

Математические основы защиты информации

Онлайн-лекция 1

Пилиди Владимир Ставрович

24 марта 2020 года

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 , $u(n) = n$, $n \geq 1$. Φ — преобразование Дирихле функции φ . 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 , $u(n) = n$, $n \geq 1$. Φ — преобразование Дирихле функции φ . 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 , $u(n) = n$, $n \geq 1$. Φ — преобразование Дирихле функции φ . 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 , $u(n) = n$, $n \geq 1$. Φ — преобразование Дирихле функции φ . 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 Φ 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 τ или ν .

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 σ .

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 σ .

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

Формула обращения Мёбиуса

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

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

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 $m \geq 2$.

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:

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.

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

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 $\varphi(p) = p - 1$.

