

Отчёт по лабораторной работе №8

Шифр гаммирования

Дмитревская Софья Алексеевна НФИбд-01-19

Содержание

1	Цель работы	4
2	Теоретические сведения	5
2.1	Шифр гаммирования	5
2.2	Идея взлома	6
3	Выполнение работы	8
3.1	Реализация взломщика, шифратора и дешифратора на Python . .	8
3.2	Контрольный пример	11
4	Выводы	13
	Список литературы	14

List of Figures

3.1	Работа алгоритма взлома ключа	11
3.2	Работа алгоритма шифрования и дешифровки	12
3.3	Результат работы алгоритма шифрования и дешифровки	12

1 Цель работы

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования на примере кодирования различных исходных текстов одним ключом.

2 Теоретические сведения

2.1 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 представить 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.

2.2 Идея взлома

Шифротексты обеих телеграмм можно получить по формулам режима однократного гаммирования:

$$C_1 = P_1 \oplus K$$

$$C_2 = P_2 \oplus K$$

Открытый текст можно найти, зная шифротекст двух телеграмм, зашифрованных одним ключом. Для это оба равенства складываются по модулю 2. Тогда с учётом свойства операции XOR получаем:

$$C_1 \oplus C_2 = P_1 \oplus K \oplus P_2 \oplus K = P_1 \oplus P_2$$

Предположим, что одна из телеграмм является шаблоном — т.е. имеет текст фиксированный формат, в который вписываются значения полей. Допустим, что злоумышленнику этот формат известен. Тогда он получает достаточно много пар $C_1 \oplus C_2$ (известен вид обеих шифровок). Тогда зная P_1 имеем:

$$C_1 \oplus C_2 \oplus P_1 = P_1 \oplus P_2 \oplus P_1 = P_2$$

Таким образом, злоумышленник получает возможность определить те символы сообщения P_2 , которые находятся на позициях известного шаблона сообщения P_1 . В соответствии с логикой сообщения P_2 , злоумышленник имеет реальный шанс узнать ещё некоторое количество символов сообщения P_2 . Затем вновь используется равенство с подстановкой вместо P_1 полученных на предыдущем шаге новых символов сообщения P_2 . И так далее. Действуя подобным образом, злоумышленник даже если не прочитает оба сообщения, то значительно уменьшит пространство их поиска.

3 Выполнение работы

3.1 Реализация взломщика, шифратора и дешифратора на Python

```
# создаем алфавит из русских букв и цифр
# он нужен для гаммирования
a = ord("а")
alphabeth = [chr(i) for i in range(a, a + 32)]
a = ord("0")
for i in range(a, a+10):
    alphabeth.append(chr(i))

a = ord("А")
for i in range(1040, 1072):
    alphabeth.append(chr(i))
print(alphabeth)
P1 = "НаВашисходящийот1204"
P2 = "ВСеверныйфилиалБанка"
# длина ключа 20
key = "05 0C 17 7F 0E 4E 37 D2 94 10 09 2E 22 57 FF C8 0B B2 70 54"

def vzlom(P1, P2):
```



```

# то же самое сделаем с гаммой
for i in gamma:
    listofdigitsofgamma.append(dict2[i])
print("числа гаммы", listofdigitsofgamma)
listofdigitsresult = list() # сюда будем записывать результат
ch = 0
for i in text:
    try:
        a = dict2[i] + listofdigitsofgamma[ch]
    except:
        ch = 0
        a = dict2[i] + listofdigitsofgamma[ch]
    if a > 75:
        a = a%75
        print(a)
    ch += 1
    listofdigitsresult.append(a)
print("Числа зашифрованного текста", listofdigitsresult)
# теперь обратно числа представим в виде букв
textencrypted = ""
for i in listofdigitsresult:
    textencrypted += dict2[i]
print("Зашифрованный текст: ", textencrypted)
# теперь приступим к реализации алгоритма дешифровки
listofdigits = list()
for i in textencrypted:
    listofdigits.append(dict2[i])
ch = 0
listofdigits1 = list()

```

```

for i in listofdigits:
    try:
        a = i - listofdigitsofgamma[ch]
    except:
        ch=0
        a = i - listofdigitsofgamma[ch]
    if a < 1:
        a = 75 + a
    listofdigits1.append(a)
    ch += 1
textdecrypted = ""
for i in listofdigits1:
    textdecrypted += dict2[i]
print("Расшифрованный текст", textdecrypted)

```

shifr(P1)

3.2 Контрольный пример

```

In [17]: a = ord("a")
          alphabet = [ chr(i) for i in range (a, a+32)]
          a = ord("0")
          for i in range(a, a+10):
              alphabet.append(chr(i))
          a = ord("A")
          for i in range(1040, 1072):
              alphabet.append(chr(i))
          P1="Набавишкхдйиот1204"
          P2="ВСеверныйФилиалБанка"

In [18]: def vzlom(P1, P2):
          code = []
          for i in range(20):
              code.append(alphabet[(alphabet.index(P1[i]) + alphabet.index(P2[i])) %len(alphabet) ])
          print(code)
          p3 = "".join(code)
          print(p3)

In [19]: vzlom(P1, P2)

['и', 'С', '3', '8', 'а', 'ш', 'ю', 'Ж', 'и', 'ш', '7', '4', 'р', 'Р', 'и', 'У', '1', 'Е', 'А', '4']
иС3взюЖиш74рРиУ1ЕА4

```

Figure 3.1: Работа алгоритма взлома ключа

```

In [22]: def shifr(P1):
dicts = {"a": 1, "б": 2, "в": 3, "г": 4, "д": 5, "е": 6, "ж": 7, "з": 8, "и": 9, "н": 10,
        "р": 11, "к": 12, "л": 13, "м": 14, "п": 15, "о": 16, "т": 17, "ц": 18, "с": 19,
        "ч": 20, "у": 21, "ф": 22, "х": 23, "ц": 24, "ч": 25, "ш": 26, "ш": 27, "ь": 28,
        "ы": 29, "ь": 30, "э": 31, "ю": 32, "и": 32, "А":33, "Б": 34, "В": 35, "Г":36,
        "Д":37, "Е":38, "Е":39, "Ж":40, "З":41, "И":42, "Й":43, "К":44, "Л":45,
        "М":46, "Н":47, "О":48, "П":49, "Р":50, "С":51, "Т":52, "У":53, "Ф":54,
        "Х":55, "Ц":56, "Ч":57, "Ш":58, "Щ":59, "Ъ":60, "Ы":61, "Ь":62, "Э":63,
        "Ю":64, "А":65, "И":66, "И":67, "З":68, "Д":69, "Е":70, "Б":71,
        "Г": 72, "В": 73, "Г":74, "О":75
    }

    dict2 = {v: k for k, v in dicts.items()}
    text = P1
    gamma = input("Введите гамму")
    digits_gamma = list()
    digits_text = list()

    for i in text:
        digits_text.append(dicts[i])
    print("Числа текста ", digits_text)

    for i in gamma:
        digits_gamma.append(dicts[i])
    print("Числа гаммы ", digits_gamma)

    digits_result = list()
    ch = 0
    for i in text:
        try:
            a = dicts[i] + digits_gamma[ch]
        except:
            ch = 0
            a = dicts[i] + digits_gamma[ch]
        if a > 75:
            a = a%75
        print(a)
        ch=ch+1
        digits_result.append(a)

    print("Числа шифровки ", digits_result)

    text_crypted = ""
    for i in digits_result:
        text_crypted = text_crypted + dict2[i]
    print("Шифровка ", text_crypted)

    digits = list()
    for i in text_crypted:
        digits.append(dicts[i])
    ch = 0
    digits1 = list()
    for i in digits:
        try:
            a = i - digits_gamma[ch]
        except:
            ch=0
            a = i - digits_gamma[ch]
        if a<1:
            a = 75+a
        digits1.append(a)
        ch=ch+1

    text_decr = ""
    for i in digits1:
        text_decr = text_decr + dict2[i]
    print("Расшифровка", text_decr)

```

Figure 3.2: Работа алгоритма шифрования и дешифровки

```

In [23]: shifr(P1)

Введите гаммушСЗээшЖкш74рйщУ1ЕА4
Числа текста [47, 1, 35, 1, 26, 10, 19, 23, 16, 5, 32, 27, 10, 11, 16, 20, 66, 67, 75, 69]
Числа гаммы [27, 51, 41, 3, 31, 26, 32, 40, 25, 26, 72, 69, 18, 11, 27, 53, 66, 38, 33, 69]
1
29
21
57
30
33
63
Числа шифровки [74, 52, 1, 4, 57, 36, 51, 63, 41, 31, 29, 21, 28, 22, 43, 73, 57, 30, 33, 63]
Шифровка 9ТагЧГСЗЭэуьфЙ8ЧьАЭ
Расшифровка НаВашисходящийот1204

```

Figure 3.3: Результат работы алгоритма шифрования и дешифровки

4 Выводы

В ходе выполнения лабораторной работы было разработано приложение, позволяющее шифровать тексты в режиме однократного гаммирования.

Список литературы

1. Шифрование методом гаммирования
2. Режим гаммирования в блочном алгоритме шифрования