

# CTF на Физтехе

Занятие 7

# План

- Асимметричное шифрование
  - Протокол Диффи-Хеллмана
  - RSA
  - Цифровая подпись
  - Сертификат открытого ключа
- Хеширование
  - MD5, SHA-1, ...
  - Length-extension attack

# **Асимметричное шифрование**

# Асимметричное шифрование

- Для шифрования и расшифровки используются разные ключи
- Открытый ключ известен всем и используется для шифрования
- Закрытый ключ используется для расшифровки
- По открытому ключу нельзя (вычислительно сложно) восстановить закрытый

# Теоремы Ферма и Эйлера

## Fermat's Little Theorem

*If  $p$  is a prime and  $a$  is any integer, then  $a^p \equiv a \pmod{p}$ .*

## Definition

The **Euler  $\varphi$ -Function** is defined on the set of positive integers as follows.

For each positive integer  $n$ ,

$\varphi(n)$  is the number of integers  $a$  satisfying  $1 \leq a \leq n$  and  $(a, n) = 1$ .

**Recall:** The group of units of the ring  $\mathbb{Z}_n$  of integers mod  $n$  is

$$\mathbb{Z}_n^* = \{[a]_n \mid 1 \leq a \leq n \text{ and } (a, n) = 1\},$$

hence  $|\mathbb{Z}_n^*| = \varphi(n)$ .

## Euler's Theorem

*If  $n$  is a positive integer and  $a$  is any integer such that  $(a, n) = 1$ , then*

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

# Протокол Диффи-Хеллмана

Alice

Choose random private key

$$k_{prA}=a \in \{1,2,\dots,p-1\}$$

Compute corresponding public key

$$k_{pubA}=A = \alpha^a \bmod p$$

Compute common secret

$$k_{AB} = B^a = (\alpha^a)^b \bmod p$$

Bob

Choose random private key

$$k_{prB}=b \in \{1,2,\dots,p-1\}$$

Compute corresponding public key

$$k_{pubB}=B = \alpha^b \bmod p$$

Compute common secret

$$k_{AB} = A^b = (\alpha^b)^a \bmod p$$

$\xrightarrow{A}$

$\xleftarrow{B}$

# Протокол Диффи-Хеллмана: пример

Domain parameters  $p=29$ ,  $\alpha=2$

Alice

Choose random private key

$$k_{prA} = a = 5$$

Compute corresponding public key

$$k_{pubA} = A = 2^5 = 3 \bmod 29$$

Compute common secret

$$k_{AB} = B^a = 7^5 = 16 \bmod 29$$

Bob

Choose random private key

$$k_{prB} = b = 12$$

Compute correspondig public key

$$k_{pubB} = B = 2^{12} = 7 \bmod 29$$

Compute common secret

$$k_{AB} = A^b = 3^{12} = 16 \bmod 29$$

$\xrightarrow{A}$

$\xleftarrow{B}$

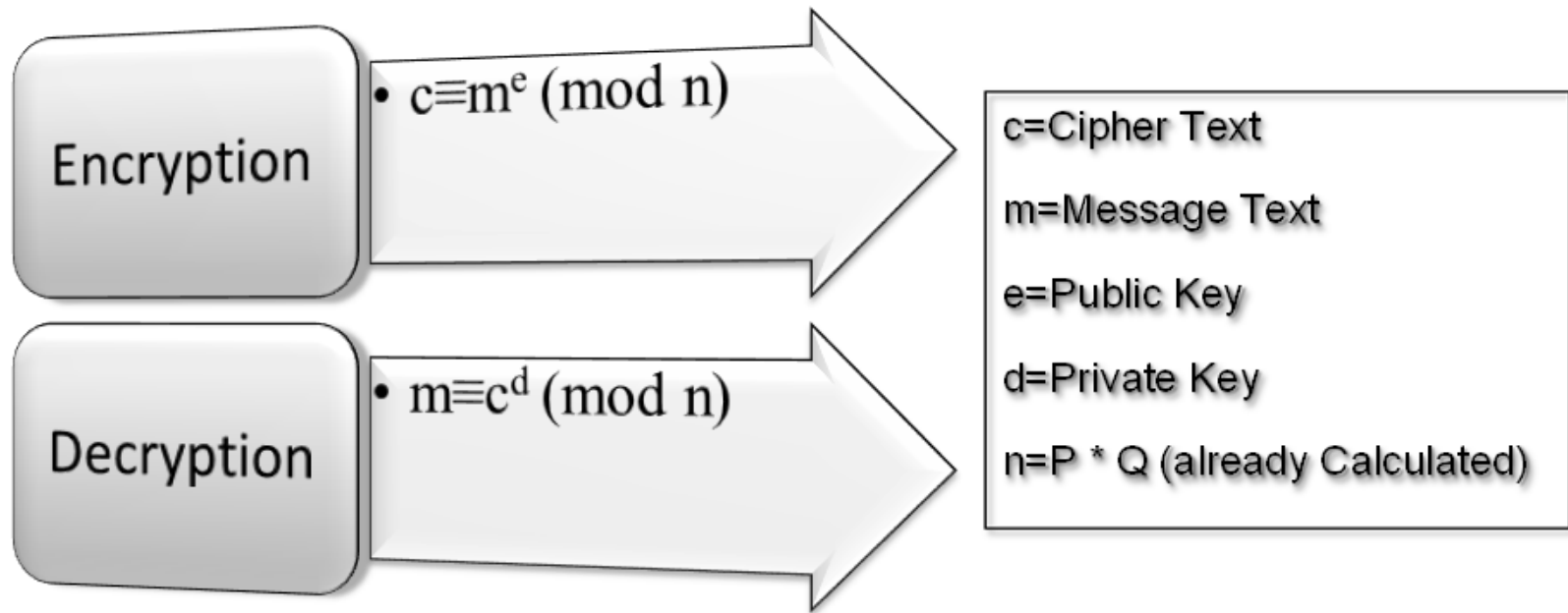
# RSA

- Pick two large primes  $p$  and  $q$
- Calculate  $n = pq$
- Pick  $e$  such that it is relatively prime to  $\phi(n) = (q-1)(p-1)$ 
  - “Euler’s Totient Function”
- $d \equiv e^{-1} \pmod{\phi(n)}$   
or  
 $de \pmod{\phi(n)} = 1$

1.  $p=3, q=11$
2.  $n = 3 \cdot 11 = 33$
3.  $\phi(n) = (2 \cdot 10) = 20$
4.  $e = 7 \mid \text{GCD}(20, 7) = 1$   
“Euclid’s Algorithm”
5.  $d = 7^{-1} \pmod{20}$   
 $d = 7 \pmod{20} = 1$   
 $d = 3$

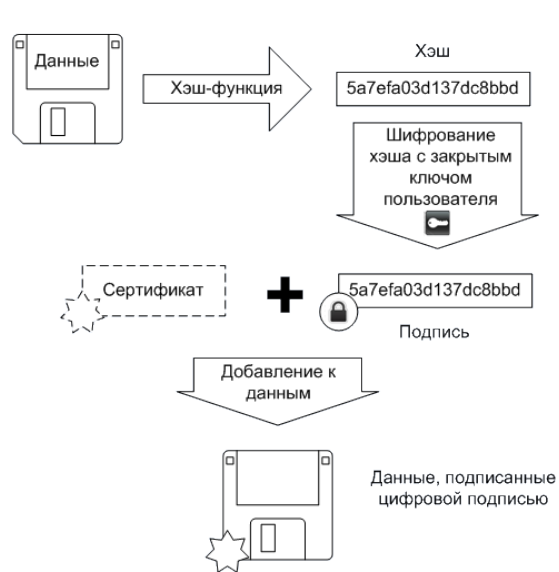


# RSA

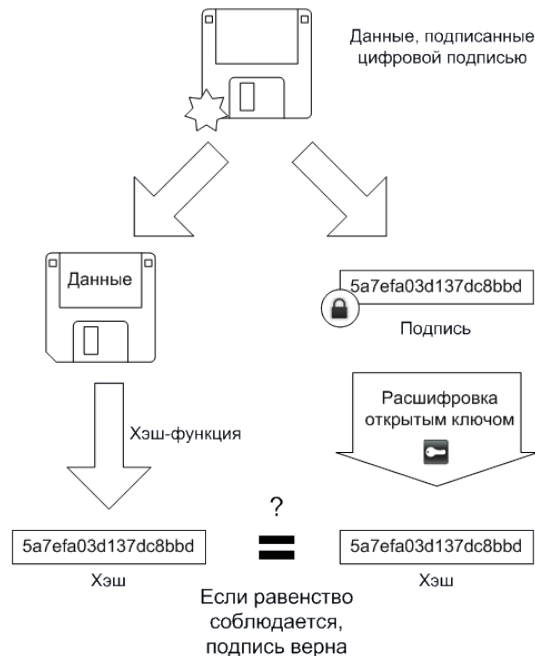


# Электронная цифровая подпись

## Подписывание



## Проверка



# Сертификат открытого ключа

- <https://upload.wikimedia.org/wikipedia/commons/9/96/Usage-of-Digital-Certificate.svg>

A CRYPTO NERD'S  
IMAGINATION:

HIS LAPTOP'S ENCRYPTED.  
LET'S BUILD A MILLION-DOLLAR  
CLUSTER TO CRACK IT.

BLAST! OUR  
EVIL PLAN  
IS FOILED!

NO GOOD! IT'S  
4096-BIT RSA!



WHAT WOULD  
ACTUALLY HAPPEN:

HIS LAPTOP'S ENCRYPTED.  
DRUG HIM AND HIT HIM WITH  
THIS \$5 WRENCH UNTIL  
HE TELLS US THE PASSWORD.

GOT IT.



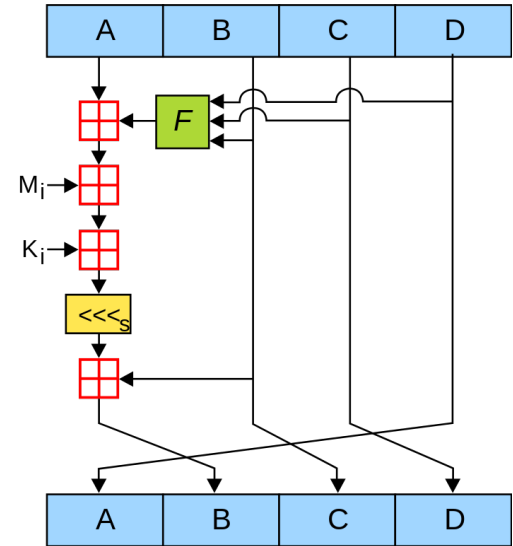
# Хеширование

# Криптографическая хеш-функция

- $F(\text{message}) = \text{hash}$ 
  - $\text{MD5}(\text{"Hello world!"}) = 86\text{fb}269\text{d}190\text{d}2\text{c}85\text{f}6\text{e}0468\text{ceca}42\text{a}20$
  - $\text{SHA-1}(\dots) = \text{d}3486\text{ae}9136\text{e}7856\text{bc}42212385\text{ea}797094475802$
- Применения
  - Цифровая подпись
  - Хранение паролей
  - Контрольная сумма
  - ...
- Возможны коллизии

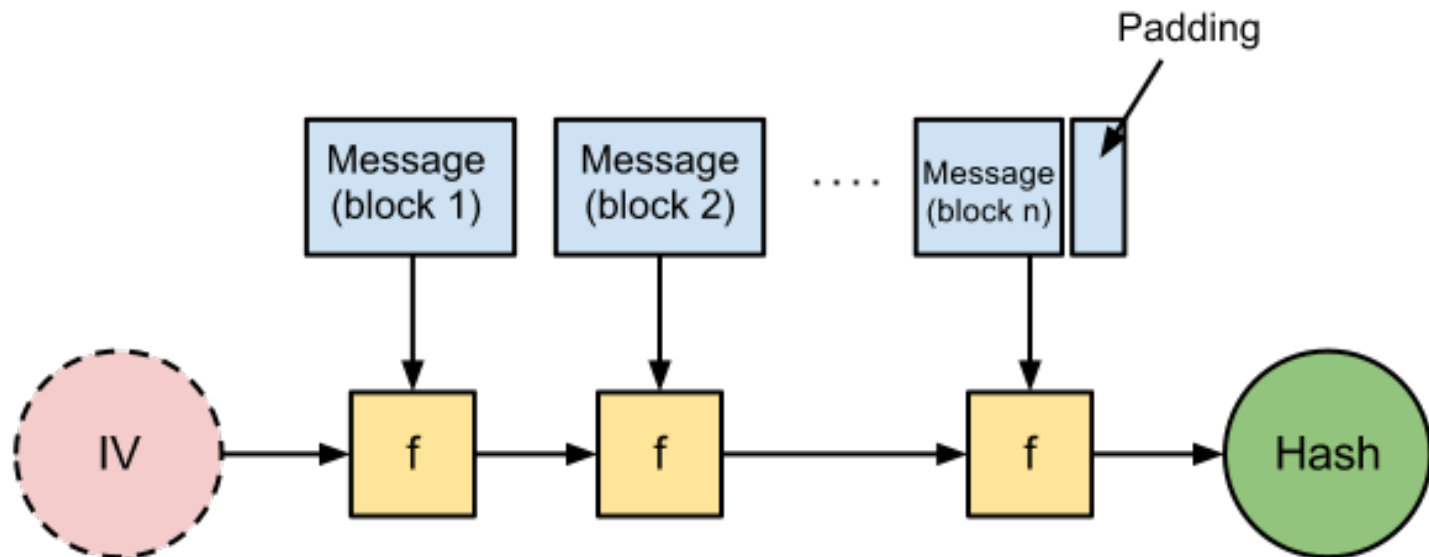
# MD5

1. Выравнивание: к сообщению дописывают единичный бит (байт 0x80), а затем необходимое число нулевых бит, чтобы новый размер сообщения был сравним с 448 по модулю 512.
  2. В оставшиеся 64 бита дописывают 64-битное представление длины данных до выравнивания.
  3. Инициализируется внутреннее 128-битное состояние.
  4. Данные разбиваются на блоки по 512 бит, которые обрабатываются последовательно. В процессе обработки модифицируется внутреннее состояние.
- Основная часть алгоритма обрабатывает 128-битные блоки данных (рисунок справа).
  - <https://en.wikipedia.org/wiki/MD5#Pseudocode>



- A, B, C, D - блоки по 32 бита
- F - нелинейная функция
- $M_i$  - 32-битный блок сообщения
- $K_i$  - 32-битная константа

# Процесс вычисления





# Сравнение хеш-функций

Comparison of SHA functions

Algorithm and variant		Output size (bits)	Internal state size (bits)	Block size (bits)	Max message size (bits)	Rounds	Operations	Security (bits)	Example Performance <sup>[31]</sup> (MiB/s)
MD5 (as reference)		128	128 (4 × 32)	512	$2^{64} - 1$	64	And, Xor, Rot, Add (mod $2^{32}$ ), Or	<64 (collisions found)	335
SHA-0		160	160 (5 × 32)	512	$2^{64} - 1$	80	And, Xor, Rot, Add (mod $2^{32}$ ), Or	<80 (collisions found)	-
SHA-1		160	160 (5 × 32)	512	$2^{64} - 1$	80	Or	<80 (theoretical attack <sup>[32]</sup> in $2^{61}$ )	192
SHA-2	SHA-224	224	256 (8 × 32)	512	$2^{64} - 1$	64	And, Xor, Rot, Add (mod $2^{32}$ ), Or, Shr	112	139
	SHA-256	256						128	
	SHA-384	384	512 (8 × 64)	1024	$2^{128} - 1$	80	And, Xor, Rot, Add (mod $2^{64}$ ), Or, Shr	192	154
	SHA-512	512						256	
SHA-3	SHA-512/224	224						112	
	SHA-512/256	256						128	
	SHA3-224	224	1600 (5 × 5 × 64)	1152	Unlimited	24	And, Xor, Rot, Not	112	-
	SHA3-256	256		1088				128	
	SHA3-384	384		832				192	
	SHA3-512	512		576				256	
	SHAKE128	d (arbitrary)		1344				min (d/2, 128)	
	SHAKE256	d (arbitrary)		1088				min (d/2, 256)	

# Length extension attack

Original Data: count=10&lat=37.351&user\_id=1&long=-119.827&waffle=eggo

Original Signature: 6d5f807e23db210bc254a28be2d6759a0f5f5d99

Desired New Data: count=10&lat=37.351&user\_id=1&long=-119.827  
&waffle=eggo&waffle=liege

signature = hash(secret + data)

# Length extension attack

New Data: count=10&lat=37.351&user\_id=1&long=-119.827

[illegible]

New Signature: 37c9dcaef9a370feb2daf97211a1bbb273812753

# Соль

- salt = случайная строка
- Вместо `hash(password)` хранить `hash(salt + password)`
- Затрудняет восстановление пароля

# Password cracking tools

- hashcat: <http://hashcat.net/oclhashcat/>
- John the Ripper: <http://www.openwall.com/john/>

# python + bash

```
>>> import hashlib  
  
>>> m = hashlib.md5()  
  
>>> m.update('Hello world!')  
  
>>> m.hexdigest()  
  
'86fb269d190d2c85f6e0468ceca42a20'
```

```
>>> import hashlib  
  
>>> m = hashlib.sha1()  
  
>>> m.update('Hello world!')  
  
>>> m.hexdigest()  
  
'd3486ae9136e7856bc42212385ea797094475802'
```

```
$ echo -n "Hello world!" | md5sum  
  
86fb269d190d2c85f6e0468ceca42a20 -  
  
$ echo -n "Hello world!" | sha1sum  
  
d3486ae9136e7856bc42212385ea797094475802 -
```

**Вопросы?**