Отчёт по лабораторной работе №3

Шифрование Гаммированием

Студент: Гонсалес Ананина Луис Антонио, 1032175329

Группа: НФИмд-02-21

Преподаватель: Кулябов Дмитрий Сергеевич,

д-р.ф.-м.н., проф.

Москва 2021

Содержание

| 1 | Цель работы | 4 |
|----|------------------------|----|
| 2 | Теоретические сведения | 5 |
| 3 | Выполнение работы | 7 |
| 4 | Выводы | 9 |
| Сп | писок литературы | 10 |

List of Figures

| 2.1 | Таблица . | | | | | | | | | | | | | | | | | 5 |
|-----|-----------|--|--|--|--|--|--|---|--|--|--|--|--|---|--|--|---|---|
| 2.2 | Таблица2 | | | | | | | • | | | | | | • | | | • | 6 |
| 3.1 | Код | | | | | | | | | | | | | | | | | 7 |
| 3.2 | Код1 | | | | | | | | | | | | | | | | | 8 |
| 3 3 | Кол2 | | | | | | | | | | | | | | | | | 8 |

1 Цель работы

Цель данной лабораторной работы- изучить теорию и реализовать алгоритм шифрования гаммированием с конечной гаммой.

2 Теоретические сведения

Шифры гаммирования (аддитивные шифры) являются самыми эффективными с точки зрения стойкости и скорости преобразований. 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, $5+10 \mod 4 = 15 \mod 4 = 3$).

В шифрах гаммирования может использоваться сложение по модулю N (общий случай) и по модулю 2 (частный случай, ориентированный на программно-аппаратную реализацию).

Сложение по модулю N. В 1888 г. француз маркиз де Виари в одной из своих научных статей, посвященных криптографии, доказал, что при замене букв исходного сообщения и ключа на числа справедливы формулы:

 $Ci = (Pi + Ki) \mod N$

 $Pi = (Ci + N - Ki) \mod N$

где Pi, Ci - i-ый символ открытого и шифрованного сообщения; N - количество символов в алфавите; Ki - i-ый символ гаммы (ключа).

| Α | Б | В | Γ | Д | Е | Ë | Ж | 3 | И | Ň | К | Л | М | I | 0 | П | Р | О | Т | У | Φ | Х | Ц | Т | Е | E | Ъ | Ы | Ъ | Э | Ю | Я |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 | 20 | 21 | 22 | 23 | 24 | 25 | 26 | 27 | 28 | 29 | 30 | 31 | 32 |

Figure 2.1: Таблица

Например, для шифрования используется русский алфавит (N = 33), открытое

сообщение – «АБРАМОВ», гамма – «ЖУРИХИН». При замене символов на числа буква А будет представлена как 0, Б-1, ..., Я-32. Результат шифрования показан в следующей таблице [1].

| | открытого | Α | Б | Р | Α | М | 0 | В |
|--------|-----------------------------|---|----|----|---|----|----|----|
| С | сообщения, Р _і | 0 | 1 | 17 | 0 | 13 | 15 | 2 |
| И М | гаммы, K _i | Ж | У | Р | И | Χ | И | I |
| В | | 7 | 20 | 17 | 9 | 22 | 9 | 14 |
| о Л | шифрограммы, С _і | Ж | Φ | Б | И | В | Ч | П |
| | шифрограмимы, О | 7 | 21 | 1 | 9 | 2 | 24 | 16 |

Figure 2.2: Таблица2

3 Выполнение работы

Figure 3.1: Код

Figure 3.2: Код1

```
'a': 33)

In [30]: def gamma(message,password,m):
    message=[index[i] for i in message.lower()]
    password=[index[i] for i in password.lower()]
    print("Message: ",message)
    print("Password: ", password)

    gamma_message=[]
    for idx,char in enumerate(message):
        cod= char + password[idxklen(password)]%m
        gamma_message + [cod]

    text_gamma - ''.join([alphabet[i-1] for i in gamma_message]).upper()
    return gamma_message, text_gamma

In [35]: gamma_message= gamma('npwka3', 'ramwa', 33)

    Message: [17, 18, 10, 12, 1, 9]
    Password: [4, 1, 14, 14, 1]

In [36]: gamma_message

Out[36]: ([21, 19, 24, 26, 2, 13], 'YCLUMEA'))

In []:
```

Figure 3.3: Код2

4 Выводы

В итоге в данной лабораторной работы я изучил теорию и реализовал алгоритм шифрования гаммированием с конечной гаммой.

Список литературы

1. Шифры гаммирования [Электронный ресурс]. Википедия, 2021. URL: http s://sites.google.com/site/anisimovkhv/learning/kripto/lecture/tema6.