# Учреждение образования «БЕЛОРУССКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИНФОРМАТИКИ И РАДИОЭЛЕКТРОНИКИ»

Кафедра интеллектуальных информационных технологий

# Отчет по лабораторной работе №2 по курсу «СиМЗИИС» на тему: «Простейшие криптографические преобразования»

Выполнил студент группы 121703: Якимович И.В. Проверил: Захаров В.В.

#### Задание

- 1) Реализовать в виде программы шифр (зашифрование и расшифрование) в соответствии с вариантом. Язык исходного текста русский или английский по выбору исполнителя.
- 2) Реализовать в виде программы атаку полным перебором ключа, используя для оценки правильности выбора ключа визуальный метод или исходный текст для автоматического сравнения результата дешифрования.
- 3) Оценить криптографическую стойкость реализованного шифра.
- 4) Предложить варианты усложнения шифра. Предложенные варианты оформить в виде алгоритма.

Варианты для реализации.

4) Шифр перестановки, использующий простые (прямоугольные) таблицы.

#### ЛИСТИНГ

```
function encrypt(text, rows, columns) {
 text = text.replace(\langle s/g, ")
let encryptedText = "
                                                                                                                besite(y = 1/11epessenain con aparentis nativy queet know
(let rows = 1; rows <= maxRows; rows++) {
or (let columns = 1; columns <= maxColumns; columns++) {
const { decryptedText } = decrypt(ciphertext, rows, columns)
 const table = []

for (let i = 0; i < rows; i++) {
   const row = \prod for (let j = i * columns; j < i * columns + columns; j++) {
    row.push(text[j])
                                                                                                                 bestDecryption = decryptedText
bestKey = `${rows}x${columns}
   table.push(row)
 for (let i = 0; i < columns; i++) {
  for (let j = 0; j < rows; j++) {
    encryptedText += table[j][i]
                                                                                                                 t plaintext = "ЭТО ШИФР ПРЕВНЕЙ СПАРТЫ"
   encryptedText,
function decrypt(encryptedText, rows, columns) {
let decryptedText = "
 const table = []
 for (let i = 0; i < rows; i++) {
   const row =
   for (let j = i; j < encryptedText.length; j += rows) {
   table.push(row)
 for (let i = 0; i < rows; i++) {
  for (let j = 0; j < columns; j++) {
    decryptedText += table[i][j]</pre>
   decryptedText: decryptedText.trim(),
```

#### Шифрование/дешифрование(пример)

```
Таблица для шифрования: [
        [ 'Э', 'T', '0', 'Ш', 'И' ],
        [ 'Ф', 'Р', 'Д', 'Р', 'Е' ],
        [ 'В', 'Н', 'Е', 'Й', 'С' ],
        [ 'П', 'A', 'P', 'T', 'Ы' ]

Зашифрованный текст: ЭФВПТРНАОДЕРШРЙТИЕСЫ
Таблица для расшифрования: [
        [ 'Э', 'T', '0', 'Ш', 'И' ],
        [ 'Ф', 'Р', 'Д', 'Р', 'Е' ],
        [ 'В', 'Н', 'Е', 'Й', 'С' ],
        [ 'П', 'A', 'P', 'T', 'Ы' ]

Расшифрованный текст: ЭТОШИФРДРЕВНЕЙСПАРТЫ
```

# Пример подбора

```
Расшифрование подбором: ПРИВЕТЯКИМОВИЧИЛЬЯВИКТОРОВИЧ || За время: 12 мс
Ключ: 4х7
```

### Результаты подбора

	Среднее время
2x2 'ИРГА' 'ИГРА'	<1mc
2х4 'БРЕУЛСАЬ' 'БЕЛАРУСЬ'	1мс
4x5 'ЭФВПТРНАОДЕРШРЙТИЕСЫ' 'ЭТОШИФРДРЕВНЕЙСПАРТЫ'	7мс
4х7 'ПКИТРИЛОИМЬРВОЯОЕВВВТИИИЯЧКЧ' 'ПРИВЕТЯКИМОВИЧИЛЬЯВИКТОРОВИЧ'	12мс

## Моя идея для усложнения шифра

После того, как мы построили таблицу, мы можем начать шифровать пароль не с первого столбца, а с какого-нибудь n-ого. Для этого нам понадобится ключ, который будет указывать номер столбца, с которого нужно начинать шифрование.

Пример: Беларусь

#### Матрица 2х4

Б	E	Л	A
P	$\mathbf{y}$	C	Ь

А ключ будет, к примеру, 3

В зашифрованном виде: ЛСАЬБРЕУ

А при обычной шифровании было бы: БРЕУЛСАЬ

#### АЛГОРИТМ

- 1. Открытый текст построчно, начиная с верхней строки, впишите в таблицу, состоящую из m строк и n столбцов.
- 2. Задайте ключ, который будет указывать номер столбца, с которого нужно начинать шифрование. Номер столбца должен быть меньше или равен общему количеству столбцов в таблице.
- 3. Запишите символы из таблицы, начиная с выбранного столбца согласно ключу.

## вывод

При проведении атаки полным перебором ключа было обнаружено, что шифр перестановки с простыми таблицами имеет низкую криптографическую стойкость. Это связано с тем, что при использовании простых таблиц возможностей для перебора ключа относительно невелико, и исходный текст может быть восстановлен сравнительно легко. Однако, при увеличении размеров матрицы время дешифрования увеличивается. Таким образом, для обеспечения более высокой стойкости шифра необходимо внести дополнительные модификации.