

Лабораторная работа №7

Дисциплина: основы информационной безопасности

Астраханцева А. А.

Содержание

1	Цель работы	5
2	Теоретическое введение	6
3	Выполнение лабораторной работы	7
4	Контрольные вопросы	9
5	Выводы	11
	Список литературы	12

Список иллюстраций

Список таблиц

1 Цель работы

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования.

2 Теоретическое введение

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 \boxtimes) между элементами гаммы и элементами подлежащего сокрытию текста.

3 Выполнение лабораторной работы

Нужно подобрать ключ, чтобы получить сообщение «С Новым Годом, друзья!». Требуется разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать данные в режиме однократного гаммирования. Приложение должно:

1. Определить вид шифротекста при известном ключе и известном открытом тексте.
2. Определить ключ, с помощью которого шифротекст может быть преобразован в некоторый фрагмент текста, представляющий собой один из возможных вариантов прочтения открытого текста. (рис. ??).

Название рисунка

```
import randomimport string
```

```
def generate_key(message_length):
```

```
    return [random.choice(string.ascii_letters + string.digits) for _ in range(message_length)]
```

```
def encrypt_decrypt(text, key):
```

```
    if len(text) != len(key): return "Ключ и сообщение разной длины"
```

```
    xor_text = ''
```

```
    for i in range(len(text)):
```

```
        xor_symbol = ord(text[i]) ^ ord(key[i])
```

```
        xor_text += chr(xor_symbol)
```

```
return xor_text
```

```
message = "С Новым Годом, друзья!"  
key = generate_key(len(message))print(key)  
encrypted_messge = encrypt_decrypt(message, key)  
encrypt_decrypt(encrypted_messge, key)
```

Листинг 1. Код приложения

4 Контрольные вопросы

1. Поясните смысл одноразового гаммирования.

Используется случайный ключ, такой же длины, что и сообщение. Для шифрования каждый символ открытого текста складывается по модулю 2 с соответствующим символом из ключа.

2. Перечислите недостатки одноразового гаммирования.

Неудобство в обмене ключами, так как каждый ключ должен быть столь же длинным, как и открытый текст. Один и тот же ключ не должен использоваться более одного раза, иначе это уязвимость.

3. Перечислите преимущества одноразового гаммирования.

Так как используется случайный ключ - вероятность подобрать такой же слишком мала. Простота реализации.

4. Почему длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа?

Потому что шифрование и дешифрование происходит путем применения операции “сложение по модулю 2” для каждого символа ключа и текста для передачи/зашифрованного текста. Именно поэтому нужно ключ такой же длины.

5. Какая операция используется в режиме одноразового гаммирования, назовите её особенности?

Операция XOR (исключающее ИЛИ) используется в режиме однократного гаммирования. Особенностью XOR является то, что результат равен true (1) только в том случае, если только один из операндов равен true (1).

6. Как по открытому тексту и ключу получить шифротекст?

Для получения шифротекста необходимо применить операцию XOR для каждого элемента текста и ключа (попарно).

7. Как по открытому тексту и шифротексту получить ключ?

Для получения ключа необходимо применить операцию XOR для каждого элемента текста и шифротекста (попарно).

8. В чем заключаются необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра?

- полная случайность ключа;
- равенство длин ключа и открытого текста;
- однократное использование ключа

5 Выводы

В ходе выполнения ЛРН^{№7} я освоила на практике применение режима однократного гаммирования.

Список литературы

1. Курс “Основы информационной безопасности”