

# Криптография и защита информации

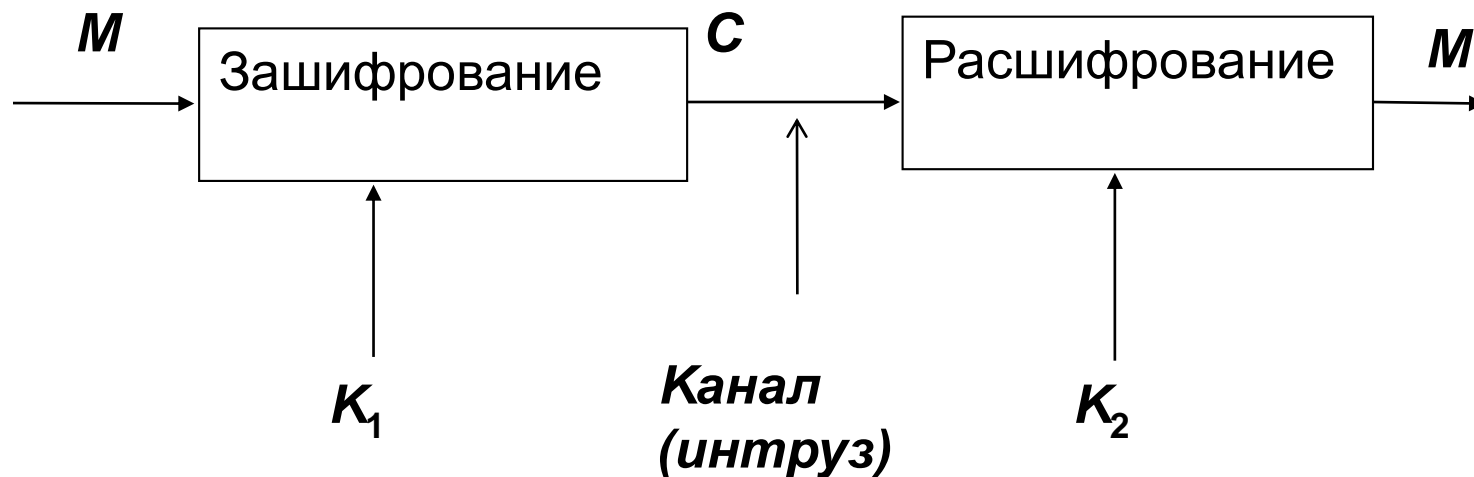
## Основные понятия и классификация

**Определение 1. Криптография** (с греч. *κρυπτός* *криптос* «тайный» и *γράφω* *графо* «писать») – наука (раздел математики), о методах обеспечения конфиденциальности или безопасности информации, связанной с тайной, интегральностью данных и идентификацией

**Криптоанализ** — наука о методах получения исходного значения зашифрованной информации без наличия секретного и не известного аналитику ключа

**Определение 2. Криптология** (с греч. *κρυπτός* и *λόγος* – *логос* – «слово») – наука, объединяющая криптографию и криптоанализ.

**Определение 3. Криптосистема** – это понятие, относящееся к совокупности программно-технических средств, функционирующих на основе установленных криптографических алгоритмов и осуществляющих **зашифрование** и **расшифрование** данных



Прямое преобразование называют **шифрованием** или **зашифрованием** (в соответствии со стандартом ISO 7492-2 –зашифрование, **encrypt**), обратное - **расшифрованием** или дешифрованием (расшифрование, **decrypt**).

Исходное сообщение называется **открытым текстом** ( $M$ , от английского message).

Зашифрованное сообщение – **шифртекстом** или **шифrogramмой** ( $C$ , от английского cipher).

Огюст Керкгоффс (1883) - «Военная криптография»

(фр. *La Cryptographie Militaire*).

Описал **шесть требований**, которым должна удовлетворять защищённая система.:

- 1.**шифр** должен быть физически, если не математически, невскрываемым;
- 2.система не должна требовать **секретности**, на случай, если она попадёт в руки врага;
- 3.**ключ** должен быть простым, храниться в памяти без записи на бумаге, а также легко изменяемым по желанию корреспондентов;
- 4.зашифрованный текст должен **передаваться** по телеграфу;
- 5.**аппарат для шифрования** должен быть **легко переносимым**, работа с ним не должна требовать помощи нескольких лиц;
- 6.**аппарат для шифрования** должен быть относительно **прост** в использовании, не требовать значительных умственных усилий или соблюдения большого количества правил.

•**Определение 4.** **M** означает множество сообщений,<sup>2</sup>  
состоящих из символов определенного алфавита.

Элемент из **M** открытый текст (**явный**):

$$M = m_1, m_2, \dots, m_n$$

•**Определение 5.** **C** означает множество сообщений,  
состоящих из символов того же или иного алфавита.

Элемент из **C** (**шифrogramма**):  $C = c_1, c_2, \dots, c_n$

**Определение 6.** **K** означает множество **ключей**  
(элемент этого множества - **ключ**)

- Каждый элемент  $e \in K$  определяет взаимно однозначное отображение (биекцию)  $M$  на  $C$  и обозначается  $E_e$  ( $E_e : M \rightarrow C$ ).
- $E_e$  - функция зашифрования,
- Каждый элемент  $d \in K$ ,  $D_d$  определяет взаимно однозначное отображение (биекцию)  $C$  на  $M$  и обозначается  $D_d$  ( $D_d : C \rightarrow M$ ),
- $D_d$  - функция расшифрования.
- **Определение 7.** Процесс вычисления значения функции  $E_e$  для аргумента  $m \in M$  называется **зашифрованием** явного текста  $m$ .

**Определение 8.** Процесс вычисления значения функции  $D_d$  для аргумента  $c \in C$  называется **расшифрованием криптограммы  $C$** .

- Чтобы сконструировать схему шифрования, нужно выбрать множества  $M$ ,  $C$ ,  $K$  и определить множества  $\{E_e : e \in K\}$  и  $\{D_d : d \in K\}$

В проблематике современной криптографии можно выделить следующие три типа основных задач:

- 1) обеспечение *конфиденциальности (секретности)*,
- 2) обеспечение *анонимности (неотслеживаемости)*,
- 3) обеспечение *аутентификации* информации и источника сообщения.

# Классификация систем шифрования (шифров)

1. На основе процедуры шифрования
  - Ш. подстановочные
  - Ш. перестановочные
2. На основе генерирования и использования ключа
  - Ш. блочные
  - Ш. поточные (потокковые)
3. На основе типа ключа
  - Ш. симметричные (с тайным ключом):  $e=d$
  - Ш. асимметричные (с открытым или публичным ключом):  $e \neq d$



**Подстановочный шифр** - замена символов открытого текста соответственно символами того же или иного алфавита - подстановка.

Простым **примером** является **шифр Цезаря**.

**Шифр Виженера** (Vigenère) – основан на замене символов открытого текста для значений зашифрованного текста **соответственно символами того же алфавита**, используя в каждом случае шифр, подобный на ш. Цезаря (с изменением параметра подстановки,  **$k$  – на основе квадрата Виженера**), а также дополнительную ключевую информацию - ключевое слово.)

**Перестановочный шифр** – основан на перестановке (пермутации) символов открытого текста.

**Примером** является **rail fence cipher** (буквально – **шифр изгороди**), символы открытого текста записываются сверху-вниз с диагональным наклоном, как бы на последовательных «рельсах» воображаемой изгороди, затем двигаясь вверх, когда достигается нижняя «рельса».

Затем сообщение считывается построчно – так формируется окончательный вид ширтекста.

Например, если у нас есть 3 «рельсы» и сообщением является слово '**INFORMATICS**', то шифртекстом будет '**IOACNRTSFMI**':

```
I - - O - - A - - C
-N - - R - - T - - S
- - F - - M - - I
```

Наибольшая уязвимость подстановочных и перестановочных шифров – сохранение в зашифрованных документах **вероятностных свойств** символов используемого алфавита

**Пример.** Частотные свойства английского алфавита

<b>a</b>	<b>b</b>	<b>c</b>	<b>d</b>	<b>e</b>	<b>f</b>	<b>g</b>	<b>h</b>	<b>i</b>
.082	.015	.028	.043	<b>.126</b>	.022	.020	.061	.070
<b>j</b>	<b>k</b>	<b>l</b>	<b>m</b>	<b>n</b>	<b>o</b>	<b>p</b>	<b>q</b>	<b>r</b>
.002	.008	.040	.024	.067	.075	.019	.001	.060
<b>s</b>	<b>t</b>	<b>u</b>	<b>v</b>	<b>w</b>	<b>x</b>	<b>y</b>	<b>z</b>	
.063	<b>.091</b>	.028	.010	.023	.001	.020	<b>.001</b>	

Наиболее часто встречающиеся пары букв:

“th”, “he”, “in”, “ee”,

и тройки:

“the”, “ing”, “and”

Предположим, что используется аффинная система подстановки:  
 $e_k(m) = am + b \pmod{26}$ ,  $m$  – символ открытого текста  
с неизвестными для криптоаналитика  $a, b$

Предположим также, что анализируется следующий шифртекст:

**QMLRLBQMLYVHTMBODVODVOQMLRXYWCQXCBJRLHMXZWCCXHXFLQM VODUBHQ**

1. Аналитик подсчитывает встречаемость каждого символа:

<b>A</b>	<b>B</b>	<b>C</b>	<b>D</b>	<b>E</b>	<b>F</b>	<b>G</b>	<b>H</b>	<b>I</b>	<b>J</b>	<b>K</b>	<b>L</b>	<b>M</b>	<b>N</b>	<b>O</b>	<b>P</b>	<b>Q</b>	<b>R</b>	<b>S</b>	<b>T</b>	<b>U</b>	<b>V</b>	<b>W</b>	<b>X</b>	<b>Y</b>	<b>Z</b>
0	4	4	3	0	1	0	4	0	1	0	6	6	0	4	0	6	3	0	1	1	4	2	5	2	1

2. Из этого следует, что три буквы встречаются чаще других: по шесть раз.  
Наиболее частовстречающимися двумя буквами в английском тексте являются «e»  
и «t». Мы предполагаем, что «L» - это шифрование «e»:

- - e- e- - - e- - - - - - - - - - - e- - - - - - - - - - e- - - - - - e- - - - - -  
QMLRLBQMLYVHTMBODVODVOQMLRXYWCQXCBJRLHMXZWCCXHXFLQM VODUBHQ

3. Полагаем далее, что “Q” – это зашифрованная “t” :

t - e - e - t - e - - - - - - - - - - t - e - - - - - t - - - - e - - - - - - - - - - e t - - - - - t  
QMLRLBQMLYVHTMBODVODVOQMLRXYWCQXCBJRLHMXZWCCXHXFLQMVODUBHQ

4 Обращаем внимание, что «t» и «e» располагаются три раза с одной и той же третьей буквой зашифрованного текста «M» между ними, что указывает на то, что «M» - это шифрование «h» (поскольку «the» является известной трехбуквенной последовательностью. Мы приходим к

t h e - e - t h e - - - - h - - - - - - - - - - t h e - - - - - t - - - - e - h - - - - - - - - - - e t h - - - - - t  
QMLRLBQMLYVHTMBODVODVOQMLRXYWCQXCBJRLHMXZWCCXHXFLQMVODUBHQ

5. Дальнейшие шаги:

t h ewea t he r - - - - h a - - - - - - - - - - t h ew- r - - - t - - a - we - h - - - - - - - - - - et h - - - - - t  
QMLRLBQMLYVHTMBODVODVOQMLRXYWCQXCBJRLHMXZWCCXHXFLQMVODUBHQ

6. Полагаем далее, что „H” - „s”, „X” - „o”:

t h ewea t he r i s c ha ng i ng i n t h ewo r l d t o da y we s hou l d d o s o me t h i n g f a s t  
QMLRLBQMLYVHTMBODVODVOQMLRXYWCQXCBJRLHMXZWCCXHXFLQMVODUBHQ

Или theweatherischangingintheworldtodayweshoulddosomethingfast

Расшифрованный текст:

THE WEATHER IS CHANGING IN THE WORLD TODAY WE SHOULD DO  
SOMETHING FAST