Отчет по лабораторной работе №7

Овениязов Артур

Содержание

| Сп | исок литературы | 12 |
|----|--|----------|
| 5 | Выводы | 11 |
| 4 | Выполнение лабораторной работы 4.1 Ответы на вопросы | 8 |
| 3 | Теоретическое введение | 7 |
| 2 | Задание | 6 |
| 1 | Цель работы | 5 |

Список иллюстраций

| 4.1 | Код kripto.py | 8 |
|-----|--------------------------------|---|
| 4.2 | Результат выполнения kripto.py | 8 |

Список таблиц

1 Цель работы

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования.

2 Задание

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.

3 Теоретическое введение

Гамми́рование, или Шифр XOR, — метод симметричного шифрования, заключающийся в «наложении» последовательности, состоящей из случайных чисел, на открытый текст. Последовательность случайных чисел называется гамма-последовательностью и используется для зашифровывания и расшифровывания данных. [1]

4 Выполнение лабораторной работы

Написал следующий код в файле kripto.py.

```
database_setup.py 🗵 📙 app.py 🗵 📙 app2.py 🗵 🗎 kripto.py 🗵
     real_str ="Что-то_написанное
      key_str ="С Новым Годом, друзья!"
return "".join(chr(ord(x) ^ ord(y)) for x, y in zip (xs, ys))
    xored = xor_str(real_str, key_str)
8
   print(xored.encode("utf-8").hex())
10
   xored_second = xor_str(real_str, xored)
11
    print(xored_second)
12
13
     xored_third = xor_str(key_str, xored)
14 print (xored_third)
```

Рис. 4.1: Код kripto.py

Полученный результат работы приложения: первая строка соответствует зашифрованной информации, вторая строка – расшифрованному тексту, а третья – ключу.

```
C:\Users\mitro\Downloads>python kripto.py
06d1a223d0937075d1a3d09d23010c7f0cd091d09d0a75d09cd1a8d093d090
С Новым Годом, друзья
Что-то_написанное____
C:\Users\mitro\Downloads>_
```

Рис. 4.2: Результат выполнения kripto.py

4.1. Ответы на вопросы

- 1. Поясните смысл однократного гаммирования. Принцип гаммирования представляет собой процедуру наложения, при помощи некой функции G, на входную информационную последовательность гаммы шифра, т.е. псевдослучайной последовательности.
- 2. Перечислите недостатки однократного гаммирования. Недостатки однократного гаммирования заключается в необходимости иметь огромные объемы данных, которые можно было бы использовать в качестве гаммы.
- 3. Перечислите преимущества однократного гаммирования. Преимущества однократного гаммирования в том, что не может сказать о дешифровке, верна она или нет из-за равных априорных вероятностей криптоаналитик. Информация о вскрытом участке гаммы не дает информации об остальных ее частях.
- 4. Почему длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа? Так должно быть, потому что мы используем поэлементное перемножение, чтобы размерность шифртекста была равна размерности открытого текста и ключа. Также это ее необходимость заключается в том, чтобы шифрование и расшифрование выполнялось одной и той же программой.
- 5. Какая операция используется в режиме однократного гаммирования, назовите её особенности? В режиме однократного гаммирования используется операция сложения по модулю 2 (XOR). Двойное прибавление одной и той же величины по модулю 2 восстанавливает исходное значение.
- 6. Как по открытому тексту и ключу получить шифротекст? Задача нахождения шифротекста при известном ключе и открытом тексте состоит в применение следующего правила к каждому символу открытого текста: Ci = Pi (+) Ki.
- 7. Как по открытому тексту и шифротексту получить ключ? Обе части равенства сложим по модулю 2 с Pi. Ci (+) Pi = Pi (+) Ki (+) Pi = Ki, Ki = Ci (+) Pi.
- 8. В чем заключаются необходимые и достаточные условия абсолютной стой-

кости шифра? Необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра включают в себя полную случайность ключа, равенство длин ключа и открытого текста, однократное использование ключа.

5 Выводы

В ходе данной лабораторной работы я освоил применение режима однократного гаммирования на практике, разработал приложение, позволяющее шифровать и дешифровать данные в режиме однократного гаммирования.

Список литературы

1. Дискреционное разграничение доступа Linux [Электронный ресурс]. Caйт, 2021. URL: http://debianinstall.ru/diskretsionnoe-razgranichenie-dost upa-linux/.