогда и только тогда, когда  $c$  делится на  $(a, b)$ .

*Доказательство:* Ясно, что при наличии решения  $c$  делится на  $(a, b)$ . Наоборот, достаточно найти решение для  $c = a_k$  из алгоритма Евклида, в общем случае  $x$  и  $y$  достаточно будет умножить на  $c/(a, b)$ . В качестве такового достаточно взять  $x = (-1)^{k-1} q_{k-2}$ ,  $y = (-1)^k p_{k-2}$ .

Найдём общее решение этого уравнения. Пусть  $(x_0, y_0)$  и  $(x_1, y_1)$  — два решения, тогда для  $x_+ = x_1 - x_0$ ,  $y_+ = y_1 - y_0$  выполнено  $ax_+ + by_+ = 0$ . Поделив левую часть на представитель  $(a, b)$ , можно свести задачу к случаю  $1 \in (a, b)$  (такие  $a$  и  $b$  называются *взаимно простыми*). Теперь общий вид решения

$$x = x_0 + kb/(a, b), \quad y = y_0 - ka/(a, b)$$

легко получить из следующей леммы.

**Лемма 1** Если  $1 \in (a, b)$  и  $b|ax$ , то  $b|x$ .

*Доказательство:* Мы знаем, что найдутся  $\alpha$  и  $\beta$ , такие что  $\alpha a + \beta b = 1$ . Умножая на  $x$ , получим  $x = \alpha ax + \beta bx$ , причём оба слагаемых правой части делятся на  $b$ .

**Упражнение 2** Когда уравнение  $a_1 x_1 + a_2 x_2 + \dots + a_n x_n = c$  имеет решение? Придумайте алгоритм поиска его решений.

**Определение 4.** Элемент  $p \in K$  называется *простым*, если он не разлагается в произведение необратимых элементов.

**Определение 5.** Целостное кольцо  $K$  называется *факториальным*, если класс каждого элемента однозначно раскладывается в произведение классов простых множителей.

**Теорема 1** Всякое евклидово кольцо факториально.

*Доказательство:* Во-первых, докажем, что разложение на простые множители существует. Проведём индукцию по  $v(x)$ . При  $v(x) = 1$  мы знаем, что  $x$  — обратим. Теперь пусть  $x$  не простой, значит  $x = x_1 x_2$ , где  $1 < v(x_i) < v(x)$ . Тогда по предположению индукции  $x_i$  разлагаются в произведение простых множителей.

Для доказательства единственности снова проведём индукцию по  $v(x)$ . Заметим, что для простых  $p$  и  $q$  либо  $1 \in (p, q)$ , либо  $p \sim q$ . Если  $x = p_1 \dots p_n = q_1 \dots q_m$ , то по Лемме 1 один из  $q_i$  делится на  $p_1$ , значит,  $q_i \sim p_1$ . Сокращая равенство на  $p_1$ , пользуясь предположением индукции, легко завершим доказательство теоремы.

Иногда в каждом классе можно выбрать естественный представитель. Это упрощает формулировку теоремы.

**Следствие 1** Всякое натуральное число однозначно разлагается в произведение простых натуральных чисел.

**Следствие 2** Пусть  $F$  — поле. Тогда всякий многочлен из  $F[x]$  со старшим коэффициентом единица однозначно разлагается в произведение неразложимых многочленов со старшим коэффициентом единица.

**Предложение 4** Если  $a$  — корень многочлена  $P(x)$ , то  $P(x)$  делится на  $x - a$ .

*Доказательство:* Остаток при делении  $P(x)$  на  $x - a$  является константой. Подставляя  $x = a$ , получим, что остаток равен  $P(a)$ .

**Следствие 3** Всякий многочлен из  $\mathbb{C}[x]$  разлагается на линейные множители.

**Упражнение 3** Всякий многочлен из  $\mathbb{R}[x]$  разлагается на линейные и квадратичные множители.

**Следствие 4** Всякий многочлен степени  $n$  над полем имеет не более  $n$  корней.

**Лемма 2** Пусть  $x$  и  $y$  — элементы коммутативной группы порядка  $k$  и  $l$ , причём  $k$  и  $l$  — взаимно-просты. Тогда  $xy$  имеет порядок  $kl$ .

*Доказательство:* В силу коммутативности  $(xy)^{kl} = 1$ . Заметим, что если  $x^a = y^b = z$ , то порядок  $z$  является общим делителем  $k$  и  $l$ , следовательно  $z = 1$ . Тем самым, если  $(xy)^m = 1$ , то  $m$  кратно  $k$  и  $l$ , а значит и  $kl$ .

**Теорема 2** Мультипликативная группа любого конечного поля — циклическая.

*Доказательство:* Пусть порядок мультипликативной группы поля равен  $n$ . Разложим  $n$  на простые множители  $n = p_1^{d_1} \dots p_m^{d_m}$ . Докажем, что для каждого  $i$  существует элемент порядка  $p_i^{d_i}$ , а значит по Лемме и порядка  $n$ . Для этого достаточно найти элемент порядка  $kp_i^{d_i}$  и возвести его в степень  $k$ .

Предположим такого элемента нет, тогда по теореме Лагранжа порядок всякого элемента делит  $n$ , но не делится на  $p_i^{d_i}$ , значит, он делит  $n/p$ . Но тогда в поле имеется  $n$  корней уравнения  $x^{n/p} - 1 = 0$ . Противоречие.

Но не всякое кольцо факториально.

**Пример.** Кольцо  $\mathbb{Z}[\sqrt{-3}]$ , составленное числами вида  $a + b\sqrt{-3}$ , где  $a, b \in \mathbb{Z}$ , не является факториальным:

$$4 = 2 \cdot 2 = (1 - \sqrt{-3}) \cdot (1 + \sqrt{-3}).$$

Числа  $2$  и  $1 \pm \sqrt{-3}$  просты по следующей причине. Положим  $N(z) = z\bar{z}$  для  $z \in \mathbb{Z}[\sqrt{-3}] \subset \mathbb{C}$ . Тогда  $N(z)$  — неотрицательное целое число,  $N(z_1 z_2) = N(z_1)N(z_2)$  и  $N(z) = 1$  только для обратимых  $z = \pm 1$ . Заметим, что  $N(2) = N(1 \pm \sqrt{-3}) = 4$  и  $N(z)$  не принимает значение  $2$ . Но значение  $N$  на простых делителях этих чисел должно быть делителем числа  $4$ , откуда эти числа сами являются простыми.