# Основы информационной безопасности

Элементы криптографии. Однократное гаммирование

Сунгурова Мариян Мухсиновна



## Докладчик

- Сунгурова Мариян Мухсиновна
- НКНбд-01-21
- Российский университет дружбы народов

# Введение



Освоить на практике применение режима однократного гаммирования.

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

- 1. Определить вид шифротекста при известном ключе и известном открытом тексте.
- 2. Определить ключ, с помощью которого шифротекст может быть преобразован в некоторый фрагмент текста, представляющий собой один из возможных вариантов прочтения открытого текста.

#### Теоретические сведения

Гаммиирование, или Шифр XOR, — метод симметричного шифрования, заключающийся в «наложении» последовательности, состоящей из случайных чисел, на открытый текст(intro\_crypto\_2017?):. Последовательность случайных чисел называется гамма-последовательностью и используется для зашифровывания и расшифровывания данных.

Создадим функции: get\_key — отвечает за генерацию случайного ключа(составляется выбором из букв кириллицы больших и малых, символов, цифр), encrypt — принимает на вход текст и ключ, а затем осуществляет посимвольное сложение по модулю 2, decrypt — подбирает точную часть ключа для известного фрагмента сообщения, а затем оставшуюся часть выбирает случайным образом(используются ранее описанные функции): ## Выполнение лабораторной работы

def decrypt(text. kev): k = encrypt(text. kev[:len(text)])

roturn  $k + \cot kov(kov[lon(tov+)\cdot l))$ 

6/16

Затем применим эти функции к заданному сообщению:

```
key = get_key(key_text) encrypted = encrypt(text_1, key)
print(encrypted) fragment = "С новым" # известный фрагмент сообщения
part_key = decrypt(fragment, encrypted) # ключ на основе фрагмента
cooбщения guess = encrypt(encrypted, part_key) # предположительный
текст print(guess)
```

```
text 1 = "O Новым Годом!"
key = get key(key text)
fragment = " новым" # известный фрагмент сообщения
part key = decrypt(fragment, encrypted) # ключ на основе фрагмента сообщения
```

Рис. 1: Код программы

В результате получим следующий вариант шифрования и один из вариантов прочтения текста(рис. (fig:002?))

```
PS C:\uni\infobez> c; cd 'c:\uni\infobez'; & 'c:\uni\infobez'; & 'c:\uni\infobez'; & 'c:\uni\infobez\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\univers\u
```

Рис. 2: Результаты работы программы

1. Поясните смысл однократного гаммирования.

Гаммиирование, или Шифр ХОR, — метод симметричного шифрования, заключающийся в «наложении» последовательности, состоящей из случайных чисел, на открытый текст. Если в методе шифрования используется однократная вероятностная гамма (однократное гаммирование) той же длины, что и подлежащий сокрытию текст, то текст нельзя раскрыть.

2. Перечислите недостатки однократного гаммирования.

MOMOLIOUMĂ D OTKRUTOM TOKCTO

- Если один и тот же ключ используется для шифрования нескольких сообщений, это может привести к уязвимостям. Например, если злоумышленник узнает открытый текст и соответствующий шифротекст, он может использовать эту информацию для взлома ключа.
- Однократное гаммирование не обеспечивает аутентификацию или целостность данных. Это означает, что злоумышленник может изменить шифротекст без заметных

- 3. Перечислите преимущества однократного гаммирования.
- Однократное гаммирование обеспечивает высокий уровень конфиденциальности, поскольку шифротекст не может быть легко взломан без знания ключа.
- Однократное гаммирование обеспечивает равномерное распределение вероятностей для каждого символа в шифротексте, что делает его статистически неразличимым от случайной последовательности.
- Однократное гаммирование является простым и быстрым методом шифрования.
- 4. Почему длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа?

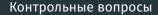
Если в методе шифрования используется однократная вероятностная гамма (однократное гаммирование) той же длины, что и подлежащий сокрытию текст, то текст нельзя раскрыть.

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

В режиме однократного гаммирования используется операция XOR (исключающее ИЛИ). Операция XOR комбинирует биты открытого текста и ключа, чтобы получить шифротекст. Особенностью операции XOR является то, что она возвращает 1 только в том случае, если один из входных битов равен 1, но не оба.

6. Как по открытому тексту и ключу получить шифротекст?

Нужно побитово сложить по модулю численное представление символов в ключе и в открытом тексте.



7. Как по открытому тексту и шифротексту получить ключ?

Нужно побитово сложить по модулю численное представление символов в шифротексте и в открытом тексте.

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.





В результате выполнения работы были освоены практические навыки применения режима однократного гаммирования.