Билет 1. Простые числа, ОТА

Опр: Простое число - натуральное число, имеющее ровно 2 различных натуральных делителя - 1 и самого себя.

Теорема (основная теорема арифметики):

Каждое натуральное число $n > 1$ можно разложить в виде $n = p_1 \ldots p_k$, где $p_1 \ldots p_k$ - простые числа, причём такое представление единственно, если не учитывать порядок следования множителей.

▲ Док-во существования по индукции:

База: $2 = 2^1$

Переход: Пусть $\forall k \in \mathbb{N} : k < n$ разложение сущ-ет. Тогда если n - простое, то сущ-ие доказано; если n - составное, то $\exists a, b \in \mathbb{N} : 1 < a, b < n$ такие, что $n = a \cdot b$. Для a, b - верно ~~перо~~ предположение индукции ■

Билет 2-3. НОК, НОД, алгоритм Евклида

Опр: НОК двух натуральных чисел $[a, b]$ - такое наименьшее натуральное число l, что l делится на a и b без остатка.

Опр: НОД двух натуральных чисел (a, b) - такое наибольшее натуральное число d, что a и b делятся на d без остатка.

Теорема (алгоритм Евклида)

$\exists d = \text{НОД}(a, b)$, причём $\exists u, v : d = au + bv$

(линейное представление / комбинация a и b)

▲ Пусть б.о.о. $a=0, b\neq 0 \Rightarrow (a,b)=b \Rightarrow 0\cdot a+1\cdot b=b$

Теперь пусть $a\neq 0$ и $b\neq 0$ и r_n - последний член $\neq 0$.

1: $a = q_1 b + r_1$

2: $b = q_2 r_1 + r_2$

3: $r_1 = q_3 r_2 + r_3$

. . . .

n: $r_{n-2} = q_n r_{n-1} + r_n$

n+1: $r_{n-1} = q_{n+1} r_n + 0$

Заметим, что последовательность $\{r_i\}_{i=1}^{n}$ монотонно убывает т.к. $r_k < r_{k-1} \Rightarrow$ у неё очевидно есть конец, поэтому алгоритм остановится.

Покажем, что $r_n = (a,b)$: (поднимаемся по лестнице)

а) $r_{n-1} \vdots r_n \Rightarrow r_{n-2} \vdots r_n \Rightarrow \ldots \Rightarrow a \vdots r_n$ и $b \vdots r_n$

б) если $a \vdots d'$ и $b \vdots d'$, то $r_n \vdots d'$ т.к. (спускаемся)

$$\begin{cases} 1.\ r_1 = a - q_1 b \ \vdots d' \\ 2.\ r_2 = b - q_2 r_1 \ \vdots d' \end{cases} \Rightarrow \ldots \Rightarrow r_n \vdots d' \qquad \Rightarrow (a,b) = r_n$$

Докажем линейную комбинацию индукцией по кол-во строк в алгоритме Евклида:

заметим, что $НОД(a,b) = НОД(b,r_1) = НОД(r_1,r_2) = \ldots = r_n$

т.к. можно вычёркивать строки у алгоритма

база: б.о.о. $b=0 \Rightarrow НОД(a,0) = d = 1\cdot a + 0\cdot b$

предположение: $d = u'\cdot b + v'\cdot r_1$

переход: $d = u'\cdot b + v'\cdot(a - q_1\cdot b) = v'\cdot a + (u'-v'q_1)b$

$\Rightarrow v' = u$ и $u' - v'q_1 = v \Rightarrow d = a\cdot u + b\cdot v$ ■

Билет 4. Лемма Евклида

Лемма: Если простое число p делит без остатка произведение двух целых чисел $x\cdot y$, то p делит x или y

т.е. если $x\cdot y \vdots p \Rightarrow x \vdots p$ или $y \vdots p$

▲ (От противного) Пусть $x \not\vdots\, p$ и $y \not\vdots\, p$, тогда $НОД(x, p) = НОД(y, p) = 1$. Значит $\exists\, a_1, a_2, a_3, a_4$ т.ч.

$$\left.\begin{aligned} a_1 x + a_2 \cdot p = 1 \\ a_3 \cdot y + a_4 \cdot p = 1 \end{aligned}\right| \cdot \Rightarrow a_1 a_3 xy + a_1 a_4 xp + a_2 a_3 yp + a_2 a_4 p^2 = 1$$

т.к. $xy \,\vdots\, p \Rightarrow$ левая часть кратна p

но $1 \not\vdots\, p \Rightarrow$ противоречие ■

Билет 5. Единственность в ОТА

Теорема: $\forall n \in \mathbb{N} \setminus \{1\}$ верно, что существует и единственно его каноническое разложение

▲ Сущ-ие уже было доказано. Покажем единственность с помощью леммы Евклида по индукции.

Пусть $n = p_1 \cdot p_2 \cdot \ldots \cdot p_l = q_1 \cdot q_2 \cdot \ldots \cdot q_m$

база: $l = 1$: $n = p_1$ - простое $\Rightarrow m = 1$ и $p_1 = q_1$

переход: пусть доказано для чисел разлагающихся в произведение менее l простых чисел.

$q_1 \cdot \ldots \cdot q_m \,\vdots\, p_l \Rightarrow$ (по лемме Евкл) $\exists i: q_i \,\vdots\, p_l$

$\Rightarrow$: $q_i = p_l$

Значит: $p_1 \ldots p_l = q_1 \ldots \hat{q_i} \ldots q_m \cdot p_l \Rightarrow$

$\Rightarrow p_1 \ldots p_{l-1} = q_1 \ldots \hat{q_i} \ldots q_m \Rightarrow l - 1 = m - 1$

(значит по предполож. индукции) $l = m$ и

$\exists \sigma: \{1, 2, \ldots l-1\} \to \{1, 2, \ldots l-1\}$ ← перестановка чисел

Положим $\sigma(l) = i$ и σ - биекция ■

Билет 6. Теория сравнений, системы вычетов.

Опр: Пусть $a, b \in \mathbb{Z}$, $m \in \mathbb{N}_+$.

Тогда $a \equiv b \pmod m \Leftrightarrow (a-b) \vdots m$

Опр: Вычетом по модулю m называется произвольный представитель класса эквивалентности „сравнимость по модулю"

Свойства: 1) $a \equiv b (m) \Rightarrow b \equiv a (m)$

2) $a \equiv b (m)$ и $b \equiv c (m) \Rightarrow a \equiv c (m)$

3) $a \equiv b (m) \Rightarrow a + c \equiv b + c (m)$

4) $a \equiv b (m)$ и $c \equiv d (m) \Rightarrow a \pm c \equiv b \pm d (m)$ т.к. $(a-b) + (c-d) \vdots m$

но $\Leftarrow$ только если НОД$(n,m)=1$

5) $a \equiv b (m) \Rightarrow an \equiv bn (m)$ т.к. $n(a-b)$

6) $a \equiv b (m)$ и $c \equiv d (m) \Rightarrow ac \equiv bd (m)$ т.к. $ac - bd = c(a-b) + b(c-d) \vdots m$

7) $a \equiv b (m) \Rightarrow a^n \equiv b^n (m)$

Опр: Полная система вычетов по модулю m – это любой набор из m попарно несравнимых по модулю m целых чисел

Опр: Приведённой системой вычетов по модулю m называется совокупность всех вычетов из полной системы, взаимно простых с модулем m.

Например: $m = 10$ Полная система: $\{0, 1, \dots, 9\}$

Приведённая: $\{1, 3, 7, 9\}$

Арифметические операции в системе вычетов определены так:

1. $a(m) + b(m) \equiv (a+b) \bmod m$
2. $(a \bmod m)(b \bmod m) \equiv ab \ (m)$

Опр: Элемент a – делитель нуля $\Leftrightarrow a \not\equiv 0 (m)$ $\exists b \not\equiv 0 (m)$ т.ч. $ab \equiv 0 (m)$

2 и 3 $(m = 6)$

Опр: Элемент a - обратимый $\Leftrightarrow \exists a^{-1}: a \cdot a^{-1} \equiv 1 (m)$

Опр: Мн-во $\mathbb{Z}_m^*$ - мн-во обратимых эл-тов

Утверждение: a - обратим $\Leftrightarrow$ a - не делитель нуля

▲ ($\Rightarrow$) $\exists a^{-1}: a \cdot a^{-1} \equiv 1 (m)$; $\exists b \not\equiv 0 (m): ab \equiv 0 (m)$

тогда $a \cdot a^{-1} b \equiv b (m)$ и $a b a^{-1} \equiv 0 (m)$

$\Rightarrow$ по транзитивности $b \equiv 0 (m) \Rightarrow$ противоречие

($\Leftarrow$) $\not\exists a^{-1}: a \cdot a^{-1} \equiv 1 (m)$; $\not\exists b \not\equiv 0 (m): ab \equiv 0 (m)$

Полная система вычетов: $\{0, 1, \ldots, m-1\}$ $/ \cdot a$

$\Rightarrow \{0, a, 2a, \ldots (m-1)a\}$ - пусть не все разные

значит $ka \equiv la (m) \Rightarrow (k-l)a \equiv 0 (m) \Rightarrow k = l$ (т.к. a - не явл. делит. нуля)

Т.о. вторая система - это перестановка первой

$\Rightarrow \exists k: a \cdot k \equiv 1 (m)$ т.к там есть 1. $\Rightarrow$ a - обратим ■

Следствие: a - обратим $\Leftrightarrow (a, m) = 1$.

▲ $ax + my = 1$. Пусть a - делитель нуля, тогда

$\exists a^{-1} \not\equiv 0 (m): a a^{-1} \vdots m \Rightarrow a^{-1} \vdots m$. Тогда верно

$a^{-1} ax + a^{-1} my = a^{-1} \Leftrightarrow ax + my \equiv 1 (m) \Leftrightarrow ax \equiv 1 (m)$ ■

Билет 7. Малая теорема Ферма

Лемма: Если $(a, p) = 1$, то $\{a, 2a, \ldots, (p-1)a\}$ - привед. сист.

▲ (от противного) $\exists x \not\equiv y (p)$ т.ч. $ax \equiv ay (p)$.

Тогда $a(x-y) \equiv 0 (p) \underset{(a,p)=1}{\Rightarrow} x - y \equiv 0 (p) \Rightarrow x \equiv y (p)$! ■

Теорема (МТФ): Если p - простое, a - целое: $a \not\vdots p$,

тогда $a^{p-1} \equiv 1 (\mathrm{mod}\, p)$ $(\Leftrightarrow a^p \equiv a (p))$

▲ Заметим: $(a, p) = 1$. Рассмотрим полную сист. вычетов.

По лемме: $1 \cdot 2 \cdot \ldots \cdot (p-1) \equiv a \cdot 2a \cdot \ldots \cdot a(p-1) \Rightarrow a^{p-1} \equiv a (p)$

т.к. $(p-1)! \equiv a^{p-1} (p-1)!$ и $((p-1)!, p) = 1$ ■

Билет 8. Теорема Эйлера

Опр: Функция Эйлера $\varphi(m)$ равна количеству натуральных чисел, меньших m и взаимно простых с ним.

Теорема: $\forall a, m : (a, m) = 1$ верно, что $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \ (m)$

▲ Рассмотрим произвольную приведённую систему вычетов:

$\{x_1, x_2, \ldots x_{\varphi(m)}\}$ – привед. т.к. $\varphi(m) < m$. Тогда

$\{ax_1, ax_2, \ldots ax_{\varphi(m)}\}$ – тоже привед. т.к. $(a, m) = 1$.

Значит $x_1 \cdot \ldots \cdot x_{\varphi(m)} = ax_1 \cdot \ldots \cdot ax_{\varphi(m)} \ (m) \Rightarrow a^{\varphi(m)} \equiv 1 \ (m)$

т.к. $x_1 \cdot \ldots x_{\varphi(m)}$ взаимно просто с m ■

Билет 9. Теорема Лагранжа и теорема Вильсона

Теорема Лагранжа (о числе корней многочлена по mod p):

Пусть $P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \ldots + a_1 x + a_0$, где $a_i \in \mathbb{Z}_p$ и p – простое число. Тогда у сравнения $P(x) \equiv 0 \ (\mathrm{mod}\ p)$ не больше n решений.

Теорема Вильсона (с использование т. Лагранжа)

$p \in \mathbb{N}$, $p > 1$ – простое $\Longleftrightarrow$ $(p-1)! \equiv -1 \ (\mathrm{mod}\ p)$

▲ ($\Rightarrow$) Рассмотрим $f(x) = (x-1) \cdot \ldots \cdot (x-(p-1))$ и $g(x) = x^{p-1} - 1$.

Корни обоих мн-нов: $1, 2, \ldots p-1$ (для $g(x)$ по МТФ)

Заметим, что при x^{p-1} коэффициенты $f(x)$ и $g(x)$ равны 1.

Значит $h(x) = f(x) - g(x)$ имеет те же $p-1$ корней, но

$\deg(h(x)) = p-2 \Rightarrow$ по т. Лагранжа $h(x) \equiv 0$

$\Rightarrow f(0) = g(0) \Rightarrow (p-1)! \equiv -1 \ (\mathrm{mod}\ p)$

($\Leftarrow$) Пусть p – составное и $p \neq 4$, тогда $(p-1)! \equiv 0 \ (p)$

т.к. $\exists x, y < p : x \cdot y = p$; если $p = 4 \Rightarrow (4-1)! \equiv 2 \ (\mathrm{mod}\ 4)$ ■