# Лабораторная работа №8

Шифрование (кодирование) различных исходных текстов одним ключом

Доборщук В.В., НФИбд-01-18 18 декабря 2021

Цель работы

## Цель работы

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

Выполнение лабораторной

работы

## Выполнение лабораторной работы

Два текста кодируются одним ключом (однократное гаммирование). Требуется не зная ключа и не стремясь его определить, прочитать оба текста. Необходимо разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать тексты  $P_1$  и  $P_2$  в режиме однократного гаммирования. Приложение должно определить вид шифротекстов  $C_1$  и  $C_2$  обоих текстов  $P_1$  и  $P_2$  при известном ключе.

### Реализация функционала

Создали дополнительную функцию для генерации случайного ключа:

```
def gen_key(text):
    rn = np.random.randint(0, 255, len(text))
    key = [hex(e)[2:] for e in rn]
    return key
```

#### Реализация функционала

```
print(f"P1: {p1}")
print(f"P2: {p2}")
hex p2 = []
    hex_p1.append(p1[i].encode("cp1251").hex())
    hex p2.append(p2[i].encode("cp1251").hex())
print("Hex P1: ", hex p1)
print("Hex P2: ", hex p2)
print("Hex key: ", key)
    hex c1.append("{:02x}".format(int(key[i], 16) ^ int(hex p1[i], 16)))
    hex c2.append("{:02x}".format(int(key[i], 16) ^ int(hex p2[i], 16)))
print("Hex C1: ", hex_c1)
print("Hex C2: ", hex c2)
c1 = bytearray.fromhex("".join(hex c1)).decode("cp1251")
c2 = bytearray.fromhex("".join(hex c2)).decode("cp1251")
print(f"C1: {c1}")
```

#### Реализация функционала

Рис. 2: Функция нахождения второго исходного текста

### Проверка функционала

#### Создали два текста равной длины.

```
p1 = "moamormo будет так"

p2 = "или может бить так"

print(len(p1), len(p2))

18 18
```

**Рис. 3:** Исходные  $P_1$  и  $P_2$ 

#### Проверка функционала

Попробовали, используя два исходных текста, получить два шифротекста, при случайной генерации ключа, что у нас успешно получилось.

```
In [1]: key, cl, c2 = encrypt(pl, p2)

Pl: mosmoomo Gyder Yax
Pl: nnn Mower Gorts Tax
Hex Pl: ['e2', 'ee', 'e2', 'ee', 'e6', 'e6', 'ed', 'ee', 'e1', 'e1', 'e1', 'e4', 'e5', 'f2', '20', 'f2', 'e
Hex Pl: ['e2', 'ee', 'e8', '20', 'ec', 'ee', 'e6', 'e5', 'f2', '20', 'e1', 'f2', 'f2', 'f2', 'f2', 'e6', 'e2', 'e6', 'e5', 'f2', '20', 'e1', 'f2', 'f2', 'f2', 'f2', 'e6', 'e8', '
```

**Рис. 4:** Получение  $C_1$  и  $C_2$ 

### Проверка функционала

Использовали  $C_1$ ,  $C_2$  и  $P_1$  для получения  $P_2$ . Функция отрабатывает корректно.

```
In [14]: pl_mew, pl_mew = decrypt(ci, c2, pi)

C1: _9w=3lmN/NSH70bc
C2: UVT=2lmNumwrXm70bc
Pl: Rosshooms Object Tak
Hex C1: ['5f', '39', 'bb', 'e5', 'b3', 'lf', 'd8', 'd3', '2f', 'lf', '4b', 'ad', 'dd', '6c', '83', '15', '4
4', 'ea']
Hex C2: ['55', '3c', 'b4', '29', 'b1', '17', 'd3', 'd8', 'fd', 'de', '59', 'b2', 'ca', '62', '83', '15', '4
4', 'ea']
Hex P2: ['e2', 'ee', 'e7', 'ec', 'ee', 'e6', 'ed', 'ee', 'e1', 'f3', 'e4', 'e5', 'f2', '20', 'f2', 'e
6', 'ea']
Hex P2: ['e8', 'eb', 'e8', '20', 'ec', 'ee', 'e6', 'e5', 'f2', '20', 'e1', 'fb', 'f2', 'fc', '20', 'f2', 'e
6', 'ea']
P2: NM MORET GWTS TAK
```

**Рис. 5:** Получение  $P_2$  через два шифротекста и  $P_1$ 

# Заключение

#### Заключение

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