

# Отчёта по лабораторной работе №8

## дисциплина: Информационная безопасность

Кашкин Иван Евгеньевич

### Содержание

Цель работы.....	
Задание .....	
Теоретическое введение .....	
Выполнение лабораторной работы .....	
Выводы.....	
Список литературы.....	

### Цель работы

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

### Теоретические сведения

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.

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  $H(j)$

Шифротексты обеих телеграмм можно получить по формулам режима однократного гаммирования:

$$\begin{aligned}C_1 &= P_1 \oplus K \\C_2 &= P_2 \oplus K\end{aligned}$$

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  $P_2$ .

## Выполнение работы

```
[17]: a = ord("a")
      liters = [chr(i) for i in range(a, a + 32)]
      a = ord("0")
      for i in range(a, a+10):
          liters.append(chr(i))

      a = ord("A")
      for i in range(1040, 1072):
          liters.append(chr(i))

      P1 = "КодоваяФраза1"
      P2 = "Безопасность2"

      def vz(P1, P2):
          code = []
          for i in range(len(P1)):
              code.append(liters[(liters.index(P1[i]) + liters.index(P2[i])) % len(liters)])
          print(code)
          pr = "".join(code)
          print(pr)
```

```

1: def shifr(P1, gamma):
    dicts = {"a": 1, "б": 2, "в": 3, "г": 4, "д": 5, "е": 6, "ё": 7, "ж": 8, "з": 9, "и": 10, "й": 11, "к": 12, "л": 13,
            "м": 14, "н": 15, "о": 16, "п": 17, "р": 18, "с": 19, "т": 20, "у": 21, "ф": 22, "х": 23, "ц": 24, "ч": 25,
            "ш": 26, "щ": 27, "ъ": 28, "ы": 29, "ь": 30, "э": 31, "ю": 32, "я": 33, "А": 34, "Б": 35, "В": 36,
            "Д": 37, "Е": 38, "Ё": 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, "Я": 65, "1": 66, "2": 67, "3": 68, "4": 69, "5": 70, "6": 71, "7": 72,
            "8": 73, "9": 74, "0": 75
    }

    dicts2 = {v: k for k, v in dicts.items()}
    text = P1
    digits_text = []
    digits_gamma = []

    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 = []
    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 += 1
        digits_result.append(a)
    print("Числа шифротекста ", digits_result)

    text_cr = ""
    for i in digits_result:
        text_cr += dicts2[i]
    print("Шифротекст ", text_cr)

    digits = []
    for i in text_cr:
        digits.append(dicts[i])
    ch = 0
    digits1 = []
    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 += 1

    text_decr = ""
    for i in digits1:
        text_decr += dicts2[i]
    print("Расшифрованный текст: ", text_decr)

```

```

[19]: len(P1)
[19]: 13
[20]: len(P2)
[20]: 13
[21]: vz(P1, P2)
['х', 'у', 'л', 'б', 'с', 'а', 'ж', 'б', 'ю', 'с', 'щ', 'ь', 'щ']
хульсaжбюсщ
[22]: P1 = "КодоваяФраза1"
gamma = "хульЗаЖбюсщ"
[23]: shifr(P1, gamma)
Числа текста [44, 16, 5, 16, 3, 1, 32, 54, 18, 1, 9, 1, 66]
Числа гаммы [23, 21, 13, 30, 68, 1, 40, 2, 32, 19, 27, 30, 59]
50
Числа шифротекста [67, 37, 18, 46, 71, 2, 72, 56, 50, 20, 36, 31, 50]
Шифротекст 2ДрМ667ЦРтГзР
Расшифрованный текст: КодоваяФраза1

```

## Выводы

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

## Список литературы{.unnumbered}

1. [Шифрование методом гаммирования](#)
2. [Режим гаммирования в блочном алгоритме шифрования](#)