

# Математические основы защиты информации

## Онлайн-лекция 1

Пилиди Владимир Ставрович

24 марта 2020 года

# Преобразование Дирихле

Преобразованием Дирихле арифметической функции  $f$  называется арифметическая функция  $F$ , определяемая формулой

$$F(n) = \sum_{d|n} f(d), \quad n \in \mathbb{N}.$$

Ранее было доказано, что преобразование Дирихле мультипликативной функции также является мультипликативной функцией.

# Преобразование Дирихле

Функция Мебиуса  $\mu(n)$  определяется следующими условиями:

$$\mu(n) = \begin{cases} 1, & \text{если } n = 1, \\ 0, & \text{если } n \text{ делится на квадрат некоторого простого числа,} \\ (-1)^k, & \text{если } n \text{ является произведением } k \text{ различных} \\ & \text{простых чисел.} \end{cases}$$

# Преобразование Дирихле

Функция Мебиуса  $\mu(n)$  определяется следующими условиями:

$$\mu(n) = \begin{cases} 1, & \text{если } n = 1, \\ 0, & \text{если } n \text{ делится на квадрат некоторого простого числа,} \\ (-1)^k, & \text{если } n \text{ является произведением } k \text{ различных} \\ & \text{простых чисел.} \end{cases}$$

$M$  — преобразование Дирихле функции Мебиуса.

Докажем, что  $M = e$ , где  $e(1) = 1$ ,  $e(n) = 0$  при  $n > 1$ .

# Преобразование Дирихле

Функция Мебиуса  $\mu(n)$  определяется следующими условиями:

$$\mu(n) = \begin{cases} 1, & \text{если } n = 1, \\ 0, & \text{если } n \text{ делится на квадрат некоторого простого числа,} \\ (-1)^k, & \text{если } n \text{ является произведением } k \text{ различных} \\ & \text{простых чисел.} \end{cases}$$

$M$  — преобразование Дирихле функции Мебиуса.

Докажем, что  $M = e$ , где  $e(1) = 1$ ,  $e(n) = 0$  при  $n > 1$ .

$$M(p^k) = \underbrace{\mu(1)}_1 + \underbrace{\mu(p)}_{-1} + \underbrace{\mu(p^2)}_0 + \cdots + \underbrace{\mu(p^k)}_0 = 0.$$

# Преобразование Дирихле

Функция Мебиуса  $\mu(n)$  определяется следующими условиями:

$$\mu(n) = \begin{cases} 1, & \text{если } n = 1, \\ 0, & \text{если } n \text{ делится на квадрат некоторого простого числа,} \\ (-1)^k, & \text{если } n \text{ является произведением } k \text{ различных} \\ & \text{простых чисел.} \end{cases}$$

$M$  — преобразование Дирихле функции Мебиуса.

Докажем, что  $M = e$ , где  $e(1) = 1$ ,  $e(n) = 0$  при  $n > 1$ .

$$\begin{aligned} M(p^k) &= \underbrace{\mu(1)}_1 + \underbrace{\mu(p)}_{-1} + \underbrace{\mu(p^2)}_0 + \cdots + \underbrace{\mu(p^k)}_0 = 0. \\ M(p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_r^{k_r}) &= \underbrace{M(p_1^{k_1})}_0 \cdot \underbrace{M(p_2^{k_2})}_0 \cdot \cdots \cdot \underbrace{M(p_r^{k_r})}_0 = 0, \end{aligned}$$

# Преобразование Дирихле

Функция Мебиуса  $\mu(n)$  определяется следующими условиями:

$$\mu(n) = \begin{cases} 1, & \text{если } n = 1, \\ 0, & \text{если } n \text{ делится на квадрат некоторого простого числа,} \\ (-1)^k, & \text{если } n \text{ является произведением } k \text{ различных} \\ & \text{простых чисел.} \end{cases}$$

$M$  — преобразование Дирихле функции Мебиуса.

Докажем, что  $M = e$ , где  $e(1) = 1$ ,  $e(n) = 0$  при  $n > 1$ .

$$\begin{aligned} M(p^k) &= \underbrace{\mu(1)}_1 + \underbrace{\mu(p)}_{-1} + \underbrace{\mu(p^2)}_0 + \cdots + \underbrace{\mu(p^k)}_0 = 0. \\ M(p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_r^{k_r}) &= \underbrace{M(p_1^{k_1})}_0 \cdot \underbrace{M(p_2^{k_2})}_0 \cdot \cdots \cdot \underbrace{M(p_r^{k_r})}_0 = 0, \end{aligned}$$

$$M(1) = 1, \quad M(n) = 0 \text{ при } n > 1, \quad M = e. \quad \square$$

Функция Эйлера  $\varphi(n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) определяется как количество всех целых чисел от 1 до  $n$  включительно, взаимно простых с  $n$ .



# Преобразование Дирихле

Функция Эйлера  $\varphi(n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) определяется как количество всех целых чисел от 1 до  $n$  включительно, взаимно простых с  $n$ .  
Арифметическая функция  $u$ ,  $u(n) = n$ ,  $n \geq 1$ .  $\Phi$  — преобразование Дирихле функции  $\varphi$ . Покажем, что  $\Phi = u$ .

# Преобразование Дирихле

Функция Эйлера  $\varphi(n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) определяется как количество всех целых чисел от 1 до  $n$  включительно, взаимно простых с  $n$ .

Арифметическая функция  $u$ ,  $u(n) = n$ ,  $n \geq 1$ .  $\Phi$  — преобразование Дирихле функции  $\varphi$ . Покажем, что  $\Phi = u$ .

Проверяем для  $n = p^k$ .

# Преобразование Дирихле

Функция Эйлера  $\varphi(n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) определяется как количество всех целых чисел от 1 до  $n$  включительно, взаимно простых с  $n$ .

Арифметическая функция  $u$ ,  $u(n) = n$ ,  $n \geq 1$ .  $\Phi$  — преобразование Дирихле функции  $\varphi$ . Покажем, что  $\Phi = u$ .

Проверяем для  $n = p^k$ .

$$\Phi(p^k) = \varphi(1) + \underbrace{\varphi(p)}_{p-1} + \underbrace{\varphi(p^2)}_{p^2-p} + \cdots + \underbrace{\varphi(p^k)}_{p^k - p^{k-1}} =$$

# Преобразование Дирихле

Функция Эйлера  $\varphi(n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) определяется как количество всех целых чисел от 1 до  $n$  включительно, взаимно простых с  $n$ .

Арифметическая функция  $u$ ,  $u(n) = n$ ,  $n \geq 1$ .  $\Phi$  — преобразование Дирихле функции  $\varphi$ . Покажем, что  $\Phi = u$ .

Проверяем для  $n = p^k$ .

$$\begin{aligned}\Phi(p^k) &= \varphi(1) + \underbrace{\varphi(p)}_{p-1} + \underbrace{\varphi(p^2)}_{p^2-p} + \cdots + \underbrace{\varphi(p^k)}_{p^k-p^{k-1}} = \\ &= 1 + (p-1) + (p^2-p) + \cdots + (p^k - p^{k-1}) = p^k = u(p^k).\end{aligned}$$

В силу мультипликативности функций  $\Phi$  и  $u$ , получаем:  $\Phi = u$ .

$$f(n) = n^s \quad (s \in \mathbb{R}).$$

# Преобразование Дирихле

$$f(n) = n^s \quad (s \in \mathbb{R}).$$

Функция мультипликативная. Достаточно найти  $F(p^k)$ .

# Преобразование Дирихле

$$f(n) = n^s \quad (s \in \mathbb{R}).$$

Функция мультипликативная. Достаточно найти  $F(p^k)$ .

Сначала рассматриваем частный случай  $s = 0$ ,  $f \equiv 1$ ,

$$F(n) = \sum_{d|n} 1 \text{ — число делителей числа } n.$$

# Преобразование Дирихле

$$f(n) = n^s \quad (s \in \mathbb{R}).$$

Функция мультипликативная. Достаточно найти  $F(p^k)$ .

Сначала рассматриваем частный случай  $s = 0$ ,  $f \equiv 1$ ,

$$F(n) = \sum_{d|n} 1 \text{ — число делителей числа } n.$$

$$F(p^k) = f(1) + f(p) + f(p^2) + \cdots + f(p^k) = k + 1,$$



# Преобразование Дирихле

$$f(n) = n^s \quad (s \in \mathbb{R}).$$

Функция мультипликативная. Достаточно найти  $F(p^k)$ .

Сначала рассматриваем частный случай  $s = 0$ ,  $f \equiv 1$ ,

$$F(n) = \sum_{d|n} 1 \text{ — число делителей числа } n.$$

$$F(p^k) = f(1) + f(p) + f(p^2) + \dots + f(p^k) = k + 1,$$

$$F(p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_r^{k_r}) = F(p_1^{k_1}) F(p_2^{k_2}) \dots F(p_r^{k_r}) =$$

# Преобразование Дирихле

$$f(n) = n^s \quad (s \in \mathbb{R}).$$

Функция мультипликативная. Достаточно найти  $F(p^k)$ .

Сначала рассматриваем частный случай  $s = 0$ ,  $f \equiv 1$ ,

$$F(n) = \sum_{d|n} 1 \text{ — число делителей числа } n.$$

$$F(p^k) = f(1) + f(p) + f(p^2) + \dots + f(p^k) = k + 1,$$

$$\begin{aligned} F(p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_r^{k_r}) &= F(p_1^{k_1}) F(p_2^{k_2}) \dots F(p_r^{k_r}) = \\ &= (k_1 + 1)(k_2 + 1) \dots (k_r + 1). \end{aligned}$$

# Преобразование Дирихле

$$f(n) = n^s \quad (s \in \mathbb{R}).$$

Функция мультипликативная. Достаточно найти  $F(p^k)$ .

Сначала рассматриваем частный случай  $s = 0$ ,  $f \equiv 1$ ,

$$F(n) = \sum_{d|n} 1 \text{ — число делителей числа } n.$$

$$F(p^k) = f(1) + f(p) + f(p^2) + \dots + f(p^k) = k + 1,$$

$$\begin{aligned} F(p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_r^{k_r}) &= F(p_1^{k_1}) F(p_2^{k_2}) \dots F(p_r^{k_r}) = \\ &= (k_1 + 1)(k_2 + 1) \dots (k_r + 1). \end{aligned}$$

Функция, равная числу делителей своего аргумента, обычно обозначается через  $\tau$  или  $\nu$ .

# Преобразование Дирихле некоторых функций

Общий случай,  $f(n) = n^s$ ,  $s \neq 0$ .

# Преобразование Дирихле некоторых функций

Общий случай,  $f(n) = n^s$ ,  $s \neq 0$ .

$$F(p^k) = f(1) + f(p) + f(p^2) + \cdots + f(p^k) =$$

# Преобразование Дирихле некоторых функций

Общий случай,  $f(n) = n^s$ ,  $s \neq 0$ .

$$\begin{aligned} F(p^k) &= f(1) + f(p) + f(p^2) + \cdots + f(p^k) = \\ &= 1 + p^s + p^{2s} + \cdots + p^{ks}, \end{aligned}$$

# Преобразование Дирихле некоторых функций

Общий случай,  $f(n) = n^s$ ,  $s \neq 0$ .

$$\begin{aligned} F(p^k) &= f(1) + f(p) + f(p^2) + \dots + f(p^k) = \\ &= 1 + p^s + p^{2s} + \dots + p^{ks}, \end{aligned}$$

$$F(p^k) = \frac{p^{(k+1)s} - 1}{p^s - 1},$$

# Преобразование Дирихле некоторых функций

Общий случай,  $f(n) = n^s$ ,  $s \neq 0$ .

$$\begin{aligned} F(p^k) &= f(1) + f(p) + f(p^2) + \dots + f(p^k) = \\ &= 1 + p^s + p^{2s} + \dots + p^{ks}, \end{aligned}$$

$$F(p^k) = \frac{p^{(k+1)s} - 1}{p^s - 1},$$

$$F(p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_r^{k_r}) = \frac{p_1^{(k_1+1)s} - 1}{p_1^s - 1} \cdot \dots \cdot \frac{p_r^{(k_r+1)s} - 1}{p_r^s - 1}.$$



# Преобразование Дирихле некоторых функций

Общий случай,  $f(n) = n^s$ ,  $s \neq 0$ .

$$\begin{aligned} F(p^k) &= f(1) + f(p) + f(p^2) + \dots + f(p^k) = \\ &= 1 + p^s + p^{2s} + \dots + p^{ks}, \end{aligned}$$

$$F(p^k) = \frac{p^{(k+1)s} - 1}{p^s - 1},$$

$$F(p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_r^{k_r}) = \frac{p_1^{(k_1+1)s} - 1}{p_1^s - 1} \cdot \dots \cdot \frac{p_r^{(k_r+1)s} - 1}{p_r^s - 1}.$$

Частный случай,  $s = 1$ ,  $F(n) = \sum_{d|n} d$ , это сумма всех делителей числа  $n$ . Эта функция обычно обозначается через  $\sigma$ .

# Преобразование Дирихле некоторых функций

Общий случай,  $f(n) = n^s$ ,  $s \neq 0$ .

$$\begin{aligned} F(p^k) &= f(1) + f(p) + f(p^2) + \dots + f(p^k) = \\ &= 1 + p^s + p^{2s} + \dots + p^{ks}, \end{aligned}$$

$$F(p^k) = \frac{p^{(k+1)s} - 1}{p^s - 1},$$

$$F(p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_r^{k_r}) = \frac{p_1^{(k_1+1)s} - 1}{p_1^s - 1} \cdot \dots \cdot \frac{p_r^{(k_r+1)s} - 1}{p_r^s - 1}.$$

Частный случай,  $s = 1$ ,  $F(n) = \sum_{d|n} d$ , это сумма всех делителей числа  $n$ . Эта функция обычно обозначается через  $\sigma$ .

$$\sigma(p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_r^{k_r}) = \frac{p_1^{k_1+1} - 1}{p_1 - 1} \cdot \frac{p_2^{k_2+1} - 1}{p_2 - 1} \cdot \dots \cdot \frac{p_r^{k_r+1} - 1}{p_r - 1}.$$

# Формула обращения Мёбиуса

Произведением Дирихле арифметических функций  $f$  и  $g$  называется арифметическая функция  $h$ , задаваемая формулой

$$h(n) = \sum_{d|n} f(d)g\left(\frac{n}{d}\right), \quad n \in \mathbb{N}.$$

# Формула обращения Мёбиуса

Произведением Дирихле арифметических функций  $f$  и  $g$  называется арифметическая функция  $h$ , задаваемая формулой

$$h(n) = \sum_{d|n} f(d)g\left(\frac{n}{d}\right), \quad n \in \mathbb{N}.$$

Альтернативные варианты определения:

$$h(n) = \sum_{d|n} f\left(\frac{n}{d}\right)g(d), \quad n \in \mathbb{N},$$

# Формула обращения Мёбиуса

Произведением Дирихле арифметических функций  $f$  и  $g$  называется арифметическая функция  $h$ , задаваемая формулой

$$h(n) = \sum_{d|n} f(d)g\left(\frac{n}{d}\right), \quad n \in \mathbb{N}.$$

Альтернативные варианты определения:

$$h(n) = \sum_{d|n} f\left(\frac{n}{d}\right)g(d), \quad n \in \mathbb{N},$$

$$(f \circ g)(n) = \sum_{\substack{d_1|n, d_2|n, \\ d_1 d_2 = n}} f(d_1)g(d_2), \quad n \in \mathbb{N}.$$

# Формула обращения Мёбиуса

Функция  $I$ :  $I(n) = 1, n \in \mathbb{N}$ .

# Формула обращения Мёбиуса

Функция  $I$ :  $I(n) = 1, n \in \mathbb{N}$ .

Функция  $e$ :

$$e(n) = \begin{cases} 1, & \text{если } n = 1, \\ 0, & \text{если } n > 1. \end{cases}$$

# Формула обращения Мёбиуса

Функция  $I$ :  $I(n) = 1, n \in \mathbb{N}$ .

Функция  $e$ :

$$e(n) = \begin{cases} 1, & \text{если } n = 1, \\ 0, & \text{если } n > 1. \end{cases}$$

$$f \circ e = e \circ f = e, \quad f \circ I = I \circ f = F.$$



# Формула обращения Мёбиуса

## Теорема

Пусть  $F$  — преобразование Дирихле функции  $f$ . Тогда имеет место равенство  $f = F \circ \mu$ .

# Формула обращения Мёбиуса

## Теорема

Пусть  $F$  — преобразование Дирихле функции  $f$ . Тогда имеет место равенство  $f = F \circ \mu$ .

$$F = f \circ I, \quad F \circ \mu = (f \circ I) \circ \mu = f \circ (I \circ \mu) = f \circ e = f. \quad \square$$

# Формула обращения Мёбиуса

## Теорема

Пусть  $F$  — преобразование Дирихле функции  $f$ . Тогда имеет место равенство  $f = F \circ \mu$ .

$$F = f \circ I, \quad F \circ \mu = (f \circ I) \circ \mu = f \circ (I \circ \mu) = f \circ e = f. \quad \square$$

## Следствие

Если преобразование Дирихле  $F$  функции  $f$  является мультипликативной функцией, то функция  $f$  является мультипликативной.

# Формула обращения Мёбиуса

## Теорема

Пусть  $F$  — преобразование Дирихле функции  $f$ . Тогда имеет место равенство  $f = F \circ \mu$ .

$$F = f \circ I, \quad F \circ \mu = (f \circ I) \circ \mu = f \circ (I \circ \mu) = f \circ e = f. \quad \square$$

## Следствие

Если преобразование Дирихле  $F$  функции  $f$  является мультипликативной функцией, то функция  $f$  является мультипликативной.

**Окончательная формулировка:** арифметическая функция является мультипликативной в том и только том случае, когда мультипликативной функцией является ее преобразование Дирихле.

# Сравнимость по модулю

Числа  $a, b \in \mathbb{Z}$  называются сравнимыми по модулю  $m$ , если  $m \mid (b - a)$ . В этом случае используется запись  $a \equiv b \pmod{m}$ . Всегда предполагается, что  $m \geq 2$ .

# Сравнимость по модулю

Числа  $a, b \in \mathbb{Z}$  называются сравнимыми по модулю  $m$ , если  $m \mid (b - a)$ . В этом случае используется запись  $a \equiv b \pmod{m}$ . Всегда предполагается, что  $m \geq 2$ .

Следующие условия являются равносильными:

# Сравнимость по модулю

Числа  $a, b \in \mathbb{Z}$  называются сравнимыми по модулю  $m$ , если  $m \mid (b - a)$ . В этом случае используется запись  $a \equiv b \pmod{m}$ . Всегда предполагается, что  $m \geq 2$ .

Следующие условия являются равносильными:

- $a \equiv b \pmod{m}$ ;

Числа  $a, b \in \mathbb{Z}$  называются сравнимыми по модулю  $m$ , если  $m \mid (b - a)$ . В этом случае используется запись  $a \equiv b \pmod{m}$ . Всегда предполагается, что  $m \geq 2$ .

Следующие условия являются равносильными:

- $a \equiv b \pmod{m}$ ;
- $a \bmod m = b \bmod m$ ;



# Сравнимость по модулю

Числа  $a, b \in \mathbb{Z}$  называются сравнимыми по модулю  $m$ , если  $m \mid (b - a)$ . В этом случае используется запись  $a \equiv b \pmod{m}$ . Всегда предполагается, что  $m \geq 2$ .

Следующие условия являются равносильными:

- $a \equiv b \pmod{m}$ ;
- $a \bmod m = b \bmod m$ ;
- $b = a + mt$  для некоторого  $t \in \mathbb{Z}$ .

# Сравнимость по модулю

Числа  $a, b \in \mathbb{Z}$  называются сравнимыми по модулю  $m$ , если  $m \mid (b - a)$ . В этом случае используется запись  $a \equiv b \pmod{m}$ . Всегда предполагается, что  $m \geq 2$ .

Следующие условия являются равносильными:

- $a \equiv b \pmod{m}$ ;
- $a \bmod m = b \bmod m$ ;
- $b = a + mt$  для некоторого  $t \in \mathbb{Z}$ .

$$a \equiv 0 \pmod{m} \quad \Leftrightarrow \quad m \mid a.$$

# Сравнимость по модулю

Числа  $a, b \in \mathbb{Z}$  называются сравнимыми по модулю  $m$ , если  $m \mid (b - a)$ . В этом случае используется запись  $a \equiv b \pmod{m}$ . Всегда предполагается, что  $m \geq 2$ .

Следующие условия являются равносильными:

- $a \equiv b \pmod{m}$ ;
- $a \bmod m = b \bmod m$ ;
- $b = a + mt$  для некоторого  $t \in \mathbb{Z}$ .

$$a \equiv 0 \pmod{m} \iff m \mid a.$$

Остатками от деления на  $m$  могут быть только числа  $0, 1, \dots, m - 1$ .

# Сравнимость по модулю

Числа  $a, b \in \mathbb{Z}$  называются сравнимыми по модулю  $m$ , если  $m \mid (b - a)$ . В этом случае используется запись  $a \equiv b \pmod{m}$ . Всегда предполагается, что  $m \geq 2$ .

Следующие условия являются равносильными:

- $a \equiv b \pmod{m}$ ;
- $a \bmod m = b \bmod m$ ;
- $b = a + mt$  для некоторого  $t \in \mathbb{Z}$ .

$$a \equiv 0 \pmod{m} \iff m \mid a.$$

Остатками от деления на  $m$  могут быть только числа  $0, 1, \dots, m - 1$ .

Каждое целое число сравнимо с одним и только одним из этих чисел.

## Определение

Множество называется полной системой вычетов по модулю  $m$ , если каждое целое число сравнимо по этому модулю с одним и только одним числом из этого множества.

## Определение

Множество называется полной системой вычетов по модулю  $m$ , если каждое целое число сравнимо по этому модулю с одним и только одним числом из этого множества.

- Числа  $0, 1, \dots, m - 1$  образуют полную систему вычетов по модулю  $m$ ;

## Определение

Множество называется полной системой вычетов по модулю  $m$ , если каждое целое число сравнимо по этому модулю с одним и только одним числом из этого множества.

- Числа  $0, 1, \dots, m - 1$  образуют полную систему вычетов по модулю  $m$ ;
- Любой набор из  $m$  чисел, попарно несравнимых по модулю  $m$ , является полной системой вычетов.

## Определение

Множество называется полной системой вычетов по модулю  $m$ , если каждое целое число сравнимо по этому модулю с одним и только одним числом из этого множества.

- Числа  $0, 1, \dots, m - 1$  образуют полную систему вычетов по модулю  $m$ ;
- Любой набор из  $m$  чисел, попарно несравнимых по модулю  $m$ , является полной системой вычетов.
- Любые  $m$  последовательных целых чисел образуют полную систему вычетов.



Отношение сравнимость является отношением эквивалентности.

Отношение сравнимость является отношением эквивалентности.

- **Рефлексивность**  $a \equiv a \pmod{m}$ .

Отношение сравнимость является отношением эквивалентности.

- **Рефлексивность**  $a \equiv a \pmod{m}$ .
- **Симметричность** Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то  $b \equiv a \pmod{m}$ .

Отношение сравнимость является отношением эквивалентности.

- **Рефлексивность**  $a \equiv a \pmod{m}$ .
- **Симметричность** Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то  $b \equiv a \pmod{m}$ .
- **Транзитивность** Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $b \equiv c \pmod{m}$ , то  $a \equiv c \pmod{m}$ .

Отношение сравнимость является отношением эквивалентности.

- **Рефлексивность**  $a \equiv a \pmod{m}$ .
- **Симметричность** Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то  $b \equiv a \pmod{m}$ .
- **Транзитивность** Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $b \equiv c \pmod{m}$ , то  $a \equiv c \pmod{m}$ .

Множество  $\mathbb{Z}$  может быть представлено в виде объединения попарно непересекающихся **классов эквивалентности**, таких множеств, что:

Отношение сравнимость является отношением эквивалентности.

- **Рефлексивность**  $a \equiv a \pmod{m}$ .
- **Симметричность** Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то  $b \equiv a \pmod{m}$ .
- **Транзитивность** Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $b \equiv c \pmod{m}$ , то  $a \equiv c \pmod{m}$ .

Множество  $\mathbb{Z}$  может быть представлено в виде объединения попарно непересекающихся **классов эквивалентности**, таких множеств, что:

- любые два числа, принадлежащие одному множеству, сравнимы по модулю  $m$ ;

Отношение сравнимость является отношением эквивалентности.

- **Рефлексивность**  $a \equiv a \pmod{m}$ .
- **Симметричность** Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то  $b \equiv a \pmod{m}$ .
- **Транзитивность** Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $b \equiv c \pmod{m}$ , то  $a \equiv c \pmod{m}$ .

Множество  $\mathbb{Z}$  может быть представлено в виде объединения попарно непересекающихся **классов эквивалентности**, таких множеств, что:

- любые два числа, принадлежащие одному множеству, сравнимы по модулю  $m$ ;
- любые два числа, сравнимые по модулю  $m$ , принадлежат одному множеству.

## СВОЙСТВО

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $c \equiv d \pmod{m}$ , то  $a \pm c \equiv b \pm d \pmod{m}$ .



# Сравнимость по модулю

## СВОЙСТВО

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $c \equiv d \pmod{m}$ , то  $a \pm c \equiv b \pm d \pmod{m}$ .

## СВОЙСТВО

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $c \equiv d \pmod{m}$ , то  $ac \equiv bd \pmod{m}$ .

## СВОЙСТВО

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $c \equiv d \pmod{m}$ , то  $a \pm c \equiv b \pm d \pmod{m}$ .

## СВОЙСТВО

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $c \equiv d \pmod{m}$ , то  $ac \equiv bd \pmod{m}$ .

$$b = a + mt, \quad d = c + m\tau, \quad t, \tau \in \mathbb{Z},$$

## СВОЙСТВО

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $c \equiv d \pmod{m}$ , то  $a \pm c \equiv b \pm d \pmod{m}$ .

## СВОЙСТВО

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $c \equiv d \pmod{m}$ , то  $ac \equiv bd \pmod{m}$ .

$$b = a + mt, \quad d = c + m\tau, \quad t, \tau \in \mathbb{Z},$$

$$bd = (a + mt)(c + m\tau) = ac + m(tc + a\tau + mt\tau),$$

## СВОЙСТВО

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $c \equiv d \pmod{m}$ , то  $a \pm c \equiv b \pm d \pmod{m}$ .

## СВОЙСТВО

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $c \equiv d \pmod{m}$ , то  $ac \equiv bd \pmod{m}$ .

$$b = a + mt, \quad d = c + m\tau, \quad t, \tau \in \mathbb{Z},$$

$$bd = (a + mt)(c + m\tau) = ac + m(tc + a\tau + mt\tau),$$

$$ac \equiv bd \pmod{m}.$$



## Свойство

Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то для любого  $k \in \mathbb{N}$  имеет место сравнение  $ka \equiv kb \pmod{km}$ .

## СВОЙСТВО

Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то для любого  $k \in \mathbb{N}$  имеет место сравнение  $ka \equiv kb \pmod{km}$ .

$$b = a + mt \quad \Rightarrow \quad kb = ka + kmt.$$



## СВОЙСТВО

Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то для любого  $k \in \mathbb{N}$  имеет место сравнение  $ka \equiv kb \pmod{km}$ .

$$b = a + mt \quad \Rightarrow \quad kb = ka + kmt. \quad \square$$

## СВОЙСТВО

Если  $d|a$ ,  $d|b$ ,  $d|m$ , то соотношения  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $a/d \equiv b/d \pmod{m/d}$  равносильны.

# Сравнимость по модулю

## СВОЙСТВО

Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то для любого  $k \in \mathbb{N}$  имеет место сравнение  $ka \equiv kb \pmod{km}$ .

$$b = a + mt \quad \Rightarrow \quad kb = ka + kmt. \quad \square$$

## СВОЙСТВО

Если  $d|a$ ,  $d|b$ ,  $d|m$ , то соотношения  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $a/d \equiv b/d \pmod{m/d}$  равносильны.

$$b = a + mt \quad \Leftrightarrow \quad \frac{b}{d} = \frac{a}{d} + \frac{m}{d}t. \quad \square$$



## СВОЙСТВО

Если  $ca \equiv cb \pmod{m}$ ,  $c$  и  $m$  взаимно простые, то  $a \equiv b \pmod{m}$ .

## СВОЙСТВО

Если  $ca \equiv cb \pmod{m}$ ,  $c$  и  $m$  взаимно простые, то  $a \equiv b \pmod{m}$ .

$$ca \equiv cb \pmod{m} \Rightarrow m \mid c(b - a) \Rightarrow m \mid (b - a) \Rightarrow a \equiv b \pmod{m}. \quad \square$$

## Свойство

Если  $ca \equiv cb \pmod{m}$ ,  $c$  и  $m$  взаимно простые, то  $a \equiv b \pmod{m}$ .

$$ca \equiv cb \pmod{m} \Rightarrow m \mid c(b - a) \Rightarrow m \mid (b - a) \Rightarrow a \equiv b \pmod{m}. \quad \square$$

## Свойство

Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то  $a^n \equiv b^n \pmod{m}$  для любого  $n \in \mathbb{N}$ .

## СВОЙСТВО

Если  $ca \equiv cb \pmod{m}$ ,  $c$  и  $m$  взаимно простые, то  $a \equiv b \pmod{m}$ .

$$ca \equiv cb \pmod{m} \Rightarrow m \mid c(b - a) \Rightarrow m \mid (b - a) \Rightarrow a \equiv b \pmod{m}. \quad \square$$

## СВОЙСТВО

Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то  $a^n \equiv b^n \pmod{m}$  для любого  $n \in \mathbb{N}$ .

## СВОЙСТВО

Если  $f$  — многочлен с целыми коэффициентами и  $a \equiv b \pmod{m}$ , то  $f(a) \equiv f(b) \pmod{m}$ .

## Свойство

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $d \mid m$ , то  $a \equiv b \pmod{d}$ .

## Свойство

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $d \mid m$ , то  $a \equiv b \pmod{d}$ .

$$a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow m \mid (b - a) \Rightarrow d \mid (b - a) \Rightarrow a \equiv b \pmod{d}. \quad \square$$

## Свойство

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $d \mid m$ , то  $a \equiv b \pmod{d}$ .

$$a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow m \mid (b - a) \Rightarrow d \mid (b - a) \Rightarrow a \equiv b \pmod{d}. \quad \square$$

## Свойство

Если  $a \equiv b \pmod{m_1}$  и  $a \equiv b \pmod{m_2}$ , то  $a \equiv b \pmod{[m_1, m_2]}$ .

## Свойство

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $d \mid m$ , то  $a \equiv b \pmod{d}$ .

$$a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow m \mid (b - a) \Rightarrow d \mid (b - a) \Rightarrow a \equiv b \pmod{d}. \quad \square$$

## Свойство

Если  $a \equiv b \pmod{m_1}$  и  $a \equiv b \pmod{m_2}$ , то  $a \equiv b \pmod{[m_1, m_2]}$ .

Обозначим  $m = m_1 m_2$ . Утверждение вытекает из следующей эквивалентности:



## Свойство

Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $d \mid m$ , то  $a \equiv b \pmod{d}$ .

$$a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow m \mid (b - a) \Rightarrow d \mid (b - a) \Rightarrow a \equiv b \pmod{d}. \quad \square$$

## Свойство

Если  $a \equiv b \pmod{m_1}$  и  $a \equiv b \pmod{m_2}$ , то  $a \equiv b \pmod{[m_1, m_2]}$ .

Обозначим  $m = m_1 m_2$ . Утверждение вытекает из следующей эквивалентности:

$$m \mid (b - a) \Leftrightarrow (m_1 \mid (b - a) \text{ и } m_2 \mid (b - a)).$$

## Свойство

Если одна часть сравнения  $a \equiv b \pmod{m}$  и модуль  $m$  делятся на некоторое число, то и другая часть сравнения делится на это число.

## Свойство

Если одна часть сравнения  $a \equiv b \pmod{m}$  и модуль  $m$  делятся на некоторое число, то и другая часть сравнения делится на это число.

$$b = a + mt, \quad d \mid a, \quad d \mid m \quad \Rightarrow \quad d \mid b. \quad \square$$

# Сравнимость по модулю

## Свойство

Если одна часть сравнения  $a \equiv b \pmod{m}$  и модуль  $m$  делятся на некоторое число, то и другая часть сравнения делится на это число.

$$b = a + mt, \quad d \mid a, \quad d \mid m \quad \Rightarrow \quad d \mid b. \quad \square$$

## Следствие

$$\mathcal{D}(a, m) = \mathcal{D}(b, m), \quad (a, m) = (b, m).$$

# Сравнимость по модулю

## Свойство

Если одна часть сравнения  $a \equiv b \pmod{m}$  и модуль  $m$  делятся на некоторое число, то и другая часть сравнения делится на это число.

$$b = a + mt, \quad d \mid a, \quad d \mid m \quad \Rightarrow \quad d \mid b. \quad \square$$

## Следствие

$$\mathcal{D}(a, m) = \mathcal{D}(b, m), \quad (a, m) = (b, m).$$

## Следствие

Для любого фиксированного класса  $X$  чисел по модулю  $m$  величина  $(x, m)$ ,  $x \in X$  является постоянной. В частности, все числа из любого класса взаимно просты с  $m$  или нет.

# Сравнимость по модулю

Рассмотрим все классы, элементы которых взаимно простые с  $m$ .  
Выберем из каждого такого класса по одному элементу.  
Получаемая система чисел называется **приведенной системой вычетов** по модулю  $m$ .

# Сравнимость по модулю

Рассмотрим все классы, элементы которых взаимно простые с  $m$ .

Выберем из каждого такого класса по одному элементу.

Получаемая система чисел называется **приведенной системой вычетов** по модулю  $m$ .

Алгоритм построения приведенной системы вычетов.

Рассматриваем полную систему вычетов и удаляем из нее все числа, не взаимно простые с  $m$ .

Рассмотрим все классы, элементы которых взаимно простые с  $m$ .  
Выберем из каждого такого класса по одному элементу.

Получаемая система чисел называется **приведенной системой вычетов** по модулю  $m$ .

Алгоритм построения приведенной системы вычетов.

Рассматриваем полную систему вычетов и удаляем из нее все числа, не взаимно простые с  $m$ .

$$m = 18$$



# Сравнимость по модулю

Рассмотрим все классы, элементы которых взаимно простые с  $m$ .  
Выберем из каждого такого класса по одному элементу.

Получаемая система чисел называется **приведенной системой вычетов** по модулю  $m$ .

Алгоритм построения приведенной системы вычетов.

Рассматриваем полную систему вычетов и удаляем из нее все числа, не взаимно простые с  $m$ .

$$m = 18$$

0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17

# Сравнимость по модулю

Рассмотрим все классы, элементы которых взаимно простые с  $m$ .  
Выберем из каждого такого класса по одному элементу.

Получаемая система чисел называется **приведенной системой вычетов** по модулю  $m$ .

Алгоритм построения приведенной системы вычетов.

Рассматриваем полную систему вычетов и удаляем из нее все числа, не взаимно простые с  $m$ .

$$m = 18$$

0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17

0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17

Рассмотрим все классы, элементы которых взаимно простые с  $m$ .  
Выберем из каждого такого класса по одному элементу.

Получаемая система чисел называется **приведенной системой вычетов** по модулю  $m$ .

Алгоритм построения приведенной системы вычетов.

Рассматриваем полную систему вычетов и удаляем из нее все числа, не взаимно простые с  $m$ .

$$m = 18$$

0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17

0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17

Приведенную систему вычетов образуют 1, 5, 7, 11, 13, 17.

В случае произвольного модуля  $t$  берем полную систему вычетов от 0 до  $t - 1$  и выделяем из нее приведенную систему, она состоит из  $\varphi(t)$  элементов.

В случае произвольного модуля  $m$  берем полную систему вычетов от 0 до  $m - 1$  и выделяем из нее приведенную систему, она состоит из  $\varphi(m)$  элементов.

## Свойство

Любые  $\varphi(m)$  чисел, попарно не сравнимых по модулю  $m$  и взаимно простых с  $m$ , образуют приведенную систему вычетов по модулю  $m$ .

## Теорема

Предположим, что числа  $x_1, x_2, \dots, x_k$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ ,  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Тогда числа  $ax_1 + b, ax_2 + b, \dots, ax_k + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ .

## Теорема

Предположим, что числа  $x_1, x_2, \dots, x_k$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ ,  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Тогда числа  $ax_1 + b, ax_2 + b, \dots, ax_k + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ .

Предположим, что

$$ax_i + b \equiv ax_j + b \pmod{m}, \quad 1 \leq i, j \leq k.$$

## Теорема

Предположим, что числа  $x_1, x_2, \dots, x_k$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ ,  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Тогда числа  $ax_1 + b, ax_2 + b, \dots, ax_k + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ .

Предположим, что

$$ax_i + b \equiv ax_j + b \pmod{m}, \quad 1 \leq i, j \leq k.$$

$$(ax_i + b) - (ax_j + b) = a(x_i - x_j).$$



## Теорема

Предположим, что числа  $x_1, x_2, \dots, x_k$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ ,  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Тогда числа  $ax_1 + b, ax_2 + b, \dots, ax_k + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ .

Предположим, что

$$ax_i + b \equiv ax_j + b \pmod{m}, \quad 1 \leq i, j \leq k.$$

$$(ax_i + b) - (ax_j + b) = a(x_i - x_j).$$

$$m \mid a(x_i - x_j)$$

## Теорема

Предположим, что числа  $x_1, x_2, \dots, x_k$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ ,  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Тогда числа  $ax_1 + b, ax_2 + b, \dots, ax_k + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ .

Предположим, что

$$ax_i + b \equiv ax_j + b \pmod{m}, \quad 1 \leq i, j \leq k.$$

$$(ax_i + b) - (ax_j + b) = a(x_i - x_j).$$

$$m \mid a(x_i - x_j), \quad (m, a) = 1$$

## Теорема

Предположим, что числа  $x_1, x_2, \dots, x_k$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ ,  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Тогда числа  $ax_1 + b, ax_2 + b, \dots, ax_k + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ .

Предположим, что

$$ax_i + b \equiv ax_j + b \pmod{m}, \quad 1 \leq i, j \leq k.$$

$$(ax_i + b) - (ax_j + b) = a(x_i - x_j).$$

$$m \mid a(x_i - x_j), \quad (m, a) = 1 \quad \Rightarrow \quad m \mid (x_i - x_j),$$

## Теорема

Предположим, что числа  $x_1, x_2, \dots, x_k$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ ,  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Тогда числа  $ax_1 + b, ax_2 + b, \dots, ax_k + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ .

Предположим, что

$$ax_i + b \equiv ax_j + b \pmod{m}, \quad 1 \leq i, j \leq k.$$

$$(ax_i + b) - (ax_j + b) = a(x_i - x_j).$$

$$m \mid a(x_i - x_j), \quad (m, a) = 1 \quad \Rightarrow \quad m \mid (x_i - x_j),$$

$$x_i \equiv x_j \pmod{m} \quad \Rightarrow \quad i = j. \quad \square$$

## Теорема

Пусть  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Если числа  $x$  пробегают полную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax + b$  также пробегают полную систему вычетов по этому модулю. Если числа  $x$  пробегают приведенную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax$  также пробегают приведенную систему вычетов по этому модулю.

## Теорема

Пусть  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Если числа  $x$  пробегают полную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax + b$  также пробегают полную систему вычетов по этому модулю. Если числа  $x$  пробегают приведенную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax$  также пробегают приведенную систему вычетов по этому модулю.

1) Числа  $x$  пробегают полную систему вычетов.

## Теорема

Пусть  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Если числа  $x$  пробегают полную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax + b$  также пробегают полную систему вычетов по этому модулю. Если числа  $x$  пробегают приведенную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax$  также пробегают приведенную систему вычетов по этому модулю.

1) Числа  $x$  пробегают полную систему вычетов.

Числа  $ax + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ ,

## Теорема

Пусть  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Если числа  $x$  пробегают полную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax + b$  также пробегают полную систему вычетов по этому модулю. Если числа  $x$  пробегают приведенную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax$  также пробегают приведенную систему вычетов по этому модулю.

1) Числа  $x$  пробегают полную систему вычетов.

Числа  $ax + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ , их количество равно  $m$ .



## Теорема

Пусть  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Если числа  $x$  пробегают полную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax + b$  также пробегают полную систему вычетов по этому модулю. Если числа  $x$  пробегают приведенную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax$  также пробегают приведенную систему вычетов по этому модулю.

1) Числа  $x$  пробегают полную систему вычетов.

Числа  $ax + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ , их количество равно  $m$ .

Значит эти числа образуют полную систему вычетов.

## Теорема

Пусть  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Если числа  $x$  пробегают полную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax + b$  также пробегают полную систему вычетов по этому модулю. Если числа  $x$  пробегают приведенную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax$  также пробегают приведенную систему вычетов по этому модулю.

1) Числа  $x$  пробегают полную систему вычетов.

Числа  $ax + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ , их количество равно  $m$ .

Значит эти числа образуют полную систему вычетов.

2) Числа  $x$  пробегают приведенную систему вычетов.

## Теорема

Пусть  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Если числа  $x$  пробегают полную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax + b$  также пробегают полную систему вычетов по этому модулю. Если числа  $x$  пробегают приведенную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax$  также пробегают приведенную систему вычетов по этому модулю.

1) Числа  $x$  пробегают полную систему вычетов.

Числа  $ax + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ , их количество равно  $m$ .

Значит эти числа образуют полную систему вычетов.

2) Числа  $x$  пробегают приведенную систему вычетов.

Количество чисел  $ax$  равно  $\varphi(m)$ ,

## Теорема

Пусть  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Если числа  $x$  пробегают полную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax + b$  также пробегают полную систему вычетов по этому модулю. Если числа  $x$  пробегают приведенную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax$  также пробегают приведенную систему вычетов по этому модулю.

1) Числа  $x$  пробегают полную систему вычетов.

Числа  $ax + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ , их количество равно  $m$ .

Значит эти числа образуют полную систему вычетов.

2) Числа  $x$  пробегают приведенную систему вычетов.

Количество чисел  $ax$  равно  $\varphi(m)$ , они попарно не сравнимы по модулю  $m$ ,  $(ax, m) = 1$ .

## Теорема

Пусть  $a, b \in \mathbb{Z}$  и  $(a, m) = 1$ . Если числа  $x$  пробегают полную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax + b$  также пробегают полную систему вычетов по этому модулю. Если числа  $x$  пробегают приведенную систему вычетов по модулю  $m$ , то числа  $ax$  также пробегают приведенную систему вычетов по этому модулю.

1) Числа  $x$  пробегают полную систему вычетов.

Числа  $ax + b$  попарно не сравнимы по модулю  $m$ , их количество равно  $m$ .

Значит эти числа образуют полную систему вычетов.

2) Числа  $x$  пробегают приведенную систему вычетов.

Количество чисел  $ax$  равно  $\varphi(m)$ , они попарно не сравнимы по модулю  $m$ ,  $(ax, m) = 1$ .

Значит эти числа образуют приведенную систему вычетов.

## Теорема (Эйлера)

Предположим, что  $m \geq 2$  и числа  $a, m$  взаимно простые. Тогда  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ .

## Теорема (Эйлера)

Предположим, что  $m \geq 2$  и числа  $a, m$  взаимно простые. Тогда  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ .

$$\varphi(m) = k$$

## Теорема (Эйлера)

Предположим, что  $m \geq 2$  и числа  $a, m$  взаимно простые. Тогда  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ .

$$\varphi(m) = k$$

$x_1, x_2, \dots, x_k$  — приведенная система вычетов  $m$ .



## Теорема (Эйлера)

Предположим, что  $m \geq 2$  и числа  $a, m$  взаимно простые. Тогда  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ .

$$\varphi(m) = k$$

$x_1, x_2, \dots, x_k$  — приведенная система вычетов  $m$ .

$ax_1, ax_2, \dots, ax_k$  образуют приведенную систему вычетов

## Теорема (Эйлера)

Предположим, что  $m \geq 2$  и числа  $a, m$  взаимно простые. Тогда  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ .

$$\varphi(m) = k$$

$x_1, x_2, \dots, x_k$  — приведенная система вычетов  $m$ .

$ax_1, ax_2, \dots, ax_k$  образуют приведенную систему вычетов

Каждое из чисел  $ax_1, ax_2, \dots, ax_k$  сравнимо по модулю  $m$  с одним и только одним из чисел  $x_1, x_2, \dots, x_k$ .

## Теорема (Эйлера)

Предположим, что  $m \geq 2$  и числа  $a, m$  взаимно простые. Тогда  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ .

$$\varphi(m) = k$$

$x_1, x_2, \dots, x_k$  — приведенная система вычетов  $m$ .

$ax_1, ax_2, \dots, ax_k$  образуют приведенную систему вычетов

Каждое из чисел  $ax_1, ax_2, \dots, ax_k$  сравнимо по модулю  $m$  с одним и только одним из чисел  $x_1, x_2, \dots, x_k$ .

$$ax_1 \equiv x_{i_1} \pmod{m}, \quad ax_2 \equiv x_{i_2} \pmod{m}, \dots, ax_k \equiv x_{i_k} \pmod{m},$$

## Теорема (Эйлера)

Предположим, что  $m \geq 2$  и числа  $a, m$  взаимно простые. Тогда  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ .

$$\varphi(m) = k$$

$x_1, x_2, \dots, x_k$  — приведенная система вычетов  $m$ .

$ax_1, ax_2, \dots, ax_k$  образуют приведенную систему вычетов

Каждое из чисел  $ax_1, ax_2, \dots, ax_k$  сравнимо по модулю  $m$  с одним и только одним из чисел  $x_1, x_2, \dots, x_k$ .

$$ax_1 \equiv x_{i_1} \pmod{m}, \quad ax_2 \equiv x_{i_2} \pmod{m}, \dots, ax_k \equiv x_{i_k} \pmod{m},$$

$$a^k x_1 x_2 \dots x_k \equiv x_{i_1} x_{i_2} \dots x_{i_k} \pmod{m},$$

## Теорема (Эйлера)

Предположим, что  $m \geq 2$  и числа  $a, m$  взаимно простые. Тогда  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ .

$$\varphi(m) = k$$

$x_1, x_2, \dots, x_k$  — приведенная система вычетов  $m$ .

$ax_1, ax_2, \dots, ax_k$  образуют приведенную систему вычетов

Каждое из чисел  $ax_1, ax_2, \dots, ax_k$  сравнимо по модулю  $m$  с одним и только одним из чисел  $x_1, x_2, \dots, x_k$ .

$$ax_1 \equiv x_{i_1} \pmod{m}, \quad ax_2 \equiv x_{i_2} \pmod{m}, \dots, ax_k \equiv x_{i_k} \pmod{m},$$

$$a^k x_1 x_2 \dots x_k \equiv x_{i_1} x_{i_2} \dots x_{i_k} \pmod{m},$$

$$x_{i_1} x_{i_2} \dots x_{i_k} = x_1 x_2 \dots x_k, \quad (x_1 x_2 \dots x_k, m) = 1,$$

## Теорема (Эйлера)

Предположим, что  $m \geq 2$  и числа  $a, m$  взаимно простые. Тогда  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ .

$$\varphi(m) = k$$

$x_1, x_2, \dots, x_k$  — приведенная система вычетов  $m$ .

$ax_1, ax_2, \dots, ax_k$  образуют приведенную систему вычетов

Каждое из чисел  $ax_1, ax_2, \dots, ax_k$  сравнимо по модулю  $m$  с одним и только одним из чисел  $x_1, x_2, \dots, x_k$ .

$$ax_1 \equiv x_{i_1} \pmod{m}, \quad ax_2 \equiv x_{i_2} \pmod{m}, \dots, ax_k \equiv x_{i_k} \pmod{m},$$

$$a^k x_1 x_2 \dots x_k \equiv x_{i_1} x_{i_2} \dots x_{i_k} \pmod{m},$$

$$x_{i_1} x_{i_2} \dots x_{i_k} = x_1 x_2 \dots x_k, \quad (x_1 x_2 \dots x_k, m) = 1,$$

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$$



Уточнение теоремы Эйлера.

Уточнение теоремы Эйлера.

## Следствие

Предположим, что  $m \geq 2$ . Сравнение  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$  имеет место в том и только том случае, когда числа  $a$  и  $m$  взаимно простые.



Уточнение теоремы Эйлера.

## Следствие

Предположим, что  $m \geq 2$ . Сравнение  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$  имеет место в том и только том случае, когда числа  $a$  и  $m$  взаимно простые.

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$$

Уточнение теоремы Эйлера.

## Следствие

Предположим, что  $m \geq 2$ . Сравнение  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$  имеет место в том и только том случае, когда числа  $a$  и  $m$  взаимно простые.

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}, \quad d = (a, m)$$

Уточнение теоремы Эйлера.

## Следствие

Предположим, что  $m \geq 2$ . Сравнение  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$  имеет место в том и только том случае, когда числа  $a$  и  $m$  взаимно простые.

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}, \quad d = (a, m), \quad d|1$$

Уточнение теоремы Эйлера.

## Следствие

Предположим, что  $m \geq 2$ . Сравнение  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$  имеет место в том и только том случае, когда числа  $a$  и  $m$  взаимно простые.

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}, \quad d = (a, m), \quad d|1, \quad d = 1$$

Уточнение теоремы Эйлера.

## Следствие

Предположим, что  $m \geq 2$ . Сравнение  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$  имеет место в том и только том случае, когда числа  $a$  и  $m$  взаимно простые.

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}, \quad d = (a, m), \quad d|1, \quad d = 1, \quad (a, m) = 1. \quad \square$$

Приводимое ниже утверждение, вытекающее из теоремы Эйлера, называется теоремой Ферма.

Приводимое ниже утверждение, вытекающее из теоремы Эйлера, называется теоремой Ферма.

## Следствие

Пусть  $p$  — простое число,  $a \in \mathbb{Z}$ ,  $p \nmid a$ . Тогда  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ .

Приводимое ниже утверждение, вытекающее из теоремы Эйлера, называется теоремой Ферма.

## Следствие

Пусть  $p$  — простое число,  $a \in \mathbb{Z}$ ,  $p \nmid a$ . Тогда  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ .

$(a, p) = 1$  и  $\varphi(p) = p - 1$ .

