### Прагматика выполнения лабораторной работы

Студенты должны разбираться в методах шифрования и познакомиться способом шифрования текста гаммированию. Все это необходимо для общего понимания методов шифрования и повышения безопасности в системах.

### Цель выполнения лабораторной работы

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

## Задачи выполнения лабораторной работы

- 1. Разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать тексты Р1 и Р2 в режиме однократного гаммирования.
- 2. Приложение должно определить вид шифротекстов C1 и C2 обоих текстов P1 и P2 при известном ключе
- 3. Определить и выразить аналитически способ, при котором злоумышленник может прочитать оба текста, не зная ключа и не стремясь его определить.

### Результаты выполнения лабораторной работы

1. Разработала приложение, позволяющее шифровать и дешифровать тексты Р1 и Р2 в режиме однократного гаммирования.

(рис. -@fig:001)

#### Однократное гаммирование

Приложение написано на python 3. Я запускала его через jupiter Notebook. В данном коде имеется 2 основные функции. 1 - сложение по модулю 2, 2 - представление в байтовом виде.

### Результаты выполнения лабораторной работы

2. Определим вид шифро-текстов С1 и С2 обоих текстов Р1 и Р2 при известном ключе. Для того запустим данную часть кода в нашем ноутбуке.

d194d18dd1a1d1a4d09cd19dd195d09cd19bd088d196d1add1b3d187d1aed1a7d192d187d08ed19f

С помощью функции byte\_print() шифруем оба текста p1 и p2 с помощью одного заранее созданного ключа k. byte\_print() вызывает xor\_string(), которая складывает два предложения по модулю 2. Сохраняем полученные зашифрованные тексты в переменные c1 и c2. Далее функция представляет их в буквенном виде и показывает нам.

# Результаты выполнения лабораторной работы

3. Далее воспользуемся способом, который даст нам разгадать оба зашифрованных текста, без использования нашего ключа.

Следуем дальше этой схеме, представленной в инструкции к лабораторной работе.

(рис. -@fig:003)

$$C_1 \oplus C_2 \oplus P_1 = P_1 \oplus P_2 \oplus P_1 = P_2$$
.

Складываем 2 зашифрованных текста по модулю. Получившийся результат складываем с одним из расшифрованных текстов p1. Выводим получившийся результат сложения c1, c2 и p1. У нас получается расшифрованный текст p2, который мы сохраняем. Теперь уже получившийся расшифрованный текст складываем по модулю 2 с c1 и c2. Теперь же у нас получается расшифрованный p1.

(рис. -@fig:004)

```
c1_c2 = butes_print(c1, c2)
```

0f1e240d03017c0e0770777200090553d081d08fd08ad084

```
found = xor_string(c1_c2, p1)
print(found)
```

ВЮжныйныйфилиалБанка

```
found2 = xor_string(c1_c2, found)
print(found2)
```

НаВашисходящийот1204

Т.е. мы можем расшифровать любой текст, если у нас имеется два зашифрованных текста одной гаммой, и один расшифрованный текст. Т. е нам даже не нужно знать шифровальный ключ для данных операций.

### Вывод

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

# {.standout}Спасибо за внимание