

Лабораторная работа №8

Дисциплина: Основы информационной безопасности

Коновалова Татьяна Борисовна

Содержание

| | | |
|---|--------------------------------|----|
| 1 | Цель работы | 5 |
| 2 | Теоретические данные | 6 |
| 3 | Задание | 7 |
| 4 | Выполнение лабораторной работы | 8 |
| 5 | Выводы | 11 |
| 6 | Библиография | 12 |

Список иллюстраций

| | | |
|-----|--------------------------------------|----|
| 4.1 | Функция шифрования | 8 |
| 4.2 | Исходные данные | 8 |
| 4.3 | Случайный символьный ключ | 9 |
| 4.4 | Шифрование данных | 9 |
| 4.5 | Получение данных без ключа | 9 |
| 4.6 | Получение данных без ключа | 10 |
| 4.7 | Получение части данных | 10 |

Список таблиц

1 Цель работы

Цель лабораторной работы — Освоить на практике применение однократного гаммирования при работе с различными текстами на одном ключе.

2 Теоретические данные

Гаммирование представляет собой наложение (снятие) на открытые (зашифрованные) данные последовательности элементов других данных, полученной с помощью некоторого криптографического алгоритма, для получения зашифрованных (открытых) данных. Иными словами, наложение гаммы — это сложение её элементов с элементами открытого (закрытого) текста по некоторому фиксированному модулю, значение которого представляет собой известную часть алгоритма шифрования.

В соответствии с теорией криптоанализа, если в методе шифрования используется однократная вероятностная гамма (однократное гаммирование) той же длины, что и подлежащий сокрытию текст, то текст нельзя раскрыть. Даже при раскрытии части последовательности гаммы нельзя получить информацию о всём скрываемом тексте. Наложение гаммы по сути представляет собой выполнение операции сложения по модулю 2 (XOR) (обозначаемая знаком \boxplus) между элементами гаммы и элементами подлежащего сокрытию текста.

3 Задание

1. Не зная ключа и не стремясь его определить, прочитать оба исходных текста;
2. Разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать тексты в режиме однократного гаммирования;
3. Определить и выразить аналитически способ, при котором злоумышленник может прочитать оба текста, не зная ключа и не стремясь его определить.

4 Выполнение лабораторной работы

Лабораторную работу выполнила на языке Python 3 в среде Jupiter Notebook.

1. Создала функцию, которая осуществляет однократное гаммирование посредством побитового XOR (рис. [4.1]).

```
Ввод [22]: 1 def crypt(text, key):  
2     if len(text) != len(key):  
3         return "Предупреждение: длины текста и ключа должны быть одинаковы!"  
4     result = ''  
5     for i in range(len(key)):  
6         p = ord(text[i]) ^ ord(key[i])  
7         result += chr(p)  
8     return result
```

Рис. 4.1: Функция шифрования

2. Задала две равные по длине текстовые строки и создала случайный символичный ключ такой же длины (рис. [4.2]) и (рис. [4.3]).

```
Ввод [23]: 1 text1 = "С Новым годом, друзья!"  
2 text2 = "С Новым годом, семья!!"
```

Рис. 4.2: Исходные данные

Ввод [24]:

```
1 from random import randint, seed
2 seed(20)
3 key = ''
4 for i in range(len(text)):
5     key += chr(randint(0, 100))
6 print(key)
```

Q(<J9!VQ)I?44

Рис. 4.3: Случайный символьный ключ

3.Осуществила шифрование двух текстов по ключу с помощью написанной функции (рис. [4.4])

Ввод [25]:

```
1 cipher1 = cript(text1, key)
2 cipher2 = cript(text2, key)
3 print(cipher1, cipher2, sep="\n")
```

ŃwoyкСѠѠqпЗŃьп?нѠПѠS

ŃwoyкСѠѠqпЗŃьп?шиьѠek

Рис. 4.4: Шифрование данных

4.Создала переменную, которая, прогнав два зашифрованных текста через побитовый XOR, поможет злоумышленнику получить один текст, зная другой, без ключа (рис. [4.5]) и (рис. [4.6]).

Ввод [26]:

```
1 vzlom = cript(cipher1, cipher2)
2 print(cript(vzlom, text1))
```

С Новым годом, семья!!

Рис. 4.5: Получение данных без ключа

```
Ввод [27]: 1 print(crypt(vzлом, text2))
```

С Новым годом, друзья!

Рис. 4.6: Получение данных без ключа

5. Таким же способом я получила часть данных из исходных предложений (рис. [4.7])

```
Ввод [30]: 1 text2[2:13]
```

Out[30]: 'Новым годом'

```
Ввод [31]: 1 vzлом_part = crypt(cipher1[2:13], cipher2[2:13])  
2 print(crypt(vzлом_part, text2[2:13]))
```

Новым годом

Рис. 4.7: Получение части данных

5 Выводы

Освоила на практике применение однократного гаммирования при работе с различными текстами на одном ключе.

6 Библиография

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

- 1.Медведовский И.Д., Семьянов П.В., Платонов В.В. Атака через Internet. — НПО “Мир и семья-95”, 1997. — URL: <http://bugtraq.ru/library/books/attack1/index.html>
- 2.Теоретические знания, приведённые в Лабораторной работе №8 - https://esystem.rudn.ru/pluginfile.php/2090135/mod_resource/content/2/008-lab_crypto-key.pdf
- 3.Запечников С. В. и др. Информационная безопасность открытых систем. Том 1. — М.: Горячая линия -Телеком, 2006.

СПИСОК ИНТЕРНЕТ-ИСТОЧНИКОВ

- 1.[Электронный ресурс] - доступ: <https://codeby.school/blog/informacionnaya-bezopasnost/razgranichenie-dostupa-v-linux-znakomstvo-s-astra-linux>
- 2.[Электронный ресурс] - доступ: <https://debianinstall.ru/diskretionnoe-razgranichenie-dostupa-linux/>