

**[IS] Основы информационной  
безопасности**

# **Современная криптография**

**Занятие 5**

# Алгоритмы шифрования

Симметричные и асимметричные

# Алгоритмы шифрования

Симметричные используют один и тот же ключ для шифрования и расшифровывания



# Алгоритмы шифрования

У асимметричных есть два ключа: открытый и закрытый, один для шифрования, другой для расшифровывания



# Виды шифров

Поточный шифр - каждый байт шифруется  
отдельно

Блочный шифр - шифруется фрагмент из  
нескольких байтов



Есть сообщение, которое нужно зашифровать  
“task”. Есть ключ “ctf”. Как же мы можем это  
сделать?

# XOR

$\oplus$

$$0 \oplus 0 = 0$$

$$0 \oplus 1 = 1$$

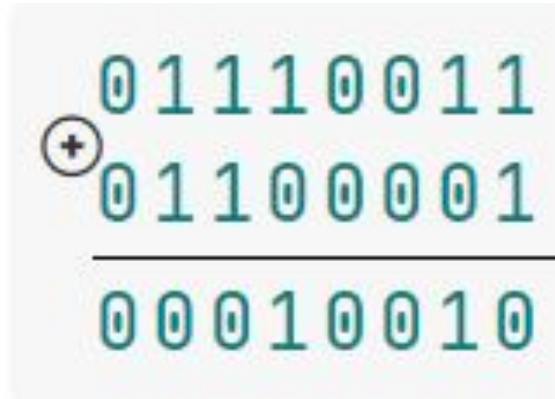
$$1 \oplus 0 = 1$$

$$1 \oplus 1 = 0$$



# XOR

$$A \oplus B \oplus B = A$$



A diagram illustrating the XOR operation. It shows two 8-bit binary numbers being added (indicated by a circled plus sign on the left). The first number is 01110011 and the second is 01100001. A horizontal line separates the two numbers from the result, 00010010. The result is the XOR of the two numbers.

$$\begin{array}{r} 01110011 \\ \oplus 01100001 \\ \hline 00010010 \end{array}$$



# XOR

1. Подгоняем длину ключа под длину текста
2. Преобразовываем текст и ключ в двоичное представление
3. 3. Вычисляем XOR побитно

$$\begin{array}{r} 01110011 \\ \oplus 01100001 \\ \hline \end{array}$$



# XOR

Абсолютная криптографическая стойкость —  
имея шифротекст без ключа, невозможно  
получить никакую информацию об исходном  
тексте

# XOR

У злоумышленника тексты  $X = A \oplus K$  и  $Y = B \oplus K$

Он посчитает  $X \oplus Y$ , то получит  $A \oplus K \oplus B \oplus K$

Но  $K \oplus K = 0$ , а значит,  $X \oplus Y = A \oplus B$

# Как отправить посылку, чтобы никто третий ее не открыл?

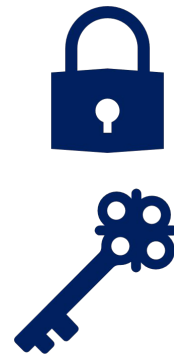
Алиса

замок с ключом



Боб

замок с ключом



# Как отправить посылку, чтобы никто третий ее не открыл?

Алиса

ЗАМОК С КЛЮЧОМ



Боб

ЗАМОК С КЛЮЧОМ



# Как отправить посылку, чтобы никто третий ее не открыл?

Алиса

замок с ключом



Боб

замок с ключом



# Как отправить посылку, чтобы никто третий ее не открыл?

Алиса

ЗАМОК С КЛЮЧОМ



Боб

ЗАМОК С КЛЮЧОМ



# Как отправить посылку, чтобы никто третий ее не открыл?

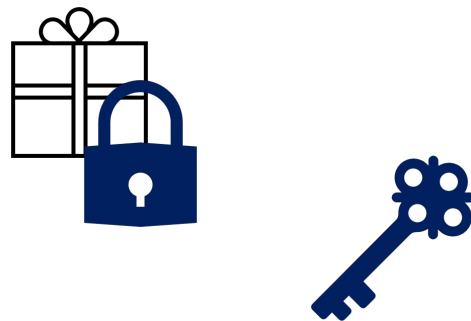
Алиса

замок с ключом



Боб

замок с ключом





# Как отправить посылку, чтобы никто третий ее не открыл? Алгоритм Диффи-Хеллмана

Алиса

замок с ключом



Боб

замок с ключом



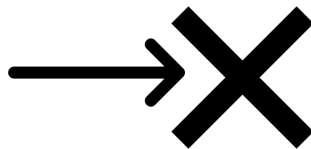
# MITM

Мэллори



Алиса

ЗАМОК С КЛЮЧОМ



Боб

ЗАМОК С КЛЮЧОМ



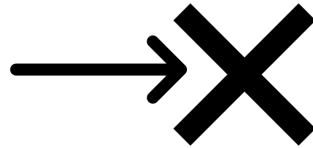
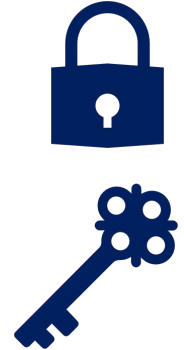
# MITM

Мэллори

Алиса  
замок с ключом



Боб  
замок с ключом



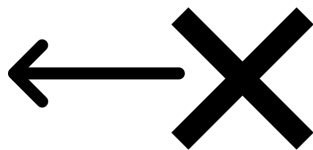
# MITM

Мэллори



Алиса

ЗАМОК С КЛЮЧОМ



Боб

ЗАМОК С КЛЮЧОМ



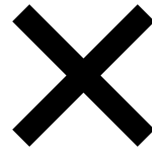
# MITM

Мэллори



Алиса

замок с ключом



Боб

замок с ключом



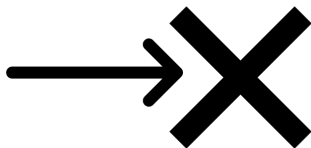
# MITM

Мэллори



Алиса

ЗАМОК С КЛЮЧОМ



Боб

ЗАМОК С КЛЮЧОМ



# MITM

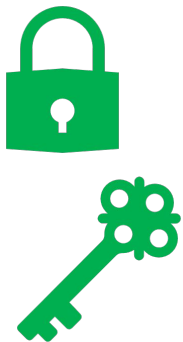


Мэллори



Алиса

ЗАМОК С КЛЮЧОМ



Боб

ЗАМОК С КЛЮЧОМ



# Ассиметричное шифрование





# RSA

Используются в SSL и TLS  
протоколах.

# RSA

1. Возьмем два простых числа  $p$  и  $q$ .
2. Перемножим их, получим число  $n$  — модуль RSA.
3. Рассмотрим магическое число  $\varphi = (p - 1) \times (q - 1)$
4. После этого придумаем  $e$  — оно должно быть взаимно простым с  $\varphi$ .
5. Число  $d$  — это обратное к  $e$  по модулю  $\varphi$  — приватную экспоненту.
6. Пара чисел  $(n, e)$  будет открытым ключом, а  $(n,$

# RSA

Зашифровываем сообщение  $m$  ( $m < n$ ).  
Посчитаем  $m^e \bmod n$  — это будет  
зашифрованным сообщением.

Считать с помощью Вольфрам Альфа или  
[dcode.fr/en](https://dcode.fr/en)

# RSA

$$p = 13, q = 23, n = 299, \varphi = 264$$

$$e = 17, d = 233 \quad (17 \times 233 = 264 \times 15 + 1)$$

$$m = 25 \rightarrow c = 25^{17} \bmod 299 = 64$$

$$c = 64 \rightarrow m = 64^{233} \bmod 299 = 25$$