



Московский институт электроники и  
математики им. А.Н. Тихонова

Кафедра информационной  
безопасности киберфизических  
систем

Москва 2024

# Криптографические методы защиты информации

Сравнения и системы сравнений



## Свойства сравнений $a \equiv b \pmod{m}$

- $a \equiv b \pmod{m}$  тогда и только тогда, когда  $a$  и  $b$  имеют одинаковые остатки от деления на  $m$ .
- Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то  $ka \equiv kb \pmod{m}$  для любого  $k \in \mathbb{Z}$ .
- Если  $ka \equiv kb \pmod{m}$  и  $\text{НОД}(k, m) = 1$ , то  $a \equiv b \pmod{m}$ .
- Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то  $ka \equiv kb \pmod{km}$  для любого  $k \in \mathbb{N}$ .
- Если  $ka \equiv kb \pmod{km}$ , где  $k, m \in \mathbb{N}$ , то  $a \equiv b \pmod{m}$ .
- Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $d|m$ , то  $a \equiv b \pmod{d}$ .
- Если  $a \equiv b \pmod{m}$  и  $c \equiv d \pmod{m}$ , то верно следующее:
  - $a + c \equiv b + d \pmod{m}$ ;
  - $a - c \equiv b - d \pmod{m}$ ;
  - $ac \equiv bd \pmod{m}$
- Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то для любого целого  $n \geq 0$  выполняется  $a^n \equiv b^n \pmod{m}$ .
- Если  $a \equiv b \pmod{m}$ , то множество общих делителей чисел  $a$  и  $m$  совпадает с множеством общих делителей чисел  $b$  и  $m$ , в частности  $\text{НОД}(a, m) = \text{НОД}(b, m)$ .



## Сравнение первой степени с одним неизвестным

- **Сравнение первой степени с одним неизвестным:**

$$ax \equiv b \pmod{m}.$$

- **Решение:**

- если  $\text{НОД}(a, m) = 1$ , то множеством решений является класс вычетов  $a^{-1} \cdot b \in \mathbb{Z}_m$ ;
- если  $\text{НОД}(a, m) = d > 1$  и  $d \nmid b$ , то решений не существует;
- если  $\text{НОД}(a, m) = d > 1$  и  $d \mid b$ , то множеством решений являются  $d$  классов вычетов по модулю  $m$ , образующих один класс вычетов по модулю  $\tilde{m} = \frac{m}{d}$ :
  - $\tilde{a}^{-1} \cdot \tilde{b} \in \mathbb{Z}_{\tilde{m}}$ ;
  - $(\tilde{a}^{-1} \cdot \tilde{b} + \tilde{m}) \in \mathbb{Z}_{\tilde{m}}$ ;
  - ...
  - $(\tilde{a}^{-1} \cdot \tilde{b} + \tilde{m}(d - 1)) \in \mathbb{Z}_{\tilde{m}}$ .

## Пример решения сравнения $15x \equiv 20 \pmod{85}$

- Нахождение НОД( $a, m$ ):
  - $d = \text{НОД}(15, 85) = 5$ .
- Проверка делимости  $b$  на  $d$ :
  - 5 делит 20.
- Преобразование сравнения:
  - $15x \equiv 20 \pmod{85}, \Rightarrow 3x \equiv 4 \pmod{17}$ .
- Решение нового сравнения:
  - $3^{-1} \pmod{17} \equiv 6$ ;
  - $x \equiv 6 \cdot 4 \pmod{17} \equiv 7$ ;

Множество решений исходного сравнения:

- $x \equiv 7 \pmod{85}$ ;
- $x \equiv 7 + 17 \pmod{85}$ ;
- $x \equiv 7 + 34 \pmod{85}$ .
- $x \equiv 7 + 51 \pmod{85}$ ;
- $x \equiv 7 + 68 \pmod{85}$ ;

$q$	$r$	$y$	$m$	$a$	$y_2$	$y_1$
–	–	–	17	3	0	1
5	2	–5	3	2	1	–5
1	2	6	2	1	–5	6
2	0		1	0	6	

## Система сравнений

- Система сравнений:

$$- \begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{n_1}, \\ x \equiv a_2 \pmod{n_2}, \\ \dots \\ x \equiv a_k \pmod{n_k}. \end{cases} \quad (*)$$

- Решение системы сравнений (\*) представляет собой восстановление натурального числа по его остаткам для различных модулей  $n_1, n_2, \dots, n_k$ .
- Алгоритмы решения систем сравнений основаны на китайской теореме об остатках.

- Китайская теорема об остатках.** Пусть  $n_1, n_2, \dots, n_k$  — попарно взаимно простые натуральные числа,  $N = \prod_{i=1}^k n_i$ ,  $N_i = N/n_i$  и целые числа  $u_i, v_i$  удовлетворяют равенствам  $u_i N_i + v_i n_i = 1 \quad \forall i = 1, 2, \dots, k$ . Тогда единственным решением по модулю  $N$  системы сравнений (\*) является следующее число:

$$- a \equiv \left( \sum_{i=1}^k a_i u_i N_i \right) \pmod{N}.$$



## Пример решения системы сравнений

- Решить систему сравнений 
$$\begin{cases} x \equiv 2 \pmod{4}, \\ x \equiv 3 \pmod{5}, \\ x \equiv 2 \pmod{7}. \end{cases}$$

- Решение:

- $N = 4 \cdot 5 \cdot 7 = 140$ ;
- $N_1 = 140/4 = 35$ ;
- $N_2 = 140/5 = 28$ ;
- $N_3 = 140/7 = 20$ ;
- $a = (2 \cdot (-1) \cdot 35 + 3 \cdot 2 \cdot 28 + 2 \cdot (-1) \cdot 20) = 58$ .

$q$	$r$	$x$	$N_1$	$n_1$	$x_2$	$x_1$
–	–	–	35	4	1	0
8	3	1	4	3	0	1
1	1	–1	3	1	1	–1
3	0		1	0	–1	

$q$	$r$	$x$	$N_3$	$n_3$	$x_2$	$x_1$
–	–	–	20	7	1	0
2	6	1	7	6	0	1
1	1	–1	6	1	1	–1
6	0		1	0	–1	

$q$	$r$	$x$	$N_2$	$n_2$	$x_2$	$x_1$
–	–	–	28	5	1	0
5	3	1	5	3	0	1
1	2	–1	3	2	1	–1
1	1	2	2	1	–1	2
2	0		1	0	2	



Московский институт электроники и  
математики им. А.Н. Тихонова

Кафедра информационной  
безопасности киберфизических  
систем

Криптографические методы  
защиты информации

# Спасибо за внимание!

**Евсютин Олег Олегович**

Заведующий кафедрой информационной безопасности киберфизических систем  
Канд. техн. наук, доцент

+7 923 403 09 21

oevsyutin@hse.ru