# Элементы теории чисел

Лектор: Королев Максим Александрович 7 ноября 2024 г.



Конспект: Кирилл Яковлев, 108 группа tg: @fourkenz

# Содержание

1	Делимость целых чисел	3
2	Наименьшее общее кратное и наибольший общий делитель (НО и НОД)	<b>K</b> 4
3	Алгоритм Евклида	6
4	Решение в целых числах линейного уравнения с двумя неизвестными	6
5	Простые числа	7
6	Мультипликативные функции	11
7	Непрерывные дроби	18
8	Теория сравнений	27
9	Сравнения с одним неизвестным 9.1 Сравнения первой степени	<b>34</b> 34

Введение. Следующие понятия считаются интуитивно ясными:

- 1. Понятие натурального ряда  $\mathbb{N} = \{1, 2, 3, 4, 5, \dots\}$ .
- 2. У каждого натурального числа n существует единственное натуральное число m=n+1 следующее за ним.
- 3. Понятие отрицательных чисел и нуля.
- 4. Понятие суммы, разности и произведения двух целых чисел.

**Аксиома.** Если  $M \subset \mathbb{N}$  обладает следующими свойствами:  $(1 \in M)$  и  $(\forall n \in M)$  выполнено  $n+1 \in M$ , то  $M=\mathbb{N}$ .

Следствие 1. Всякое непустое подмножество натурального ряда содержит минимальный элемент.

**Следствие 2.** Всякое непустое конечное подмножество натурального ряда содержит максимальный элемент.

Следствие 3. (Принцип математической индукции)

Если известно, что некоторое утверждение о натуральных числах выполнено для натурального числа a, а также из предположения о том, что утверждение верно при некотором n следует справедливость этого утверждения и для числа n+1, то это утверждение верно для всех натуральных чисел, больше или равных a.

## 1 Делимость целых чисел

**Определение 1.1.** Пусть  $a,b \in \mathbb{N}, b \neq 0$ . Говорят что a делится на b, если существует  $c \in \mathbb{Z}$ , такое, что a = bc.

Замечание. a называется делимым, а b называется делителем числа a. Запись  $b \mid a$  означает, что b делит a. Если b не делит a, то пишут  $b \nmid a$ .

**Лемма 1.1.** Пусть  $a, b, c \in \mathbb{Z}$ , тогда:

- 1.  $1 \mid a$ .
- 2.  $a \neq 0 \Rightarrow a \mid a$ .
- 3.  $a \mid b \Rightarrow a \mid bc$ .
- 4.  $a \mid b$  и  $b \mid c \Rightarrow a \mid c$ .

- 5.  $a \mid b$  и  $a \mid c \Rightarrow a \mid (b+c)$ .
- 6.  $a \mid b$  и  $b \neq 0 \Rightarrow |a| \leq |b|$ .

**Теорема 1.1.** Если  $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{N}$ , то существует единственная пара целых чисел q и r, такие, что a = bq + r, где  $0 \le r \le b - 1$ .

Доказательство. Докажем существование: Если a делится на b, то a = bc. В таком случае возьмем q = c, r = 0. Теперь пусть a не делится на b. Рассмотрим непустое множество M натуральных чисел, представимых в виде  $a-kb, k \in \mathbb{Z}$ , возьмем k = -(|a|+1), тогда  $a-kb = b(|a|+1)+a \ge b(|a|+1)-|a| \ge$  $1\cdot(|a|+1)-|a|=1\Rightarrow a-kb$  - натуральное. Значит, у M есть минимальный элемент a-kb. Возьмем q=k, r=a-kb=a-bq>1. Осталось показать, что  $0 \leq r \leq b-1$ . Предположим, что  $r \geq b$ . Если r=b, то a=bq+b=b(q+1)получаем противоречие, так как a не делится на b. Значит,  $r = b + m, m \ge 1$ . Получаем  $1 \leq m = r - b < r$ , при этом  $a = bq + r = bq + b + m = b(q+1) + m \Rightarrow$  $m = a - b(q+1) \Rightarrow m \in M$  и m < r, получаем противоречие, так как aне делится на b. Доказано, что  $r < b \Rightarrow$  представление a = bq + r - искомое. Докажем единственность: предположим, что для некоторого a и b имеются пары чисел с указанным свойством: q, r и  $q_1, r_1$ , причем  $0 \le r \le r_1 \le b-1$ . Тогда  $a = bq + r = bq_1 + r_1 \Rightarrow 0 \leq b(q - q_1) = r_1 - r$ . Значит, b делит разность  $r_1 - r$ . Допустим, что  $q \neq q_1$ , тогда по пункту 6 леммы 1.1 получаем  $b \leq r_1 - r$ и в то же время  $r_1 - r \le b - 1 < b$ . Получаем противоречие, поэтому  $q = q_1$ , следовательно, и  $r = r_1$ . 

# 2 Наименьшее общее кратное и наибольший общий делитель (НОК и НОД)

**Определение 2.0.**  $n \geq 2, a_1, \ldots, a_n \in \mathbb{N}$  пусть натуральное число k делится на каждое из этих чисел. Тогда k - общее кратное чисел  $a_1, \ldots, a_n$ .

Пусть  $a_1, \ldots, a_n$  - целые числа не все равные нулю. Натуральное число d называется общим делителем  $a_1, \ldots, a_n$ , если d делит каждое из этих чисел.

**Замечание.** Множество таких k непусто, в нем лежит, например, произведение всех этих чисел.

Множество таких d конечно: если  $a_i \neq 0$ , то d находится среди делителей числа  $a_i$ , (по пункту 6 леммы 1.1)  $d \leq |a_i|$ , значит числа d образуют конечное множество, оно непусто, так как содержит единицу.

**Определение 2.1.** Наименьшее натуральное число, делящееся на каждое из чисел  $a_1, \ldots, a_n$ , называют их наименьшим общим кратным, его обозначают  $[a_1, \ldots, a_n]$ .

**Теорема 2.1.** Каждое общее кратное натуральных чисел  $a_1, \ldots, a_n$  делится на их НОК.

Доказательство. Пусть M - общее кратное  $a_1, \ldots, a_n, K = [a_1, \ldots, a_n]$ . Поделим M на K с остатком:  $M = kq + r, 0 \le r \le k - 1 \le k$ . Допустим, что  $K \ne 0$ . По определению, всякое число  $a_i$  делит оба числа M и  $K \Rightarrow a_i$  делит разность k = M - qK, значит k является общим кратным для  $a_1, \ldots, a_n$ , но k < K, получаем противоречие, так как какое-то кратное оказалось меньше минимального. Значит, k = 0 и M = qK.

**Определение 2.2.** Наибольшее из натуральных чисел d, делящих каждое из чисел  $a_1, \ldots, a_n$ , называют наибольшим общим делителем  $a_1, \ldots, a_n$ , его обозначают  $(a_1, \ldots, a_n)$ .

**Определение 2.3.** Числа a и b называется взаимно простыми, если (a,b)=1. Числа  $a_1,\ldots,a_n$  называются взаимно простыми в совокупности, если  $(a_1,\ldots,a_n)=1$ . Числа  $a_1,\ldots,a_n$  попарно взаимно просты, если  $(a_i,a_j)=1$   $\forall i,j:1\leq i< j\leq n$ .

**Теорема 2.2.**  $[a,b] \cdot (a,b) = ab, \forall a,b \in \mathbb{N}.$ 

Доказательство. ab - общее кратное a и b. По теореме 2.1 ab делится на [a,b], то есть ab = c[a,b], где  $c \geq 1$  - натуральное число. Покажем, что a и b делятся на c. Действительно,  $a = \frac{ab}{[a,b]} \cdot \frac{[a,b]}{b} = c \cdot \frac{[a,b]}{b}$ ,  $b = \frac{ab}{[a,b]} \cdot \frac{[a,b]}{a} = c \cdot \frac{[a,b]}{a}$ , но оба числа  $\frac{[a,b]}{a}$  и  $\frac{[a,b]}{b}$  - натуральные, значит c - общий делитель a и b. Пусть теперь d - произвольный общий делитель a и b, тогда  $\frac{ab}{d} = a \cdot \frac{b}{d}$ , то есть число  $\frac{ab}{d}$  делится нацело на каждое из чисел a и b. По теореме a 1, оно делится на a 1, то есть a 2, a 3, a 4, a 6, a 6, a 7, a 6, a 7, a 6, a 7, a 6, a 8, a 7, a 6, a 8, a 7, a 8, a 8, a 9, a 9,

**Теорема 2.3.** Пусть  $a, b, c \in \mathbb{N}$ , причем  $a \mid bc$  и (a, b) = 1, тогда  $a \mid c$ .

Доказательство.  $(a,b)=1\Rightarrow$  (по теореме 2.2) bc делится нацело на [a,b]=ab, то есть bc=abm, где  $m\geq 1$  - натуральное число. Сократим обе части на b, получим c=am.

**Теорема 2.4.** Пусть  $\Delta = (a, b) \ge 1 \Rightarrow (\frac{a}{\Delta}, \frac{b}{\Delta}) = 1.$ 

Доказательство. Пусть  $m \in \mathbb{N}$  и  $m \mid \frac{a}{\Delta}, m \mid \frac{b}{\Delta}$  предположим, что  $m > 1 \Rightarrow cm = \frac{a}{\Delta}, dm = \frac{b}{\Delta} \Rightarrow \Delta cm = a, \Delta dm = b \Rightarrow \Delta m \mid a$  и  $\Delta m \mid b \Rightarrow \Delta m$  - общий делитель a и b. Но т.к. m > 1, то  $\Delta m > \Delta \Rightarrow \Delta = (a,b) \leq \Delta m$  - противоречие, поскольку  $\Delta$  - НОД  $\Rightarrow m = 1 \Rightarrow (\frac{a}{\Delta}, \frac{b}{\Delta}) = 1$ .

## 3 Алгоритм Евклида

**Лемма 3.1.** Пусть  $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{N}$  и  $b \mid a$ . Тогда (a, b) = b.

Доказательство. Пусть  $(a,b)=c\Rightarrow c\mid b\Rightarrow$  (по лемме 1.1)  $c\leq b$ , но  $b\mid a$ ,  $b\mid b\Rightarrow b$  - общий делитель a и  $b\Rightarrow b\leq c\Rightarrow b=c=(a,b)$ .

**Лемма 3.2.** Пусть  $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{N}, a = bq + r : r, q \in \mathbb{Z}, r \geq 0$ . Тогда (a, b) = (b, r).

Доказательство. Пусть  $\Delta=(a,b), \delta=(b,r)$ . Имеем  $\delta\mid b\Rightarrow \delta\mid bq, \delta\mid r\Rightarrow$  (лемма 1.1)  $\delta\mid bq+r=a\Rightarrow \delta\mid a, \delta\mid b\Rightarrow \delta$  - общий делитель a и  $b\Rightarrow \delta\leq \Delta$ .  $\Delta\mid b, \Delta\mid bq, \Delta\mid a\Rightarrow$  (лемма 1.1)  $\Delta\mid a-bq=r\Rightarrow \Delta$  - общий делитель b и  $r\Rightarrow \Delta\leq \delta\Rightarrow \Delta=\delta$ .

**Алгоритм.** Получаем, что при поиске НОД a и b, (a,b) можно заменять любой парой  $(b,r)=(b,a-bq), q\in\mathbb{Z}$ . Положим  $r_0=a,r_1=b$ . Выполняем деление с остатком:

$$r_0 = r_1 q_1 + r_2, 0 < r_2 < r_1 \Rightarrow (r_0, r_1) = (r_1, r_2)$$

$$r_1 = r_2 q_2 + r_3, 0 < r_3 < r_2 \Rightarrow (r_1, r_2) = (r_2, r_3)$$

$$r_2 = r_3 q_3 + r_4, 0 < r_4 < r_3 \Rightarrow (r_2, r_3) = (r_3, r_4)$$

$$\vdots$$

$$r_{n-2} = r_{n-1}q_{n-1} + r_n, 0 < r_n < r_{n-1} \Rightarrow (r_{n-2}, r_{n-1}) = (r_{n-1}, r_n)$$
  $r_{n-1} = r_nq_n$   $\Rightarrow (\text{лемма } 3.1)(r_{n-1}, r_n) = r_n \Rightarrow (a, b) = r_n$ 

# 4 Решение в целых числах линейного уравнения с двумя неизвестными

Рассмотрим уравнение (\*) ax + by = c, такое, что  $a, b, c \in \mathbb{Z}$ , a и b не равняются нулю одновременно.  $x, y \in \mathbb{Z}$  - неизвестные.

**Теорема 4.1.** (1) Уравнение (\*) разрешимо  $\Leftrightarrow \Delta = (a, b) \mid c$ .

(2) В случае разрешимости, множество решений этого уравнения бесконечно, все решения имеют вид  $x=x_0+\frac{b}{\Delta}t,y=y_0-\frac{a}{\Delta}t$ , где  $x_0,y_0$  - произвольное решение, а  $t\in\mathbb{Z}$ .

Доказательство. Докажем первый пункт:

- $(\Rightarrow)$  Если x,y решение, то  $\Delta\mid ax,\Delta\mid by\Rightarrow$  (лемма 1.1)  $\Delta\mid ax+by\Rightarrow\Delta\mid c$ .
- $(\Leftarrow)$  Не теряя общности, можем считать, что  $a \ge b \ge 0$ . Доказываем индукцией по сумме a+b.

База:  $a+b=1 \Rightarrow b=0$  и  $a=1 \Rightarrow$  уравнение имеет вид  $ax=c \Rightarrow x=c$ . Можем предъявить решение x=c,y=0. В этом случае  $\Delta=(1,0)\mid 1$ .

Шаг:  $n \ge 1$ , считаем, что утверждение доказано для всех уравнений с условием  $a \ge b \ge 0$ ,  $1 \le a+b \le n$ . Пусть ax+by=c, где  $a \ge b \ge 0$ ,

a+b=n+1 и  $\Delta=(a,b)\mid c\Rightarrow$  докажем, что есть хотя бы одно решение.

Пусть  $b = 0, ax = c, \Delta = (a, 0) = a, a \mid c \Rightarrow c = am \Rightarrow x = m, y = 0$  - решение. Пусть  $b \ge 1$ . Рассмотрим уравнение (a - b)X + bY = c,

 $a-b \ge 0, b \ge 1 > 0.$   $(a-b)+b = (a+b)-b = n+1-b \le n.$   $(a-b,b) = (a,b) \mid c$ 

 $\Rightarrow$  по предположению индукции есть целочисленное решение  $X_0, X_0$ .

 $(a-b)X_0 + bY_0 = c \Rightarrow aX_0 - b(Y_0 - X_0) = c \Rightarrow x = X_0, y = Y_0 - X_0$  решение.

Докажем второй пункт (проверим, что  $x_0, y_0$  - решение):

 $a(x_0 + \frac{b}{\Delta}t) + b(y_0 - \frac{a}{\Delta}t) = ax_0 + \frac{ab}{\Delta}t + ay_0 - \frac{ab}{\Delta}t = ax_0 + by_0$ . Обратно: пусть

 $x_0,y_0$  и x,y - различные решения.  $ax_0+by_0=c,ax+by=c$ 

 $\Rightarrow a(x - x_0) + b(y - y_0) = 0 \Rightarrow a(x - x_0) = b(y_0 - y). \ \Delta = (a, b)$ 

 $\Rightarrow a = \alpha \Delta, b = \beta \Delta \Rightarrow$  (теорема 2.4)  $(\alpha, \beta) = 1$ 

 $\Rightarrow \alpha \Delta(x - x_0) = \beta \Delta(y_0 - y) \Rightarrow \alpha(x - x_0) = \beta(y_0 - y)$ 

 $\Rightarrow \alpha \mid \beta(y_0 - y) \Rightarrow \alpha \mid (y_0 - y) \Rightarrow y_0 - y = \alpha t \Rightarrow \alpha(x - x_0) = \beta \alpha t$ 

 $\Rightarrow x - x_0 = \beta t.$ 

## 5 Простые числа

**Определение 5.1.** Натуральное число n > 1 называется простым, если оно имеет ровно два делителя: 1 и n. В противном случае это число называется составным.

Замечание. Единица не причисляется ни к простым, ни к составным.

7

**Лемма 5.1.** Наименьший делитель натурального числа n > 1, отличный от единицы - простое число.

Доказательство. Пусть  $d \mid n, 1 < d \le n$ , и d - наименьший с этими свойствами. Пусть d - составное. Тогда  $\exists k : k \mid d$  и 1 < k < d. По лемме  $1.1 \mid k \mid n$ , но 1 < k < d - противоречие с тем, что d - минимальный.

#### Теорема 5.1. Множество простых чисел бесконечно.

Доказательство. Пусть множество простых конечно:  $p_1 < p_2 < \dots < p_n$  - все простые числа. Рассмотрим число  $N = p_1 p_2 \dots p_n + 1$ . По лемме 5.1 наименьший делитель p > 1 числа N - простое число. Но p отлично от  $p_1 \dots p_k, p$  делит N нацело, а N при делении на каждое из  $p_1 \dots p_n$  дает остаток 1 - противоречие.

Пусть x>0, через  $\pi(x)$  обозначим количество простых чисел на отрезке [0,x]  $(\pi(x)$  - количество простых чисел не превосходящих x).

$$\pi(x) = \sum_{p \le x} 1$$

(Теорема 5.1)  $\Leftrightarrow \pi(x)$  - не ограничена сверху  $\Leftrightarrow \pi(x) \to +\infty$  при  $x \to +\infty$ . Гипотеза Лежандра:  $\pi(x) = \frac{x}{\ln x - C}$ , где C = 1,08366. Позднее Гаусс выдвинет более сложное и более точное предположение. Из доказательства теоремы Чебышева:  $\forall \varepsilon > 0 \exists x_0 = x_0(\varepsilon)$ , т.ч.  $\forall x \geq x_0$  выполнено неравенство:

$$(A - \varepsilon) \frac{x}{\ln x} < \pi(x) < (B + \varepsilon) \frac{x}{\ln x}$$
$$A = \ln(\frac{2^{\frac{1}{2}} 3^{\frac{1}{3}} 5^{\frac{1}{5}}}{30^{\frac{1}{30}}}), B = \frac{6}{5}A$$

Асимптотический закон распределения простых чисел:

$$\lim_{x \to +\infty} \left(\frac{\pi(x)}{\frac{x}{\ln x}}\right) = 1 \Leftrightarrow A = B = 1 \Leftrightarrow \pi(x) = (1 + \bar{o}(1)) \frac{x}{\ln x}$$

**Лемма 5.2.** Пусть N - составное число, p - наименьший простой делитель. Тогда  $p \leq \sqrt{N}$ .

Доказательство. N - составное  $\Rightarrow \exists a,b: 1 < a < N, 1 < b < N$  и ab = N. Значит  $a \mid N,b \mid N,p$  - наименьший  $\Rightarrow p \leq a,p \leq b \Rightarrow p^2 \leq ab = N$   $\Rightarrow p \leq \sqrt{N}$ .

**Решето Эратосфена.** Выписываем все числа от 2 до N, первое число в таблице - простое, это 2. Вычеркиваем все числа кратные 2, кроме нее самой. Первое невычеркнутое число после 2 - это 3 - значит оно простое. Вычеркиваем все числа, кратные 3, кроме самой 3. Первое невычеркнутое число после 3 - простое и т.д. После того как найдено наибольшее простое p не превосходящее  $\sqrt{N}$  и вычеркнуты все числа кратные p, в таблице останутся лишь простые числа, не превосходящие N и только они.

#### Теорема 5.2. (Основная теорема арифметики)

Каждое целое число, большее 1, раскладывается в произведение простых чисел, притом единственным способом (с точностью до порядка сомножителей).

#### Доказательство. Существование:

Индукция по n>1. Числа n=2, n=3 - простые, для них это утверждение справедливо. Пусть n>3, и допустим, что справедливость утверждения проверена для всех m< n. Если n - простое, то утверждение очевидно. Пусть n - составное. По лемме 5.1 его наименьший делитель - простое число  $\Rightarrow n=p_1k$ , но  $k=\frac{n}{p_1}\leq \frac{n}{2}< n$ . По предположению индукции  $k=p_2\dots p_r$ , где  $p_2,\dots,p_r$  - простые.  $\Rightarrow n=p_1k=p_1p_2\dots p_r$  - искомое разложение.

Единственность:

Пусть  $n=p_1\dots p_r=q_1\dots q_s$ , где  $p_i,q_i$  - простые числа и  $r\leq s$ . Тогда  $p_1\dots p_r=q_1a_1$ , где  $a_1=q_2\dots q_s\Rightarrow p_1\mid q_1a_1$ . Возможно два случая:

- 1)  $(p,q) > 1 \Rightarrow p_1 = q_1$ .
- 2)  $(p,q) = 1 \Rightarrow \text{(теорема 2.3)} \ p_1 \mid a_1 = q_2 \dots q_s, a_1 = q_2 a_2, a_2 = q_3 \dots q_s,$

 $p_1 \mid q_2 a_2 \Rightarrow$  либо  $p_1 = q_2$ , либо  $p_1 \mid a_2$  и т.д. Но  $a_1 > a_2 > \dots \geq 1 \Rightarrow$  на одном из шагов обязательно будет иметь место равенство  $p_1 = q_k, k \leq s$  (иначе оказалось бы, что  $p_1 \mid 1$ , а это невозможно). Итак,  $p_1$  совпадает с одним из чисел  $q_1, \dots, q_s$ . Будем считать, что  $p_1 = q_1 \Rightarrow p_2 \dots p_r = q_2 \dots q_s$  продолжаем рассуждение и получаем, что  $p_2$  совпадает с одним из  $q_2, \dots q_s$ , пусть  $p_2 = q_2$  и т.д. Если r < s после r шагов получили бы противоречивое равенство:  $1 = q_{r+1} \dots q_s$ 

$$\Rightarrow r = s$$
 и множества  $\{p_1, \dots, p_r\}$  и  $\{q_1, \dots, q_s\}$  совпадают.

**Замечание.**  $n>1, n=q_1\dots q_s\Rightarrow n$  можно записать в виде  $n=p_1^{\alpha_1}\dots p_k^{\alpha_k},$   $p_1< p_2<\dots < p_k$  - каноническое разложение n на простые сомножители.

**Определение 5.2.** Пусть  $n = p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k}, p$  - простое. Тогда

$$u_p(n) = \begin{cases} 0, \text{ если } p \nmid n, \\ \alpha, \text{ если} p = p_i. \end{cases}$$

## **Лемма 5.3.** (Свойства $\nu_p(n)$ )

- 1. Для любых целых чисел a, b > 1 и любого простого p справедливо равенство:  $\nu_p(ab) = \nu_p(a) + \nu_p(b)$ .
- 2. Пусть m,n>1 целые числа, тогда  $m\mid n\Leftrightarrow \nu_p(m)\leq \nu_p(n)$  для любого простого p.

#### Доказательство.

- 1. При перемножении степеней с одинаковыми основаниями, их показатели складываются.
- $2.(\Rightarrow)$  Пусть  $n = km \Rightarrow \nu_p(n) = \nu_p(k) + \nu_p(m) \ge \nu_p(m)$ .
  - $(\Leftarrow)$  Все разности  $\nu_p(n)-\nu_p(m)$  целые неотрицательные. Рассмотрим число:

$$k = \prod_{n} p^{\nu_p(n) - \nu_p(m)}$$

Если k=1, то  $\nu_p(n)=\nu_p(m)$  для всех p и m=n. В силу основной теоремы арифметики, в этом случае  $m \mid n$ . Пусть k > 1, тогда в силу пункта 1:

$$km = \prod_{p} p^{\nu_p(n) - \nu_p(m)} \cdot \prod_{p} p^{\nu_p(m)} = \prod_{p} p^{\nu_p(n)} = n$$

то есть  $m \mid n$ .

**Лемма 5.4.** Для любых  $a, b \in \mathbb{N}$  справедливы равенства:

$$[a,b] = \prod_{p} p^{\max(\nu_p(a),\nu_p(b))}$$
$$(a,b) = \prod_{p} p^{\min(\nu_p(a),\nu_p(b))}$$

$$(a,b) = \prod_{p} p^{\min(\nu_p(a),\nu_p(b))}$$

 $\mathcal{A}$ оказательство. Обозначим  $K=[a,b],\, N=\prod_{r}p^{\max(\nu_p(a),\nu_p(b))}$  поскольку

 $u_p(a) \leq \nu_p(N), \, \nu_p(b) \leq \nu_p(N), \, \text{то } a \text{ и } b \text{ делят } N \text{ в силу леммы } 5.3. \, \text{Значит } N \text{ - об-}$ щее кратное чисел a и b. С другой стороны, поскольку a и b делят K, то по лемме 5.3 имеем  $\nu_p(a) \le \nu_p(K), \nu_p(b) \le \nu_p(K),$  так что  $\nu_p(K) \ge \max(\nu_p(a), \nu_p(b)) =$  $\nu_p(N)$  для любого простого p. Значит,  $N\mid K$ , но  $N\leq K\Rightarrow N=K$ . Вторая часть утверждения следует из первой, если воспользоваться равенством

$$(a,b) = \frac{ab}{[a,b]}$$

и тем, что  $x + y = \max(x, y) + \min(x, y) \ \forall x, y \in \mathbb{R}$ .

## 6 Мультипликативные функции

Обозначения и пояснения:

- 1. Обозначение  $\sum\limits_{d|n} f(d)$  сумма значений функции f по всем делиителям d числа n.
- 2. Двойная сумма вычисляется следующим образом:

$$\sum_{m=1}^{M} \sum_{n=1}^{N} g(mn) = \sum_{n=1}^{N} g(1,n) + \sum_{n=1}^{N} g(2,n) + \dots + \sum_{n=1}^{N} g(M,n)$$

**Определение 6.1.** Функция f, определенная на множестве  $\mathbb{N}$  называется мультипликативной, если для любых взаимно простых  $a,b\in\mathbb{N}$  выполнено равенство:

$$f(ab) = f(a)f(b)$$

**Теорема 6.1.** (Простейшие свойтсва мультипликативных функций) Пусть f,g - мультипликативные функции. Тогда:

- 1. Если  $f \not\equiv 0$ , то f(1) = 1.
- 2. Если  $n = p_1^{\alpha_1} \dots p_r^{\alpha_r}$  каноническое разложение n, то  $f(n) = f(p_1^{\alpha_1}) \dots f(p_r^{\alpha_r})$ .
- 3. Функция h, определенная для любого  $n \in \mathbb{N}$  равенством h(n) = f(n)g(n) мультипликативна.

Доказательство. 1. Так как  $f \not\equiv 0$ , то  $\exists a \in \mathbb{N} : f(a) \not= 0$ . Тогда  $f(a) = f(a \cdot 1) = f(a)f(1) \Rightarrow f(1) = 1$ .

2. 3. Напрямую следует из определения.

Для исседование дальнейших свойств мультипликативных функций потребуется несколько вспомогательных лемм

**Лемма 6.1.** Пусть p - простое число,  $r \geq 2$  и пусть целые числа  $a_1, \ldots, a_r$  попарно взаимно просты, причем  $p \mid a_1 \ldots a_r$ . Тогда найдется номер  $1 \leq s \leq r$  такой, что  $p \mid a_s$ .

Доказательство. Индукция по r. Если r=2, то это есть очевидно следствие теоремы 2.3. Пусть  $m\geq 3$  и утверждение доказано для всех  $r\leq m-1$ . Пусть  $a_1,\ldots a_m$  попарно взаимно просты и  $p\mid a_1\cdot\ldots\cdot a_m$ . Полагая  $a=a_1\cdot\ldots\cdot a_{m-1}$ 

будем иметь:  $p \mid aa_m$ . Если (p,a) = 1, то  $p \mid a_m$  по теореме 2.3. Пусть (p,a) > 1. Так как p - простое, то (p,a) = p и p делит некоторый сомножитель  $a_s$ :  $1 \le s \le m-1$ .

**Лемма 6.2.** Пусть  $b \mid a$  и  $c \mid a$ , причем (b, c) = 1. Тогда  $bc \mid a$ .

Доказательство. Из условия следует, что a - общее кратное b и c. По теореме 2.1 a делится на [b,c], по теореме 2.2 [b,c]=bc.

**Следствие.** Пусть  $r \ge 2$ , и пусть целые числа  $b_1 \dots b_r$  попарно взаимно просты, причем  $b_1 \mid a, \dots, b_r \mid a$ . Тогда  $b_1 \dots b_r \mid a$ .

Доказательство. Индукция по r. Если r=2, получаем утверждение леммы. Пусть  $m\geq 3$  и утверждение доказано для всех  $r\leq m-1$ . Пусть  $b_1,\ldots b_m$  попарно взаимно просты и каждое из них делит a. В силу предложения индукции, a делится на произведение  $b=b_1\ldots b_{m-1}$ . Заметим, что  $(b,b_m)=1$ . Действительно, в противном случае найдется простое число p, делящееся как на  $b_m$  так и на b. По лемме 6.1 p будет делить и некоторые  $b_\xi: 1\geq \xi\geq m-1$ . Следовательно  $(b_m,b_\xi)\geq p>1$ , что противоречит условию. Так как a делится на b и  $b_m$ , и  $(b,b_m)=1$ , то в силу леммы 6.2 a делится на  $bb_m=b_1\ldots b_m$ .

**Лемма 6.3.** Пусть числа a и b взаимно просты, и пусть  $d_1$  и  $d_2$  пробегают соответственно множества всех делителей a и b. Тогда величина  $d=d_1d_2$  пробегает без повторений всё множество делителей числа ab.

Доказательство.

- 1. Если  $d_1 \mid a, d_2 \mid b$ , то  $a = kd_1, b = md_2$  при некоторых  $k, m \in \mathbb{Z}$ , так что  $ab = kmd_1d_2$ , то есть  $d_1d_2$  делитель ab.
- 2. Допустим, что  $d_1d_2 = \delta_1\delta_2$  для некоторых чисел  $d_1, \delta_1$  делящих a и некоторых чисел  $d_2, \delta_2$ , делящих b. Очевидно, что  $(d_1, \delta_2) = 1$ , так как в противном случае нашлось бы простое p, делящееся одновременно и a и b, что невозможно. Но  $d_1 \mid \delta_1\delta_2$  по теореме 2.3  $d_1 \mid \delta_1$  и, следовательно  $d_1 \leq \delta_1$ . Аналогично доказывается, что  $\delta_1 \mid d_1$  и  $\delta_1 \leq d_1$ . Значит  $d_1 = \delta_1, d_2 = \delta_2$ , то есть все произведения  $d_1$  и  $d_2$  различны.
- 3. Докажем, наконец, что всякий делитель d числа ab встретится среди произведений  $d_1d_2$ . Если d=1, то это очевидно. Пусть  $d\geq 2$  и  $p_1^{\alpha_1}\dots p_r^{\alpha_r}$  - каноническое разложение d. Число  $q_1=p_1^{\alpha_1}\mid ab$ . Из теоремы 2.3 следует, что  $q_1$  делит либо a, либо b (но не оба сразу). То же верно и для чисел  $q_\xi=p_\xi^{\alpha_\xi}, \xi=2,3,\ldots,r$ . Пусть, для определенности,  $q_1,\ldots,q_t$  - все

сомножители, делящие a, и  $q_{t+1},\ldots,q_r$  - все сомножители, делящие b. По следствию леммы 6.2 произведение  $d_1=q_1\ldots q_t$  делит a, произведение  $d_2=q_{t+1},\ldots,q_r$  делит b, но  $d_1d_2=d$ .

**Теорема 6.2.** Пусть функция f мультипликативна. Тогда функция F, определенная при любом  $n \in \mathbb{N}$  равенством:

$$F(n) = \sum_{d|n} f(d)$$

мультипликативна.

Доказательство. Пусть (a,b)=1. По лемме 6.3, все делители ab получим без повторений, рассмотрев все произведения  $d=d_1d_2$ , где  $d_1\mid a,\,d_2\mid b$ . Значит

$$F(ab) = \sum_{d|ab} f(d) = \sum_{d_1|a} \sum_{d_2|b} f(d_1d_2) = \sum_{d_1|a} \sum_{d_2|b} f(d_1)f(d_2) =$$

$$= (\sum_{d_1|a} f(d_1))(\sum_{d_2|b} f(d_2)) = F(a)F(b).$$

Взаимная простота  $d_1$  и  $d_2$  очевидна.

**Следствие.** Если  $p_1^{\alpha_1}\dots p_r^{\alpha_r}$  - каноническое разложение n, а F - функция из условия теоремы, то

$$F(n) = \prod_{i=1}^{r} (1 + f(p_i) + f(p_i^2) + \dots + f(p_i^{\alpha_i}))$$

(при условии что  $f \not\equiv 0$ ).

**Определение 6.2.** Функция Мебиуса  $\mu(n)$  определяется равенствами:

$$\mu(n) = \begin{cases} 1, & \text{если } n = 1, \\ 0, & \text{если } n \text{ делится на квадрат простого числа,} \\ (-1)^k, & \text{если } n = p_1 \dots p_k - \text{различные простые числа.} \end{cases}$$

Примеры:  $\mu(2) = (-1)^1 = -1, \mu(3) = -1, \mu(4) = 0, \mu(5) = -1, \mu(6) = (-1)^2 = 1, \mu(7) = -1, \mu(8) = \mu(9) = 0, \mu(10) = (-1)^2 = 1 \ n = p_1 \dots p_k,$   $m = q_1 \dots q_r, \ (m, n) = 1 \Rightarrow mn = p_1 \dots p_k q_1 \dots q_r \Rightarrow \mu(mn) = (-1)^{k+r} = (-1)^k (-1)^r = \mu(m)\mu(n). \ p$  - простое  $\Rightarrow \mu(p) = -1, \mu(p^2) = 0, \mu(p^3) = 0, \dots$ 

Теорема 6.3. (Основное свойство функции Мебиуса)

$$\sum_{d|n} \mu(d) = \begin{cases} 1, \text{ если } n = 1, \\ 0, \text{ во всех остальных случаях.} \end{cases}$$

Доказательство. Пусть  $F(n) = \sum_{d|n} \mu(d) \Rightarrow$  (По теореме 6.2) F - мультипликативна. Пусть p - простое,  $n = p^{\alpha}, \alpha \geq 1 \Rightarrow F(p^{\alpha}) = \sum_{d|p^{\alpha}} \mu(d) = \mu(1) + \mu(p) + \mu(p^2) + \dots + \mu(p^{\alpha}) = 1 - 1 = 0.$ 

Определение 6.3. Функция Эйлера  $\varphi(n)$  определяется для натурального n как количество чисел m с условиями  $1 \le m \le n$ , таких, что (m,n)=1

Примеры. 
$$\varphi(1)=1,\ \varphi(2)=1,\ \varphi(3)=1+1+0=2,\ \varphi(4)=1+0+1+0=2,$$
  $\varphi(5)=1+1+1+1+0=4,\ \varphi(6)=1+0+0+1+0=2$ 

**Теорема 6.4.** Функция Эйлера  $\varphi$  мультипликативна. Кроме того, если  $p_1, \ldots, p_k$  - все различные делители n, тогда:

$$\varphi(n) = n \prod_{p|n} (1 - \frac{1}{p}) = n(1 - \frac{1}{p_1}) \dots (1 - \frac{1}{p_k})$$

Доказательство. Надо подсчитать число тех m, для которых (m,n)=1. По теореме 6.3

$$\sum_{d|(m,n)} \mu(d) = \begin{cases} 1, & \text{если } (m,n) = 1, \\ 0, & \text{иначе.} \end{cases}$$
 
$$\Rightarrow \varphi(n) = \sum_{1 \leq m \leq n} \sum_{d|(m,n)} \mu(d) = \sum_{d|n} \mu(d) \sum_{d \leq m \leq n, d|m} 1$$
 
$$1 \leq m = kd \leq n \Rightarrow 1 \leq k \leq \frac{n}{d}$$
 
$$\Rightarrow \sum_{d|n} \mu(d) \sum_{d < m < n, d|m} 1 = \sum_{d|n} \mu(d) \frac{n}{d} = n \sum_{d|n} \frac{\mu(d)}{d}$$

Функции  $\mu(d)$  и  $\frac{1}{d}$  - мультипликативные  $\Rightarrow \frac{\mu(d)}{d}$  - мультипликативна  $\Rightarrow$  по теореме  $6.2 \Rightarrow \sum_{d|n} \frac{\mu(d)}{d}$  - мультипликативна  $\Rightarrow \varphi(n)$  - мультипликативна.

$$n=p^{\alpha},\ p$$
 - простое,  $\alpha\geq 1$ 

$$\Rightarrow \varphi(p^{\alpha}) = p^{\alpha} \sum_{d|p^{\alpha}} \frac{\mu(d)}{d} = p^{\alpha} \left( \frac{\mu(1)}{1} + \frac{\mu(p)}{p} + \frac{\mu(p^{2})}{p^{2}} + \dots + \frac{\mu(p^{\alpha})}{p^{\alpha}} \right) =$$

$$= p^{\alpha} \left( 1 + \frac{\mu(p)}{p} \right) = p^{\alpha} \left( 1 + \frac{1}{p} \right)$$

 $n = p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k} \Rightarrow \varphi(n) = \varphi(p_1^{\alpha_1}) \dots \varphi(p_k^{\alpha_k}) = p_1^{\alpha_1} (1 - \frac{1}{p_1}) \dots p_k^{\alpha_k} (1 - \frac{1}{p_k}) =$   $= p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k} (1 - \frac{1}{p_1}) \dots (1 - \frac{1}{p_k}) = n \prod_{p|n} (1 - \frac{1}{p}).$ 

**Теорема 6.5.** (Формула обращения Мебиуса) Пусть  $\forall n \geq 1$  функции f и g связаны соотношением

$$f(n) = \sum_{d|n} g(d) \tag{1}$$

Тогда  $\forall n \geq 1$  выполнено равенство

$$g(n) = \sum_{d|n} \mu(d) f(\frac{n}{d}) \tag{2}$$

Обратно, если  $\forall n \geq 1$  f и g связаны соотношением (2), то  $\forall n \geq 1$  верно (1).

Доказательство. (⇒) Пусть выполнено (1), преобразуем величину

$$\sum_{d|n} \mu(d) f(\frac{n}{d}) = \sum_{d|n} \mu(d) \sum_{\delta \mid \frac{n}{d}} g(\delta) = \sum_{d\delta \mid n} \mu(d) g(\delta) = \sum_{\delta \mid n} g(\delta) \sum_{d \mid \frac{n}{\delta}} \mu(d) =$$

$$= (\text{по теореме 6.3}) g(n).$$

Пояснение:

$$\sum_{d|\frac{n}{\delta}}\mu(d) = \begin{cases} 1, \text{ если } \frac{n}{\delta} = 1, \\ 0, \text{ если } \frac{n}{\delta} > 1. \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} 1, \text{ если } n = \delta, \\ 0, \text{ если } n > \delta. \end{cases}$$

 $(\Leftarrow)$  Пусть есть (2), преобразуем

$$\sum_{d|n} \mu(d) f(\frac{n}{d}) = \sum_{d|n} \sum_{\delta \mid d} \mu(\delta) f(\frac{d}{\delta}) =$$
 
$$(\delta \mid d \Rightarrow d = \Delta \delta \Rightarrow \frac{d}{\delta} = \Delta)$$
 
$$= \sum_{\Delta \delta \mid d} \mu(\delta) f(\Delta) = \sum_{\Delta \mid n} f(\Delta) \sum_{\delta \mid \frac{n}{\Delta}} \mu(\delta) = \text{(по теореме 6.3) } f(n)$$

Следствие.

$$\sum_{d|n} \varphi(n) = n$$

Доказательство. Выше доказали, что

$$\varphi(n) = \sum_{d|n} \mu(d) \frac{n}{d}$$

это равенство (2), где  $g(n) = \varphi(n), f(k) = k$ . По формуле обращения Мебиуса, для этих функций выполнено (1):  $f(n) = n = \sum_{d|n} g(n) = \sum_{d|n} \varphi(n)$ 

**Определение 6.4.** Функция делителей  $\tau(n)$  определяется, как число делителей натурального  $n \geq 1$ .

$$\tau(n) = \sum_{d|n} 1.$$

**Замечание.**  $f(1) \equiv 1$  - мультипликативна  $\Rightarrow$  (по теореме 6.2)  $\tau(n)$  - мультипликативна.

**Утверждение 6.1.**  $n = p^{\alpha}$ , p - простое.

$$\tau(p^{\alpha}) = \sum_{d|p^{\alpha}} 1 = \alpha + 1$$

$$n = p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k} \Rightarrow \tau(n) = (\alpha_1 + 1)(\alpha_2 + 1) \dots (\alpha_k + 1).$$

**Определение 6.5.**  $\sigma(n)$  - сумма делителей числа  $n \geq 1$ 

$$\sigma(n) = \sum_{d|n} d$$

Примеры.  $\sigma(6) = 1 + 2 + 3 + 6 = 12$ , p - простое  $\Rightarrow \sigma(p) = p + 1$ .

Из теоремы 6.2 следует мультипликативность  $\sigma(n)$ .

$$n = p^{\alpha} \Rightarrow \sigma = 1 + p + p^2 + \dots p^{\alpha} = \frac{p^{\alpha+1}-1}{p-1}.$$

Если 
$$n = p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k} \Rightarrow \sigma(n) = \sigma(p_1^{\alpha_1}) \dots \sigma(p_k^{\alpha_k}) = \prod_{s=1}^r \frac{p_1^{\alpha_s+1}-1}{p_s-1} = \prod_{p^{\alpha}||n|} \frac{p^{\alpha+1}-1}{p-1}$$

**Замечание.** Функции  $\tau(n)$  и  $\sigma(n)$  - частный случай функции  $\sigma_{\beta}(n)$ ,  $\beta$  - любое вещественное число.  $\sigma_{\beta}(n) \sum_{d|n} 1 = \tau(n), \ \sigma_{1}(n) = \sigma(n).$ 

Упражнение: Доказать, что  $\sigma(n) + \varphi(n) = n\tau(n)$  имеет место  $\Leftrightarrow n$  - простое.

**Определение 6.6.** Делитель d числа n называется собстввенным, если d < n.

**Определение 6.7.** Число n называется совершенным, если оно равно сумме своих собственных делителей:  $n = \sigma(n) - n \Leftrightarrow \sigma(n) = 2n$ 

Примеры.  $\sigma(6) = 12 = 6 \cdot 2$ ,  $\sigma(28) = 56 = 2 \cdot 28$ .

#### **Теорема 6.6.** (Эйлер)

Четное число является совершенным  $\Leftrightarrow$  когда оно имеет вид  $2^{p-1}(2^p-1)$ , где p и  $2^p-1$  - простые числа. (без доказательства)

Простые числа вида  $M_p=2^p-1$ , где p - простое, называются простыми Мерсена. Сейчас известно 51 простое число Мерсена. Самое большое из них отвечает простому p=82589933. В записи  $M_p$  - 24862048 цифр. (результат получен 21.12.2018) Неизвестно, конечно или нет множество простых Мерсена. Гипотеза: если  $\pi_M(x)$  - число простых Мерсена не превосходящих x, то  $\pi_M(x) \approx \ln \ln x$ . Неизвестно, существуют или нет нечетные совершенные числа. Если N - нечетное совершенное число, то

- (1)  $N > 10^{1500} (2012 \text{ r.})$
- (2) Наибольший простой делитель N превосходит  $10^8$  (2008г.)
- (3) Второй по величине простой делитель N превосходит  $10^4$  (1999г.)
- (4) Пусть  $k \ge 1$ . Тогда имеется не более чем  $2^{4^k}$  несчетных совершенных чисел, имеющих ровно k различных простых делителей. (2003г.)

**Определение 6.8.** Числа a и b (1 < a < b) называются дружественными, если (a) a есть сумма собственных делителей b, (b) число b - сумма собственных делителей a:  $\begin{cases} \sigma(b) - b = a, \\ \sigma(a) - a = b. \end{cases} \Leftrightarrow \sigma(a) = \sigma(b) = a + b.$ 

## **Примеры.** (ЕЩЕ НЕ ГОТОВО)

Неизвестно, конечно или нет множество дружественных пар чисел. Сейчас извество 1229319267 таких пар. Пусть A(x) - число дружественных пар с  $a \le x$ .  $\frac{A(X)}{x} \to 0$  при  $x \to \infty$  (П. Эрдеш 1955г.)

## 7 Непрерывные дроби

**Пример.** Заметим, что  $43 = 19 \cdot 2 + 5$ ,  $19 = 5 \cdot 3 + 4$ . Рассмотрим дробь:

$$\frac{a}{b} = \frac{19}{43} = \frac{1}{\frac{43}{19}} = \frac{1}{\frac{2 \cdot 19 + 5}{19}} = \frac{1}{2 + \frac{5}{19}} = \frac{1}{2 + \frac{1}{\frac{19}{5}}} = \frac{1}{2 + \frac{1}{\frac{19}{5}}} = \frac{1}{2 + \frac{1}{\frac{1}{5 \cdot 3 + 4}}} = \frac{1}{\frac{5 \cdot 3 + 4}{5}} = \frac{1}{2 + \frac{1}{\frac{1}{3 + \frac{1}{5}}}} = \frac{1}{2 + \frac{1}{\frac{1}{1 + \frac{1}{4}}}}$$

**Определение 7.1.** Непрерывной (цепной) дробью будем называть выражение вида:

$$[q_0; q_1, q_2, \dots q_n] = q_0 = \frac{1}{q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_n}}} \quad (*)$$

**Теорема 7.1.** Пусть a - целое, b - натуральное и пусть (a,b)=1. Пусть кроме того,  $q_0,q_1,\ldots,q_n$  - все неполные частные, возникающие при отыскании (a,b) с помощью алгоритма Евклида. Тогда число  $\alpha=\frac{a}{b}$  разлагается в непрерывную дробь вида (\*).

Доказательство. Доказательство следует из цепочки равненств:

$$a = bq_0 + r_1,$$

$$b = r_1q_1 + r_2,$$

$$r_1 = r_2q_2 + r_3,$$

$$\vdots$$

$$r_{n-2} = r_{n-1}q_{n-1} + r_n$$

Получаем:

$$\frac{a}{b} = q_0 + \frac{r_1}{b} = q_0 + \frac{1}{\frac{b}{r_1}} = q_0 + \frac{1}{\frac{r_2}{r_1}} = q_0 + \frac{1}{\frac{1}{q_1 + \frac{1}{r_2}}} = q_0 + \frac{1}{\frac{1}{q_1 + \frac{1}{r_2}}} = q_0 + \frac{1}{\frac{1}{q_1 + \frac{1}{r_2}}} = \dots$$

Собирая полученые равенства вместе приходим к (\*).

#### Пример.

$$a=37,\ b=8,$$
  $37=8\cdot 4+5,$   $8=5\cdot 1+3,$   $5=3\cdot 1+2,$   $\Rightarrow \alpha=\frac{37}{8}=[4;1,1,1,2].$   $3=2\cdot 1+1,$   $2=1\cdot 2.$ 

**Определение 7.2.** Величины  $q_0, q_1, \ldots, q_n$  в разложении числа  $\alpha = \frac{a}{b}$  из теоремы 7.1 называется неполным частным b в разложении  $\alpha$  в непрерывную дробь.

Дроби

$$\delta_0 = q_0$$

$$\delta_1 = q_0 + \frac{1}{q_1}$$

$$\delta_2 = q_0 + \frac{1}{q_1 + \frac{1}{q_2}}$$
:

называются подходящими дробями.

## Пример.

$$q_0 = 4, \ q_1 = 1, \ q_2 = 1, \ q_3 = 1, q_4 = 2.$$

Тогда

$$\delta_0 = 4$$

$$\delta_1 = 4 + \frac{1}{1} = 5$$

$$\delta_2 = 4 + \frac{1}{1 + \frac{1}{1}} = 4 + \frac{1}{2} = \frac{9}{2}$$

$$\delta_3 = 4 + \frac{1}{1 + \frac{1}{1}} = 4 + \frac{2}{3} = \frac{14}{3}$$

$$1 + \frac{1}{1}$$

Пусть  $\alpha$  - число, не являющееся рациональным (такие числа будем называть иррациональными). Тогда для  $\alpha$  тоже можно построить разложение в непрерывную дробь. Это разложение будет бесконечным (в отличии от рационального  $\alpha = \frac{a}{b}$ ), поэтому такое построение требует определенной аккуратности и проводится в несколько шагов. На первом шаге строятся подходящие дроби, отвечающие числу  $\alpha$ , затем исследуются их свойства. В итоге доказывается сходимость последовательности подходящих дробей к числу  $\alpha$ , что и завершает построение.

Этап первый:

Определим целое  $q_0$  так, чтобы выполнялись неравенства:

$$q_0 < \alpha < q_0 + 1$$

и положим  $\alpha_0 = \alpha$ , так что

$$q_0 < \alpha_0 < q_0 + 1$$

но тогда  $\alpha_0 = q_0 + \beta_0$ , где  $0 < \beta_0 < 1$  и, следовательно,

$$\alpha_1 = \frac{1}{\beta_0} > 1$$

И

$$\alpha_0 = q_0 + \frac{1}{\alpha_1}$$

Число  $\alpha_1$ , очевидно, иррационально, определим по нему целое число  $q_1$  так, чтобы выполнялись неравенства:

$$q_1 < \alpha_1 < q_1 + 1$$

но  $\alpha_1>1$ , так что  $q_1\geq 1$ , т.е.  $q_1$  - натуральное. Далее

$$\alpha_1 = q_1 + \beta_1$$

где  $0 < \beta_1 < 1$  и следовательно

$$\alpha_2 = \frac{1}{\beta_1} > 1, \ \alpha_1 = q_1 + \frac{1}{\alpha_2}, \ \alpha_0 = q_0 + \frac{1}{q_1 + \frac{1}{\alpha_2}}$$

Число  $\alpha_2$  также иррационально. Повторяя это процесс далее, получим бесконечные последовательности иррациональных чисел  $\alpha_1,\alpha_2,\ldots,\alpha_\xi,\ldots$  (причем  $\alpha_\xi>1$  для всех  $\xi$ ) и натуральных чисел  $q_1,\ldots,q_\xi$  таких, что

$$q_{\xi} = [\alpha_{\xi}]$$
 и  $\alpha_{\xi} = q_{\xi} + \frac{1}{\alpha_{\xi} + 1}$ 

Величины  $q_0, q_1, q_2, \ldots$  станем называть неполными частными разложения  $\alpha$  в непрерывную дробь. Несложно видеть, что при любом  $\xi$  справедливо равенство

$$\alpha = q_0 + \frac{1}{q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_{\xi-1} + \frac{1}{\alpha_{\xi}}}}}$$

Определим по этим числам последовательность подходящих дробей  $\delta_{\xi},$   $\xi=0,1,\dots$  равенствами

$$\delta_0 = q_0, \quad \delta_1 = q_0 + \frac{1}{q_1}, \quad \delta_2 = q_0 + \frac{1}{q_1 + \frac{1}{q_2}}, \quad \dots$$

$$\delta_{\xi} = q_0 + \frac{1}{q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_2}}}$$

$$\vdots \quad \vdots \quad \vdots \quad \vdots$$

$$q_2 + \frac{1}{q_{\xi-1} + \frac{1}{\alpha_{\xi}}}$$

Выпишем первые три такие дроби:

$$\delta_0 = q_0, \quad \delta_1 = \frac{q_0 q_1 + 1}{q_1}, \quad \delta_2 = \frac{q_0 q_1 q_2 + q_0 + q_2}{q_1 q_2 + 1}$$

обозначим их еще так:

$$\delta_0=rac{P_0}{Q_0},$$
 где  $P_0=q_0,\ Q_0=1$   $\delta_1=rac{P_1}{Q_1},$  где  $P_1=q_0q_1+1,\ Q_1=q_1$ 

$$\delta_2 = \frac{P_2}{Q_2}$$
, где  $P_2 = q_0 q_1 q_2 + 1$ ,  $Q_2 = q_1 q_2 + 1$ 

посмотрим как эти величины связаны между собой:

$$P_1 = q_1 P_0 + 1, \quad Q_1 = q_1 Q_0 + 0$$

$$P_2 = q_2(q_0q_1+1) + q_0 = q_2P_1 + P_0, \quad Q_2 = q_2Q_1 + Q_0$$

Введем (формально) величины  $P_{(-1)}=1, Q_{(-1)}=0$  (к подходящим дробям они не имеют отношения: выражение  $\frac{P_{(-1)}}{Q_{(-1)}}=\frac{1}{0}$  не определено)

Тогда равенства для  $P_1, Q_1, P_2, Q_2$  запишутся единообразно:

$$P_{\xi} = q_{\xi} P_{\xi-1} + P_{\xi-2}, \quad Q_{\xi} = q_{\xi} Q_{\xi-1} + Q_{\xi-2} \quad (\xi = 1, 2)$$

Оказывается, эти соотношения верны и для всех  $\xi \geq 3$ . Чтобы аккуратно доказать их поступим следующим образом. Этап второй:

Пусть даны переменные  $x_0, x_1, x_2, \dots x_{\xi}, \dots$  произвольной природы (не обязательно целые числа). Рассмотрим величины  $P_{\xi}$  и  $Q_{\xi}$ , определенные рекуррентными соотношениями

$$\begin{cases}
P_{\xi} = x_{\xi} P_{\xi-1} + P_{\xi-2} \\
Q_{\xi} = x_{\xi} Q_{\xi-1} + Q_{\xi-2}
\end{cases}$$
(3)

ясно, что  $P_{\xi}$  и  $Q_{\xi}$  - некоторые многочлены от переменных  $x_1,\dots x_{\xi},\dots$ , например:  $P_3-x_3P_2+P_1=x_3(x_0x_1x_2+x_0+x_2)+x_0x_1+1=x_0x_1x_2x_3+x_0x_1+x_0x_3+x_2x_3+1$ , положим также  $h_{\xi}=P_{\xi}Q_{\xi-1}-P_{\xi-1}Q_{\xi}$ .

**Лемма 7.1.** При любом  $\xi \geq 0$  справедливо равенство:  $h_{\xi} = (-1)^{\xi-1}$ 

Доказательство. Индукция по  $\xi$ . В случае  $\xi = 0$  имеем:

$$h_0 = P_0 Q_{(-1)} - P_{(-1)} Q_0 = -P_{(-1)} Q_0 = -1 = (-1)^{0-1}$$

Пусть соотношение доказано для всех  $\xi \leq m$ . Тогда

$$h_{m+1} = P_{m+1}Q_m - P_mQ_{m+1} = (x_{m+1}P_m + P_{m-1})Q_m - P_m(x_{m+1}Q_m + Q_{m-1}) =$$

$$= x_{m+1}(P_mQ_m - P_mQ_m) + P_{m-1}Q_m - P_mQ_{m-1} = -h_m = -(-1)^{m-1} = (-1)^m$$

**Лемма 7.2.** Если  $x_0 = q_0, \ x_1 = q_1, \ x_{\xi} = q_{\xi}$  - целые числа, а величины  $P_{\xi}$  и  $Q_{\xi}$  определены в (3) то справедливы равентсва

$$(P_{\xi}, Q_{\xi}) = (P_{\xi}, P_{\xi-1}) = (Q_{\xi}, Q_{\xi-1}) = 1$$

Доказательство. Сразу следует из леммы 7.1.

**Лемма 7.3.** Пусть  $x_1, \ldots x_{\xi}, \ldots$  - произвольные переменные, и пусть выражения  $\Delta_0, \ldots \Delta_{\xi} \ldots$  зависящие от  $x_1, \ldots x_{\xi}, \ldots$  определяются следующим образом:  $\Delta_0 = x_0$ , а при  $\xi \geq 1$  выражение для  $\Delta_{\xi}$  получим заменив в выражении для  $\Delta_{\xi-1} \ x_{\xi-1}$  на  $x_{\xi-1} + \frac{1}{x_{\xi}}$ , так что, например,

$$\Delta_1 = x_0 + \frac{1}{x_1}, \quad \Delta_2 = x_0 + \frac{1}{x_1 + \frac{1}{x_2}}, \quad \Delta_3 = x_0 + \frac{1}{x_1 + \frac{1}{x_2 + \frac{1}{x_3}}}$$

тогда при любом  $\xi \geq 0$  справедливо равенство  $\Delta_{\xi} = \frac{P_{\xi}}{Q_{\xi}}$ , где P и Q определены соотношениями (3)

Доказательство. Индукция по  $\xi$ . В случае  $\xi = 0, 1$  эти соотношения фактическибыли проверены ранее. Пусть они верны для всех  $\xi \leq m$ . Тогда

$$\Delta_{\xi} = \frac{P_m}{Q_m} = \frac{x_m P_{m-1+P_{m-2}}}{x_m Q_{m-1} + Qm - 2}$$

по определению,  $\Delta_{m+1}$  получим из  $\Delta_m$  заменой  $x_m$  на  $x_m+\frac{1}{x_{m+1}}$  переменная  $x_m$ , очевидно не входит в выражения для  $P_{m-1}, p_{m-2}, Q_{m-1}, Q_{m-2}$ . Следовательно

$$\Delta_{m+1} = \frac{(x_m + \frac{1}{x_{m+1}})P_{m-1} + P_{m-2}}{(x_m + \frac{1}{x_{m+1}})Q_{m-1} + Q_{m-2}} = \frac{(x_{m+1}x_m + 1)P_{m-1} + x_{m-1}P_{m-2}}{(x_{m+1}x_m + 1)Q_{m-1} + x_{m-1}Q_{m-2}} = \frac{x_{m+1}(x_mP_{m-1} + P_{m-2}) + P_{m-1}}{x_{m+1}(x_mQ_{m-1} + Q_{m-2}) + Q_{m-1}} = \frac{x_{m+1}P_m + P_{m-1}}{x_{m+1}Q_m + Q_{m-1}}$$

но числитель и знаменатель последней дроби совпадают в силу (3) с  $P_{m+1}$  и  $Q_{m+1}$ 

**Теорема 7.2.** Пусть  $\alpha$  - произвольное вещественное число, и пусть  $q_0, q_1, \ldots$  - конечная или бесконечная последовательность неполных частных разложения  $\alpha$  в непрерывную дробь. Тогда подходящие дроби  $\delta_{\xi}, \ \xi = 0, 1, \ldots$ , отвечающие такому разложению, вычисляются по формулам

$$\delta_{\xi} = \frac{P_{\xi}}{Q_{\varepsilon}} \tag{4}$$

где величины  $P_{\xi}$  и  $Q_{\xi}$  определяются следующими реккурентными соотношениями:  $P_{\xi}=q_{\xi}P_{\xi-1}+P_{\xi-2},\ Q_{\xi}=q_{\xi}Q_{\xi-1}+Q_{\xi-2}$  с начальными условиями  $P_{(-1)}=1,\ Q_{(-1)}=0,\ P_0=q_0,\ Q_0=1.$  Все дроби (4) при этом несократи-

Доказательство. Равенство (4) есть прямое следствие леммы 7.1

Если  $\alpha \notin \mathbb{Q} \Rightarrow q_0, q_1, q_2, \ldots, \delta_{\xi} = \frac{P_{\xi}}{Q_{\varepsilon}}$ . Осталось непонятным какое отношение имеют дроби  $\delta_{\xi}$  к числу  $\alpha$ .

Этап третий:

**Лемма 7.4.** При любом  $\xi \ge 1$  верны неравенства:  $\delta_{2\xi} > \delta_{2\xi-2} \ (\delta_{2\xi+1} < \delta_{2\xi-1})$  то есть подходящие дроби с четными (нечетными) номерами образуют монотонно возрастающую (убывающую последовательность).

Доказательство.

$$\delta_k - \delta_{k-1} = \frac{P_k}{Q_k} - \frac{p_{k-1}}{Q_{k-1}} = \frac{P_k Q_{k-1} - P_{k-1} Q_k}{Q_k Q_{k-1}} = \text{(по лемме 7.1)}$$

$$= \frac{h_k}{Q_k Q_{k-1}} = \frac{(-1)^{k-1}}{Q_k Q_{k-1}}$$

тогда

$$\delta_{2\xi} - \delta_{2\xi-2} = (\delta_{2\xi} - \delta_{2\xi-1}) + (\delta_{2\xi-1} - \delta_{2\xi-2}) = \frac{(-1)^{2\xi-1}}{Q_{2\xi}Q_{2\xi-1}} + \frac{(-1)^{2\xi-2}}{Q_{2\xi-1}Q_{2\xi-2}} =$$

$$= \frac{1}{Q_{2\xi-1}} \left(\frac{1}{Q_{2\xi-2}} - \frac{1}{Q_{2\xi}}\right) = \frac{Q_{2\xi} - Q_{2\xi-2}}{Q_{2\xi}Q_{2\xi-1}Q_{2\xi-2}} = (Q_{2\xi} = q_{2\xi}Q_{2\xi-1} + Q_{2\xi-2})$$

$$= \frac{q_{2\xi}Q_{2\xi-1}}{Q_{2\xi}Q_{2\xi-1}Q_{2\xi-2}} = \frac{q_{2\xi}}{Q_{2\xi}Q_{2\xi-2}} > 0$$

Неравенство  $\delta_{2\xi+1}-\delta 2\xi-1$  доказывается аналогично.

**Лемма 7.5.** В условиях леммы 7.4 справедливы неравенства:  $\delta_{\xi} < \alpha, \; \xi$  - четное и  $\delta_{\xi} > \alpha$ ,  $\xi$  - нечетное.

Доказательство. Рассмотрим выражения

ре. 
ассмотрим выражения 
$$\alpha = q_0 + \cfrac{1}{q_1 + \cfrac{1}{q_2 + \cfrac{1}{q_\xi + \cfrac{1}{\alpha_{\xi+1}}}}}$$

$$\delta_{\xi+1} = q_0 + \cfrac{1}{q_1 + \cfrac{1}{q_2 + \cfrac{1}{q_2 + \cfrac{1}{q_{\xi+1}}}}}, \quad \delta_{\xi} = q_0 + \cfrac{1}{q_1 + \cfrac{1}{q_2 + \cfrac{1}{q_2 + \cfrac{1}{q_{\xi}}}}}$$

выражения для  $\alpha$  и  $\delta_{\xi+1}$  получаются из выражения для  $\delta_{\xi}$  формальной заменой  $q_{\xi}$  на  $q_{\xi}+\frac{1}{\alpha_{\xi+1}}$  и на  $q_{\xi}+\frac{1}{q_{\xi+1}}$  соответственно.

$$\delta_{\xi} = \frac{P_{\xi}}{Q_{\xi}} = \frac{q_{\xi}P_{\xi-1} + P_{\xi-2}}{q_{\xi}Q_{\xi-1} + Q_{\xi-2}} \Rightarrow \alpha = \frac{(q_{\xi} + \frac{1}{\alpha_{\xi+1}})P_{\xi-1} + P_{\xi-2}}{(q_{\xi} + \frac{1}{\alpha_{\xi+1}})Q_{\xi-1} + Q_{\xi-2}} = \frac{A_{\xi}}{B_{\xi}}$$

$$\delta_{\xi+1} = \frac{(q_{\xi} + \frac{1}{q_{\xi+1}})P_{\xi-1} + P_{\xi-2}}{(q_{\xi} + \frac{1}{q_{\xi+1}})Q_{\xi-1} + Q_{\xi-2}} = \frac{P_{\xi+1}}{Q_{\xi+1}}$$

вычислим:

$$\alpha - \delta_{\xi+1} = \frac{A_{\xi}}{B_{\xi}} - \frac{P_{\xi+1}}{Q_{\xi+1}} = \frac{A_{\xi}Q_{\xi+1} - B_{\xi}P_{\xi+1}}{B_{\xi}Q_{\xi+1}}$$

числитель:

$$* = (q_{\xi} + \frac{1}{q_{\xi+1}})(q_{\xi} + \frac{1}{\alpha_{\xi+1}})(P_{\xi-1}Q_{\xi-1} - P_{\xi-1}Q_{\xi-1}) + (P_{\xi-2}Q_{\xi-2} - P_{\xi-2}Q_{\xi-2}) +$$

$$+ (q_{\xi} + \frac{1}{q_{\xi+1}}) + (P_{\xi-2}Q_{\xi-1} - P_{\xi-1}Q_{\xi-2}) + (q_{\xi} + \frac{1}{\alpha_{\xi+1}}) + (P_{\xi-1}Q_{\xi-2} - P_{\xi-2}Q_{\xi-1})$$

итак, числитель разности  $\alpha - \delta_{\xi+1}$  равен

$$(P_{\xi-1}Q_{\xi-2} - P_{\xi-2}Q_{\xi-1})(q_{\xi} + \frac{1}{\alpha_{\xi+1}} - q_{\xi} - \frac{1}{q_{\xi+1}}) = h_{\xi-1}(\frac{1}{\alpha_{\xi+1}} - \frac{1}{q_{\xi+1}}) =$$

$$= (-1)^{\xi-2}\frac{q_{\xi+1} - \alpha_{\xi+1}}{\alpha_{\xi+1}q_{\xi+1}} = \frac{(-1)^{\xi+1}\alpha_{\xi+1}}{\alpha_{\xi+1}q_{\xi+1}}$$

 $\Rightarrow$  знак разности  $\alpha - \delta_r$  совпадает с  $(-1)^r$ 

**Теорема 7.3.** Последовательность подходящих дробей, отвечающих разложению иррационального числа  $\alpha$  в непрерывную дробь, сходится к числу  $\alpha$ .

Доказательство. По лемме 7.4 последовательность  $\delta_{2\xi}$ ,  $\xi=0,1,2,\ldots$  монотонно возрастает. По лемме 7.5 она ограничена сверху числом  $\alpha$ . Аналогично, последовательность  $\delta_{2\xi+1}$  монотонно убывает и ограничена снизу числом  $\alpha$ . По известной теореме из математического анализа, эти последовательности имеют пределы. По лемме 7.5 :  $\delta_{2\xi} < \alpha < \delta_{2\xi+1}$  при любом  $\xi \geq 0$ . Значит,

$$0 < \alpha - \delta_{2\xi} < \delta_{2\xi+1} - \delta_{w\xi} = \frac{1}{Q_{2\xi}Q_{2\xi+1}}, \quad 0 < \delta_{2\xi+1} - \alpha < \delta_{2\xi+1} - \delta_{w\xi} = \frac{1}{Q_{2\xi}Q_{2\xi+1}}$$

Пусть  $\tau=\frac{1+\sqrt{5}}{2}>1,6$ . Докажем, что  $Q_{\xi}\geq \tau^{\xi-1}$  Индукция по  $\xi$ . База:  $Q_1=1=\tau^{1-1}$ . Пусть доказано для всех  $\xi:q\leq \xi\leq m$ .  $\tau^2=\tau+1\Rightarrow \tau^{k+2}=\tau^{k+1}+\tau^k$  для всех  $k\geq 0$ . Тогда

$$Q_{m+1} = q_{m+1}Q_m + Q_{m-1} \ge Q_m + Q_{m-1} \ge \tau^{m-1} + \tau^{m-2} = \tau^m$$

$$Q_{2\xi}Q_{2\xi-1} \ge \tau^{2\xi-1}\tau^{2\xi-2} = \tau^{4\xi-3} = \frac{\tau^{4\xi}}{\tau^3}, \ 0 < \alpha - \delta_{2\xi}, \ \delta_{2\xi+1} - \alpha < \frac{\tau^3}{\tau^{4\xi}} = \frac{2 + \sqrt{5}}{(\frac{7+3\sqrt{5}}{2})^{\xi}} < \frac{5}{6^{\xi}} \to 0 \quad (\xi \to +\infty)$$

**Замечание.** Последовательность неполных частных  $q_0, q_1, q_2, \dots$  (бесконечная) периодична (начиная с некоторого номера)  $\Leftrightarrow \alpha$  - квадратичная иррациональность, то есть  $\alpha = \frac{A+B\sqrt{D}}{C}, \ A, B, C, D \in \mathbb{Z}, \ D \geq 1$  - бесквадратное. Например:

$$\sqrt{2} = [1; 2, 2, \dots] = 1 + \frac{1}{2 + \frac{1}{2 + \frac{1}{2 + \dots}}}$$

**Замечание.** Лишь для немногих  $\alpha \notin \mathbb{Q}$ , не являющихся квадратичной иррациональностью, известны разложения в цепную дробь.

Число  $e=2,718281828459045\dots$ 

$$e=[2;1,2,1,1,4,1,1,6,1,1,8,\dots] \qquad (\Pi.\ \mbox{Эйлер},\ 1737г.)$$
 
$$\alpha=\sqrt[3]{6}=[1;3,1,5,1,1,4,1,1,8,\dots]$$
 
$$\alpha=\sqrt[3]{6}=[1;1,4,2,7,3,508,1,5,5,\dots]$$
 
$$\pi=[3;7,5,1,292,1,1,1,2,1,\dots]$$

**Замечание.** Рассмотрим  $N \ge 3$  и дроби  $\frac{a}{N}, \ 1 \le a \le N-1, \ (a,N)=1$  (таких дробей  $\varphi(N)$  штук). Разложим каждую в непрерывную дробь:

$$\frac{a}{N} = \frac{1}{q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{\cdots + \frac{1}{q_n}}}}$$

где n=n(a) - длина разложения. Вопрос: Каково среднее значение n(a) при изменении a?

$$\frac{1}{\varphi(N)} \sum_{a=1}^N n(a) \approx \frac{12}{\pi^2} (\ln 2) + A$$
, А - некоторая константа (Х. Хейльбрин, 1969г.)

## 8 Теория сравнений

Пусть  $m \ge 2$  - целое.

**Определение 8.1.** Целые числа a и b называются сравнимыми по модулю m, если a-b делится на m. Или, что то же, когда a и b при делении на m дают одинаковые остатки. Число m при этом называется модулем сравнения. Пишут  $a \equiv b \pmod{m}$ .

Примеры.  $8 \equiv 2 \pmod{3}$ ,  $15 \equiv 1 \pmod{7}$ ,  $24 \equiv 0 \pmod{6}$ 

Теорема 8.1. (Простейшие свойства сравнений)

- 1.  $a \equiv a \pmod{m}$ ,  $\forall a$
- 2. если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то и  $b \equiv a \pmod{m}$
- 3. если  $a \equiv b \pmod{m}, b \equiv c \pmod{m}$ , то  $a \equiv c \pmod{m}$
- 4. если  $a \equiv b \pmod m$ ,  $c \equiv d \pmod m$ , то  $a+c \equiv b+d \pmod m$  и  $ac \equiv bd \pmod m$

Доказательство. 1-3 очевидно. Докажем 4:

$$a = b + km, \ c = d + lm \Rightarrow a + c = (b + d) + (k + l)m \equiv b + d \pmod{m}$$

$$ac = (b + km)(d + lm) = bd + blm + dkm + klm^2 = bd + m(bl + dk + lkm) \equiv$$

$$\equiv bd \pmod{m} \quad \Box$$

**Следствие.**  $a \equiv b \pmod m$ , c, n - целые числа,  $n \ge 1$ , то  $ca^n \equiv cb^n \pmod m$ 

**Следствие.**  $a \equiv b \pmod{m}$ , P(x) - многочлен с целыми коэффициэнтами  $\Rightarrow P(a) \equiv P(b) \pmod{m}$ .

#### **Теорема 8.2.** Пусть $m \ge 2$ . Тогда

- 1. Если  $ab \equiv ac \pmod{m}$  и (a, m) = 1, то  $b \equiv c \pmod{m}$ .
- 2. Если  $a \equiv b \pmod{m}$ ,  $d \geq 1$  целое, то  $ad \equiv bd \pmod{md}$ .
- 3. Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то (a, m) = (b, m).
- 4. Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $d \mid m, d \geq 2$ , то  $a \equiv b \pmod{d}$ .

#### Доказательство.

- 1.  $ab \equiv ac + km \Rightarrow a(b-c) = km$ , если b = c, то утверждение очевидно. Пусть  $b \neq c \Rightarrow b c \neq 0$  и из равенства a(b-c) = km следует, что  $a \mid km$ . Но  $(a,m) = 1 \Rightarrow$  по теореме 2.3  $a \mid k$ , то есть  $k = an \Rightarrow a(b-c) = anm \Rightarrow b c = nm \Rightarrow b \equiv c \pmod{m}$ .
- 2.  $a = b + km \Rightarrow ad = bd + kmd \Rightarrow ad \equiv bd \pmod{md}$ .
- 3. По лемме 3.2 если  $\alpha = bq + r$ , то  $(\alpha, \beta) = (\beta, r)$ . Тогда  $a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow a = b + km \Rightarrow (\alpha = a, \beta = m, r = b) \Rightarrow (\alpha, \beta) = (a, m) = (\beta, r) = (m, b)$ .
- 4. a = b + km, m = nd,  $d \ge 2 \Rightarrow a = b + knd \Rightarrow a \equiv b \pmod{d}$ .

## Примеры.

- 1.  $27 \equiv 3 \pmod{4} \Rightarrow 3 \equiv 1 \pmod{4}$ .
- 2.  $26 \equiv 4 \pmod{22} \Rightarrow 13 \equiv 2 \pmod{11}$ .
- 3.  $48 \equiv 28 \pmod{10}$ , но  $12 \not\equiv 7 \pmod{10}$ .

**Пример.** Найти остаток от деления  $11^6$  на 9.

$$11 \equiv 2 \pmod{9} \Rightarrow 11^6 \equiv 2^6 \pmod{9} \Rightarrow 11^6 \equiv (2^3)^2 \pmod{9}$$
  
\Rightarrow 11^6 \equiv (-1)^2 \text{(mod 9)} \Rightarrow 11^6 \equiv 1 \text{(mod 9)}.

**Пример.** Натуральное число n = 8k + 7 не представимо суммой трех квадратов целых чисел.

$$x$$
 - четное  $\Rightarrow x = 4y$  либо  $x = 4y + 2$ ,  $x^2 = (4y)^2 = 16y^2 \equiv 0 \pmod 8$ .  $x^2 = (4y + 2)^2 = 16y^2 + 16y + 4 \equiv 4 \pmod 8$ .

x - нечетное  $\Rightarrow x=4y\pm 1 \Rightarrow 16y^2\pm 8y+1\equiv 1 \pmod 8$ ). Следовательно,  $x^2\equiv 0,1,4\pmod 8$ , но число 7 нельзя представить суммой трех величин, принимающих значения 0,1 и 4.

Теорема. (Теорема Лагранжа)

Если  $n \neq 4^a(8k+7)$ , то n представимо суммой трех квадратов целых чисел.

Сколько может быть чисел  $n: 1 \le n \le x, \ x \to +\infty, \ n = a^2 + b^2$ ?

Таких чисел примерно  $\frac{Bx}{\sqrt{\ln x}}$ , где  $B=0,7\dots$  - постоянная Рамануджана-Ландау.

**Теорема 8.3.** (8.4???) Если числа a и b сравнимы по модулям  $m_1, \ldots, m_k$ , то они сравнимы по модулю  $m = \text{HOK}(m_1, \ldots, m_k)$ .

Доказательство. Если a=b, то утверждение очевидно. Пусть  $a\neq b$ , не теряя общности будем считать, что a>b. Так как  $a\equiv b\pmod{m_i},\ i\in\overline{1,k}\Rightarrow$  натуральное число  $a-b\equiv 0\pmod{m}$ , то есть число a-b делится на каждое из чисел  $m_1,\ldots,m_k\Rightarrow a-b$  - их общее кратное. По теореме 2.1 получаем, что  $[m_1,\ldots,m_k]\mid (a-b)$ 

Пусть задан модуль  $m \geq 2$ . Все множество  $\mathbb{Z}$  разобьем на непересекающиеся подмножества, относя к одному и тому же подмножеству те числа, что при делении на m дают дают одинаковые остатки. Именно,  $a = q_1 m + r_1$ ,  $b = q_2 m + r_2$ ,  $0 \leq r_1$ ,  $r_2 \leq m - 1$  относятся к одному и тому же подмножеству  $\Leftrightarrow r_1 = r_2$ . Так получим ровно m подмножеств, которые отвечают остаткам  $r = 0, 1, \ldots, m - 1$  (все они непусты).

Определение 8.2. Построенные таким образом подмножества  $\mathbb{N}$  называются классами вычетов по модулю m. Элементы каждого из этих подмножеств называются вычетами этого класса. Класс вычетов по модулю m, содержащий число a, иногда обозначают через  $\bar{a}$  или [a] или  $[a]_m$ .

Очевидно, что равенство классов  $\bar{a}$  и  $\bar{b}$  имеет место  $\Leftrightarrow a \equiv b \pmod{m}$ . Множество всех классов вычетов по модулю m будем обозначать символом  $\mathbb{Z}_m$ 

**Пример.** Пусть  $m=4\Rightarrow$  остатки:  $0,1,2,3\Rightarrow\mathbb{Z}_4$  состоит из классов: 1)  $a=4n,\quad 2)$   $a=4n+1,\quad 3)$   $a=4n+2,\quad 4)$  a=4n+3.

**Определение 8.3.** Пусть  $m \geq 2$  и пусть  $a_1, \ldots, a_m$  - произвольные представители различных классов вычетов по модулю m. Тогда совокупность  $a_1, \ldots, a_m$  называется полной системой вычетов по модулю m.

#### Примеры.

- 1. m=4, числа  $a_1=13$ ,  $a_2=7$ ,  $a_3=6$ ,  $a_4=8$ .  $a_4\equiv 0\pmod 4$ ,  $a_1\equiv 1\pmod 4$ ,  $a_2\equiv 2\pmod 4$ ,  $a_3\equiv 3\pmod 4$   $\Rightarrow 13,7,6,8$  полная система вычетов по модулю 4.
- 2.  $m=5,\ a_1=2,\ a_2=6\ a_3=16,\ a_4=8,\ a_5=9.$   $a_1\equiv 2\pmod 5,\ a_2\equiv 1\pmod 5,\ a_3\equiv 1\pmod 5,\ a_4\equiv 3\pmod 5,$   $a_5\equiv 4\pmod 5\Rightarrow$  числа 2,6,16,8,9 не образуют полную систему вычетов по модулю 5.

Обычно в качестве полной системы вычетов по модулю m берут совокупность  $0, 1, \ldots, m-1$ , состоящую из наименьших неотрицательных представителей всех классов вычетов.

Иногда удобно работать с системой вычетов, составленой из наименьших по абсолютной величине представителей классов вычетов.

## **Пример.** Пусть m = 7:

..., 
$$-21$$
,  $-14$ ,  $-7$ ,  $0$ ,  $7$ ,  $14$ ,  $21$ , ...  $\equiv 0 \pmod{7}$  - берем  $0$  ...,  $-20$ ,  $-13$ ,  $-6$ ,  $1$ ,  $8$ ,  $15$ ,  $22$ , ...  $\equiv 1 \pmod{7}$  - берем  $1$  ...,  $-19$ ,  $-12$ ,  $-5$ ,  $2$ ,  $9$ ,  $16$ ,  $23$ , ...  $\equiv 2 \pmod{7}$  - берем  $2$  ...,  $-18$ ,  $-11$ ,  $-4$ ,  $3$ ,  $10$ ,  $17$ ,  $24$ , ...  $\equiv 3 \pmod{7}$  - берем  $3$  ...,  $-17$ ,  $-10$ ,  $-3$ ,  $4$ ,  $11$ ,  $18$ ,  $25$ , ...  $\equiv 4 \pmod{7}$  - берем  $-3$  ...,  $-16$ ,  $-9$ ,  $-2$ ,  $5$ ,  $12$ ,  $19$ ,  $26$ , ...  $\equiv 5 \pmod{7}$  - берем  $-2$  ...,  $-15$ ,  $-8$ ,  $-1$ ,  $6$ ,  $13$ ,  $20$ ,  $27$ , ...  $\equiv 6 \pmod{7}$  - берем  $-1$ 

Итак, полная наименьшая по абсолютной величине система вычетов по модулю  $7:\{-3,-2,-1,1,2,3,0\}$ 

#### Пример. Общий случай:

Для нечетного n получаем  $-\frac{m-1}{2}, -\frac{m-3}{2}, \dots, -1, 0, 1, \dots, \frac{m-3}{2}, \frac{m-1}{2}$ . Для четного n получаем  $-\frac{m}{2}+1, \dots, -1, 0, 1, \dots, \frac{m}{2}-1, \frac{m}{2}$ .

**Теорема 8.4.** Пусть  $m \geq 2$ ,  $a,b \in \mathbb{Z}$ , причем (a,m) = 1. Если величина x пробегает полную систему вычетов по модулю m, то и величина ax+b пробегает полную систему вычетов по модулю m.

Доказательство. Достаточно доказать, что если  $x_1 \not\equiv x_2 \pmod{m}$ , то сравнение  $ax_1 \equiv ax_2 \pmod{m}$  невозможно. По теореме 8.2 п.1 на a можно сократить: получим  $x_1 \equiv x_2 \pmod{m}$  - противоречие.

**Следствие.** Пусть  $m \geq 2, \ a \in \mathbb{Z}, \ (a, m) = 1$ . Тогда существует единственный класс вычетов  $c \pmod m$  такой, что  $ac \equiv 1 \pmod m$ .

Доказательство. Для ax-1 при некотором x=c будет выполнено:  $ac-1\equiv 0\pmod m$ ,  $ac\equiv 1\pmod m$ . Пусть  $ac_1\equiv 1\pmod m$  и  $ac_2\equiv 1\pmod m$   $\Rightarrow a(c_1-c_2)\equiv 0\pmod m \Rightarrow m\mid a(c_1-c_2)\Rightarrow m\mid (c_1-c_2)$ , то есть это возможно лишь при  $c_1\equiv c_2\pmod m$ .

**Замечание.** Такой вычет c (класс вычетов  $\bar{c}$ ) называют обратным к a (соответственно обратным к классу  $\bar{a}$ ). Обозначим его как  $a^*$  (соответственно  $\bar{a}^*$ ).

**Пример.** m = 5, a = 3, b = 4

$$x \quad 3x + 4 \quad 3x + 4 \pmod{5}$$

- 0 4 4
- 1 7 2
- 2 10 0
- 3 13 3
- 4 16 1

**Замечание.** Условие (a, m) = 1 опустить нельзя.

**Пример.** (Почему условие выше опустить нельзя)  $m=6,\ a=2,\ b=1$ 

$$x \quad 2x+1 \quad 2x+1 \pmod{b}$$

- $0 \quad 1 \quad 1$
- 1 3 3
- 2 5 5
- 3 7 1
- 4 9 3
- 5 11 5

## Пример. m=7

- $1 \cdot 1 \equiv 1 \pmod{7} \Rightarrow 1^* \equiv 1 \pmod{7}$
- $2 \cdot 4 \equiv 1 \pmod{7} \Rightarrow 2^* \equiv 4 \pmod{7}$
- $3 \cdot 5 \equiv 1 \pmod{7} \Rightarrow 3^* \equiv 5 \pmod{7}$
- $4 \cdot 2 \equiv 1 \pmod{7} \Rightarrow 4^* \equiv 2 \pmod{7}$
- $5 \cdot 3 \equiv 1 \pmod{7} \Rightarrow 5^* \equiv 3 \pmod{7}$
- $6 \cdot 6 \equiv 1 \pmod{7} \Rightarrow 6^* \equiv 7 \pmod{7}$

Согласно теореме 8.2 (пункт 3), числа, принадлежащие одному классу вычетов по модулю m, имеют с модулем один и тот же НОД. ( $a \equiv b \pmod m$ )  $\Rightarrow (a, m) = (a, b)$ 

Поэтому особый интерес придставляют классы, для которых этот НОД равен 1. Взяв от каждого такого класса по одному вычету, получим приведенную систему вычетов по модулю m. Возьмем в качестве такой полной системы вычетов числа  $0, 1, \ldots, m-1$ . Так как среди этих чисел количество взаимно простых с модулем m равно  $\varphi(m)$ , то и любая приведенная система вычетов содержит  $\varphi(m)$  элементов. Обозначение:  $\mathbb{Z}_m^*$ .

**Пример.**  $m=6;\ 0,1,2,3,4,5\Rightarrow 1,5$  - приведенная система вычетов.  $m=7;\ 0,1,2,3,4,5,6\Rightarrow 1,2,3,4,5,6$  - приведенная система вычетов.  $m=10;\ 0,1,2,3,4,5,6,7,8,9\Rightarrow 1,3,7,9$  - приведенная система вычетов. m - простое  $\Rightarrow \mathbb{Z}_m^*=\{1,2,\ldots,p-1\}$ .

**Теорема 8.5.** (8.6??) Пусть  $m \geq 2$ , a - целое число, (a,m) = 1, и пусть x пробегает приведенную систему вычетов по модулю m. Тогда и величина ax будет пробегать приведенную систему вычетов по модулю m.

Доказательство. Что нужно проверить.

- 1.  $ax_1 \equiv ax_2$  невозможно, если  $x_1 \not\equiv x_2 \pmod{m}$ .
- 2. (ax, m) = 1 для всех  $x \in \mathbb{Z}_m^*$ .
- 1. был проверен при доказательстве теоремы 8.4.
- 2. пусть  $(ax,m) = \delta > 1 \Rightarrow$  для некоторого  $x:(x,m) = 1 \Rightarrow \delta \mid ax$ , причем  $a \neq 0$  и  $x \neq 0$  (следует из взаимной простоты с m)  $\Rightarrow$  (по теореме 2.3)  $\delta \mid a$ . Но  $\delta \mid m$ . Значит  $\delta \mid (a,m) \Rightarrow (a,m) \geq \delta > 1$  противоречие.

Теорема 8.6. (Теорема Эйлера)

Пусть  $m \ge 2$ , a - целое,  $(a, m) = 1 \Rightarrow a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ .

Доказательство. Пусть  $1 = r_1 < r_2 < \dots < r_c < \dots < r_{m-1}, \ c = \varphi(m)$  - приведенная система вычетов. Пусть  $ar_k \equiv \rho_k \pmod{m}$ , где  $0 < \rho < m$ . Из теоремы 8.5 следует, что  $\rho_1, \dots \rho_k$  образуют перестановку чисел  $r_1, \dots r_k$ . Перемножим сравнения почленно:  $a^c r_1, \dots, r_c \equiv \rho_1 \dots \rho_c \pmod{m}$ . Но  $r_1, \dots r_c = \rho_1 \dots \rho_c = R$  и число R взаимно просто с m (следует из теоремы 2.3). По теореме 8.2 (пункт 1), обе части сравнения  $a^c R \equiv R \pmod{m} \Rightarrow a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ .

Следствие. (Малая теорема Ферма)

Пусть p - простое число. Тогда при любом целом a выполняется сравнение:  $a^p \equiv a \pmod p$ .

Доказательство. Если  $p\mid a$ , то очевидно. Если (a,p)=1, то  $a^{\varphi(p)}\equiv 1\pmod p$   $\Rightarrow a^{p-1}\equiv 1\pmod p \Rightarrow a^p\equiv a\pmod p.$ 

## 9 Сравнения с одним неизвестным

Пусть  $f(x) = a_n x^n + \cdots + a_1 x + a_0$  - многочлен с целыми коэффициэнтами. Будем изучать сравнения вида (1)  $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ . Если  $a_n \not\equiv 0 \pmod{m}$ , то число m называется степенью сравнения. Решить сравнение (1) - значит найти все целые числа x, ему удовлетворяющие. По следствию 2 из 8.1,  $a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow f(a) \equiv f(b) \pmod{m}$ . Значит, если (1) удовлетворяет некоторое число x, и  $x \equiv a \pmod{m}$ , то (1) удовлетворяют все числа сравнимые с a по модулю a. По этой причине весь класс вычетов  $a \pmod{m}$  удобно считать за одно решение.

## 9.1 Сравнения первой степени

Всякое сравнение первой степени можно переписать в виде:  $ax \equiv b \pmod{m}$ . Рассмотрим сперва случай, когда (a,m)=1. По теореме 8.4 получаем, что такое сравнение имеет единственное решение.

- 1. Способ 1. По теореме Эйлера получим  $x_0 \equiv ba^{\varphi(m)-1} \pmod{m}$ . Тогда  $ax_0 \equiv aba^{\varphi(m)-1} \equiv ba^{\varphi(m)} \pmod{m} \equiv b \cdot 1 \pmod{m} \equiv b \pmod{m}$ .
- 2. Способ 2. (Разложение в непрерывную дробь)  $\alpha = \frac{m}{a}$  подходящие дроби:  $\delta_0, \delta_1, \dots, \delta_{s-1} = \frac{P_{s-1}}{Q_{s-1}}, \delta_s = \frac{P_s}{Q_s} = \frac{m}{a}$ . Известно по лемме 7.1  $P_sQ_{s-1} P_{s-1}Q_s = (-1)^{s-1} \Rightarrow mQ_{s-1} aP_{s-1} = (-1)^{s-1}$ .  $aP_{s-1} = (-1)^s + mQ_{s-1} \Rightarrow a(-1)^sP_{s-1} = 1 + mQ_{s-1}(-1)^s \Rightarrow a(-1)^sP_{s-1}b = b + mbQ_{s-1}(-1)^s$ . Переходя к сравнению по модулю m, получим:  $a(-1)^sP_{s-1}b = b \pmod{m} \Rightarrow (-1)^sP_{s-1}b \pmod{m}$  решение.

Пример.

$$\frac{13}{7} = 1 + \frac{6}{7} = 1 + \frac{1}{\frac{7}{6}} = 1 + \frac{1}{1 + \frac{1}{6}}$$

Значит  $x \equiv (-1)^2 \cdot 2 \cdot 3 \pmod{13} \equiv 6 \pmod{13}$ .

Пусть (a, m) = d > 1,  $ax \equiv b \pmod{m}$ . Необходимое условие разрешимости - делимость b на d. (т.к. если сравнение разрешимо, то ax = b + km для некоторого целого k). Покажем что это условие достаточное. Пусть  $a = a_1d$ ,  $b = b_1d$ ,  $m = m_1d$ ,  $(a_1, m_1) = 1$ . Значит  $a_1dx \equiv b_1d \pmod{m_1d}$ . По теореме 8.2, можно все сократить на  $d: a_1x \equiv b_1 \pmod{m_1}$ . По доказаному выше, это сравнение имеет единственное решение по модулю  $m_1: x \equiv x_1 \pmod{m_1}$ . Все числа вида (2)  $x_1, x_1 \pm m_1, x_1 \pm 2m_1, \ldots, x_1 \pm tm_1, \ldots$  - решения исходного сравненияю. Так как

 $x_1$  - решение, то  $a_1x_1=b_1+km_1, k$  - некоторое целое число  $\Rightarrow a(x_1\pm tm_1)=ax_1\pm tam_1=\alpha a_1x_1\pm ta_1\alpha m_1\equiv \alpha a_1m_1\pmod m\equiv \alpha(b_1+km_1)\pmod m\equiv b+km$  (mod m)  $\equiv b\pmod m$   $\Rightarrow$  из ряда (2) нужно отобрать числа, различные по модулю m.  $x_1,x_1+m_1,x_1+2m_1,\ldots,x_1+(\alpha-1)m_1$  все они различны по модулю m.

**Теорема 9.1.** Пусть  $m \geq 2, a, b$  - целые числа, причем (a, m) = d. Сравнение  $ax \equiv b \pmod{m}$  разрешимо  $\Leftrightarrow d \mid b$ . В случае разрешимости сравнение имеет d решений.

Пример. ПРИМЕР 9.2