

Лабораторная работа №7

Дисциплина: Информационная безопасность

Губина Ольга Вячеславовна

Содержание

1	Цель работы	5
2	Задание	6
3	Теоретическое введение	7
4	Выполнение лабораторной работы	9
5	Выводы	12
	Список литературы	13

Список иллюстраций

4.1	Создание алфавита для осуществления кодирования, гамма и текст для шифрования	9
4.2	Сопоставление текста с нумерацией	10
4.3	Шифрование цифрами по принципу сложения по модулю 33 - число знаков алфавита	10
4.4	Создание кодированного текста через полученные цифры	10
4.5	Дешифрование текста	11
4.6	Результат дешифрования текста “сновымгодом”	11
4.7	результат дешифрования текаста “нет”	11

Список таблиц

1 Цель работы

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования.

2 Задание

- Написать программу осуществляющую шифрование.

3 Теоретическое введение

Гаммирование, 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. Суммирование обычно выполняется в каком-либо конечном поле. Например, в поле Галуа $GF(2)$ суммирование принимает вид операции «исключающее ИЛИ (XOR)».[1]

Шифры гаммирования (аддитивные шифры) являются самыми эффективными с точки зрения стойкости и скорости преобразований (процедур зашифрования и дешифрования). По стойкости данные шифры относятся к классу совершенных. Для зашифрования и дешифрования используются элементарные арифметические операции – открытое / зашифрованное сообщение и гамма, представленные в числовом виде, складываются друг с другом по модулю (mod). Напомним, что результатом сложения двух целых чисел по модулю является остаток от деления (например, $5+10 \text{ mod } 4 = 15 \text{ mod } 4 = 3$).

В литературе шифры этого класса часто называют потоковыми, хотя к потоковым относятся и другие разновидности шифров. В шифрах гаммирования может использоваться сложение по модулю N (общий случай) и по модулю 2 (частный случай, ориентированный на программно-аппаратную реализацию).[2]

В этом способе шифрование выполняется путем сложения символов исходного текста и ключа по модулю, равному числу букв в алфавите. Если в исходном алфавите, например, 33 символа, то сложение производится по модулю 33. Та-

кой процесс сложения исходного текста и ключа называется в криптографии наложением гаммы.

Пусть символам исходного алфавита соответствуют числа от 0 (А) до 32 (Я). Если обозначить число, соответствующее исходному символу, x , а символу ключа – k , то можно записать правило гаммирования следующим образом:

$z = x + k \pmod{N}$, где z – закодированный символ, N – количество символов в алфавите, а сложение по модулю N – операция, аналогичная обычному сложению, с тем отличием, что если обычное суммирование дает результат, больший или равный N , то значением суммы считается остаток от деления его на N . Например, пусть сложим по модулю 33 символы Г (3) и Ю (31):

$3 + 31 \pmod{33} = 1$, то есть в результате получаем символ Б, соответствующий числу 1.[3]

4 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.

Был написан код на языке Python, предоставленный на рис. 4.1 - 4.5.

```
gamma = "безопаснаяпередачаданных"
text = "сновымгодом"

alphabet = {"а" :0, "б" :1, "в" :2, "г" :3, "д" :4, "е" :5, "ё" :6, "ж" :7,
            "з" :8, "и" :9, "й" :10, "к" :11, "л" :12, "м" :13, "н" :14,
            "о" :15, "п" :16, "р" :17, "с" :18, "т" :19, "у" :20, "ф" :21,
            "х" :22, "ц" :23, "ч" :24, "ш" :25, "щ" :26, "ъ" :27, "ы" :28,
            "ь" :29, "э" :30, "ю" :31, "я" :32
            } # это алфавит, где буква - ключ, а номер - значение

# создаем словарь для обратного определения букв по числу
alphabet_2 = {v: k for k, v in dict.items()}
```

Рис. 4.1: Созлание алфавита для осуществления кодирования, гамма и текст для шифрования

```

text_nums = list() # числа букв по алфавиту
gamma_nums = list() # то же самое для гаммы

# в созданный список запишем числа букв из текста
for i in text:
    text_nums.append(alphabet[i])

# print("Числа текста", text_nums)

# в созданный список запишем числа букв из гаммы
for i in gamma:
    gamma_nums.append(alphabet[i])

```

Рис. 4.2: Сопоставление текста с нумерацией

```

result_nums = list() # результат

ch = 0 # шифруем по принципу остатка от деления числа буквы, на ко-во символов
# в алфавите
for i in text:
    try:
        a = alphabet[i] + gamma_nums[ch]
    except:
        ch=0
        a = alphabet[i] + gamma_nums[ch]
    if a >= 33:
        a = a % 33
    ch+=1
    result_nums.append(a)

```

Рис. 4.3: Шифрование цифрами по принципу сложения по модулю 33 - число знаков алфавита

```

# теперь обратно числа представим в виде букв
text_encrypted = ""

for i in result_nums:
    text_encrypted += alphabet_2[i]

print("Зашифрованный текст:", text_encrypted)

```

Рис. 4.4: Создание кодированного текста через полученные цифры

```

#теперь приступим к реализации алгоритма дешифровки
listofdigits = list()
for i in text_encrypted:
    listofdigits.append(alphabet[i])
ch = 0
listofdigits1 = list()
for i in listofdigits:
    a = i - gamma_nums[ch]
    #проблемы тут могут быть
    if a < 0:
        a = 32 + a
    listofdigits1.append(a)
    ch+=1
textdecrypted = ""
for i in listofdigits1:
    textdecrypted+=alphabet_2[i]
print("Расшифрованный текст:", textdecrypted)

```

Рис. 4.5: Дешифрование текста

Результатом дешифрования фразы *сновымгодом* является следующее (рис. 4.6):

Зашифрованный текст: ттцркмфьднь
 Расшифрованный текст: сновъмгоднм

Рис. 4.6: Результат дешифрования текста “сновымгодом”

Текст дешифруется не совсем корректно. Это обуславливается тем, что полученный фрагмент текста может быть неверным из-за случайных совпадений частот символов в шифротексте. В этом случае можно использовать дополнительные методы для уточнения ключа и расшифровки текста.

Так например, короткие слова дешифруются корректно (рис. 4.7)

Зашифрованный текст: ойъ
 Расшифрованный текст: нет

Рис. 4.7: результат дешифрования текаста “нет”

5 Выводы

Освоила на практике применение режима однократного гаммирования.

Список литературы

1. Гаммирование [Электронный ресурс]. 2023. URL: <https://ru.wikipedia.org/wiki/%D0%93%D0%B0%D0%BC%D0%BC%D0%B8%D1%80%D0%BE%D0%B2%D0%B0%D0%BD%D0%B8%D0%B5>.
2. Основы шифрования [Электронный ресурс]. 2023. URL: <https://sites.google.com/site/anisimovkhv/learning/kripto/lecture/tema6>.
3. Простейшие методы шифрования с закрытым ключом [Электронный ресурс]. 2023. URL: https://intuit.ru/studies/mini_mba/5398/courses/547/lecture/12373?page=4.