# Основы информационной безопасности

Лабораторная работа № 7. Элементы криптографии и однократное гаммирование

Подлесный Иван Сергеевич 14.09.2024

Российский Университет дружбы народов



Информация

## Докладчик

- Подлесный Иван Сергеевич
- студент группы НКНбд-01-21
- Российский университет дружбы народов

# Вводная часть

Цель работы



Освоить на практике применение режима однократного гаммирования

# Задание

#### Задание

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования на примере кодирования различных исходных текстов одним ключом

Выполнение лабораторной работы

```
#include <iostream>
#include <cstring>
#include <string>
#include <windows.h>
#include <random>
using namespace std;
random_device rd;
mt19937 gen(rd());
uniform int distribution<> distrib(64, 128);
```

Figure 1: Подготовка к написанию кода

# Напишем фунции генерации ключа и шифрования

Создадим функцию generate\_key которая будет генерировать случайный ключа(составляется выбором из букв Латиницы больших и спецсимволов ), cypher – принимает на вход текст и ключ, а затем осуществляет посимвольное сложение по модулю 2.

```
string generate key(string message){
    string key = "";
    string alphabet = "":
    for(int i = 0; i < message.length(); i++){</pre>
        key += char(distrib(gen)):
    return key;
string cypher(string message, string key){
    string ciphered = "";
    for(int i=0; i < message.length(); i++){</pre>
        ciphered += message[i] ^ key[i];
```

## Напишем вызовы из главной части кода

Опишем случай, когда злоумышленник может прочитать оба текста, не зная ключа и не стремясь его определить. Предположим, что одна из телеграмм является шаблоном – т.е. имеет текст фиксированный формат, в который вписываются значения полей. Допустим, что злоумышленнику этот формат известен. Тогда он получает достаточно много пар  $C1\oplus C2$  (известен вид обеих шифровок). Тогда зная Р1 имеем:

$$C1 \oplus C2 \oplus P1 = P1 \oplus P2 \oplus P1 = P2.$$

# Запускаем программу

Проиллюстрируем этот процесс на практике. Применим наши функции к заданному сообщению. Допустим нам известна часть второго сообщения. В цикле **for** в интерактивном режиме будет отгадывать части сообщений, пока не угадаем их полностью:

```
-- Hydrogen
0 -- Oxygen
Key is OtCHNALl ahLX
Ciphered -1 Then
Ciphered -2 Tnen48
Deciphered Tnen -)6
Input more data
qwertyuiop
Deciphered HTnen
Input more data
asdfghikl:
Deciphered H nen
Input more data
Deciphered H -en
Input more data
Deciphered H --n
Input more data
Deciphered H ---
Input more data
Deciphered H -- H-)6
Input more data
Deciphered H -- H-)6
Input more data
Deciphered H -- Hvd-)6
Input more data
Deciphered H -- Hydr)6
Input more data
```





В результате выполнения работы были освоены практические навыки применения режима однократного гаммирования.