#### Front matter

lang: ru-RU title: "Лабораторная работа №7" subtitle: "Дисциплина: Основы информационной безопасности" author: "Георгес Гедеон"

## **Formatting**

toc-title: "Содержание" toc: true # Table of contents toc\_depth: 2 lof: true # Список рисунков lot: true # Список таблиц fontsize: 12pt linestretch: 1.5 papersize: a4paper documentclass: scrreprt polyglossialang: russian polyglossia-otherlangs: english mainfont: PT Serif romanfont: PT Serif sansfont: PT Sans monofont: PT Mono mainfontoptions: Ligatures=TeX romanfontoptions: Ligatures=TeX sansfontoptions: Ligatures=TeX,Scale=MatchLowercase monofontoptions: Scale=MatchLowercase indent: true pdf-engine: lualatex header-includes:

- \linepenalty=10 # the penalty added to the badness of each line within a paragraph (no associated penalty node) Increasing the value makes tex try to have fewer lines in the paragraph.
- \interlinepenalty=0 # value of the penalty (node) added after each line of a paragraph.
- \hyphenpenalty=50 # the penalty for line breaking at an automatically inserted hyphen
- \exhyphenpenalty=50 # the penalty for line breaking at an explicit hyphen
- \binoppenalty=700 # the penalty for breaking a line at a binary operator
- \relpenalty=500 # the penalty for breaking a line at a relation
- \clubpenalty=150 # extra penalty for breaking after first line of a paragraph
- \widowpenalty=150 # extra penalty for breaking before last line of a paragraph
- \displaywidowpenalty=50 # extra penalty for breaking before last line before a display math
- \brokenpenalty=100 # extra penalty for page breaking after a hyphenated line
- \predisplaypenalty=10000 # penalty for breaking before a display
- \postdisplaypenalty=0 # penalty for breaking after a display

- \floatingpenalty = 20000 # penalty for splitting an insertion (can only be split footnote in standard LaTeX)
- \raggedbottom # or \flushbottom
- \usepackage{float} # keep figures where there are in the text
- \floatplacement{figure}{H} # keep figures where there are in the text

### Цель работы

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования.

### Теоретическое введение

Гаммирование - наложение (снятие) на открытые (зашифрованные) данные последовательности элементов других данных, полученной с помощью некоторого криптографического алгоритма, для получения зашифрованных (открытых) данных. Основная формула, необходимая для реализации однократного гаммирования: Сі = Рі ХОR Кі, где Сі - і-й символ зашифрованного текста, Рі - і-й символ открытого текста, Кі - і-й символ ключа. Аналогичным образом можно найти ключ: Кі = Сі ХОR Рі. Необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра: • длина открытого текста равна длине ключа • ключ должен использоваться однократно • ключ должен быть полностью случаен

Более подробно см. в [1].

# Выполнение лабораторной работы

1)Код программы (Рисунок 3.1).

```
In [1]: import random
         from random import seed
         import string
 In [2]: def cipher_text_function(text, key):
             if len(key) != len(text):
                return "Ключ и текст должны быть одной длины!"
             cipher text = '
             for i in range(len(key)):
                cipher_text_symbol = ord(text[i]) ^ ord(key[i])
                cipher_text += chr(cipher_text_symbol)
             return cipher text
In [38]: text = "С новым годом, друзья!"
In [27]: key = ''
         seed(21)
         for i in range(len(text)):
            key += random.choice(string.ascii_letters + string.digits)
         print(key)
         kASAOsE1nYEZ9GlGHpYaax
In [30]: cipher_text = cipher_text_function(text, key)
         print('Шифротекст:', cipher_text)
         Шифротекст: ъаѮพีฉันญฏิทัพฟ์€SkLeJгѮЭЮУ
In [48]: print('Открытый текст:', cipher text function(cipher text, key))
         Открытый текст: С новым годом, друзья!
In [49]: print('Ключ:', cipher_text_function(text, cipher_text))
         Ключ: kASAOsE1nYEZ9GlGHpYaax
```

• In[21]: импорт необходимых библиотек • In[22]: функция, реализующая сложение по модулю два двух строк • In[23]: открытый/ исходный текст • In[24]: создание ключа той же длины, что и открытый текст • In[25]: получение шифротекста с помощию функции, созданной ранее, при условии, что известны открытый текст и ключ • In[26]: получение открытого текста с помощью функции, созданной ранее, при условии, что известны шифротекст и ключ • In[27]: получение ключа с помощью функции, созданной ранее, при условии, что известны открытый текст и шифротекст

### Выводы

{ width=70% }

• В ходе выполнения данной лабораторной работы я освоил на практике применение режима однократного гаммирования.