

Лабораторная работа № 7

Элементы криптографии. Однократное гаммирование

Аксёнова Алина Владимировна

Содержание

Цель работы	5
Задание	6
Теоретическое введение	7
Ход работы	8
Ответы на контрольные вопросы	10
Выводы	12
Библиографический список	13

List of Figures

0.1	Импорт библиотек и написание функций	8
0.2	Шифрование открытого текста	8
0.3	Проверка правильности работы кода	8
0.4	Расшифровка зашифрованного текста новым ключом	9

List of Tables

Цель работы

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования

Задание

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

Теоретическое введение

С точки зрения теории криптоанализа, метод шифрования однократной случайной равновероятной гаммой той же длины, что и открытый текст, является невскрываемым (далее для краткости авторы будут употреблять термин “однократное гаммирование”, держа в уме все вышесказанное). Обоснование, которое привел Шеннон, основываясь на введенном им же понятии информации, не дает возможности усомниться в этом - из-за равных априорных вероятностей криптоаналитик не может сказать о дешифровке, верна она или нет. Кроме того, даже раскрыв часть сообщения, дешифровщик не сможет хоть сколько нибудь поправить положение - информация о вскрытом участке гаммы не дает информации об остальных ее частях.

Ход работы

1. Импортируем все необходимые библиотеки и пишем функцию генерирования ключа, а также функцию гаммирования. (Рис. 0.1).

```
In [2]: 1 import random
        2 import string

In [11]: 1 def generate_key(length, symbols = string.ascii_letters + string.digits):
        2     return ''.join(random.choice(symbols) for i in range(length))
        3
        4 def gamming(text, key):
        5     text_conv = [ord(i) for i in text]
        6     key_conv = [ord(i) for i in key]
        7     return ''.join(chr(a ^ b) for a, b in zip(text_conv, key_conv))
```

Figure 0.1: Импорт библиотек и написание функций

2. Определяем вид шифротекста при известном ключе и известном открытом тексте. (Рис. 0.2).

```
In [14]: 1 text = 'С Новым Годом, друзья!'
2 key = generate_key(len(text))
3 text_shifr = ganning(text, key)
4 print('вид шифротекста:', text_shifr)
```

Figure 0.2: Шифрование открытого текста

3. Применяем функцию “gamming” к полученному шифру и ключу, чтобы проверить правильность работы программы. В результате снова получаем исходный текст (Рис. 0.3).

```
In [15]: 1 gamming(gamming(text, key), key)
Out[15]: 'С Новым Годом, друзья!'
```

Figure 0.3: Проверка правильности работы кода

4. Определяем ключ, с помощью которого шифротекст может быть преобразован в некоторый фрагмент текста, представляющий собой один из возможных вариантов прочтения открытого текста. (Рис. 0.4).

```
In [16]: 1 key_2 = generate_key (len(text))
          2 text_2 = gamming(text_shifr, key_2)
          3 print ('Расшифрованный текст:', text_2)

Расшифрованный текст: ы'зеОІБ&ЮІыфпА@ñяwЙЪj>
```

Figure 0.4: Расшифровка зашифрованного текста новым ключом

Ответы на контрольные вопросы

1. Гаммирование – это наложение (снятие) на открытые (зашифрованные) данные криптографической гаммы, то есть последовательности элементов данных, вырабатываемых с помощью некоторого криптографического алгоритма, для получения зашифрованных (открытых) данных. Однократное гаммирование – это когда каждый символ попарно с символом ключа складываются по модулю 2 (XOR) (обозначается знаком \oplus).
2. Недостатки: Размер ключевого материала должен совпадать с размером передаваемых сообщений. Кроме того, если одну и ту же гамму использовать дважды для разных сообщений, то шифр из совершенно стойкого превращается в «совершенно нестойкий» и допускает дешифрование практически вручную.
3. Преимущества: Метод шифрования случайной однократной равновероятной гаммой той же длины, что и открытый текст, является невскрываемым. Кроме того, даже раскрыв часть сообщения, дешифровщик не сможет хоть сколько-нибудь поправить положение - информация о вскрытом участке гаммы не дает информации об остальных ее частях. К достоинствам также можно отнести простоту реализации и удобство применения.
4. Потому что каждый символ открытого текста должен складываться с символом ключа попарно.
5. В режиме однократного гаммирования используется сложение по модулю 2 (XOR) между элементами гаммы и элементами подлежащего сокрытию текста. Особенность заключается в том, что этот алгоритм шифрования является

симметричным. Поскольку двойное прибавление одной и той же величины по модулю 2 восстанавливает исходное значение, шифрование и расшифрование выполняется одной и той же программой.

6. Сложить по модулю 2 каждый символ открытого текста и ключа
7. Сложить по модулю 2 каждый символ открытого текста и шифротекста.
8. Необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра: Полная случайность ключа; Равенство длин ключа и открытого текста; Однократное использование ключа.

Выводы

В результате выполнения данной работы было освоено на практике применение режима однократного гаммирования

Библиографический список

1. Острейковский В. А. Информатика: учеб. для вузов / В. А. Острейковский. - 4-е изд., стер. - М.: Высш. шк., 2007. - 511 с.
2. Алексеев, М. Е. Шифрование методом гаммирования / М. Е. Алексеев // 70-я научно-техническая конференция учащихся, студентов и магистрантов, 15-20 апреля 2019 г., Минск : сборник научных работ : в 4 ч. Ч. 4. - Минск : БГТУ, 2019. - С. 398-401.
3. Прикладные задачи шифрования [Электронный ресурс]. – Режим доступа : <http://citforum.ru/internet/securities/cryptobook07.shtml>, свободный. – Загл. с экрана.
4. Шифры гаммирования [Электронный ресурс]. – Режим доступа : https://bstudy.net/825827/tehnika/shifry_gammirovaniya, свободный. – Загл. с экрана.