### 1. Цель

Вариант 17. Реализовать алгоритм шифрования при помощи моноалфавитной подстановки. Провести его частотный анализ. Найти расстояние единственности.

### 2. Описание алгоритма

Шифр моноалфавитной подстановки

Ключом шифрования при использовании моноалфавитного подстановочного шифра является таблица замены. Для шифрования каждого символа открытого текста находится соответствующий символ в таблице и записывается в качестве шифртекста.

# 3. Описание реализации

При запуске программа составляет ключ, длина которого равна мощности алфавита используемого текста (которая известна заранее), и записывает его в файл.

В режиме шифрования программа посимвольно считывает входной текст из файла, после чего, используя ключ-таблицу, посимвольно создает новый текст.

Режим дешифрования аналогичен режиму шифрования, с той лишь разницей, что поиск символов по ключу происходит в обратном порядке.

#### 4. Примеры

После запуска программы был сгенерирован и записан в файл key.txt ключ, представленный на рисунке 1.



Рисунок 1

Зашифруем содержимое файла text.txt, которое можно увидеть на рисунке 2.

text – Блокнот

Файл Правка Формат Вид Справка Hello, my name is Bob. I love sushi! To be or not to be?

Рисунок 2

Полученный шифртекст записан в файл cryptoText.txt (рисунок 3).

cryptoText – Блокнот

Файл Правка Формат Вид Справка

s@ccQt:+1:?Z+@:JS:dQ2M:P:cQ7@:SIS-J^

uQ:2@:Qy:?QW:WQ:2@n

Рисунок 3

Расшифруем полученный текст и запишем результат в файл decryptoText.txt (рисунок 4).

deCryptoText – Блокнот

Файл Правка Формат Вид Справка Hello, my name is Bob. I love sushi! To be or not to be?

Рисунок 4

Таким образом, программа показала ожидаемые результаты, следовательно, её работа корректна

На рисунке 5 представлено расстояние единственности и частотный анализ изначального текста

21									
'\n': 2									
' ': 12	'!': 1		'#': O	'\$': 0	'%': 0	'&': 0		'(': 0	')': Θ
'*': 0	'+': 0				'/': 0	'0': 0	'1': 0	'2': 0	'3': 0
'4': 0	'5': 0	'6': 0	'7': 0	'8': 0	'9': 0				
'>': 0	'?': 1	'@': 0	'A': Θ	'B': 1	'C': 0	'D': 0	'E': 0	'F': 0	'G': 0
'H': 1	'I': 1	'J': 0	'K': 0	'L': 0	'M': Θ	'N': 0	'0': 0	'P': 0	'Q': 0
'R': 0	'S': 0	'T': 1	'U': 0	'V': 0	'W': 0	'X': 0	'Y': 0	'Z': 0	'[': 0
'\': 0	']': Θ				'a': 1	'b': 3		'd': 0	'e': 5
'f': 0	'g': Θ	'h': 1	'i': 2	'j': 0	'k': 0	'l': 3	'm': 2	'n': 2	
'p': 0	'q': Θ	'r': 1	's': 3	't': 2	'u': 1	'v': 1	'w': Θ	'x': 0	'y': 1
'z': 0	'{': 0	' ': 0	'}': 0						

Рисунок 5

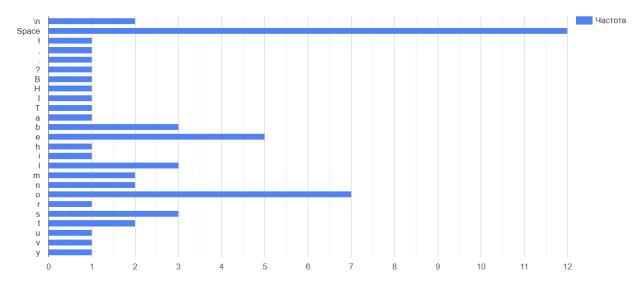


Рисунок 6 – частотный анализ в графическом представлении

#### 5. Вывод

Шифр моноалфавитной подстановки довольно легко расшифровать без знания ключа – с помощью частотного анализа шифртекста, что делает его применение неэффективным в большинстве случаев.

Но есть оговорка: частотный анализ хорошо работает на больших текстах. Если текст маленький или очень специфический по используемым словам, то частотность букв будет отличаться от эталонной по языку, и времени на разгадывание придётся потратить гораздо больше.

## 6. Список литературы

- [1] А. А. Овчинников, Основы информационной безопасности. Исторические шифры, Санкт-Петербург: Редакционно-издательский центр ГУАП, 2018.
- [2] Р. Чёрчхаус, Коды и шифры. Юлий Цезарь, "Энигма" и Интернет, Весь мир, 2005.