

**МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ И НАУКИ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ  
ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ  
УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ  
ДРУЖБЫ НАРОДОВ**

Факультет физико-математических и естественных наук

Кафедра информационных технологий

ОТЧЕТ по лабораторной работе 8

**ТЕМА «Элементы криптографии. Шифрование (кодирование) различных исходных  
текстов одним ключом»**

**по дисциплине «Информационная безопасность»**

**Выполнил:**

Студент группы НПИбд-02-21

Студенческий билет № 1032205641

Сатлихана Петрити

## **Список содержания**

---

[Список содержания.](#)

[Список изображений](#)

[Цель работы.](#)

[Последовательность выполнения работы](#)

[Выводы](#)

# Список изображений

---

# Список изображений

---

[рис. 1 Код для шифрования и дешифрования сообщений с использованием однократного гаммирования \(XOR\) 4](#)

## Цель работы

---

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

## Последовательность выполнения работы

---

1. Два текста кодируются одним ключом (однократное гаммирование). Требуется не зная ключа и не стремясь его определить, прочитав оба текста. Необходимо разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать тексты P1 и P2 в режиме однократного гаммирования. Приложение должно определить вид шифротекстов C1 и C2 обоих текстов P1 и P2 при известном ключе ; Необходимо определить и выразить аналитически способ, при котором злоумышленник может прочесть оба текста, не зная ключа и не стремясь его определить. Определить вид шифротекста при известном ключе и известном открытом тексте.

Задача состоит в том, чтобы разработать приложение, которое будет шифровать и дешифровать тексты с использованием однократного гаммирования, а затем попытаться прочесть тексты без знания ключа.

```
✓ [6] def xor_bytes(data,key):
  0s   extended_key = (key * (len(data)//len(key)+1))[0:len(data)]
      return bytes ([b1 ^ b2 for b1,b2 in zip(data,extended_key)])

✓ [7] def decrypt(ciphertext, key):
  0s   return xor_bytes(ciphertext,key).decode('utf-8')

✓ [8] key = bytes([0x05, 0x0C, 0x17, 0x7F, 0x0E, 0x4E, 0x37, 0xD2, 0x94, 0x10,
  0s             0x09, 0x2E, 0x22, 0x57, 0xFF, 0xC8, 0x0B, 0xB2, 0x70, 0x54])

✓ [9] P1= " НаВашисходящийот1204".encode('utf-8')
  0s   P2= " ВСеверныйфилиалБанка".encode('utf-8')

✓ [10] C1= xor_bytes(P1,key)
  0s   C2= xor_bytes(P2, key)

✓ [11] print("C1:",C1)
  0s   print("C2:",C2)

  C1: b'%\xdc\x8a\xaf\xbe\x9e\xa5\x02$\xc1\x81\xfe\x9a\x86~\x19\x8eb\xce\x84\xb1\xdd\x98\xae\x87\x9e\x8f\x02-\xc0\xb7\xff\xaf\xcd\xf8?'
  C2: b'%\xdc\x85\xaf\xaf\x9e\x82\x02&\xc0\xbc\xff\xa2\x87b\x19\x80b\xc9\x85\x81\xdc\xaf\xaf\xb5\x9e\x8f\x02$\xc0\xb2\xfe\xb3\x870\x18\xb6b\xca\x84\xb5'

✓ P1_xor_P2 = xor_bytes(C1,C2)
  0s   print("P1 ⊕ P2:", P1_xor_P2)

  P1 ⊕ P2: b""\x00\x00\x0f\x00\x11\x00'\x00\x02\x01=\x018'\x01<\x00\x0e\x00\x07\x010'\x017\x012\x00\x00\t\x00\x05\x01\x13\x01\x82\x00\x89"

✓ [13] P1_decrypted= decrypt(C1,key)
  0s   P2_decrypted= decrypt(C2,key)

✓ print("P1(DECRYPTED):",P1_decrypted)
  0s   print("P2(DECRYPTED):",P2_decrypted)

  P1(DECRYPTED):  НаВашисходящийот1204
  P2(DECRYPTED):  ВСеверныйфилиалБанка
```

рис. 1 Код для шифрования и дешифрования сообщений с использованием однократного гаммирования (XOR)

**Функция xor\_bytes:**

Выполняет операцию XOR для каждого байта текста и ключа. Если текст длиннее ключа, ключ повторяется.

**Функция decrypt:**

Использует ту же операцию XOR для расшифровки сообщения с известным ключом.

**Шифрование:**

Для двух исходных сообщений P1 и P2, шифротексты C1 и C2 вычисляются через XOR с ключом.

**Атака:**

Вычисляется  $P1 \oplus P2$ , чтобы показать, как можно восстановить одно сообщение, если известно другое.

# Вывод

В результате выполнения работы я освоила на практике применение режима однократного гаммирования при использовании одного ключа для двух сообщений.