РОССИЙСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ДРУЖБЫ НАРОДОВ Факультет физико-математических и естественных наук

Кафедра прикладной информатики и теории вероятностей

Лабораторная работа №3 Шифрование гаммированием

Дисциплина: Математические основы защиты информации и информационной безопасности

Царитова Нина Аведиковна Группа: НФИмд-02-23

Содержание

Сп	исок литературы	12
5	Выводы	11
4	Выполнение лабораторной работы 4.1 Шифрование гаммированием	9
3	Теоретическое введение	7
2	Задание	6
1	Цель работы	5

List of Figures

4.1	Гаммирование конечной гаммой	9
4.2	Гаммирование конечной гаммой	10
4.3	Результат гаммирования конечной гаммой	10

List of Tables

1 Цель работы

Целью данной лабораторной работы является ознакомление с шифрованием гаммированием, – а так же реализация шифрования гаммирования конечной гаммой.

2 Задание

Реализовать алгоритм шифрования гаммированием конечной гаммой.

3 Теоретическое введение

Гаммирование, или Шифр ХОR — метод симметричного шифрования, заключающийся в «наложении» последовательности, состоящей из случайных чисел, на открытый текст. Последовательность случайных чисел называется гаммапоследовательностью и используется для зашифровывания и расшифровывания данных. Суммирование обычно выполняется в каком-либо конечном поле. Например, в поле Галуа суммирование принимает вид операции «исключающее ИЛИ (ХОR)»[wiki:xor?].

В криптографии простой шифр XOR является разновидностью аддитивного шифра, алгоритма шифрования, который работает в соответствии с принципами [wiki:xorEN?]:

Щифрование гаммированием

где \oplus обозначает операцию исключающей дизъюнкции (XOR). Эта операция иногда называется сложением по модулю 2 (или вычитанием, что идентично). С помощью данной логики строка текста может быть зашифрована путем применения побитового оператора XOR к каждому символу с использованием заданного ключа. Для расшифровки результата достаточно повторно применить функцию XOR с ключом, чтобы снять шифр [wiki:xorEN?].

Шифры гаммирования 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)[anisimov:xor?].

Пусть символам исходного алфавита соответствуют числа от 0 (A) до 32 (Я). Если обозначить число, соответствующее исходному символу, х, а символу ключа – k, то можно записать правило гаммирования следующим образом: z=x+k(modN), 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 [elec:xor?].

4 Выполнение лабораторной работы

4.1 Шифрование гаммированием

В соответствии с заданием, была написана программа для шифрования гаммированием. Программный код представлен ниже.

```
alphabet="АБВГДЕЖЗИЙКЛМНОПРСТУФХЦЧШЩЪЫЬЭЮЯ"#задаем алфавит
alphabet list=list(alphabet)#сделали алфавит списком
N=len(alphabet)#ввели размер алфавита
slovo="ПРИКАЗ"
key="ΓΑΜΜΑ"
index slovo=[]#ввели списки для индексов
index key=[]#ввели списки для индексов
Находим индексы в соответствии с алфавитом
for il in slovo:
  index_slovo.append(alphabet.find(i1))
for i2 in key:
  index_key.append(alphabet.find(i2))
Находим индексы в соответствии с алфавитом (+смещение на 1 (из-за питона))
index slovo 1=[]
index key 1=[]
for j1 in range (0,len(index_slovo)):
  index slovo 1.append(index slovo[j1]+1)
for j2 in range (0,len(index_key)):
  index_key_1.append(index_key[j2]+1)
```

Figure 4.1: Гаммирование конечной гаммой

```
Нахождение индексов букв будущего шифра (первые k символов, где k-длина ключа)
ciphered_text_indexes=[]#ввели список для индексов будущего шифра
for 1 in range(len(index_key_1)):
  ciphered_text_indexes.append(index_slovo_1[1]+(index_key_1[1])%N)
Поиск новых индексов для шифра
difference=len(index_slovo_1)-len(index_key_1)#ввели разницу в длине
index_key_2=0#ввели индекс символа ключа, с которого будем начинать
index_slovo_2=len(index_key_1)#ввели индекс символа слова, с которого будем начинать
while difference>0:
  ciphered_text_indexes.append(index_slovo_1[index_slovo_2]+(index_key_1[index_key_2])%N)
  difference=difference-1
  index key 2+=1
  index_slovo_2=index_slovo_2-1
  if index_key_2==len(index_key_1):
    index_key_2=0
#ВНИМАНИЕ! ДЛЯ ТОГО, ЧТОБЫ СХОДИЛОСЬ С ОТВЕТОМ,
#ДАННЫМ В ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ НЕОБХОДИМО ВЗЯТЬ АЛАВИТ БЕЗ БУКВЫ Ё (т.е. 32 символа)
Поиск шифра с помощью полученных индексов и алфавита
cipered_text=[]
for i in range(len(ciphered_text_indexes)):
  cipered_text.append(alphabet_list[ciphered_text_indexes[i]-1])#вспомнили что в питоне индексация с 1!
print(ciphered_text_indexes)
print('Криптограмма:"',"".join(cipered_text),'"')
```

Figure 4.2: Гаммирование конечной гаммой

Результаты выполнения программы представлены ниже.

[20, 18, 22, 24, 2, 12] Криптограмма: "УСХЧБЛ "

Figure 4.3: Результат гаммирования конечной гаммой

5 Выводы

Таким образом, была достигнута цель, поставленная в начале лабораторной работы: я ознакомилась с шифрованием гаммированием, а так же мне удалось реализовать алгоритм шифрования конечной гаммой на языке программирования Python.

Список литературы

- 1. Википедия. https://ru.m.wikipedia.org/wiki/Гаммирование 2. https://altaev-aa.narod.ru/security/XOR.html