

РОССИЙСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ДРУЖБЫ НАРОДОВ

Факультет физико-математических и естественных наук

Кафедра прикладной информатики и теории вероятностей

ОТЧЕТ

ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ № 7

Дисциплина: Основы информационной безопасности

*Название работы: Элементы криптографии. Однократное
гаммирование*

Студент: Невзоров Дмитрий

МОСКВА

2021г.

Цель работы:

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования.

Ход работы:

Нужно подобрать ключ, чтобы получить сообщение «С Новым Годом, друзья!». Разработаем приложение, позволяющее шифровать и дешифровать данные в режиме однократного гаммирования.

```
In [73]: import random
import string
vvod = input("Введите строку: ")
```

Введите строку: С Новым Годом, друзья!

```
In [74]: def key_gener(size = 6, chars = string.ascii_letters + string.digits):
return ''.join(random.choice(chars) for _ in range(size))
def chan(s):
return " ".join("{:02x}".format(ord(c)) for c in s)
```

```
In [75]: key = key_gener(len(vvod))
```

```
In [76]: print(f'Ключ в виде строки: {key}')
```

Ключ в виде строки: u0ssSwjTvv1b4bR31CiU1N

```
In [73]: import random
import string
vvod = input("Введите строку: ")
```

Введите строку: С Новым Годом, друзья!

```
In [74]: def key_gener(size = 6, chars = string.ascii_letters + string.digits):
return ''.join(random.choice(chars) for _ in range(size))
def chan(s):
return " ".join("{:02x}".format(ord(c)) for c in s)
```

```
In [75]: key = key_gener(len(vvod))
```

```
In [76]: print(f'Ключ в виде строки: {key}')
```

Ключ в виде строки: u0ssSwjTvv1b4bR31CiU1N

```
In [77]: def gammirovanie(vvod, key):
vvod_ascii = [ord(i) for i in vvod]
key_ascii = [ord(i) for i in key]
enc_str = ''.join(chr(s ^ k) for s, k in zip(vvod_ascii, key_ascii))
return enc_str
def find_truekey(vvod, enc_str):
sm_ascii = [ord(i) for i in vvod]
enc_str_ascii = [ord(i) for i in enc_str]
true_key = ''.join(chr(s ^ k) for s, k in zip(enc_str_ascii, sm_ascii))
return true_key
def unencrypt(enc_str, key):
enc_str_ascii = [ord(i) for i in enc_str]
key_ascii = [ord(i) for i in key]
true_str = ''.join(chr(s ^ k) for s, k in zip(enc_str_ascii, key_ascii))
return true_str
```

```
In [78]: enc_str = gammirovanie(vvod, key)
```

```
In [79]: new_key = key_gener(len(enc_str))
unencrypted_new_key = unencrypt(enc_str, new_key)
true_key = find_truekey(vvod, enc_str)
unencrypted_true_key = unencrypt(enc_str, true_key)

In [80]: print(f'Закодированная строка: {enc_str}')
print(f'В шестнадцатеричной системе: {chan(enc_str)}')

Закодированная строка: e03эмmтiешjк3MrIфёуЙио
В шестнадцатеричной системе: 454:6f:46e:44d:461:43c:456:74:465:448:458:45c:408:4e:72:407:471:400:45e:419:47e:6f

In [81]: print(f'Подобранный ключ: {new_key}')
print(f'Строка, расшифрованная ключом: {unencrypted_new_key}')
print(f'Настоящий ключ: {true_key}')
print(f'Декодированная строка: {unencrypted_true_key}')

Подобранный ключ: sEr0ua202ndKsjCVgKkdWQ
Строка, расшифрованная ключом: Ч*мЬДИЕ;іцмзo$1ёжыёйщ
Настоящий ключ: u0ss5wjTvv1b4bR31CiU1N
Декодированная строка: С Новым Годом, друзья!
```

Заключение:

В ходе выполнения лабораторной работы я изучил теорию и освоил на практике применение режима однократного гаммирования.

7.5 Ответы на контрольные вопросы

1. Поясните смысл однократного гаммирования.

Гаммирование – представляет собой наложение (снятие) на открытые (зашифрованные) данные последовательности элементов других данных, полученной с помощью некоторого криптографического алгоритма, для получения зашифрованных (открытых) данных.

Однократное гаммирование – это когда каждый символ попарно с символом ключа складываются по модулю 2 (XOR) (обозначается знаком \oplus).

2. Перечислите недостатки однократного гаммирования.

Недостатки: Размер ключевого материала должен совпадать с размером передаваемых сообщений. Также необходимо иметь эффективные процедуры для выработки случайных равновероятных двоичных последовательностей и специальную службу для развоза огромного количества ключей. А ещё, если одну и ту же гамму использовать дважды для разных сообщений, то шифр из совершенно стойкого превращается в «совершенно нестойкий» и допускает дешифрование практически вручную.

3. Перечислите преимущества однократного гаммирования.

Достоинства: С точки зрения теории криптоанализа метод шифрования случайной однократной равновероятной гаммой той же длины, что и открытый текст, является невскрываемым. Кроме того, даже раскрыв часть сообщения, дешифровщик не сможет хоть сколько-нибудь поправить положение - информация о вскрытом участке гаммы не дает информации об остальных ее частях. К достоинствам также можно отнести простоту реализации и удобство применения.

4. Почему длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа?

Длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа тк каждый символ открытого текста должен складываться с символом ключа попарно.

5. Какая операция используется в режиме однократного гаммирования, назовите её особенности?

В режиме однократного гаммирования используется:

- сложение по модулю 2 (XOR) между элементами гаммы и элементами подлежащего сокрытию текста.

Особенность заключается в том, что этот алгоритм шифрования является симметричным тк двойное прибавление одной и той же величины по модулю 2 восстанавливает исходное значение, шифрование и расшифрование выполняется одной и той же программой.

6. Как по открытому тексту и ключу получить шифротекст?

Когда известны ключ и открытый текст, то задача нахождения шифротекста заключается в применении к каждому символу открытого текста следующего правила:

$$C_i = P_i \oplus K_i,$$

Где:

C_i — i -й символ получившегося зашифрованного послания,

P_i — i -й символ открытого текста,

K_i — i -й символ ключа,

$i = \overline{1, m}$.

Размерности открытого текста и ключа должны совпадать, и полученный шифротекст будет такой же длины.

7. Как по открытому тексту и шифротексту получить ключ?

Если известны шифротекст и открытый текст, то задача нахождения ключа решается также в соответствии с, а именно, обе части равенства необходимо сложить по модулю 2 с P_i :

$$C_i \oplus P_i = P_i \oplus K_i \oplus P_i = K_i,$$

$$K_i = C_i \oplus P_i.$$

8. В чем заключаются необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра?

Необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра:

- Полная случайность ключа;
- Равенство длин ключа и открытого текста;
- Однократное использование ключа.