Криптография -1

Виталий Павленко <u>CTF на Физтехе</u>

Темы

- Кодировки
- Классические шифры
- Одноразовый блокнот
- Асимметричное шифрование
- Хеширование

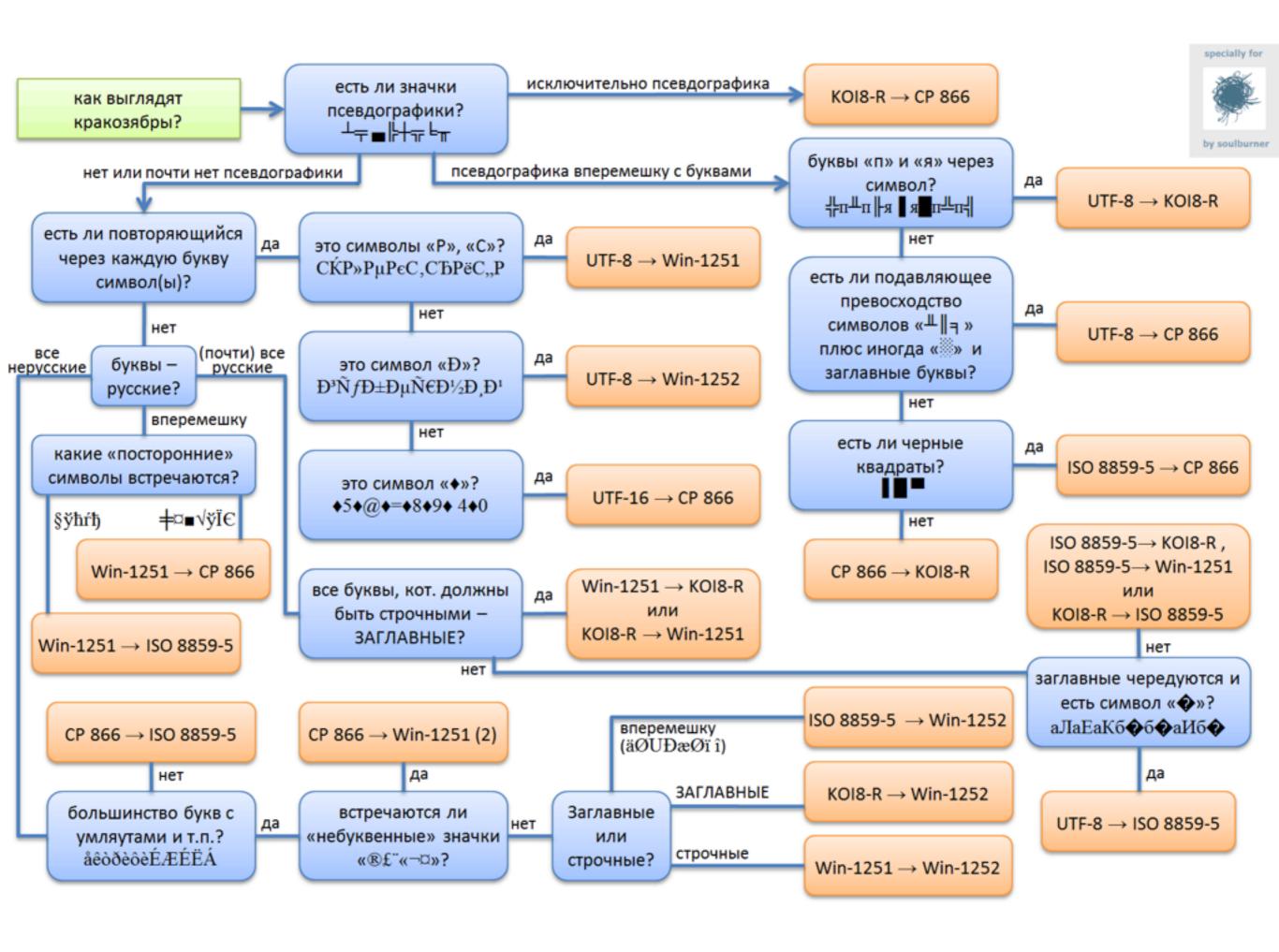
Философия: что делать руками?

- Сортировка чисел и строк
- Разложение на простые множители
- Перевод из одной кодировки в другую
- Перевод азбуки Морзе в буквы
- Поиск и замена в тексте

Делайте то, что нетривиально

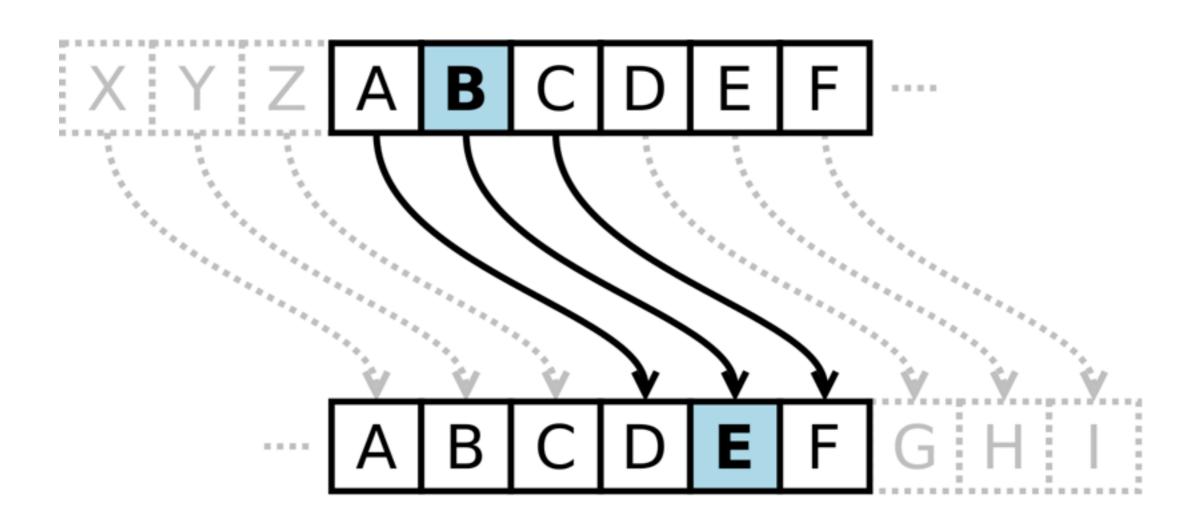
- Умеет ли это делать ваш текстовый редактор?
- Есть ли консольная утилита, которая это делает?
- Можно ли нагуглить веб-инструмент для решения этой задачи?
- Можно ли найти исходный код программы, которая это делает?
- Пишите утилиту сами, только если по всем прочим пунктам «нет»

Кодировки

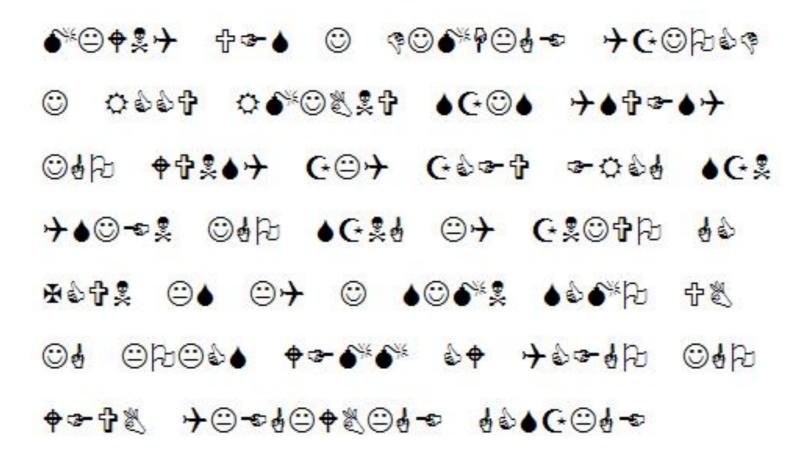


Классические шифры

Шифр Цезаря

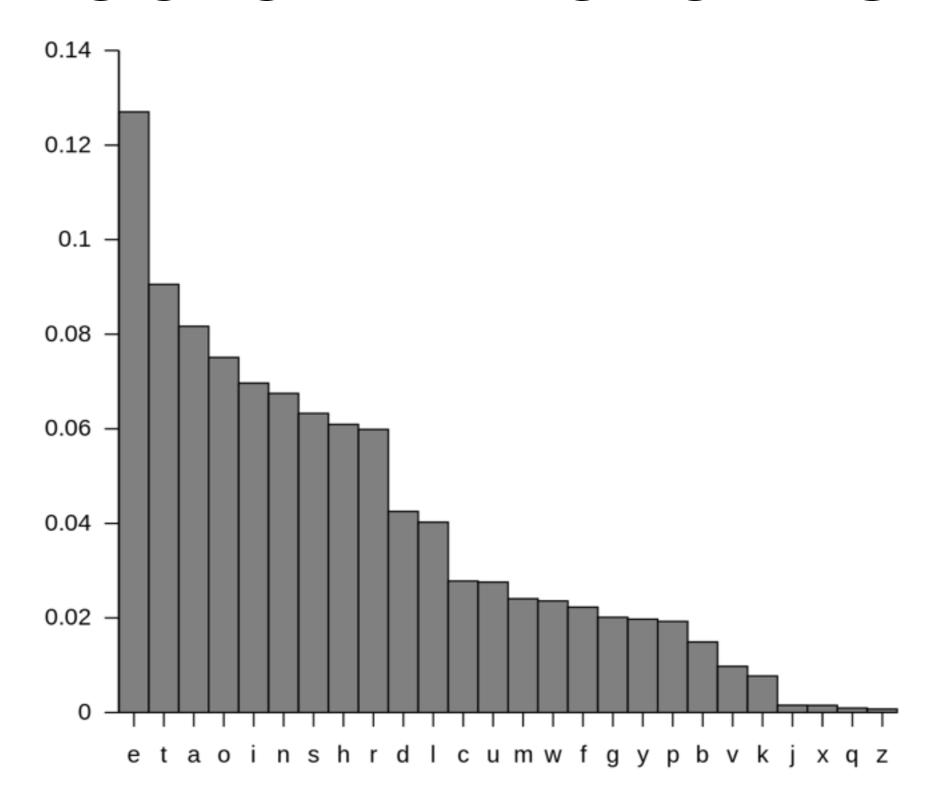


Шифр подстановки



(Click to make larger)

Частотный анализ



Шифр Виженера

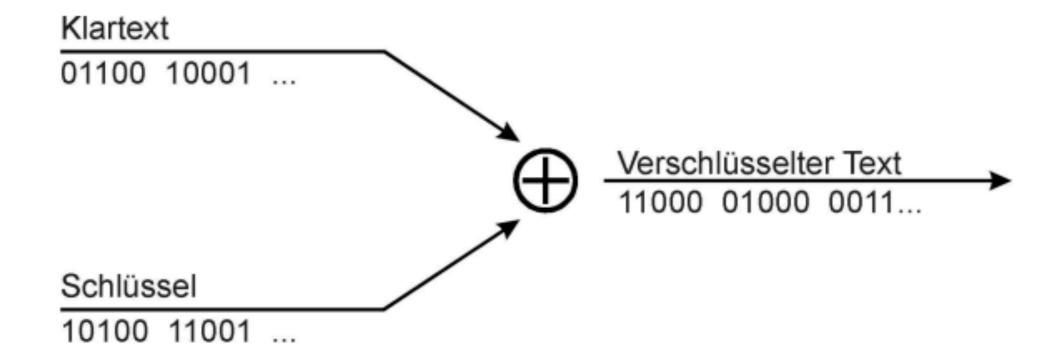
| | | | | | | | | | _ | _ | | _ | | | _ | | | | _ | | | l | | | | |
|------|---|---|---|---|----------|----------|----------|---|----|---|----------|----------|----------|----------|---|----------|---|----------|---|----------|---|---|---|---|-----------|----------|
| Ключ | Δ | ₿ | ≗ | ₽ | <u>E</u> | <u>F</u> | <u>G</u> | H | Ī | Ī | <u>K</u> | <u>L</u> | <u>M</u> | <u>N</u> | O | <u>P</u> | Q | <u>R</u> | ⅀ | <u>T</u> | Π | ⊻ | W | X | <u> Y</u> | <u>Z</u> |
| 0 | Α | В | С | D | Ε | F | G | Н | Ι | J | К | L | M | N | 0 | Р | Q | R | S | Т | U | V | W | Х | Y | Z |
| 1 | В | С | D | E | F | G | Н | I | J | К | L. | Μ | N | 0 | Р | Q | R | S | Т | U | V | W | Х | Y | Z | Α |
| 2 | С | D | Ε | F | G | Н | Ι | J | К | L | M | N | 0 | Р | Q | R | S | Т | U | V | W | Х | Y | Ζ | Α | В |
| 3 | D | E | F | G | Н | I | J | К | L. | Μ | Ν | 0 | Ρ | Q | R | S | Т | U | V | W | Χ | Y | Z | Α | В | С |
| 4 | Ε | F | G | Н | I | J | К | L | M | И | 0 | Р | Q | R | S | Т | U | V | W | Χ | Y | Z | Α | В | C | D |
| 5 | F | G | Н | I | J | K | L | M | N | 0 | P | Q | R | S | T | U | A | W | Χ | Y | Z | Α | В | С | D | E |
| 6 | G | Н | Ι | J | К | L | Μ | Ν | 0 | Р | Q | R | S | T | U | ٧ | W | Х | Y | Z | Α | В | U | D | E | F |
| 7 | Н | I | J | К | L | M | Ν | 0 | Р | Q | R | S | T | U | ٧ | W | Х | Y | Z | Α | В | С | D | E | F | G |
| 8 | I | J | K | L | M | И | 0 | Ρ | Q | R | S | Т | IJ | V | W | Х | Y | Z | Α | В | O | D | E | F | G | H |
| 9 | J | К | L | Μ | Ν | 0 | Р | Q | R | S | T | U | V | W | Х | Y | Z | Α | В | С | D | Ε | F | G | Н | I |
| 10 | К | L | Μ | N | 0 | P | Q | R | S | Т | IJ | ٧ | W | Х | Y | Z | Α | В | C | D | E | F | Ö | Н | I | J |
| 11 | L | Μ | И | 0 | P | Q | R | S | T | П | V | W | Χ | Y | Z | Α | В | O | D | Ε | F | G | Н | I | J | K |
| 12 | Μ | N | 0 | Р | Q | R | S | T | U | ٧ | W | Х | Y | Z | Α | В | С | D | E | F | Ç | Н | I | J | К | L |
| 13 | Ν | 0 | Р | Q | R | S | T | U | V | W | Χ | Y | Z | Α | В | С | D | Ε | F | G | Η | I | J | К | L | M |
| 14 | 0 | Ρ | Q | R | S | T | U | ٧ | W | Х | Y | Z | Α | В | C | D | E | F | G | Η | I | J | К | L | M | N |
| 15 | Р | Q | R | S | Т | U | ٧ | W | Х | Y | Z | Α | В | С | D | E | F | G | Н | Ι | J | К | L | Μ | И | О |
| 16 | Q | R | S | T | U | ٧ | W | Х | Y | Z | Α | В | С | D | Ε | F | G | Н | I | J | К | L | Μ | Ν | | Р |
| 17 | R | S | Т | U | ٧ | W | Х | Y | Ζ | Α | В | С | D | E | F | G | Н | Ι | J | К | L | Μ | Ν | 0 | Р | Q |
| 18 | S | Т | U | ٧ | W | Х | Y | Z | Α | В | С | D | E | F | G | Н | I | J | К | L | Μ | N | 0 | Р | Q | R |
| 19 | T | U | ٧ | W | Х | Y | Ζ | Α | В | С | D | E | F | G | Н | Ι | J | К | L | Μ | Ν | 0 | Р | Q | R | S |
| 20 | U | V | W | Х | Y | Z | Α | В | С | D | E | F | G | Н | Ι | J | К | L | Μ | N | 0 | Р | Q | R | S | Т |
| 21 | ٧ | W | Х | Y | Z | Α | В | С | D | Ε | F | G | Н | Ι | J | К | L | Μ | N | 0 | Р | Q | R | S | Т | U |
| 22 | W | Х | Y | Ζ | Α | В | С | D | E | F | G | Н | I | J | К | L | M | N | 0 | Р | Q | Ř | S | Т | U | V |
| 23 | Х | Y | Z | Α | В | С | D | E | F | G | Н | Ι | J | К | L | М | N | 0 | Р | Q | Ř | S | Т | U | V | W |
| 24 | Y | Z | Α | В | С | D | E | F | G | Н | I | J | К | L | M | N | 0 | Р | Q | R | S | Т | U | ٧ | W | Х |
| 25 | Z | Α | В | С | D | E | F | G | Н | I | J | К | L | Μ | И | 0 | Р | Q | R | S | Т | U | V | W | Х | Y |

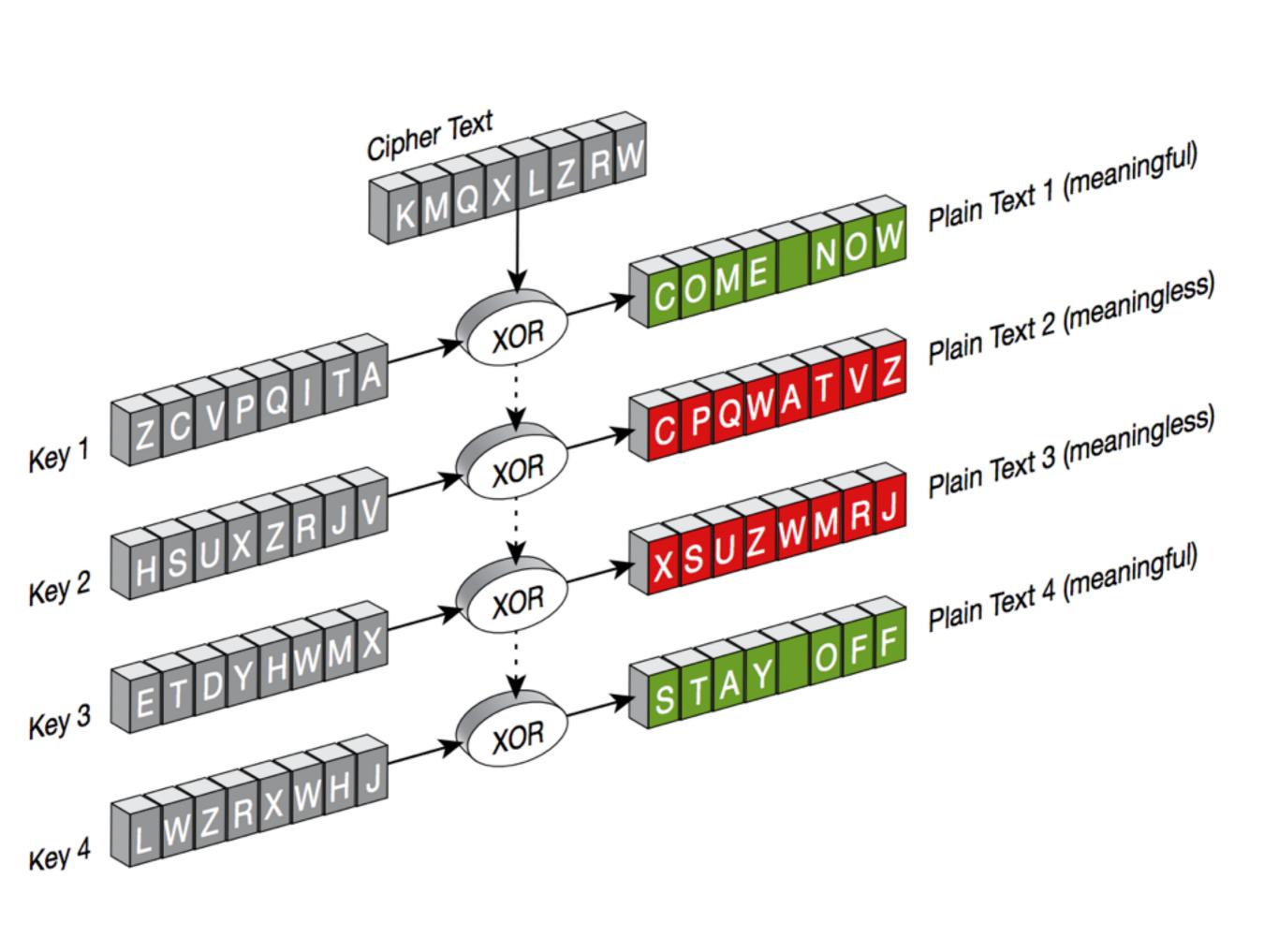
Открытый текст : GOD IS ON OUR SIDE LONG LIVE THE KING

Ключ: PRO PA GA NDA PROP AGAN DAPR OPA GAND

зашифрованный текст: VFR XS UN BXR HZRT LUNT OIKV HWE QIAJ

Одноразовый блокнот





Асимметричное шифрование

Арифметика остатков

- Зафиксируем модуль 19.
- Как быстро посчитать 2^14 mod 19?
- Чему равно 2^18 mod 19?
- Чему равно 2^19 mod 19?
- Чему равно 2^(-1) mod 19?

Проблема дискретного логарифмирования

- Работаем в арифметике над целыми числами
- Я загадал степень к числа 2, причем 2^k = 4096.
 Чему равно к?
- Теперь работаем в арифметике остатков по модулю 509.
- Я загадал степень k числа 2, причем 2^k = 94. Чему равно k?

Fermat's Little Theorem

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

Definition

The **Euler** φ -**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 $1 \leqslant a \leqslant n$ 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

Bob

Choose random private key
$$k_{prA}=a \in \{1,2,...,p-1\}$$

Choose random private key $k_{prB}=b \in \{1,2,...,p-1\}$

Compute corresponding public key $k_{pubA} = A = \alpha^a \mod p$

В

Compute correspondig public key $k_{pubB} = B = a^b \mod p$

Compute common secret $k_{AB} = B^a = (\alpha^a)^b \mod p$

Compute common secret $k_{AB} = A^b = (\alpha^b)^a \mod p$

Пример

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

Alice

Bob

Choose random private key $k_{prA} = a = 5$

Choose random private key k_{prB} =b = 12

Compute corresponding public key

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

Α

В

Compute correspondig public key $k_{pubB} = B = 2^{12} = 7 \mod 29$

Compute common secret

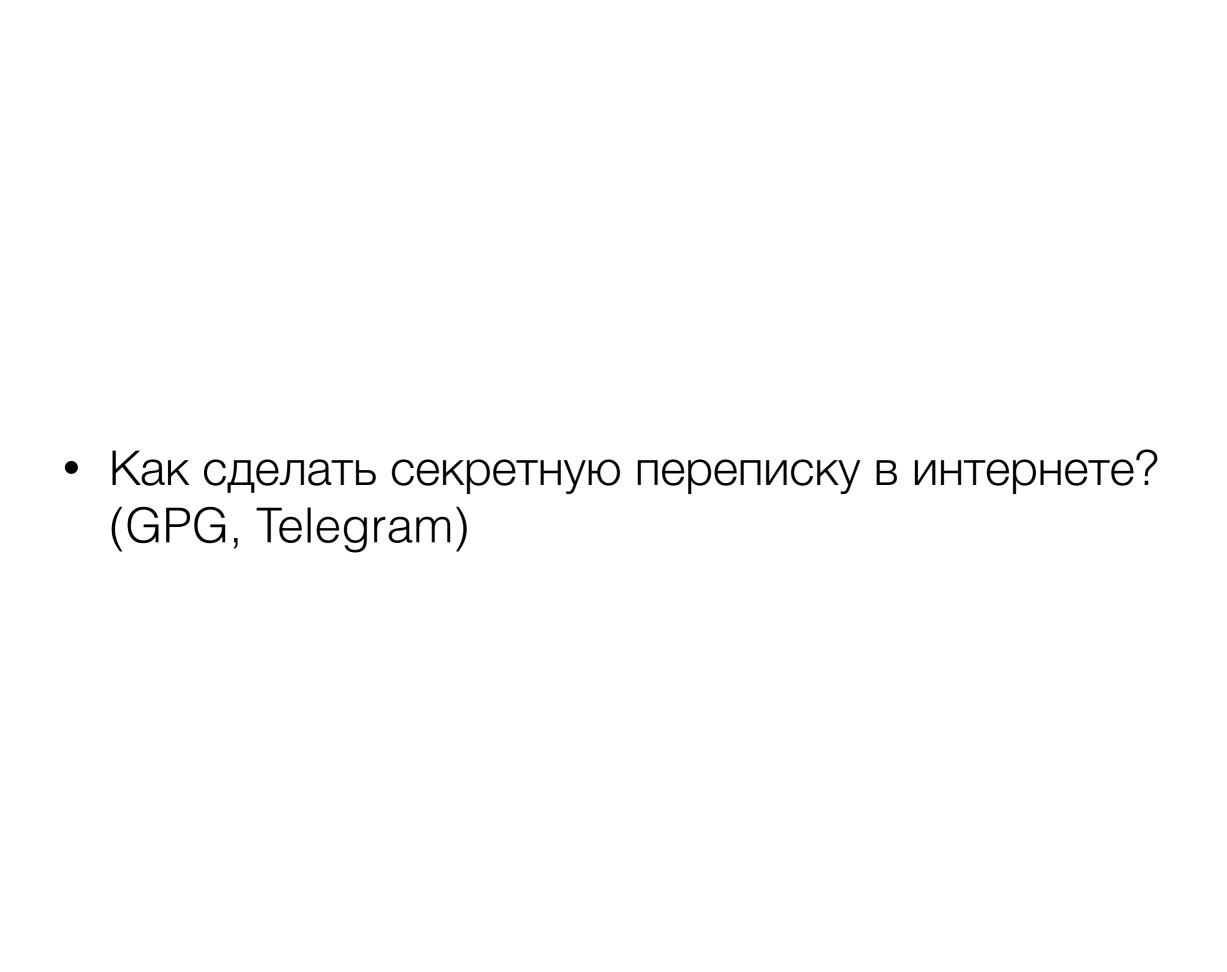
$$k_{AB} = B^a = 7^5 = 16 \mod 29$$

Compute common secret $k_{AB} = A^b = 3^{12} = 16 \mod 29$

RSA

- p=3, q=11Pick 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 ~= e⁻¹ mod phi(n) or $de \mod phi(n) = 1$

- n = 3*11 = 332. 3. phi(n) = (2*10) = 20
 - e = 7 | GCD(20,7) = 1"Euclid's Algorithm"
- 5. $d = 7-1 \mod 20$ $d = 7 \mod 20 = 1$ d = 3



Хеши

Замечание: Все используемые переменные 32 бита.

Инициализация переменных:

h0 = 0x67452301

h1 = 0xEFCDAB89

h2 = 0x98BADCFE

h3 = 0x10325476

h4 = 0xC3D2E1F0

Предварительная обработка:

Присоединяем бит '1' к сообщению

Присоединяем k битов '0', где k наименьшее число \geq 0 такое, что длина получившегося сообщения (в битах) сравнима по модулю 512 с 448 (length mod 512 == 448)

Добавляем длину исходного сообщения (до предварительной обработки) как целое 64-битное Big-endian число, в битах.

```
В процессе сообщение разбивается последовательно по 512 бит:

for перебираем все такие части

разбиваем этот кусок на 16 частей, слов по 32-бита w[i], 0 <= i <= 15

16 слов по 32-бита дополняются до 80 32-битовых слов:

for i from 16 to 79

w[i] = (w[i-3] xor w[i-8] xor w[i-14] xor w[i-16]) циклический сдвиг влево 1

Инициализация хеш-значений этой части:

a = h0

b = h1

c = h2

d = h3

e = h4
```

```
Основной цикл:
for i from 0 to 79
     if 0 \le i \le 19 then
          f = (b \text{ and } c) \text{ or } ((\text{not } b) \text{ and } d)
          k = 0x5A827999
     else if 20 \le i \le 39
          f = b xor c xor d
         k = 0x6ED9EBA1
     else if 40 \le i \le 59
          f = (b \text{ and } c) \text{ or } (b \text{ and } d) \text{ or } (c \text{ and } d)
          k = 0x8F1BBCDC
     else if 60 \le i \le 79
          f = b xor c xor d
          k = 0xCA62C1D6
    temp = (a leftrotate 5) + f + e + k + w[i]
    e = d
    d = c
    c = b leftrotate 30
    b = a
     a = temp
```

Добавляем хеш-значение этой части к результату:

h0 = h0 + a

h1 = h1 + b

h2 = h2 + c

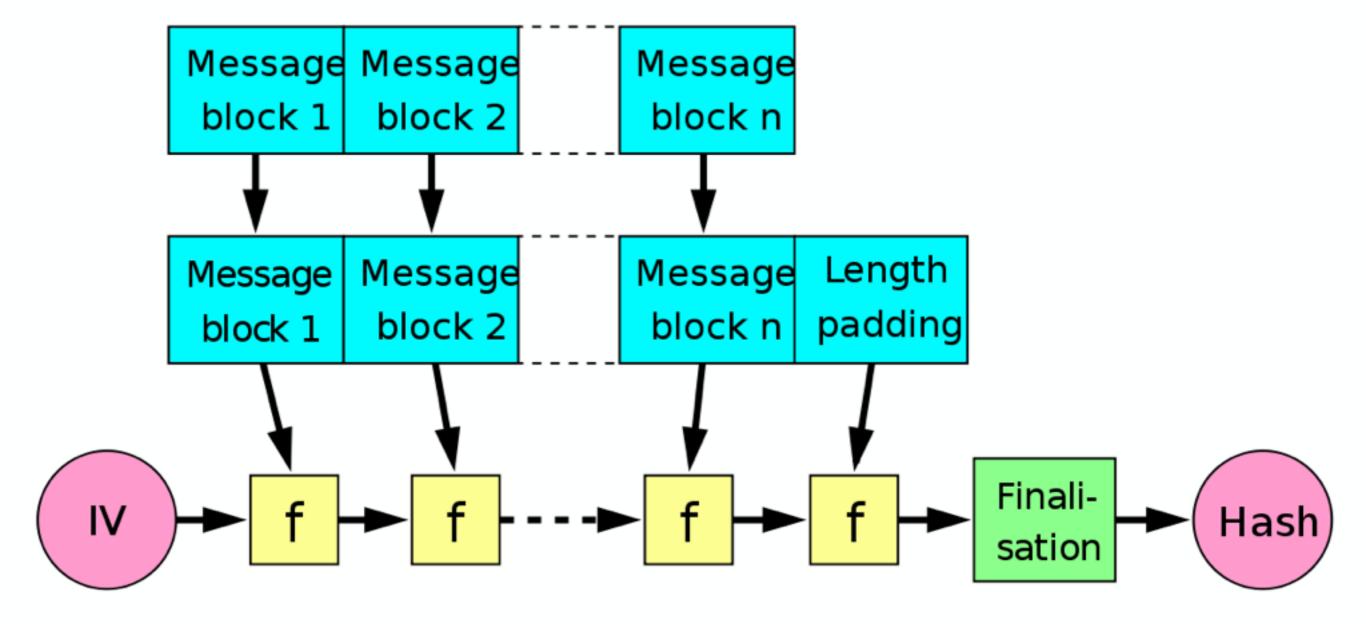
h3 = h3 + d

h4 = h4 + e

Итоговое хеш-значение:

digest = hash = h0 append h1 append h2 append h3 append h4

| • Как сделать цифровую подпись? | |
|---------------------------------|--|
| | |
| | |
| | |
| | |



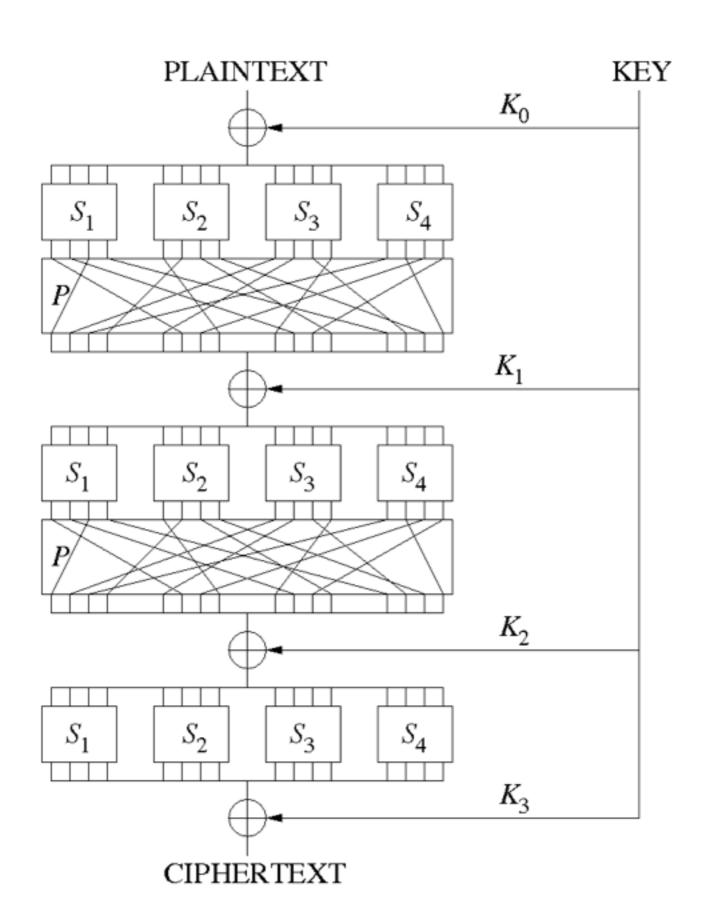
Length-extension attack

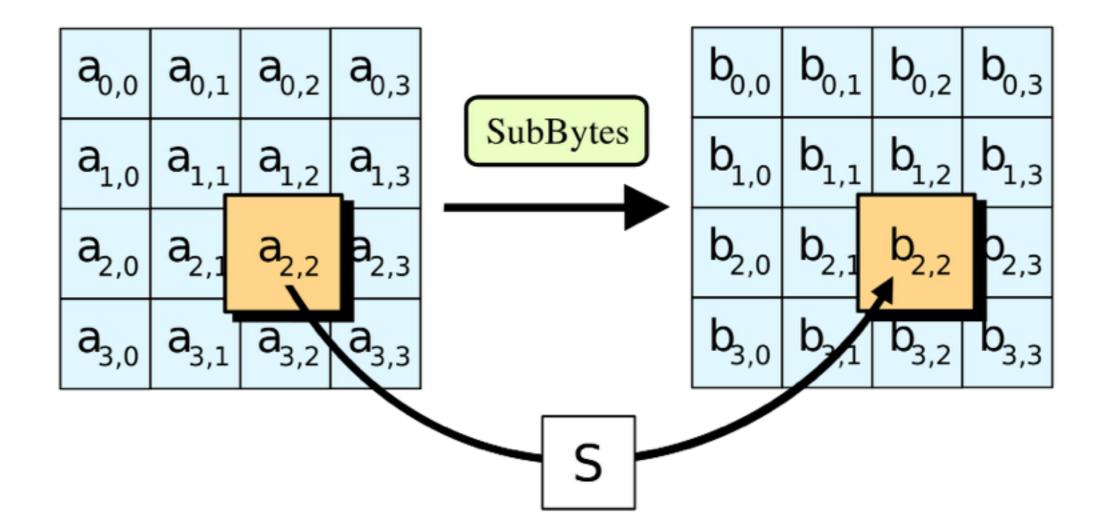
```
Original Data: count=10&lat=37.351&user_id=1&long=-119.827&waffle=eggo Original Signature: 6d5f807e23db210bc254a28be2d6759a0f5f5d99
```

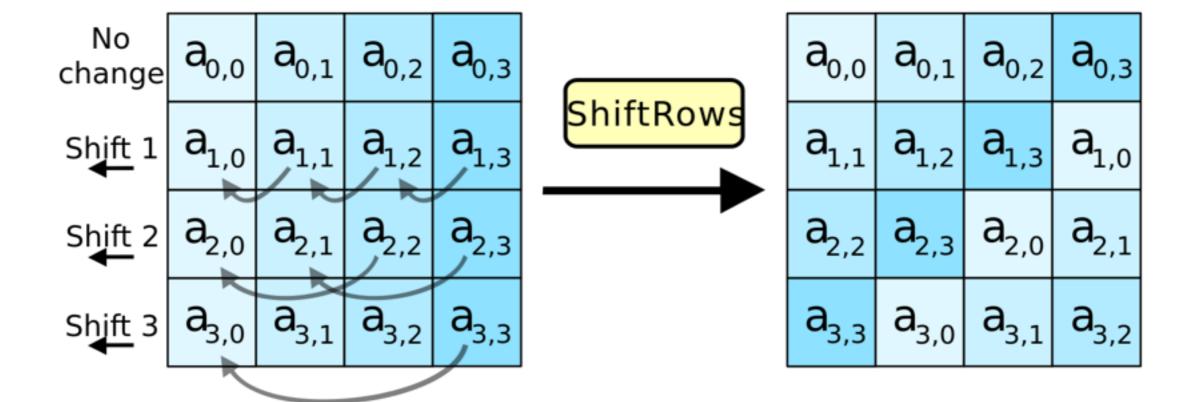
Desired New Data: count=10&lat=37.351&user_id=1&long=-119.827&waffle=eggo&waffle=liege

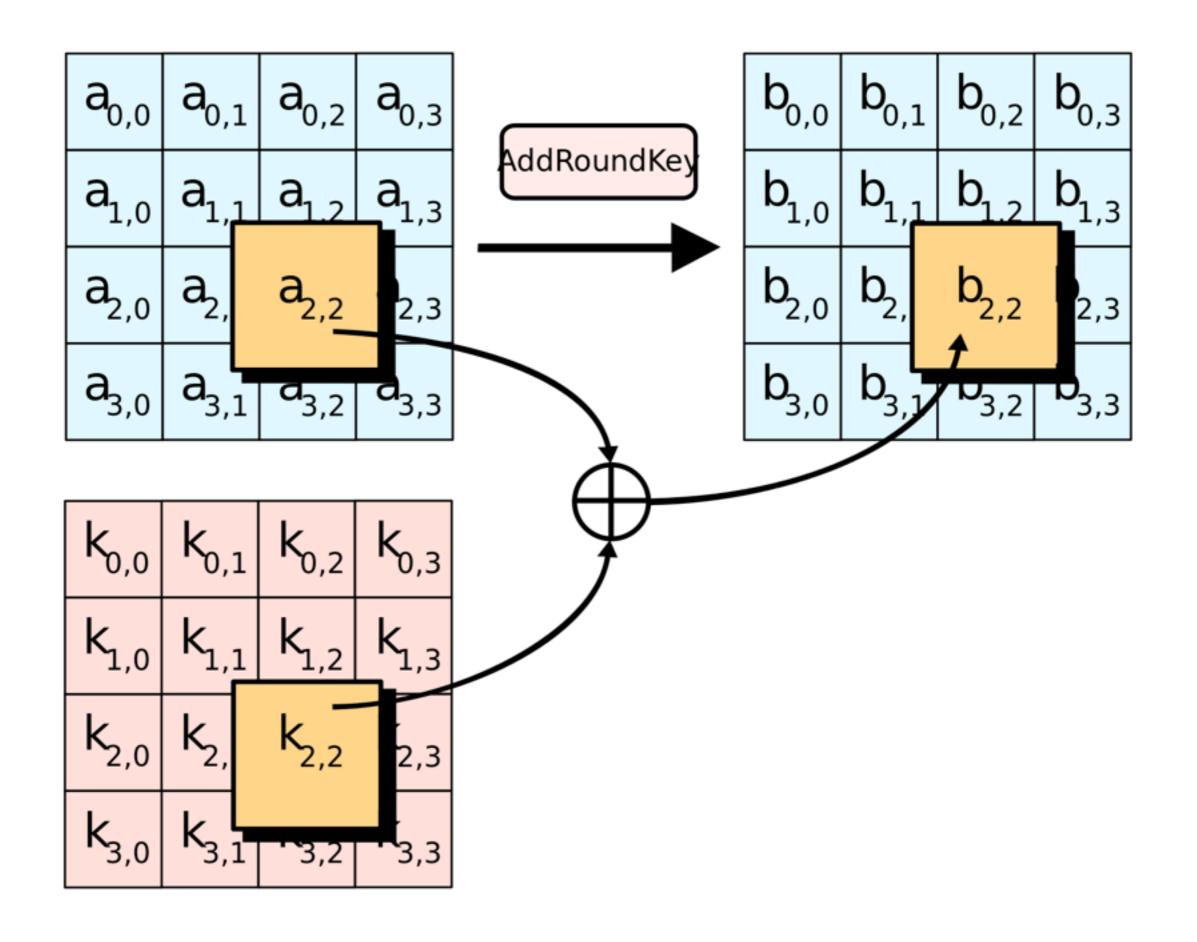
- MD5 не надёжен: люди научились находить коллизию
- fastcoll умеет генерировать два разных файла с одинаковым хэшем (содержимое вам не подвластно)
- Как сделать две таких программы: одно делает print('Protected'), другое print('Cracked'), а хэши программ одинаковые?

Симметричное шифрование

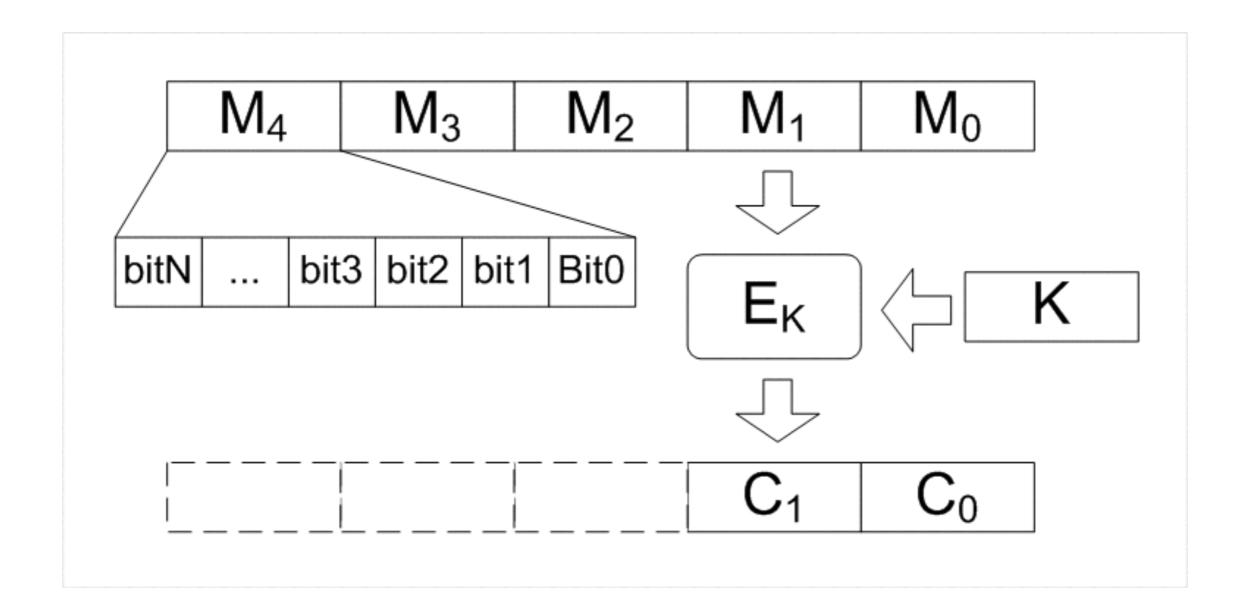




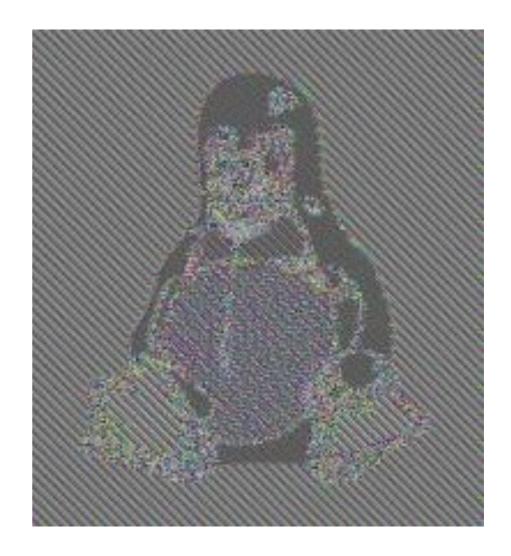


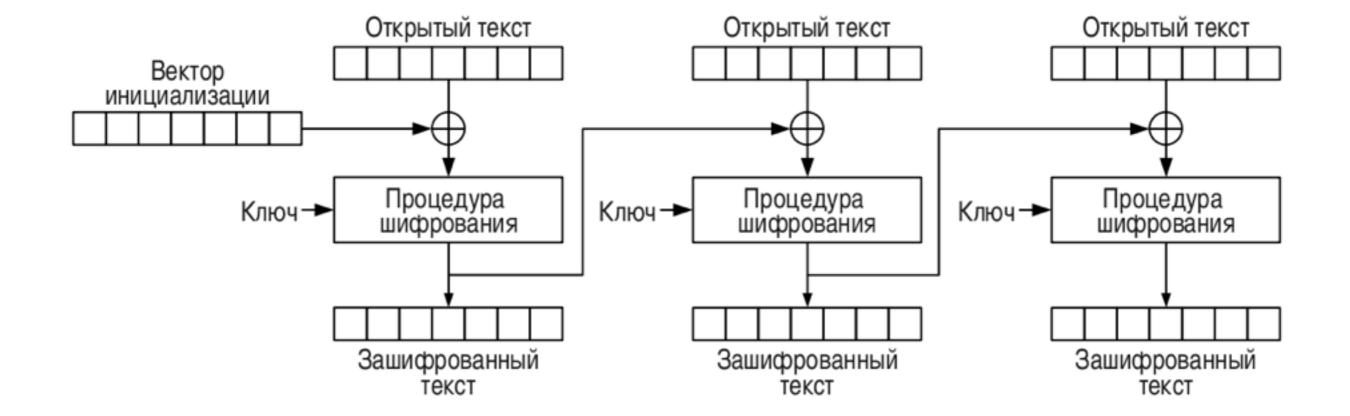


- Типичный блочный шифр: принимает 256-битный вход X, 256-битный ключ K и возвращает 256-битный битный выход Y
- Как использовать его для шифрования файла размером 1 Мб?

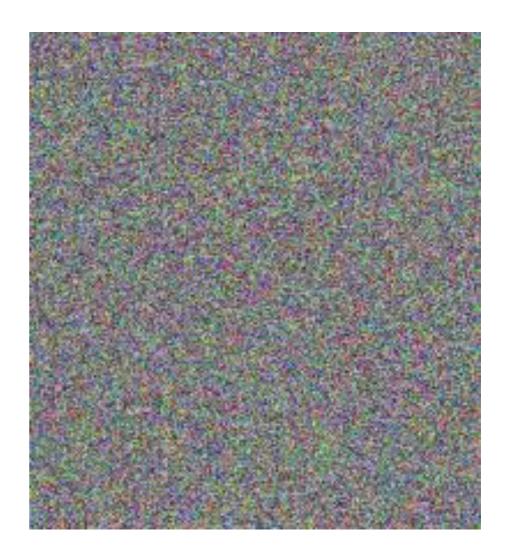






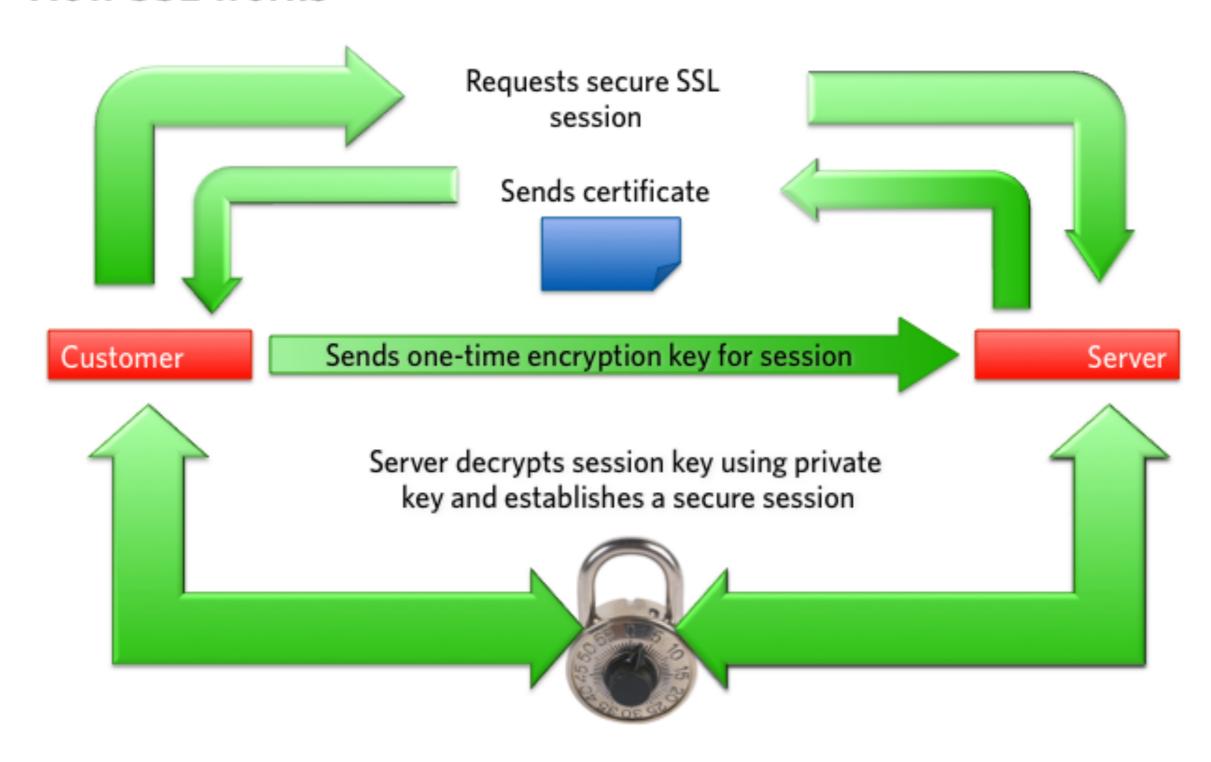




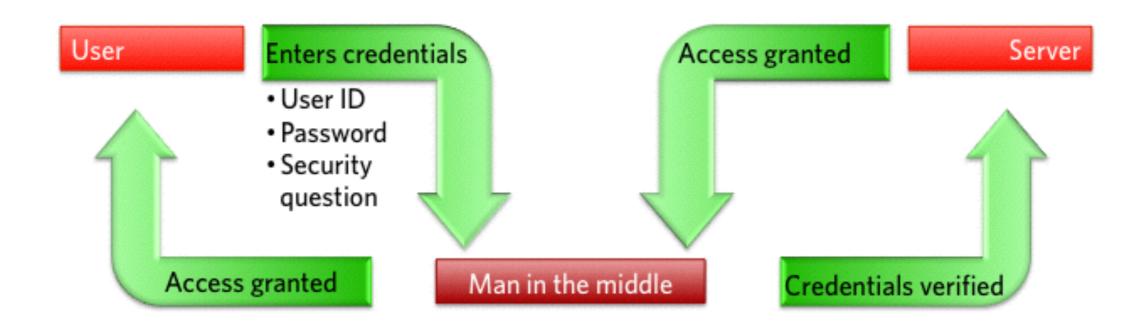


HTTPS

How SSL works



Man in the middle (MITM) attack





This is probably not the site you are looking for!

You attempted to reach but instead you actually reached a server identifying itself as

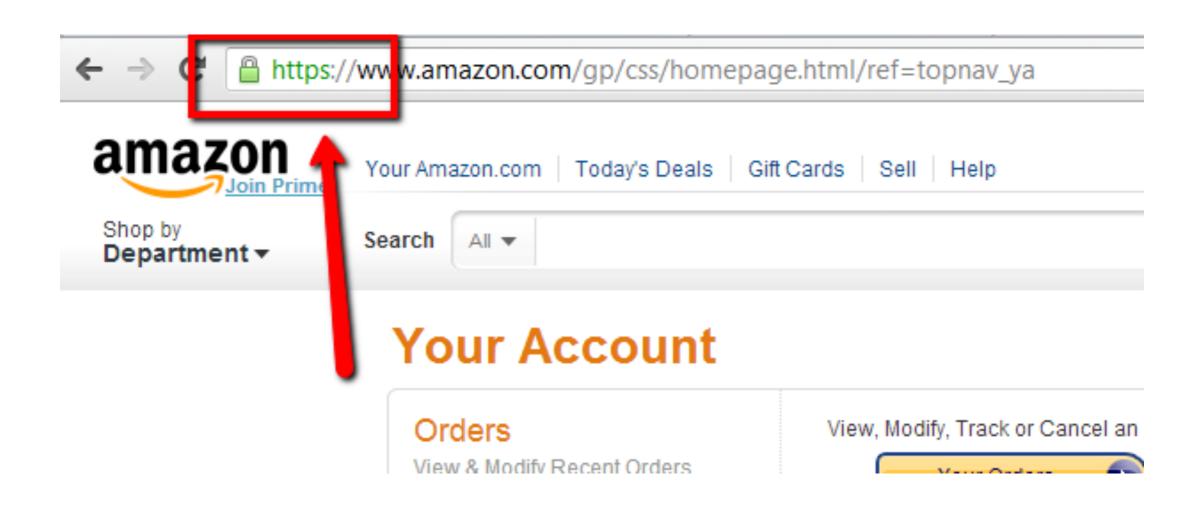
This may be caused by a misconfiguration on the server or by something more serious. An attacker on your network could be trying to get you to visit a fake (and potentially harmful) version of

You should not proceed, especially if you have never seen this warning before for this site.

Proceed anyway

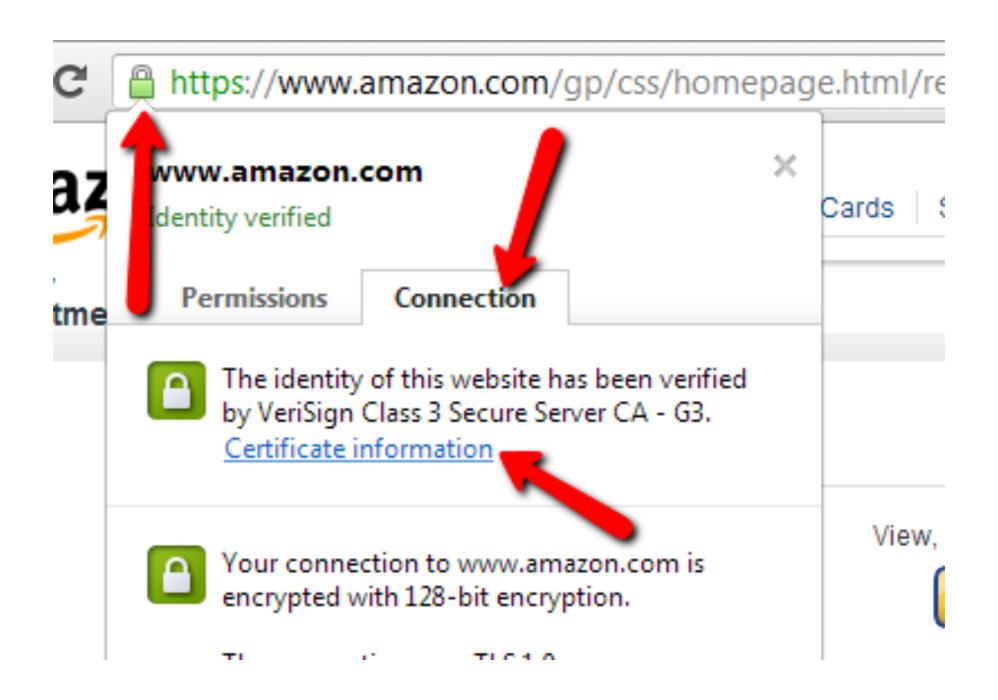
Back to safety

Help me understand



Certificate General Details Certification Path **Certificate Information** This certificate is intended for the following purpose(s): Ensures the identity of a remote computer Proves your identity to a remote computer * Refer to the certification authority's statement for details. Issued to: www.amazon.com Issued by: VeriSign Class 3 Secure Server CA - G3 Valid from 16/05/2013 to 18/05/2014 Issuer Statement Learn more about certificates

OK



Chain of trust

