Отчёт по лабораторной работе №3

Шифр гаммирования

Мадаманов Аллаберды

Содержание

Цель работы	4
Теоретические сведения	5
Шифр гаммирования	5
Выполнение работы	7
Реализация шифратора и дешифратора Python	7
Контрольный пример	
Выводы	10

Список иллюстраций

1	Работа алгоритма гаммировани	a																	O
T	Работа алгоритма гаммировани	н.	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	フ

Цель работы

Изучение алгоритма шифрования гаммированием

Теоретические сведения

Шифр гаммирования

Гаммирование – это наложение (снятие) на открытые (зашифрованные) данные криптографической гаммы, т.е. последовательности элементов данных, вырабатываемых с помощью некоторого криптографического алгоритма, для получения зашифрованных (открытых) данных.

Принцип шифрования гаммированием заключается в генерации гаммы шифра с помощью датчика псевдослучайных чисел и наложении полученной гаммы шифра на открытые данные обратимым образом (например, используя операцию сложения по модулю 2). Процесс дешифрования сводится к повторной генерации гаммы шифра при известном ключе и наложении такой же гаммы на зашифрованные данные. Полученный зашифрованный текст является достаточно трудным для раскрытия в том случае, если гамма шифра не содержит повторяющихся битовых последовательностей и изменяется случайным образом для каждого шифруемого слова. Если период гаммы превышает длину всего зашифрованного текста и неизвестна никакая часть исходного текста, то шифр можно раскрыть только прямым перебором (подбором ключа). В этом случае криптостойкость определяется размером ключа.

Метод гаммирования становится бессильным, если известен фрагмент исходного текста и соответствующая ему шифрограмма. В этом случае простым вычитанием по модулю 2 получается отрезок псевдослучайной последовательности и по нему восстанавливается вся эта последовательность.

Метод гаммирования с обратной связью заключается в том, что для получения сегмента гаммы используется контрольная сумма определенного участка шифруемых данных. Например, если рассматривать гамму шифра как объединение непересекающихся множеств H(j), то процесс шифрования можно пердставить следующими шагами:

- 1. Генерация сегмента гаммы H(1) и наложение его на соответствующий участок шифруемых данных.
- 2. Подсчет контрольной суммы участка, соответствующего сегменту гаммы H(1).
- 3. Генерация с учетом контрольной суммы уже зашифрованного участка данных следующего сегмента гамм H(2).
- 4. Подсчет контрольной суммы участка данных, соответствующего сегменту данных H(2) и т.д.

Выполнение работы

Реализация шифратора и дешифратора Python

```
def main():
  dict = {"a" :1, "6" :2 , "в" :3 ,"r" :4 ,"д" :5 ,"e" :6 ,"ë" :7 ,"ж": 8, "з": 9, "и":
            "M": 14, "H": 15, "o": 16, "n": 17,
        "р": 18, "с": 19, "т": 20, "у": 21, "ф": 22, "х": 23, "ц": 24, "ч": 25, "ш": 26
            "ы": 29, "ь": 30, "э": 31, "ю": 32, "я": 33
            }
    dict2 = {v: k for k, v in dict.items()}
    gamma = input("Введите гамму ").lower()
    text = input("Введите текст для шифрования").lower()
    listofdigitsoftext = list()
    listofdigitsofgamma = list()
    for i in text:
        listofdigitsoftext.append(dict[i])
    print("Числа текста", listofdigitsoftext)
    for i in gamma:
        listofdigitsofgamma.append(dict[i])
    print("числа гаммы", listofdigitsofgamma)
```

```
listofdigitsresult = list()
ch = 0
for i in text:
   try:
        a = dict[i] + listofdigitsofgamma[ch]
    except:
        ch=0
        a = dict[i] + listofdigitsofgamma[ch]
    if a > = 33:
        a = a\%33
    ch+=1
    listofdigitsresult.append(a)
print("Числа зашифрованного текста", listofdigitsresult)
textencrypted=""
for i in listofdigitsresult:
    textencrypted+=dict2[i]
print("Зашифрованный текст: ", textencrypted)
listofdigits = list()
for i in textencrypted:
    listofdigits.append(dict[i])
ch = 0
listofdigits1 = list()
for i in listofdigits:
    a = i - listofdigitsofgamma[ch]
    if a < 1:
        a = 33 + a
```

```
listofdigits1.append(a)
ch+=1

textdecrypted = ""

for i in listofdigits1:
    textdecrypted+=dict2[i]

print("Дешифровка ", textdecrypted)
```

Контрольный пример

```
## USayrb × # presentationed * Maderillemak

**No FOLDER OFFICE

**No FOLDER OFFICE

**Descriptions are noney

**These case (is corpured.**

**Descriptions are accomment of pages appears

**Descriptions are accom
```

Рис. 1: Работа алгоритма гаммирования

Выводы

Изучили алгоритмы шифрования на основе гаммирования