

Теория чисел и основные алгебраические структуры

- \mathbb{Z} - целые числа $+$ $-$ \cdot $>$
- \mathbb{N} - натуральные числа
- \mathbb{R} - вещественные числа

Аксиома индукции. $A \subset \mathbb{N}; A \neq \emptyset \Rightarrow$ в A есть наименьший элемент

Th. о делении с остатком

$$\begin{cases} a, b \in \mathbb{Z} \\ b \neq 0 \end{cases} \Rightarrow \exists! q, r \in \mathbb{Z} : a = b \cdot q + r, 0 \leq r < |b|$$

Доказательство

- Существование

1. $a > 0, b > 0$ fix b

Пусть не так, есть плохие a (множество плохих $a \neq \emptyset$)

Пусть a_0 - наименьшее плохое, значит $a_0 - 1$ - хорошее, можно разделить с остатком

$$a_0 - 1 = b \cdot q + r, 0 \leq r < b, \text{ тогда}$$

$$a_0 = (b \cdot q + r) + 1, r + 1 < b$$

$$a_0 = b \cdot (q + 1), \text{ т.е. } a_0 - \text{хорошее}$$

2. $a < 0, b > 0$

$$-a = b \cdot q + r, 0 \leq r < b$$

$$a = -b \cdot q - r$$

2.1. $r = 0$

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

2.2. $r > 0$

$$a = b \cdot (-q) - b + b - r = b \cdot (-q - 1) + b - r, 0 < r < b \Rightarrow 0 < b - r < b$$

3. $b < 0, -b > 0$

$$a = -b \cdot q + r = b \cdot (-q) + r, 0 \leq r < b$$

- Единственность

Пусть q, q', r, r'

$$a = b \cdot q + r$$

$$a = b \cdot q' + r'$$

$$a - a = b \cdot q + r - b \cdot q' - r'$$

$$0 = b \cdot (q - q') + (r - r')$$

$$r' - r = b \cdot (q - q'), q \neq q', |q - q'| \geq 1$$

$$|b \cdot (q - q')| \geq |b|$$

$$r', r \in [0; |b| - 1]$$

$$|r - r'| < |b| - 1 \text{ Противоречие } \Rightarrow q = q', r = r'$$

Def. $a, b \in \mathbb{Z}, a : b(b|a)$, если $\exists c \in \mathbb{Z} : a = bc$

Rem. $0 : \forall x \in \mathbb{Z} 0 = 0 \cdot x$

Основные свойства делимости:

1. $0 : a$

2. $a:\dot{1}$
3. $a, b:\dot{c} \Rightarrow a + b:\dot{c}$
4. $a, k:\dot{c} \Rightarrow k \cdot a:\dot{c}$
5. $a:\dot{a}$
6. $a:\dot{b}, b:\dot{a} \Rightarrow a = \pm b$
7. $a:\dot{b}, b:\dot{c} \Rightarrow a:\dot{c}$
8. $ac:\dot{bc}, c \neq 0 \Rightarrow a:\dot{b}$

Доказательство

3. $a:\dot{c} \Rightarrow \exists q_a : a = q_a \cdot c$
 $b:\dot{c} \Rightarrow \exists q_b : b = q_b \cdot c$
 $a + b = (q_a + q_b) \cdot c$
6. $a = bx$
 $b = ay$
 $a = a y x$
 $a = a(xy) \Rightarrow \begin{cases} a = 0, b \neq 0 \\ a \neq 0, xy = 1 \Rightarrow x, y = \pm 1, a = \pm b \end{cases}$
8. $ac:\dot{bc}, c \neq 0$
 $ac = bc \cdot x$
 $c \cdot a = c \cdot bx \Rightarrow a = bx \ (a:\dot{b})$

Задача: при каких $a, b, c \in \mathbb{Z}$ уравнение $ax + by = c$ имеет решение в целых числах (\Leftrightarrow из чего состоит $<a, b>? \ c \in <a, b>?$)

Def. Идеалом называется подмножество $I \subset \mathbb{Z}$:

1. $I \neq \emptyset$
2. $a, b \in I \Rightarrow a + b \in I$
3. $a \in I, k \in \mathbb{Z} \Rightarrow a \cdot k \in I$

Ех. 1 $c \in \mathbb{Z}$

$<c> = \{n \cdot c\} = \{x \in \mathbb{Z} | x:\dot{c}\}$ - идеал, порожденный c - главный идеал

Ех. 2 $c_1, c_2 \dots c_k \in \mathbb{Z}$

$<c_1, c_2 \dots c_k> = \{n_1 c_1 + n_2 c_2 + \dots + n_k c_k | n_i \in \mathbb{Z}\}$

Th. в \mathbb{Z} любой идеал - главный

Доказательство

I - идеал в \mathbb{Z} , хотим $b \in \mathbb{Z}, I = $

1. $I = \{0\} = <0>$

2. $\exists a \in I, a \neq 0 \Rightarrow a \in I, a \in \mathbb{N}$. Рассмотрим наименьший натуральный $b \in I$

Докажем $I = \langle b \rangle$

$$\langle b \rangle \subset I, b \in I, k \cdot b \in I$$

$a \in I$ делим с остатком

$$a = bq + r, 0 \leq r < b$$

$$r = a - bq \quad b \in I \Rightarrow -bq \in I \Rightarrow a - bq \in I \Rightarrow r \in I$$

$r \in \mathbb{N}$ - противоречие (b - наименьшее) $\Rightarrow r \notin \mathbb{N} \Rightarrow r = 0$

В частности $\forall a, b \in \mathbb{Z} \exists d : \langle a, b \rangle = \langle d \rangle$

Def. $a, b \in \mathbb{Z}$ НОД(a, b) = $\gcd(a, b) = (a, b)$ - такое $d \in \mathbb{Z}$, что:

$$1. \quad a : d, b : d$$

$$2. \quad \forall d' : a : d', b : d' \Rightarrow d : d'$$

Rem. НОД определен однозначно с точностью до знака

Доказательство

$$\begin{cases} d_1 = (a, b) \Rightarrow a : d_1, b : d_1, d_2 : d_1 \\ d_2 = (a, b) \Rightarrow a : d_2, b : d_2, d_1 : d_2 \end{cases} \Rightarrow d_1 = \pm d_2$$

Th. $a, b \in \mathbb{Z}$

$$1. \quad \exists (a, b) = d$$

$$2. \quad \exists x, y \in \mathbb{Z} : ax + by = d \text{ - линейное представление НОДа}$$

$$3. \quad ax + by = c \text{ имеет решение} \Leftrightarrow c : d$$

Доказательство 1

Рассмотрим $I = \langle a, b \rangle$ - по предыдущей теореме он главный

$$\langle d \rangle = \langle a, b \rangle$$

$$d = d \cdot 1 \in I \Rightarrow d \in \langle a, b \rangle, \text{ т.е. } \exists x, y : ax + by = d$$

$$d = (a, b) \begin{cases} a : d \\ b : d \end{cases} \Rightarrow ax : d, by : d \Rightarrow d : d'$$

$$a = a \cdot 1 + b \cdot 0 \in \langle a, b \rangle = \langle d \rangle \Leftrightarrow a : d$$

Аналогично $b : d$

Доказательство 3

$$\Rightarrow: c = ax + by \begin{cases} a : (a, b) \\ b : (a, b) \end{cases} \Rightarrow c = ax + by : (a, b)$$

\Leftarrow : Пусть $c : (a, b) = d$, т.е. $c = d \cdot k, k \in \mathbb{Z}$

$$ax + by = d$$

$$a_{new} = ak, b_{new} = bk$$

$$a_{new}x + b_{new}y = dk$$

Lem. $(a, b) = (a, b - a)$

$$\begin{cases} a, b : d \Rightarrow b - a : d \\ a, b - a : d \Rightarrow b = a + (b - a) : d \end{cases} \Rightarrow \text{одинаковые общие делители}$$

Следствие: $b = aq + r \Rightarrow (a, b) = (a, r)$. Доказывается аналогично лемме

Алгоритм Евклида:

1. $a = bq + r_1$
 $b = r_1q + r_2$
 \dots
2. $(a, b) = (r_1, b) = (r_1, r_2) \dots, \exists i \in \mathbb{N} : r_i = 0$
3. $(a, b) = \dots = (r_k, r_k + 1) = (r_k, 0) = r_k$

Rem. $a_1, a_2 \dots a_k \in \mathbb{Z}$
 $\exists (a_1, a_2 \dots a_k) = d \exists x_1 \dots x_k \in \mathbb{Z} :$
 $d = x_1 a_1 + x_2 a_2 + \dots + x_k a_k$

Доказательство

Рассмотрим идеал $\langle a_1, a_2 \dots a_k \rangle \exists d : \langle d \rangle = \langle a_1 \dots a_k \rangle$. Далее все как при $k = 2$

Def. $a, b \in \mathbb{Z}$ называются взаимнопростыми, если $(a, b) = 1$

Lm. a, b - взаимнопросты $\Leftrightarrow \exists x, y : ax + by = 1$

Доказательство

$$\Rightarrow (a, b) = 1 \Rightarrow \exists x, y : ax + by = 1$$

$$\Leftarrow ax + by = 1 \Rightarrow 1 : (a, b) \quad (a, b) = 1$$

Lm. об отбрасывании взаимнопростого множителя

$$a, b, c \in \mathbb{Z} \begin{cases} ab : c \\ (a, c) = 1 \end{cases} \Rightarrow b : c$$

Доказательство

$$ab = cx$$

$$ay + cz = 1 \Rightarrow aby + cbz = b : c$$

Def. $p \in \mathbb{Z}$. p называется простым, если

1. $|p| > 1$
2. $p \neq xy \mid x, |y| < |p|$

Ясно, что это равносильно тому, что p имеет ровно 4 делителя $(\pm 1, \pm p)$

$$\textbf{Lm. } p - \text{ простое} \Leftrightarrow ab : p \Rightarrow \begin{cases} a : p \\ b : p \end{cases}, |p| > 1$$

Доказательство

$$\Leftarrow p = xy \Rightarrow xy : p \Rightarrow \begin{cases} x : p \\ y : p \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} |x| \geq p \\ |y| \geq p \end{cases}$$

$$\Rightarrow \text{Пусть } p - \text{ простое, } ab : p$$

$$\begin{cases} (a, p) = 1 \Rightarrow b : p \\ (a, p) = p \Rightarrow a : p \end{cases}$$

Основная теорема арифметики

$$x \in \mathbb{Z}, x \neq 0$$

1. $\exists p_1, p_2 \dots p_k$ - простые > 0

$$\varepsilon = \text{sgn}(n)$$

$$a_1, a_2 \dots a_k \in \mathbb{N}$$

$$x = \varepsilon p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_k^{a_k}, p_i \neq p_j$$

2. Это разложение единственное с точностью до порядка сомножителей

$$x = \varepsilon_1 p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_k^{a_k}$$

$$x = \varepsilon_2 q_1^{b_1} q_2^{b_2} \dots q_k^{b_k}$$

$$p_i, q_i > 0, \text{ тогда } \varepsilon_1 = \varepsilon_2, k = l$$

$$\exists \{i_1, i_2 \dots i_k\} = \{1, 2 \dots k\} :$$

$$p_{i_1} = q_1 \quad a_{i_1} = b_1, p_{i_2} = q_2 \quad a_{i_2} = b_2$$

Доказательство

Будем доказывать единственность и существование разложения $n = p_1 p_2 \dots p_s, p_i$ - простые, $n \in \mathbb{N}$

1. Существование:

Пусть есть плохие n (множество плохих непусто)

n_0 - наименьшее плохое

- n_0 - простое

$$p_1 = n_0, s = 1$$

$$n_0 = p_1 \quad ?? \Rightarrow n_0 - \text{хорошее}$$

- n_0 - составное $\Rightarrow n_0 = n_1 n_2 \quad n_1, n_2 < n_0$

$$n_1, n_2 - \text{хорошие} \Leftrightarrow \begin{cases} n_1 = p_1 p_2 \dots p_k, p_i - \text{простое} \\ n_2 = q_1 q_2 \dots q_s, q_i - \text{простое} \end{cases} \Rightarrow n_0 = n_1 n_2 = p_1 p_2 \dots p_k q_1 q_2 \dots q_s \Rightarrow n_0 - \text{хорошее}$$

2. Единственность:

Пусть есть плохие n

n_0 - наименьшее из плохих

$$\begin{cases} n_0 = p_1 p_2 \dots p_k \\ n_0 = q_1 q_2 \dots q_s \end{cases} \quad p_i, q_i - \text{простые}$$

$$p_1 p_2 \dots p_k = n_0 \overset{\cdot}{:} q_1 \Rightarrow \begin{bmatrix} p_1 \overset{\cdot}{:} q_1 \\ p_2 \dots p_k \overset{\cdot}{:} q_1 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} p_1 \overset{\cdot}{:} q_1 \\ p_2 \overset{\cdot}{:} q_1 \\ p_3 \dots p_k \overset{\cdot}{:} q_1 \end{bmatrix} \Rightarrow \dots \Rightarrow \begin{bmatrix} p_1 \overset{\cdot}{:} q_1 \\ p_2 \overset{\cdot}{:} q_1 \\ \dots \\ p_k \overset{\cdot}{:} q_1 \end{bmatrix}$$

$$\exists p_i \overset{\cdot}{:} q_1$$

$$p_i, q_1 > 0 \quad q_1 \neq 1 \Rightarrow q_1 = p_i$$

Итак: $\exists i : p_i = q_1 \Rightarrow p_1 p_2 \dots p_{i-1} p_{i+1} \dots p_k = q_2 q_3 \dots q_s = n_1, n_1 < n_0 \Rightarrow n_1 - \text{хорошее} \Rightarrow \text{разложения}$
 $p_1 p_2 \dots p_{i-1} p_{i+1} \dots p_k$ и $q_2 q_3 \dots q_s$ совпадают ??

$n = \varepsilon p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_k^{a_k}, p_1 < p_2 < \dots < p_k$ - каноническое разложение

$$n = \prod_{p \in \mathbb{P}} p^{v_p(n)}, \text{ почти все } v_p(n) = 0$$

$v_p(n)$ - степень вхождения p в n

Свойства степени вхождения:

1. $v_p(ab) = v_p(a) + v_p(b)$

2. $v_p(a+b) \geq \min(v_p(a), v_p(b))$
 если $v_p(a) \neq v_p(b)$, то $v_p(a+b) = \min(v_p(a), v_p(b))$

Rem. $v_p(a)$ - это такое n , что $a \dot{p}_n, a \not\dot{p}^{n+1}$

Доказательство

1. Напишем разложения:

$$a = p^{v_p(a)} \cdot \prod_{q \neq p} q^{v_q(a)}$$

$$b = p^{v_p(b)} \cdot \prod_{q \neq p} q^{v_q(b)}$$

$$ab = p^{v_p(a)+v_p(b)} \cdot \prod_{q \neq p} q^{v_q(a)+v_q(b)}$$

$$a = p^n x, b = p^m y$$

$$\text{НУО } n \geq m$$

$$a+b = p^m p^{n-m} x + p^m y = p^m (p^{n-m} x + y) \dot{p}^m = p^{\min(n,m)}$$

$$n \neq m \quad p^{n-m} x \dot{p} \Rightarrow p^{n-m} x + y \not\dot{p} \Rightarrow p^m (p^{n-m} x + y) \not\dot{p}^{m+1}$$

$$m = v_p(a+b)$$

Следствия из ОТА

Утверждение: $a = \prod_{p_i \in \mathbb{P}} p_i^{a_i}, b = \prod_{p_i \in \mathbb{P}} p_i^{b_i}$

Тогда

1. $a \dot{b} \Leftrightarrow a_i \geq b_i \forall i$
2. $\exists c : a = c^k \Leftrightarrow a_i \dot{k} \forall i$
3. Число a имеет $\tau(a) = \prod (a_i + 1)$ натуральных делителей

Доказательство

1. $a = bx, x = \prod p_i^{x_i}$
 $\prod p_i^{a_i} = \prod p_i^{b_i} \cdot \prod p_i^{x_i} = \prod p_i^{b_i+x_i} \Leftrightarrow a_i = b_i + x_i \forall i \Leftrightarrow a_i \geq b_i \forall i$
2. Упражнение

3. $|\{\text{делители } a\}| = |\{p_1^{b_1} p_2^{b_2} \dots p_s^{b_s} \mid \begin{matrix} b_1 \in \{0, 1 \dots a_1\} \\ b_2 \in \{0, 1 \dots a_2\} \\ \dots \\ b_s \in \{0, 1 \dots a_s\} \end{matrix}\}| = |\{(b_1 \dots b_s) \mid b_i \leq a_i\}| = |\{0 \dots a_1\} \times \{0 \dots a_2\} \times \dots \times \{0 \dots a_s\}| = (a_1 + 1)(a_2 + 1) \dots (a_s + 1)$

Def. c - наименьшее общее кратное a, b
 $a, b, c \in \mathbb{Z}$ если

1. $c \dot{a}, c \dot{b}$
2. $c' \dot{a}, c' \dot{b} \Rightarrow c' \dot{c}$

Утверждение $a = \prod p_i^{a_i}, b = \prod p_i^{b_i}$
 $(a, b) = \prod p_i^{\min(a_i, b_i)}$
 $\exists [a, b] = \prod p_i^{\max(a_i, b_i)}$

$$1. \min(a_i, b_i) \leq a_i$$

$$\leq b_i$$

$$\prod_{p_i}^{a_i} : \prod_{p_i}^{\min(a_i, b_i)}, \text{ т.е. } a, b : \prod_{p_i}^{\min(a_i, b_i)}$$

$$a, b : \prod_{p_i}^{c_i} \forall i \begin{matrix} c_i \leq a_i \\ c_i \leq b_i \end{matrix} \Rightarrow c_i \leq \min(a_i, b_i) \Rightarrow \prod_{p_i}^{\min(a_i, b_i)} : \prod_{p_i}^{c_i}$$

2. НОК - аналогично

Отступление

Решаем диофантовы уравнения

$x^2 - y^2 = 100$ $(x - y)(x + y) = 2^2 \cdot 5^2 \Rightarrow$ знаем $(x - y)$, $(x + y)$ (находим их из разложения 100) \Rightarrow находим x, y

Отступление от теории чисел

Основные алгебраические структуры

Def. Группой называется пара $(G, *)$, где G - множество, $*$ - бинарная операция на G , такая, что:

1. $(a * b) * c = a * (b * c)$ - ассоциативность
2. $\exists e : a * e = e * a = a, e$ - нейтральный элемент
3. $\forall a \in G \exists a^{-1} : a * a^{-1} = a^{-1} * a = e$

Если $a * b = b * a$ (коммутативность), то G - абелева (коммутативная) группа