

Элементы теории чисел

Лектор: Королев Максим Александрович

24 ноября 2024 г.



Конспект: Кирилл Яковлев, 108 группа

tg: @fourkenz

Содержание

1	Делимость целых чисел	3
2	Наименьшее общее кратное и наибольший общий делитель (НОК и НОД)	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	19
8	Теория сравнений	28
9	Сравнения с одним неизвестным	35
10	Квадратичные вычеты	40

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 $(\forall n \in M \text{ выполнено } n + 1 \in M)$, 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. $a \mid b \Rightarrow a \mid bc$.

$$4. a \mid b \text{ и } b \mid c \Rightarrow a \mid c.$$

$$5. a \mid b \text{ и } a \mid c \Rightarrow a \mid (b + c).$$

$$6. a \mid b \text{ и } b \neq 0 \Rightarrow |a| \leq |b|.$$

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

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 $a - kb = b(|a| + 1) + a \geq b(|a| + 1) - |a| \geq 1 \cdot (|a| + 1) - |a| = 1 \Rightarrow a - kb$ - 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, $r = b + m, m \geq 1$. 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 a не делится на b . Доказано, что $r < b \Rightarrow$ представление $a = bq + r$ - искомое. Докажем единственность: предположим, что для некоторых a и b имеются пары чисел с указанным свойством: q, r и q_1, r_1 , причем $0 \leq r \leq r_1 \leq b - 1$. 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 $r_1 - r \leq b - 1 < b$. Получаем противоречие, поэтому $q = q_1$, следовательно, и $r = r_1$. \square

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

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

Пусть a_1, \dots, a_n - целые числа не все равные нулю. Натуральное число d называется общим делителем a_1, \dots, 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, \dots, a_n , называют их наименьшим общим кратным, его обозначают $[a_1, \dots, a_n]$.

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

Доказательство. Пусть M - общее кратное a_1, \dots, a_n , $K = [a_1, \dots, a_n]$. Поделим M на K с остатком: $M = kq + r$, $0 \leq r \leq k - 1 \leq k$. Допустим, что $K \neq 0$. 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, \dots, a_n , но $k < K$, получаем противоречие, так как какое-то кратное оказалось меньше минимального. Значит, $k = 0$ и $M = qK$. \square

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

Определение 2.3. Числа a и b называются взаимно простыми, если $(a, b) = 1$. Числа a_1, \dots, a_n называются взаимно простыми в совокупности, если $(a_1, \dots, a_n) = 1$. Числа a_1, \dots, 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 2.1, оно делится на $[a, b]$, то есть $\frac{ab}{d} = [a, b]m$, где $m \geq 1$ - натуральное число, но тогда $\frac{ab}{[a, b]} = c = dm$, то есть d делит c . В силу пункта 6 леммы 1.1 $d \leq c$, значит $c = (a, b)$. \square

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 $c = am$. \square

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

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 Δ - НОД $\Rightarrow m = 1 \Rightarrow (\frac{a}{\Delta}, \frac{b}{\Delta}) = 1$. \square

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 $b \Rightarrow b \leq c \Rightarrow b = c = (a, b)$. \square

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 $r \Rightarrow \Delta \leq \delta \Rightarrow \Delta = \delta$. \square

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:

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

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

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

\vdots

$$r_{n-2} = r_{n-1} q_{n-1} + r_n, \quad 0 < r_n < r_{n-1} \Rightarrow (r_{n-2}, r_{n-1}) = (r_{n-1}, r_n)$$

$$r_{n-1} = r_n q_n$$

$$\Rightarrow (\text{лемма 3.1}) (r_{n-1}, r_n) = r_n \Rightarrow (a, b) = r_n$$

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

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

Пусть $b = 0, ax = c, \Delta = (a, 0) = a, a \mid c \Rightarrow c = at \Rightarrow x = t, y = 0$ -

решение. Пусть $b \geq 1$. Рассмотрим уравнение $(a - b)X + bY = c$,

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

\Rightarrow по предположению индукции есть целочисленное решение X_0, Y_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):

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

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

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

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 $p_1 \dots p_n$, p делит N нацело, а N при делении на каждое из $p_1 \dots p_n$ дает остаток 1 - противоречие. \square

Определение 5.2. Пусть $x > 0$, через $\pi(x)$ обозначим количество простых чисел на отрезке $[0, x]$ ($\pi(x)$ - количество простых чисел не превосходящих x).

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

(Теорема 5.1) $\Leftrightarrow \pi(x)$ - не ограничена сверху $\Leftrightarrow \pi(x) \rightarrow +\infty$ при $x \rightarrow +\infty$.
Гипотеза Лежандра: $\pi(x) \sim \frac{x}{\ln x - C}$, 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:

$$(A - \varepsilon) \frac{x}{\ln x} < \pi(x) < (B + \varepsilon) \frac{x}{\ln x}$$

$$A = \ln\left(\frac{2^{\frac{1}{2}} 3^{\frac{1}{3}} 5^{\frac{1}{5}}}{30^{\frac{1}{30}}}\right), B = \frac{6}{5}A$$

Асимптотический закон распределения простых чисел:

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

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 $\Rightarrow p \leq a, p \leq b \Rightarrow p^2 \leq ab = N$
 $\Rightarrow p \leq \sqrt{N}$. \square

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 $\Rightarrow n = p_1 k$, 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. $\Rightarrow n = p_1 k = p_1 p_2 \dots p_r$ - 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

$p_1 \dots p_r = q_1 a_1$, где $a_1 = q_2 \dots q_s \Rightarrow p_1 \mid q_1 a_1$. Возможно два случая:

1) $(p, q) > 1 \Rightarrow p_1 = q_1$.

2) $(p, q) = 1 \Rightarrow$ (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. \square

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

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

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 $n = km \Rightarrow \nu_p(n) = \nu_p(k) + \nu_p(m) \geq \nu_p(m)$.
 (\Leftarrow) Все разности $\nu_p(n) - \nu_p(m)$ - целые неотрицательные. Рассмотрим число:

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

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:

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

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

Доказательство. Обозначим $K = [a, b]$, $N = \prod_p p^{\max(\nu_p(a), \nu_p(b))}$, поскольку

$\nu_p(a) \leq \nu_p(N)$, $\nu_p(b) \leq \nu_p(N)$, то a и b делят N в силу леммы 5.3. Значит N - общее кратное чисел a и b . С другой стороны, поскольку a и b делят K , то по лемме 5.3 имеем $\nu_p(a) \leq \nu_p(K)$, $\nu_p(b) \leq \nu_p(K)$, так что $\nu_p(K) \geq \max(\nu_p(a), \nu_p(b)) = \nu_p(N)$ 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. $\sum_{d|n} f(d)$ - сумма значений функции f по всем делителям d числа n .
2. Двойная сумма вычисляется следующим образом:

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

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 свойства мультипликативных функций)

Пусть f, g - мультипликативные функции. Тогда:

1. Если $f \not\equiv 0$, то $f(1) = 1$.
2. Если $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_r^{\alpha_r}$ - каноническое разложение n , то $f(n) = f(p_1^{\alpha_1}) \cdots f(p_r^{\alpha_r})$.
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 $\exists a \in \mathbb{N} : f(a) \neq 0$. Тогда $f(a) = f(a \cdot 1) = f(a)f(1) \Rightarrow f(1) = 1$.
2. и 3. Напрямую следуют из определения.

□

Для исследования дальнейших свойств мультипликативных функций потребуются несколько вспомогательных лемм

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

Доказательство. Индукция по r . Если $r = 2$, то теоремы 2.3 следует, что утверждение верно. Пусть $m \geq 3$ и утверждение доказано для всех $r \leq m - 1$. Пусть a_1, \dots, a_m попарно взаимно просты и $p \mid a_1 \cdot \dots \cdot a_m$. Полагая $a = a_1 \cdot \dots \cdot a_{m-1}$ 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 :
 $1 \leq s \leq m - 1$. □

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 $r \geq 2$, 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, \dots, b_m попарно взаимно просты и каждое из них делит a . В силу предложения индукции, a делится на произведение $b = b_1 \dots b_{m-1}$. 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 $b_\xi : 1 \leq \xi \leq m - 1$. 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 $bb_m = b_1 \dots b_m$. □

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 $d = d_1 d_2$ 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 $ab = kmd_1 d_2$, то есть $d_1 d_2$ - делитель ab .
2. Допустим, что $d_1 d_2 = \delta_1 \delta_2$ для некоторых чисел d_1, δ_1 делящих a , и некоторых чисел d_2, δ_2 , делящих b . Очевидно, что $(d_1, \delta_2) = 1$, так как в противном случае нашлось бы простое p , делящееся и на a , и на b , что невозможно. Но $d_1 \mid \delta_1 \delta_2 \Rightarrow$ (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 $d_1 d_2$. 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 $q_\xi = p_\xi^{\alpha_\xi}, \xi = 2, 3, \dots, r$. Пусть, для определенности, q_1, \dots, q_t - все сомножители, делящие a , и q_{t+1}, \dots, q_r - все сомножители, делящие b . По следствию леммы 6.2 произведение $d_1 = q_1 \dots q_t$ делит a , произведение $d_2 = q_{t+1} \dots q_r$ делит b , но $d_1 d_2 = d$.

□

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

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

мультипликативна.

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

$$\begin{aligned} F(ab) &= \sum_{d \mid ab} f(d) = \sum_{d_1 \mid a} \sum_{d_2 \mid b} f(d_1 d_2) = \sum_{d_1 \mid a} \sum_{d_2 \mid b} f(d_1) f(d_2) = \\ &= \left(\sum_{d_1 \mid a} f(d_1) \right) \left(\sum_{d_2 \mid b} f(d_2) \right) = F(a) F(b). \end{aligned}$$

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.

$$\begin{aligned} 1. \quad & \mu(2) = (-1)^1 = -1, \quad \mu(3) = -1, \quad \mu(4) = 0, \quad \mu(5) = -1, \quad \mu(6) = (-1)^2 = 1, \\ & \mu(7) = -1, \quad \mu(8) = \mu(9) = 0, \quad \mu(10) = (-1)^2 = 1. \end{aligned}$$

2. $\mu(n)$ - мультипликативна: если $n = p_1 \dots p_k$, $m = q_1 \dots q_r$, $(m, n) = 1$
 $\Rightarrow mn = p_1 \dots p_k q_1 \dots q_r \Rightarrow \mu(mn) = (-1)^{k+r} = (-1)^k (-1)^r = \mu(m)\mu(n)$.
3. p - простое $\Rightarrow \mu(p) = -1$, $\mu(p^2) = 0$, $\mu(p^3) = 0$, ...

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, $n = p^\alpha$, $\alpha \geq 1 \Rightarrow F(p^\alpha) = \sum_{d|p^\alpha} \mu(d) = \mu(1) + \mu(p) + \mu(p^2) + \dots + \mu(p^\alpha) = 1 - 1 = 0$. \square

Определение 6.3. Функция Эйлера определена для натурального n , как количество чисел m с такими условиями: $1 \leq m \leq n$ и $(m, n) = 1$. Функция Эйлера обозначается $\varphi(n)$.

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

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

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

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

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

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, $\alpha \geq 1$

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

.

$$\begin{aligned} n = p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k} \Rightarrow \varphi(n) &= \varphi(p_1^{\alpha_1}) \dots \varphi(p_k^{\alpha_k}) = p_1^{\alpha_1} \left(1 - \frac{1}{p_1} \right) \dots p_k^{\alpha_k} \left(1 - \frac{1}{p_k} \right) = \\ &= p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k} \left(1 - \frac{1}{p_1} \right) \dots \left(1 - \frac{1}{p_k} \right) = n \prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p} \right). \end{aligned}$$

□

Теорема 6.5. (Формула обращения Мебиуса)

Пусть $\forall n \geq 1$ функции f и g связаны соотношением

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

Тогда $\forall n \geq 1$ выполнено равенство

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

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

Доказательство. (\Rightarrow) Пусть выполнено (1), преобразуем величину

$$\begin{aligned} \sum_{d|n} \mu(d) f\left(\frac{n}{d}\right) &= \sum_{d|n} \mu(d) \sum_{\delta|\frac{n}{d}} g(\delta) = \sum_{d|n} \sum_{\delta|\frac{n}{d}} \mu(d) g(\delta) = \sum_{\delta|n} \sum_{d|\frac{n}{\delta}} \mu(d) g(\delta) = \\ &= \sum_{\delta|n} g(\delta) \sum_{d|\frac{n}{\delta}} \mu(d) = g(n) \quad (\text{по теореме 6.3}). \end{aligned}$$

Пояснение:

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

(\Leftarrow) Пусть есть (2), преобразуем

$$\begin{aligned} \sum_{d|n} \mu(d) f\left(\frac{n}{d}\right) &= \sum_{d|n} \sum_{\delta|d} \mu(\delta) f\left(\frac{d}{\delta}\right) = \\ &= \sum_{\Delta \delta | d} \mu(\delta) f(\Delta) = \sum_{\Delta | n} f(\Delta) \sum_{\delta | \frac{n}{\Delta}} \mu(\delta) = (\text{по теореме 6.3}) f(n) \end{aligned}$$

□

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 $\tau(n)$ 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 $\sigma(n)$.

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

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

Замечание. Функции $\tau(n)$ и $\sigma(n)$ - частный случай функции $\sigma_\beta(n)$, β - любое вещественное число

$$\sigma_\beta(n) \sum_{d|n} 1 = \tau(n), \quad \sigma_1(n) = \sigma(n)$$

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

Определение 6.6. Делитель d числа n называется собственным, 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.

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

$$(1) \quad N > 10^{1500} \quad (2012\text{г.})$$

$$(2) \quad \text{Наибольший простой делитель } N \text{ превосходит } 10^8 \quad (2008\text{г.})$$

$$(3) \quad \text{Второй по величине простой делитель } N \text{ превосходит } 10^4 \quad (1999\text{г.})$$

(4) Пусть $k \geq 1$. 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 известно 1229319267 таких пар. Пусть $A(x)$ - число дружественных пар с $a \leq x$. $\frac{A(x)}{x} \rightarrow 0$ при $x \rightarrow \infty$ (П. Эрдеш 1955г.)

7 Непрерывные дроби

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

$$\begin{aligned} \frac{a}{b} = \frac{19}{43} &= \frac{1}{\frac{43}{19}} = \frac{1}{2 + \frac{5}{19}} = \frac{1}{2 + \frac{1}{\frac{19}{5}}} = \frac{1}{2 + \frac{1}{3 + \frac{4}{5}}} = \\ &= \frac{1}{2 + \frac{1}{3 + \frac{1}{1 + \frac{1}{4}}}} \end{aligned}$$

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

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

Теорема 7.1. Пусть a - целое, b - натуральное и пусть $(a, b) = 1$. Пусть, кроме того, q_0, q_1, \dots, 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 равенств:

$$\begin{aligned} a &= bq_0 + r_1, \\ b &= r_1q_1 + r_2, \\ r_1 &= r_2q_2 + r_3, \\ &\vdots \\ r_{n-2} &= r_{n-1}q_{n-1} + r_n \end{aligned}$$

Получаем:

$$\frac{a}{b} = q_0 + \frac{r_1}{b} = q_0 + \frac{1}{\frac{b}{r_1}} = q_0 + \frac{1}{q_1 + \frac{r_2}{r_1}} = q_0 + \frac{1}{q_1 + \frac{1}{\frac{r_1}{r_2}}} = q_0 + \frac{1}{q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{r_3}{r_2}}} = \dots$$

Собирая полученные равенства вместе приходим к (*). □

Пример.

$$a = 37, \quad b = 8,$$

$$37 = 8 \cdot 4 + 5,$$

$$8 = 5 \cdot 1 + 3,$$

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

$$3 = 2 \cdot 1 + 1,$$

$$2 = 1 \cdot 2.$$

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

Дроби

$$\begin{aligned} \delta_0 &= q_0 \\ \delta_1 &= q_0 + \frac{1}{q_1} \\ \delta_2 &= q_0 + \frac{1}{q_1 + \frac{1}{q_2}} \\ &\vdots \end{aligned}$$

называются подходящими дробями.

Пример.

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

Тогда

$$\begin{aligned} \delta_0 &= 4 \\ \delta_1 &= 4 + \frac{1}{1} = 5 \\ \delta_2 &= 4 + \frac{1}{1 + \frac{1}{1}} = 4 + \frac{1}{2} = \frac{9}{2} \end{aligned}$$

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

Разложение иррационального числа в цепную дробь

Пусть α - число, не являющееся рациональным (такие числа будем называть иррациональными). Тогда для α тоже можно построить разложение в непрерывную дробь. Это разложение будет бесконечным (в отличие 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 α , затем исследуются их свойства. В итоге доказывается сходимость последовательности подходящих дробей к числу α , 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 α_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

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

Число α_2 также иррационально. Повторяя это процесс, получим бесконечные последовательности иррациональных чисел $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_\xi, \dots$ (причем $\alpha_\xi > 1$ для всех ξ) и натуральных чисел q_1, \dots, q_ξ таких, что

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

Величины q_0, q_1, q_2, \dots станем называть неполными частными разложения α в непрерывную дробь. Несложно видеть, что при любом ξ справедливо равенство

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

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

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

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

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:

$$\delta_0 = \frac{P_0}{Q_0}, \text{ где } P_0 = q_0, \quad Q_0 = 1$$

$$\delta_1 = \frac{P_1}{Q_1}, \text{ где } P_1 = q_0 q_1 + 1, \quad Q_1 = q_1$$

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

посмотрим как эти величины связаны между собой:

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

$$P_2 = q_2(q_0 q_1 + 1) + q_0 = q_2 P_1 + P_0, \quad Q_2 = q_2 Q_1 + Q_0$$

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, что эти соотношения верны 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_ξ и Q_ξ , определенные рекуррентными соотношениями

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

ясно, что P_ξ и Q_ξ - некоторые многочлены от переменных x_1, \dots, x_ξ, \dots , например: $P_3 - x_3 P_2 + P_1 = x_3(x_0 x_1 x_2 + x_0 + x_2) + x_0 x_1 + 1 = x_0 x_1 x_2 x_3 + x_0 x_1 + x_0 x_3 + x_2 x_3 + 1$, 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 ξ . 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

$$\begin{aligned} h_{m+1} &= P_{m+1} Q_m - P_m Q_{m+1} = (x_{m+1} P_m + P_{m-1}) Q_m - P_m (x_{m+1} Q_m + Q_{m-1}) = \\ &= x_{m+1} (P_m Q_m - P_m Q_m) + P_{m-1} Q_m - P_m Q_{m-1} = -h_m = -(-1)^{m-1} = (-1)^m \end{aligned}$$

□

Лемма 7.2. Если $x_0 = q_0, x_1 = q_1, x_\xi = q_\xi$ - целые числа, а величины P_ξ и Q_ξ определены в (3) то справедливы равенства

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

Доказательство. Сразу следует из леммы 7.1. □

Лемма 7.3. Пусть x_1, \dots, x_ξ, \dots - произвольные переменные, и пусть выражения $\Delta_0, \dots, \Delta_\xi, \dots$ зависящие от x_1, \dots, x_ξ, \dots определяются следующим образом: $\Delta_0 = x_0$, а при $\xi \geq 1$ выражение для Δ_ξ 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 ξ . В случае $\xi = 0, 1$ эти соотношения фактически были проверены ранее. Пусть они верны для всех $\xi \leq m$. Тогда

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

по определению, Δ_{m+1} получим из Δ_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

$$\begin{aligned} \Delta_{m+1} &= \frac{(x_m + \frac{1}{x_{m+1}})P_{m-1} + P_{m-2}}{(x_m + \frac{1}{x_{m+1}})Q_{m-1} + Q_{m-2}} = \frac{(x_{m+1}x_m + 1)P_{m-1} + x_{m-1}P_{m-2}}{(x_{m+1}x_m + 1)Q_{m-1} + x_{m-1}Q_{m-2}} = \\ &= \frac{x_{m+1}(x_m P_{m-1} + P_{m-2}) + P_{m-1}}{x_{m+1}(x_m Q_{m-1} + Q_{m-2}) + Q_{m-1}} = \frac{x_{m+1}P_m + P_{m-1}}{x_{m+1}Q_m + Q_{m-1}} \end{aligned}$$

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

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

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

где величины P_ξ и Q_ξ определяются следующими рекуррентными 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 несократимы.

Доказательство. Равенство (4) - есть прямое следствие леммы 7.1 □

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

Этап третий:

Лемма 7.4. При любом $\xi \geq 1$ 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.

$$\begin{aligned} \delta_k - \delta_{k-1} &= \frac{P_k}{Q_k} - \frac{P_{k-1}}{Q_{k-1}} = \frac{P_k Q_{k-1} - P_{k-1} Q_k}{Q_k Q_{k-1}} = (\text{по лемме 7.1}) \\ &= \frac{h_k}{Q_k Q_{k-1}} = \frac{(-1)^{k-1}}{Q_k Q_{k-1}} \end{aligned}$$

тогда

$$\begin{aligned} \delta_{2\xi} - \delta_{2\xi-2} &= (\delta_{2\xi} - \delta_{2\xi-1}) + (\delta_{2\xi-1} - \delta_{2\xi-2}) = \frac{(-1)^{2\xi-1}}{Q_{2\xi} Q_{2\xi-1}} + \frac{(-1)^{2\xi-2}}{Q_{2\xi-1} Q_{2\xi-2}} = \\ &= \frac{1}{Q_{2\xi-1}} \left(\frac{1}{Q_{2\xi-2}} - \frac{1}{Q_{2\xi}} \right) = \frac{Q_{2\xi} - Q_{2\xi-2}}{Q_{2\xi} Q_{2\xi-1} Q_{2\xi-2}} = (Q_{2\xi} = q_{2\xi} Q_{2\xi-1} + Q_{2\xi-2}) \\ &= \frac{q_{2\xi} Q_{2\xi-1}}{Q_{2\xi} Q_{2\xi-1} Q_{2\xi-2}} = \frac{q_{2\xi}}{Q_{2\xi} Q_{2\xi-2}} > 0 \end{aligned}$$

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

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

Доказательство. Рассмотрим выражения

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

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

выражения для α и $\delta_{\xi+1}$ получаются из выражения для δ_ξ формальной заменой q_ξ 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:

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

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

$$\begin{aligned} (P_{\xi-1}Q_{\xi-2} - P_{\xi-2}Q_{\xi-1})(q_\xi + \frac{1}{\alpha_{\xi+1}} - q_\xi - \frac{1}{q_{\xi+1}}) &= h_{\xi-1}(\frac{1}{\alpha_{\xi+1}} - \frac{1}{q_{\xi+1}}) = \\ &= (-1)^{\xi-2} \frac{q_{\xi+1} - \alpha_{\xi+1}}{\alpha_{\xi+1}q_{\xi+1}} = \frac{(-1)^{\xi+1}\alpha_{\xi+1}}{\alpha_{\xi+1}q_{\xi+1}} \end{aligned}$$

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

Теорема 7.3. Последовательность подходящих дробей, отвечающих разложению иррационального числа α в непрерывную дробь, сходится к числу α .

Доказательство. По лемме 7.4 последовательность $\delta_{2\xi}$, $\xi = 0, 1, 2, \dots$ монотонно возрастает. По лемме 7.5 она ограничена сверху числом α . Аналогично, последовательность $\delta_{2\xi+1}$ монотонно убывает и ограничена снизу числом α . 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,

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

□

Пример. Пусть $\tau = \frac{1+\sqrt{5}}{2} > 1,6$. Докажем, что $Q_\xi \geq \tau^{\xi-1}$

Индукция по ξ . 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

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

$$\begin{aligned} Q_{2\xi}Q_{2\xi-1} &\geq \tau^{2\xi-1}\tau^{2\xi-2} = \tau^{4\xi-3} = \frac{\tau^{4\xi}}{\tau^3}, \quad 0 < \alpha - \delta_{2\xi}, \quad \delta_{2\xi+1} - \alpha < \frac{\tau^3}{\tau^{4\xi}} = \\ &= \frac{2 + \sqrt{5}}{\left(\frac{7+3\sqrt{5}}{2}\right)^\xi} < \frac{5}{6^\xi} \rightarrow 0 \quad (\xi \rightarrow +\infty) \end{aligned}$$

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:

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

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

Примеры. Число $e = 2,718281828459045 \dots$

$$\alpha = \frac{e-1}{e+1} = [0; 2, 6, 10, 14, 18, 22, \dots]$$

$$\alpha = \frac{e^{\frac{2}{k}} - 1}{e^{\frac{2}{k}} + 1} = \text{th}(e^{\frac{1}{k}}) = [0; 1k, 3k, 5k, 7k, \dots] \quad (\text{Л. Эйлер, 1737г.})$$

$$e = [2; 1, 2, 1, 1, 4, 1, 1, 6, 1, 1, 8, \dots] \quad (\text{Л. Эйлер, 1737г.})$$

$$\alpha = \sqrt[3]{2} = [1; 3, 1, 5, 1, 1, 4, 1, 1, 8, \dots]$$

$$\alpha = \sqrt[3]{6} = [1; 1, 4, 2, 7, 3, 508, 1, 5, 5, \dots]$$

$$\pi = [3; 7, 5, 1, 292, 1, 1, 1, 2, 1, \dots]$$

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

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

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

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

8 Теория сравнений

Пусть $m \geq 2$ - 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:

$$\begin{aligned} a &= b + km, \quad c = d + lm \Rightarrow a + c = (b + d) + (k + l)m \equiv b + d \pmod{m} \\ ac &= (b + km)(d + lm) = bd + blm + dkm + klm^2 = bd + m(bl + dk + lkm) \equiv \\ &\equiv bd \pmod{m} \quad \square \end{aligned}$$

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

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

Теорема 8.2. Пусть $m \geq 2$. 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. $a = b + km$, $m = nd$, $d \geq 2 \Rightarrow a = b + knd \Rightarrow a \equiv b \pmod{d}$.

□

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.

$$\begin{aligned} 11 &\equiv 2 \pmod{9} \Rightarrow 11^6 \equiv 2^6 \pmod{9} \Rightarrow 11^6 \equiv (2^3)^2 \pmod{9} \\ &\Rightarrow 11^6 \equiv (-1)^2 \pmod{9} \Rightarrow 11^6 \equiv 1 \pmod{9}. \end{aligned}$$

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 $n : 1 \leq n \leq x$, $x \rightarrow +\infty$, $n = a^2 + b^2$?

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, \dots, m_k , то они сравнимы по модулю $m = \text{НОК}(m_1, \dots, m_k)$.

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 $m_1, \dots, m_k \Rightarrow a - b$ - их общее кратное. По теореме 2.1 получаем, что $[m_1, \dots, m_k] \mid (a - b)$ □

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 одинаковые остатки. Именно, $a = q_1m + r_1$, $b = q_2m + r_2$, $0 \leq r_1, r_2 \leq m - 1$ относятся к одному и тому же подмножеству $\Leftrightarrow r_1 = r_2$. Так получим ровно m подмножеств, которые отвечают остаткам $r = 0, 1, \dots, m - 1$ (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) $a = 4n$, 2) $a = 4n + 1$, 3) $a = 4n + 2$, 4) $a = 4n + 3$.

Определение 8.3. Пусть $m \geq 2$ и пусть a_1, \dots, a_m - произвольные представители различных классов вычетов по модулю m . Тогда совокупность a_1, \dots, 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 $0, 1, \dots, m-1$, состоящую из наименьших неотрицательных представителей всех классов вычетов.

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

Пример. Пусть $m = 7$:

$\dots, -21, -14, -7, 0, 7, 14, 21, \dots \equiv 0 \pmod{7}$ - берем 0

$\dots, -20, -13, -6, 1, 8, 15, 22, \dots \equiv 1 \pmod{7}$ - берем 1

$\dots, -19, -12, -5, 2, 9, 16, 23, \dots \equiv 2 \pmod{7}$ - берем 2

$\dots, -18, -11, -4, 3, 10, 17, 24, \dots \equiv 3 \pmod{7}$ - берем 3

$\dots, -17, -10, -3, 4, 11, 18, 25, \dots \equiv 4 \pmod{7}$ - берем -3

$\dots, -16, -9, -2, 5, 12, 19, 26, \dots \equiv 5 \pmod{7}$ - берем -2

$\dots, -15, -8, -1, 6, 13, 20, 27, \dots \equiv 6 \pmod{7}$ - 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. \square

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 $c_1 \equiv c_2 \pmod{m}$. \square

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	$3x + 4$	$3x + 4 \pmod{5}$
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	$2x + 1$	$2x + 1 \pmod{6}$
0	1	1
1	3	3
2	5	5
3	7	1
4	9	3
5	11	5

Пример. $m = 7$

$$\begin{aligned}
 1 \cdot 1 &\equiv 1 \pmod{7} \Rightarrow 1^* \equiv 1 \pmod{7} \\
 2 \cdot 4 &\equiv 1 \pmod{7} \Rightarrow 2^* \equiv 4 \pmod{7} \\
 3 \cdot 5 &\equiv 1 \pmod{7} \Rightarrow 3^* \equiv 5 \pmod{7} \\
 4 \cdot 2 &\equiv 1 \pmod{7} \Rightarrow 4^* \equiv 2 \pmod{7} \\
 5 \cdot 3 &\equiv 1 \pmod{7} \Rightarrow 5^* \equiv 3 \pmod{7} \\
 6 \cdot 6 &\equiv 1 \pmod{7} \Rightarrow 6^* \equiv 6 \pmod{7}
 \end{aligned}$$

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 представляют 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 $0, 1, \dots, m-1$. 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 $\Rightarrow \mathbb{Z}_m^* = \{1, 2, \dots, p-1\}$.

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. $ax_1 \equiv ax_2 \pmod{m}$ 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. \square

Теорема 8.6. (Теорема Эйлера)

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

Доказательство. Пусть $1 = r_1 < r_2 < \dots < r_c < \dots < r_{\varphi(m)-1}$, $c = \varphi(m)$ - приведенная система вычетов. Пусть $ar_k \equiv \rho_k \pmod{m}$, где $0 < \rho < m$. Из теоремы 8.5 следует, что ρ_1, \dots, ρ_c образуют перестановку чисел r_1, \dots, r_c . 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 $a^c R \equiv R \pmod{m} \Rightarrow a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$. \square

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 $f(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$ - многочлен с целыми коэффициентами. 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 m . По этой причине весь класс вычетов $a \pmod{m}$ удобно считать за одно решение.

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 $P_s Q_{s-1} - P_{s-1} Q_s = (-1)^{s-1} \Rightarrow m Q_{s-1} - a P_{s-1} = (-1)^{s-1}$. $a P_{s-1} = (-1)^s + m Q_{s-1} \Rightarrow a(-1)^s P_{s-1} = 1 + m Q_{s-1}(-1)^s \Rightarrow a(-1)^s P_{s-1} b \equiv b \pmod{m} \Rightarrow (-1)^s P_{s-1} b \pmod{m}$ - 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 $a = a_1 d$, $b = b_1 d$, $m = m_1 d$, $(a_1, m_1) = 1$. Значит $a_1 d x \equiv b_1 d \pmod{m_1 d}$. По теореме 8.2, можно все сократить на d : $a_1 x \equiv b_1 \pmod{m_1}$. По доказанному выше, это сравнение имеет единственное решение по модулю m_1 : $x \equiv x_1 \pmod{m_1}$. Все числа вида (2) $x_1, x_1 \pm m_1, x_1 \pm 2m_1, \dots, x_1 \pm tm_1, \dots$ - решения исходного сравнения. Так как

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

Китайская теорема об остатках

Рассмотрим систему линейных сравнений, где m_1, \dots, m_k - попарно взаимно простые:

$$\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{m_1}, \\ x \equiv a_2 \pmod{m_2}, \\ \vdots \\ x \equiv a_k \pmod{m_k}. \end{cases} \quad (5)$$

Теорема 9.2. Пусть $M = m_1 \dots m_k$, а числа $M_s, N_s, s = 1, \dots, k$ определены соотношением: $M = m_s M_s, M_s N_s \equiv 1 \pmod{m_s}$. Пусть $x_0 = M_1 N_1 a_1 + \dots + M_k N_k a_k$. Тогда решение системы (5) имеет вид: $x \equiv x_0 \pmod{M}$.

Доказательство.

(\Rightarrow) Пусть $x \equiv x_0 \pmod{M} \equiv x_0 \pmod{m_1, \dots, m_k} \Rightarrow$ по теореме 8.3

$x \equiv x_0 \pmod{m_1}, M_2 = m_1 m_3 \dots m_k, M_3 = m_1 m_2 m_4, \dots, m_k$ и так далее \Rightarrow все числа M_2, M_3, \dots, M_k кратны $m_1 \Rightarrow x \equiv M_1 N_1 a_1 \pmod{m_1} \equiv 1 \cdot a_1 \pmod{m_1} \equiv a_1 \pmod{m_1}$. Аналогично проверяется, что $x \equiv a_s \pmod{m_s}, s = 2, \dots, k$.

(\Leftarrow) Пусть x - решение (5), $y = x - x_0 \Rightarrow y \equiv a_1 - a_1 \pmod{m_1} \equiv 0 \pmod{m_1}$. Аналогично проверяется, что y кратно и $m_2, \dots, m_k \Rightarrow y$ - общее кратное чисел $m_1, \dots, m_k \Rightarrow$ по теореме 2.1 y делится на $\text{НОК}(m_1, \dots, m_k) = m_1 \dots m_k = M \Rightarrow$ по теореме 2.2 $y \equiv x - x_0 \equiv 0 \pmod{M}$.

□

Пример. $x \equiv 1 \pmod{2}$, $x \equiv 2 \pmod{3}$, $x \equiv 4 \pmod{5}$.

Тогда $m_1 = 2$, $m_2 = 3$, $m_3 = 5 \Rightarrow M = 30$, $M_1 = 15$, $M_2 = 10$, $M_3 = 6$

$\Rightarrow 15N_1 \equiv 1 \pmod{2} \Leftrightarrow N_1 \equiv 1 \pmod{2} \Rightarrow N_1 = 1$.

$\Rightarrow 10N_2 \equiv 1 \pmod{3} \Leftrightarrow N_2 \equiv 1 \pmod{3} \Rightarrow N_2 = 1$,

$\Rightarrow 6N_3 \equiv 1 \pmod{5} \Leftrightarrow N_3 \equiv 1 \pmod{5} \Rightarrow N_3 = 1$.

Тогда $x_0 = 15 \cdot 1 \cdot 1 + 10 \cdot 1 \cdot 2 + 6 \cdot 1 \cdot 4 \pmod{30} \equiv 15 + 20 + 24 \equiv 29 \pmod{30}$.

Теорема 9.3. Пусть $f(x)$ - произвольная целозначная функция, $m > 2$ - целое, причем $m = kn$, где $k, n > 1$, $(k, n) = 1$. Пусть далее

$$\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{k}, \\ \vdots \\ x \equiv a_r \pmod{k}. \end{cases}$$

- все решения сравнения $f(x) \equiv 0 \pmod{k}$

$$\begin{cases} x \equiv b_1 \pmod{n}, \\ \vdots \\ x \equiv b_s \pmod{n}. \end{cases}$$

- все решения сравнения $f(x) \equiv 0 \pmod{n}$. Тогда все решения сравнения $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ задаются следующими формулами:

(*) $x \equiv a_i n n^* + b_j k k^* \pmod{m}$, где $1 \leq i \leq r$, $1 \leq j \leq s$,

$n n^* \equiv 1 \pmod{k}$, $k k^* \equiv 1 \pmod{n}$.

Доказательство.

(\Rightarrow) (*) - дает решения: фиксируем i и j

$\Rightarrow x \equiv a_i n n^* \pmod{k} \equiv a_i \cdot 1 \pmod{k} \equiv a_i \pmod{k} \Rightarrow f(x) \equiv 0 \pmod{k}$,

$x \equiv b_j k k^* \pmod{n} \equiv b_j \cdot 1 \pmod{n} \equiv b_j \pmod{n} \Rightarrow f(x) \equiv 0 \pmod{n}$

\Rightarrow по теореме 2.2 $f(x) \equiv 0 \pmod{kn} \equiv 0 \pmod{m}$.

(\Leftarrow) Обратное очевидно. Надо заметить: все $x \pmod{m}$ в (*) различны. Если

$a_i n n^* + b_j k k^* \equiv a'_i n n^* + b'_j k k^* \pmod{m} \Rightarrow a_i n n^* \equiv a'_i n n^* \pmod{k}$

$\Rightarrow a_i \equiv a'_i$, $b^i \equiv b'_i \pmod{m}$.

□

Следствие. В условиях теоремы 9.3. Решение сравнения

$f(x) \equiv 0 \pmod{m}$, $m = p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k}$ сводится к отысканию всех решений каждого из сравнений $f(x) \equiv 0 \pmod{p_i^{\alpha_i}}$, $1 \leq i \leq t$ (\diamond).

Если $\nu(p_i^{\alpha_i})$ - число решений (\diamond), то число $\nu(m)$ решений исходного сравнения равно произведению $\nu(p_1^{\alpha_1}) \dots \nu(p_t^{\alpha_t})$

Полиномиальные сравнения

Пусть $m \geq 2$, $n \geq 2$ - целые числа, $f(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$ - полином с целыми коэффициентами, причем $a_n \not\equiv 0 \pmod{m}$. Если $m = p_1^{\alpha_1} \dots p_t^{\alpha_t}$ - каноническое разложение, то по следствию теоремы 9.1 решение сравнения $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ сводится к решению каждого из сравнений $f(x) \equiv 0 \pmod{p_i^{\alpha_i}}$, то есть достаточно рассмотреть случай, когда $m = p^\alpha$, p - простое, $\alpha \geq 1$. Вначале рассмотрим случай $\alpha = 1$, то есть случай простого модуля: $m = p$.

Теорема 9.4. Сравнение $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ равносильно сравнению степени не выше $p - 1$.

Доказательство. Пусть $n \geq p$, поделим $f(x)$ с остатком на $x^p - x$
 $\Rightarrow f(x) = (x^p - x)h(x) + g(x)$, где $g(x)$ - полином степени $\leq p - 1$ с целыми коэффициентами $\Rightarrow (x^p - x)h(x) + g(x) \equiv 0 \pmod{p} \Rightarrow$ по малой теореме Ферма (следствие теоремы 8.6) $x^p - x \equiv 0 \pmod{p}$ при любом $x \Rightarrow$ сравнение равносильно $g(x) \equiv 0 \pmod{p}$. \square

Теорема 9.5. (Теорема Лагранжа) Пусть $2 \leq n \leq p - 1$, p - простое. Если сравнение $f(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0 \equiv 0 \pmod{p}$ имеет более чем n решений, то все коэффициенты $f(x)$ делятся на p .

Доказательство. Пусть имеется $(n + 1)$ класс вычетов по модулю p , удовлетворяющий сравнению, пусть x_1, \dots, x_{n+1} - произвольные представители этих классов: $f(x_i) = pN_i$, N_i - целое. Тогда

$$\begin{cases} a_0 + a_1 x_1 + \dots + a_n x_1^n = pN_1, \\ a_0 + a_2 x_2 + \dots + a_n x_2^n = pN_2, \\ \vdots \\ a_0 + x_{n+1} x_{n+1} + \dots + a_n x_{n+1}^n = pN_{n+1}. \end{cases}$$

Рассмотрим это как систему линейных уравнений с неизвестными a_0, \dots, a_n
 \Rightarrow по формулам Крамера $a_k = \frac{\Delta_k}{\Delta}$

$$\Delta = \begin{vmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \dots & x_1^n \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \dots & x_2^n \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ 1 & x_{n+1} & x_{n+1}^2 & \dots & x_{n+1}^n \end{vmatrix} = \prod_{1 \leq j < i \leq n+1} (x_i - x_j)$$

Ни одна из разностей $x_j - x_i$ не делится на $p \Rightarrow \Delta$ не делится на p . Δ_k получается из Δ заменой k -го столбца на столбец, которой состоит из $pN_1, pN_2, \dots, pN_{n+1}$
 $\Rightarrow p \mid \Delta_k \Rightarrow p \mid a_k, \forall k$. \square

Теорема 9.6. (Теорема Вильсона)

Для любого простого p выполнено: $(p-1)! + 1 \equiv 0 \pmod{p}$

Доказательство. Если $p = 2$, то очевидно. Пусть $p \geq 3$. Рассмотрим $f(x) = (x-1)(x-2)\dots(x-(p-1)) - (x^{p-1} - 1)$. Степень $f(x)$ не выше чем $(p-2)$. Но всякий вычет $x \equiv a \pmod{p}$, $a = 1, \dots, p-1$ является решением сравнения $f(x) \equiv 0 \pmod{p} \Rightarrow$ по теореме Лагранжа (9.5) все коэффициенты делятся на p . В частности, $(-1)^{p-1}(p-1)! + 1 \equiv 0 \pmod{p} \Rightarrow (p-1)! - 1 \equiv 0 \pmod{p}$. \square

(Упражнение) Верно и обратное $(n-1)! + 1 \equiv 0 \pmod{n} \Rightarrow n$ - простое.

Значит теорему Вильсона можно рассматривать как критерий простоты числа.

Определение 9.1. Пусть $f(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$. Производной многочлена $f(x)$ назовем многочлен, который определяется формулой:

$$f'(x) = n a_n x^{n-1} + (n-1) a_{n-1} x^{n-2} + \dots + 2 a_2 x + a_1.$$

Лемма 9.1. Пусть $f(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$ - многочлен с целыми коэффициентами, и пусть Δ - целое число. Тогда при любом x справедливо равенство: $f(x+\Delta) - f(x) = \Delta \cdot a f'(x) + \Delta^2 g(x)$, где $g(x)$ - некоторый многочлен с целыми коэффициентами.

Доказательство.

$$\begin{aligned} f(x+\Delta) - f(x) &= \sum_{k=0}^n a_k ((x+\Delta)^k - x^k) = \\ &= \sum_{k=0}^n a_k (x^k + kx^{k-1}\Delta + C_k^2 x^{k-2}\Delta^2 + \dots + C_k^k \Delta^k - x^k) = \\ &= \Delta \sum_{k=1}^n k a_k x^{k-1} + \Delta^2 g(x) = \Delta f'(x) + \Delta^2 g(x) \end{aligned}$$

\square

Процедура поднятия решений

Пусть $x \equiv x_1 \pmod{p}$ - решение сравнения $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$. При некоторых условиях, это решение порождает решение по $\pmod{p^2}$, $\pmod{p^3}$, ... ("поднимаются" до решений по соответствующим модулям). Условие, когда "поднятие" возможно: $f'(x_1) \not\equiv 0 \pmod{p}$. Покажем, что $x_1 \pmod{p}$ породит решения $x_2 \pmod{p^2}$, т.ч. $f(x_2) \equiv 0 \pmod{p^2}$, $x_2 \equiv x_1 \pmod{p}$. Ищем x_2 в виде $x_1 + pt$. $f(x_2) \equiv 0 \pmod{p^2} \Leftrightarrow f(x_1 + pt) \equiv 0 \pmod{p^2} \Leftrightarrow$ (по лемме 9.1)

$$f(x_1) + ptf(x_1) + p^2t^2g(x_1) \pmod{p^2} \equiv f(x_1) + ptf'(x_1) \pmod{p^2} \quad (1)$$

x_1 - решение по $\pmod{p} \Rightarrow f(x_1) = pn$. Тогда

(1) $\Leftrightarrow pn + ptf'(x_1) \equiv 0 \pmod{p} \Leftrightarrow p(n + tf'(x_1)) \equiv 0 \pmod{p^2}$, t надо брать так: $n + tf'(x_1) \equiv 0 \pmod{p}$. Берем $t \equiv -n(f'(x_1))^* \pmod{p}$

$\Rightarrow x_2 \equiv x_1 + pt_0 \pmod{p^2}$ - решение.

Пример. $f(x) = x^3 + x$, $f(x \equiv x^3 + x \equiv 0 \pmod{5})$, $x_1 \equiv 2 \pmod{5}$ - одно из решений. $f'(x) = 3x^2 + 1$,

$$f'(x_1) \equiv 3 \cdot 2^2 + 1 \equiv 13 \pmod{25} \equiv 3 \pmod{5} \not\equiv 0 \pmod{5}.$$

$f(x_2) \equiv 0 \pmod{5^2}$, $x_2 \equiv x_1 \pmod{5}$. Берем $x_2 = 2 + 5t$, $f(x_2) = f(2 + 5t) \equiv f(2) + 5tf'(2) \pmod{5^2} = 10 + 5 \cdot t \cdot 13 \pmod{5^2} = 5(2 + 13t) \pmod{5^2} \equiv 0 \pmod{5^2}$, $2 + 13t \equiv 0 \pmod{5}$ $2t + 3 \equiv 0 \pmod{5}$ $3t \equiv -2 \equiv 3 \pmod{5}$, $t \equiv 1 \pmod{5}$. Берем $t = 1$, $x_2 \equiv 2 + 5 \cdot 1 \pmod{5^2} \equiv 7 \pmod{5}$ - решение.

$$f(x_2) = 7^3 + 7 = 49 \cdot 7 + 7 = (50 - 1)7 + 7 = 350 = 5^2 \cdot 14. f(x_3) \equiv 0 \pmod{5^3},$$

$$x_3 \equiv x_2 \pmod{5^2}, x_3 = 7 + 5^2t, f(x_3) \equiv f(7) + f'(7) \cdot 5^2t \pmod{5^3} =$$

$$= 5^2 \cdot 14 + f'(7)5^2t \equiv 0 \pmod{5^3}$$

$$5^2(14 + f'(7)t) \equiv 0 \pmod{5^3} \quad 14 + f'(7)t \equiv 0 \pmod{5} \quad 2 \equiv 7 \pmod{5}$$

$$\Rightarrow f'(2) \equiv f'(7) \pmod{5} \quad 4 + 3t \equiv 0 \pmod{5} \quad 3t \equiv 1 \pmod{5}, \quad t \equiv 2 \pmod{5},$$

$$t = 2, \quad x_3 \equiv 7 + 2 \cdot 5^2 \equiv 57 \pmod{5^3}.$$

Замечание. Если $f(x_1) \equiv 0 \pmod{p}$ и при этом $f'(x_1) \equiv 0 \pmod{p}$, то сравнения $f(x) \equiv 0 \pmod{p^\alpha}$, $\alpha \geq 2$, может как иметь несколько решений $\equiv x_1 \pmod{p}$, так и не иметь ни одного такого решения $f(x) = x^3 + 3x^2 + x + 3$, $p = 5$, $f(x) \equiv 0 \pmod{5}$ имеет решение $x \equiv 2 \pmod{5}$, $f'(x) = 3x^2 + 6x + 1 \equiv 3x^2 + x + 1 \Rightarrow f'(2) \equiv 3 \cdot 4 + 2 + 1 \equiv 0 \pmod{5}$. Можно проверить, что решениями сравнения $f(x) \equiv 0 \pmod{5^2}$ будут все $x \equiv 2 + 5t \pmod{5^2}$, $t = 0, 1, 2, 3, 4$. $f(x) = x^3 + 2x^2 + 2x + 1, p = 3$, $f(x) \equiv 0 \pmod{3}$ имеет решения $x \equiv 1 \pmod{3}$, $x \equiv 2 \pmod{3}$, $f'(x) \equiv 0 \pmod{3}$ для $x = 1, 2 \pmod{3}$ сравнение $f(x) \equiv 0 \pmod{3^2}$ не имеет решений $\equiv 1 \pmod{3^2}$, но имеет решения $\equiv 2 \pmod{3}$, а именно $x \equiv 8 \pmod{3^2}$.

10 Квадратичные вычеты

Определение 10.1. Пусть $m \geq 2, n \geq 2$ - целые, $(a, m) = 1$. Если сравнение $x^n \equiv a \pmod{m}$ имеет решение, то a называется вычетом степени n по модулю m . В противном случае a называется невычетом n -й степени по \pmod{m} .

При $n = 2$, a называется квадратичным вычетом (соответственно квадратичным невычетом) по \pmod{m} .

При $n = 3$, a называется кубическим вычетом (соответственно кубическим невычетом) по $\text{mod } m$.

Далее рассматриваем лишь случай $m = p$ - простое, $p \geq 3$, то есть изучать сравнения $x^2 \equiv a \pmod{p}$, p не делит a . Квадратичные вычеты - это представители классов вычетов в которые попадают остатки от деления на p квадратов целых чисел.

Пример.

x	x^2	$x^2 \pmod{5}$
1	1	1
2	4	4
3	9	4
4	16	1

\Rightarrow 1 и 4 - квадратичные вычеты по $\text{mod } 5$

2 и 3 - квадратичные невычеты по $\text{mod } 5$.

Теорема 10.1. Если a - квадратичный вычет по $\text{mod } p$, то сравнение $x^2 \equiv a \pmod{p}$ имеет ровно 2 решения.

Доказательство. Так как a - квадратичный вычет, то у сравнения есть хотя бы одно решение: $x \equiv x_1 \pmod{p}$. Возьмем $x_2 \equiv -x_1 \pmod{p}$, т.ч. $x_2^2 \equiv (-x_1)^2 \equiv x_1^2 \equiv 0 \pmod{p}$, то есть $x \equiv x_2 \pmod{p}$ - тоже решение. Эти решения различны, иначе мы бы имели: $x_1 \equiv -x_1 \pmod{p}$, то есть $2x_1 \equiv 0 \pmod{p}$, то есть $p \mid 2x_1$, но $p \geq 3$, то есть p не делит 2. По теореме 2.3, $p \mid x_1$, что невозможно, так как $(a, p) = 1$. По теореме Лагранжа (9.5) сравнение не может иметь более двух решений. \square

Теорема 10.2. Приведенная система вычетов по простому модулю p , ($p \geq 3$) состоит из $\frac{1}{2}(p-1)$ квадратичных вычетов, сравнимых с числами $1^2, 2^2, 3^2, \dots, \left(\frac{p-1}{2}\right)^2$ (1) и из $\frac{1}{2}(p-1)$ квадратичных невычетов

Доказательство. Квадратичные вычеты лежат в тех классах, в которые попадают отстатки от деления на p квадратов целых чисел n , не кратных p . Если $l \equiv n \pmod{p}$, то $l^2 \equiv n^2 \pmod{p}$, то есть достаточно рассмотреть числа $n = 1, 2, \dots, p-1$. Более того, так как $(p-n)^2 = p^2 - 2pn + n^2 \equiv n^2 \pmod{p}$, так что достаточно рассмотреть числа $n = 1, 2, \dots, \frac{p-1}{2}$. Проверим, что квадраты этих чисел различны по $\text{mod } p$. Предположим, что существует $1 \leq l < n \leq \frac{1}{2}(p-1)$ т.ч. $n^2 \equiv l^2 \pmod{p} \Rightarrow (n+l)(n-l) \equiv 0 \pmod{p}$. Это невозможно: $1 \leq n-l, n+l \leq \frac{1}{2}(p-1) + \frac{1}{2}(p-1) - 1 = p-2 < p$, то есть $(n \pm l, p) = 1$. Квадратичных вычетов будет $\frac{1}{2}(p-1) \Rightarrow$ квадратичных невычетов будет $(p-1) - \frac{1}{2}(p-1) = \frac{1}{2}(p-1)$ \square

Теорема 10.3. (Критерий Эйлера)

Пусть $p \geq 3$ - простое $(a, p) = 1$. Тогда a будет квадратичным вычетом по модулю p в том и только том случае, когда выполнено сравнение:

$$a^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod{p}.$$

Доказательство.

1. (\Rightarrow) Пусть a - квадратичный вычет. Значит, $a \equiv b^2 \pmod{p}$ для некоторого b . Тогда $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv (b^2)^{\frac{p-1}{2}} \pmod{p} \equiv b^{p-1} \pmod{p} \equiv 1 \pmod{p}$ (по малой теореме Ферма)
2. (\Leftarrow) По малой теореме Ферма, $a^{p-1} - 1 \equiv 0 \pmod{p} \Leftrightarrow (a^{\frac{p-1}{2}} - 1)(a^{\frac{p-1}{2}} + 1) \equiv 0 \pmod{p}$. Значит, p всегда делит какое-то из чисел $k = a^{\frac{p-1}{2}} - 1$, $l = a^{\frac{p-1}{2}} + 1$. Оба числа k, l число p делить не может, иначе $p \mid l - k = 2$, что невозможно. Подозанному выше, всякий квадратичный вычет является решением сравнения $x^{\frac{p-1}{2}} - 1 \equiv 0 \pmod{p}$. По теореме 10.2 имеется ровно $\frac{p-1}{2}$ квадратичных вычетов. По теореме Лагранжа (9.5), квадратичные вычеты, и только они, будут решениями этого сравнения.

□

Символ Лежандра

Определение 10.2. Пусть $p \geq 3$ - простое, a - целое. Символ Лежандра $\left(\frac{a}{p}\right)$ (a по p) определяется равенствами:

$$\left(\frac{a}{p}\right) = \begin{cases} 1, & \text{если } a \text{—квадратичный вычет по } \pmod{p}, \\ -1, & \text{если } a \text{—квадратичный невычет по } \pmod{p}, \\ 0, & \text{если } p \mid a. \end{cases}$$