# Оглавление

	0.1 0.2 0.3 0.4	Алгоритм Евклида     Линейное представление НОД     Простые числа     Основная теорема арифметики	1 2 2 4
Лекция 4			
0.1 Алгоритм Евклида			
	Лем	ма 1. $\forall a,b,k$ НОД $(a,b)=$ НОД $(a+kb,b)$	
	<b>Доказательство.</b> $M_1$ - мнодество общих делителей $a$ , $b$ $M_2$ - множество общих делителей $a+kb$ , $b$ докажем, что $M_1=M_2$		
	1.	$M_1\subset M_2$ $\exists d\in M_1\Rightarrow a:d,b:d\Rightarrow kb:d\Rightarrow a+kb:d\Rightarrow d-\text{общий делитель}$	
	2.	$M_2 \subset M_1$ $\exists d \in M_2 \Rightarrow a + kb : d, b : d \Rightarrow a = (a + kb) - kb : d \Rightarrow d \in M_1 \text{ Q.E.D.}$	
		рема 1. (Алгоритм Евклида) для любых a, b алг. Евклида закан- ется за конечное число шагов, и его резуьтат равен НОД(a, b)	
		азательство. 1. Алгоритм заканвивается: $a \geq b > r_1 > r_2 > \ldots > 0$ , где $r_i$ — остаток Результат равен НОД(a, b) если $a : b$ , то НОД(a, b) = b если $a \not \mid b$ , то итог алгоритма не меняет НОД: НОД(a, b) = НОД(a, - bq, b) Q.E.D.	

29.09.2023

П

## 0.2 Линейное представление НОД

**Теорема 2.** (Линейное представление НОД) Пусть  $a, b \in \mathbb{N}$ 

- 1.  $\exists x, y \in \mathbb{Z} : ax + by = (a, b)$
- 2. Пусть k общий делитель a, b. Тогда (a,b) і k

**Доказательство.** Положим  $M = \{au + bv : u, v \in \mathbb{Z}\}$ 

Обозначним через d наименьший положительный элемент M через x, y - такие числа, что d=ax+by Докажем:

- 1. d общий делитель a и b
- 2. если k общий делитель а и b, то k : d

Докажем, что  $a, b \\\vdots \\ d$ 

Пусть a d. Делим а на d с остатком:

$$a = dq + r, 0 < r < d$$

$$r = a - dq = a - (ax + by)q = a(1 - qx) + b(-qy) \in M$$

 $0 < r < d, r \in M \Rightarrow d$ —не наименьший положительный, противоречие аналогично,  $b \ \vdots \ d$ 

Докажем, что если k - общий делитель а и b, то  $k \stackrel{.}{.} d$ :

d = ax + by

 $a : k \Rightarrow ax : k \land b : k \Rightarrow by : k \Rightarrow ax + by : k \text{ Q.E.D.}$ 

**Замечание.** Линейное представление можно найти с помощью алгоритма Евклида

**Замечание.** Уравнение ax + by = c имеет решения  $\Leftrightarrow c : (a, b)$ 

## 0.3 Простые числа

**Определение 1.** числа а и b - взаимно простые, если (a,b) = 1

**Определение 2.** Числа  $a_1, a_2, \ldots, a_k$  называются взаимно простыми в совокупности, если  $(a_1, a_2, \ldots, a_k) = 1$ 

**Определение 3.** Числа  $a_1, a_2, \dots, a_k$  называются попарно взаимно промтыми, если любые два из них - взаимно простые

Пример. 6, 10, 15 - взаимно простые в совокупности, но не попарно

**Лемма 2.** Числа а и b взаимно просты  $\Leftrightarrow \exists x, y : ax + by = 1$ 

**Доказательство.**  $\Rightarrow$ : по теореме о линейном представлении НОД  $\Leftarrow$ : Пусть  $d=(a,b), d\neq 1$ . Тогда ax+by :  $d,1\not\!\!\!/ d$ . противоречие, Q.E.D.

**Свойство.** (взаимная простота с произведением) Если каждое из чисел  $a_1, a_2, \ldots, a_k$  взаимно просты с b, то  $a_1 \cdot a_2 \cdot \ldots \cdot a_k$  тоже взаимно просто с b

**Доказательство.** (Индукция) База  $\mathbf{k}=2$ . Докажем, что если  $a_1,a_2$  взачимно просты  $\mathbf{c}$  b, то  $a_1a_2$  взаимно просты  $\mathbf{c}$  b. По лемме (2):  $\exists x_1,y_1,x_2,y_2: a_1x_1+by_1=1, a_2x_2+by_2=1$ . Перемножим:

$$(a_1a_2)(x_1x_2) + b(a_1x_1y_2 + y_1a_2x_2 + by_1y_2) = 1$$

Получили линейное представление 1 через  $a_1a_2$  и  $\mathbf{d}\Rightarrow a_1a_2,b$  - взачимно просты

Переход  $k \to k+1$ 

 $\underline{a_1,a_2,\ldots,a_k},a_{k+1}$  взаимно просты с b

 $a_1, a_2, \dots, a_k$  взаимно просты с b  $\stackrel{\text{ИП для k}}{\Rightarrow} a_1 \cdots a_2 \cdot \dots \cdot a_k$ 

**Свойство.** 1. Пусть ab : c, а и с взаимно просты. Тогда a : c

2. Пусть a : b, a : c, b и с взаимно просты. Тогда a : bc

**Доказательство.** 1.  $\exists x, y : ax + cy = 1$ . Умножим на b:

$$\underset{\cdot}{(ab)}x+bcy=b$$

 $ab \vdots c$  — по условию  $\Rightarrow abx \vdots c \land bcy \vdots \Rightarrow b \vdots c$ 

2.  $a = bk, a = cm, \exists x, y : bx + cy = 1$ . Умножим на k:

$$k = \underset{a}{bkx} + cyk = ax + cyk = cmx + cyk \ \vdots \ c \Rightarrow k \ \vdots \ c$$

$$k = cz, a = bk = (bc)z : bc Q.E.D.$$

**Свойство.** Число р называется простым, если p>1 и у р нет натуральных делителей, кроме 1 и р

**Свойство.** Число n называется составным, если n > 1 и n - не простое

**Обозначение.** множество простых чисел - P

**Свойство.** число а составное  $\Leftrightarrow \exists b, c : a = bd, 1 < b, c < a$ 

**Доказательство.** 1.  $\Rightarrow$ :  $a \notin P$ , тогда у а есть делитель  $b: b \neq 1, b \neq a \Rightarrow 1 < b < a$ 

$$\exists c: a = bc, c = \frac{a}{b}, \frac{a}{a} < c < \frac{a}{1}$$

2. <br/>  $\Leftarrow: a = bc, 1 < b < a \Rightarrow$ у а есть делитель <br/>  $\neq 1, \neq a \Rightarrow a \notin P$  Q.E.D.

**Лемма 3.** У любого натурального числа, большего 1, есть хотя бы один протой делитель

### Доказательство. (Индукция)

- 1. База n=2, делителя 2
- 2. Переход. Предположим, что  $n > 2, \forall k : 1 < k < n$  у k есть простой делитель. Докажем, что у n есть простой делитель
  - (а) случай 1: n простое  $\Rightarrow n$  простой делитель n
  - (b) случай 2: n составное  $\Rightarrow$  у n есть делитель, n=km,1< k,m< n

По индукции:  $\exists p \in P : k : p \Rightarrow n : p$  Q.E.D.

Теорема 3. (Евклида) Множество простых чисел бесконечно

**Доказательство.** Пусть  $p_1, p_2, \ldots, p_k$  - все простые числа Положим  $N = p_1 \cdot p_2 \cdot \ldots \cdot p_k + 1$ , Тогда по лемме у N есть некий простой делитель,  $Np_1, p_2, \ldots, p_k$ , т.к.  $\Rightarrow 1 : p_i$  - невозможно Значит N - простое. Противоречие. Q.E.D.

**Теорема 4.** (Дирихле) Пусть (a, m) = 1. Тогда  $\exists$  бесконечно много простых чисел вида a + km (Доказательство слишком сложное)

## 0.4 Основная теорема арифметики

**Теорема 5.** Любое натуральное число, большее 1 можно представить в виде произведения простых чисел. С точностью представления до порядка сравнения.

Доказательство. 1. Существование: Индукция

- (a) База  $n=2,\,2=2$  разложение
- (b) Переход: Предположим, что все числа, меньшие n, раскладываются в произведение простых. Докажем для n.
  - і. случай 1: n простое, n=n разложение
  - іі. случай 2: n составное, тогда  $\exists p: p \in P, n : p, 1 <math>1 < \frac{n}{p} < n$  По инд. предположению  $\frac{n}{p}$  можно разложить:  $\frac{n}{p} = p_1 p_2 \cdot \ldots \cdot p_k \Rightarrow n = p \cdot p_1 p_2 \cdot \ldots \cdot p_k \Rightarrow$  существование доказано.

#### 2. Единственность.

```
Пусть n - наименьшее число, которое можно разложить двумя способами: n=p_1\cdot\ldots\cdot p_k, n=q_1\cdot\ldots\cdot q_m Если p_i=q_j для неких i,j, то \frac{n}{p_i}=\frac{n}{q_j} - тоже раскладывается двумя способами, n - не минимальное, противоречие \Rightarrow \forall i,j: p_i \neq q_j \Rightarrow p_i,q_j - взаимно простые
```

```
Далее: q_1 \neq p_1, q_2 \neq p_1, \dots, q_m \neq p_1 \Rightarrow q_1, p_1 — взаимно просты, q_2, p_1 — взаимно просты, \vdots \\ q_m, p_1 — взаимно просты, \exists \text{начит, } n = q_1 \cdot \dots \cdot q_m \not| p_1, \text{при этом } n = p_1 \cdot \dots \cdot p_k \vdots p_1 - противоречие, единственность доказана. Q.E.D.
```

```
Свойство. Пусть p \in P, a_1, \dots a_k \vdots p, тогда для некотрого a_i \vdots p Пусть не делится, тогда: a_1 = p_{11} \cdot p_{12} \cdot \dots a_2 = p_{21} \cdot p_{22} \cdot \dots \vdots Получаем: a_1 \cdot a_2 \cdot \dots a_k = p_{11} \cdot p_{12} \dots \Rightarrow противоречие. Q.E.D. делится на р
```