

**МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ
ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ
«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)**

Кафедра Информационной безопасности

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №1

по дисциплине «Криптографические методы защиты информации»

**ТЕМА: ИЗУЧЕНИЕ КЛАССИЧЕСКИХ ШИФРОВ SCYTALÉ,
SUBSTITUTION, HILL**

Студентка гр. 9363

Труханова В.А.

Преподаватель

Племянников А.К.

Санкт-Петербург

2023

Цель работы: исследовать шифры Railfence, Substitution, Hill и получить практические навыки работы с ними, в том числе с использованием приложения CrypTool 1 и CrypTool 2.

1. Шифр «Сцитала» (Scytale)

Задание:

1. Найти шифр в CrypTool 1: Encrypt/Decrypt → Symmetric(Classic) Scytal/Rail Fence.
2. Создать файл с открытым текстом, содержащим последовательность цифр.
3. Запустить шифр и выполнить зашифровку и расшифровку созданного текста несколько раз.
4. Установить, как влияют на шифрование параметры Number of Edges и Offset.
5. Зашифровать и расшифровать текст, содержащий только фамилию (транслитерация латиницей), вручную и с помощью шифра при Number of Edges > 2, Offset ≥ 2. Убедиться в совпадении результатов.
6. Выполнить самостоятельную работу: взять в CrypTool 2 шаблон атаки на шифр методом «грубой силы» и модифицировать этот шаблон, заменив блок с шифротекстом на блок ввода открытого текста и блок зашифрования. Изучить принципы этой автоматической атаки.

Реализация в CrypTool 1:

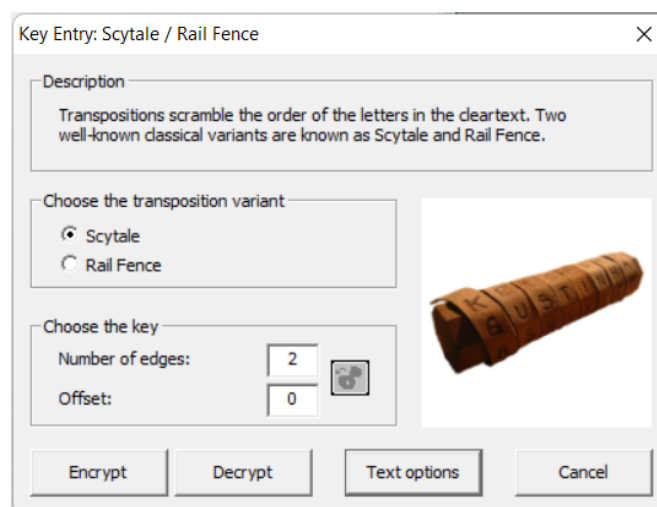


Рисунок 1 – Окно задания параметров для шифра

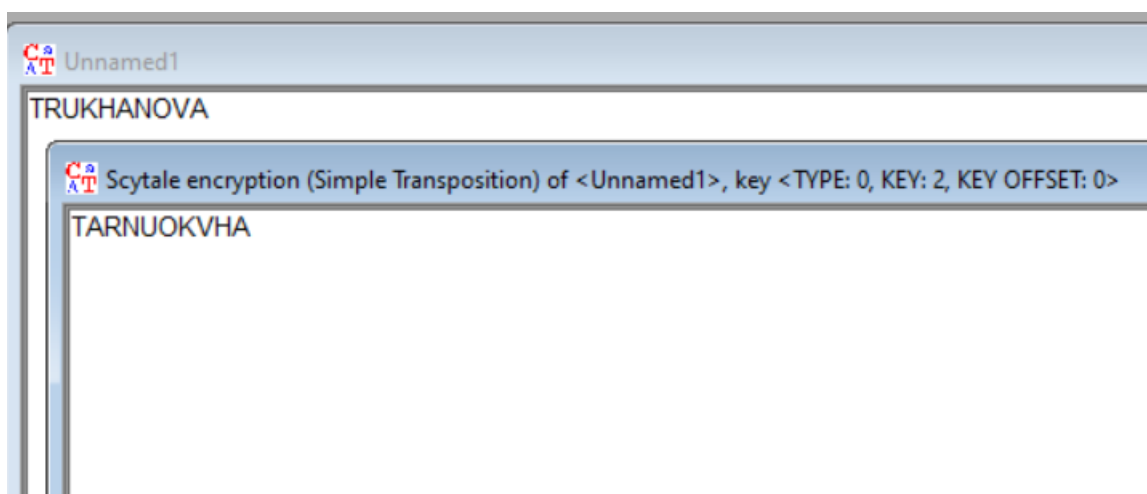


Рисунок 2 – Результат работы после нажатия кнопки «Encrypt»

Схема, поясняющая работу шифра:

Открытый текст: ПРИМЕРШИФРАСЧИТАЛА

Шифротекст: ПШЦРИИИФТМРАЕАЛРСА

П	Р	И	М	Е	Р
Ш	И	Ф	Р	А	С
Ц	И	Т	А	Л	А

Рисунок 3 – Представление работы шифра в виде таблицы

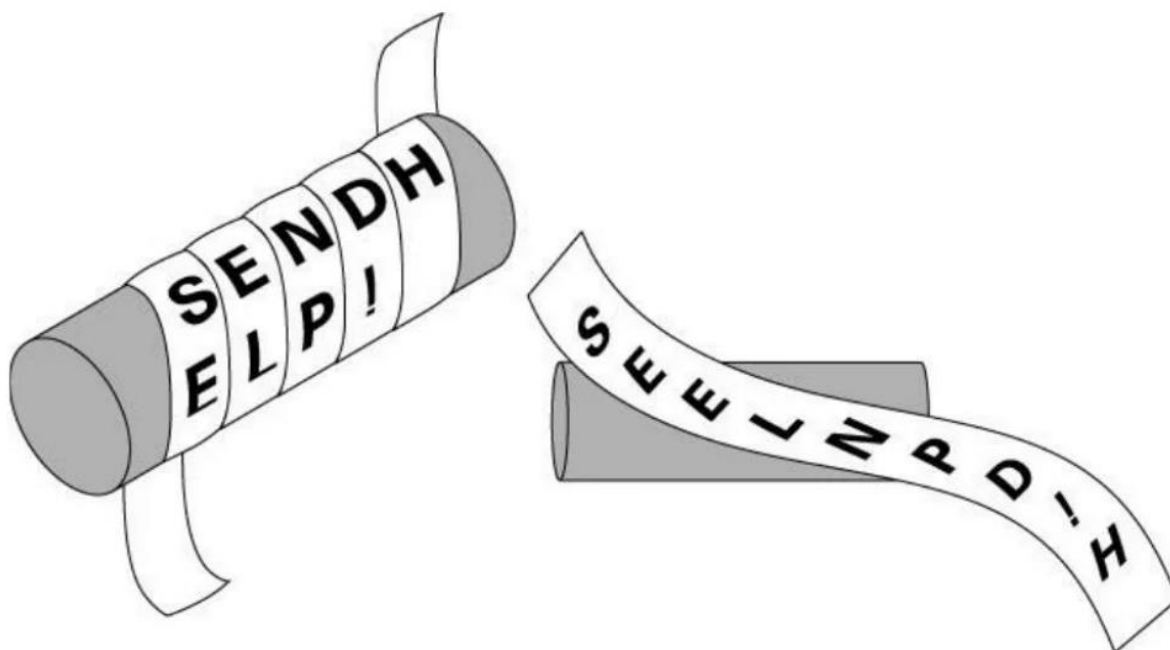


Рисунок 3 – Представление работы шифра в виде цилиндра и ленты

Пример работы шифра:

Выбранные параметры:

- Количество ребер 4;
- Смещение 2;
- Заглавные буквы алфавита.

Исходный текст: TRUKHANOVA

Шифротекст: RHOUAVTKNA

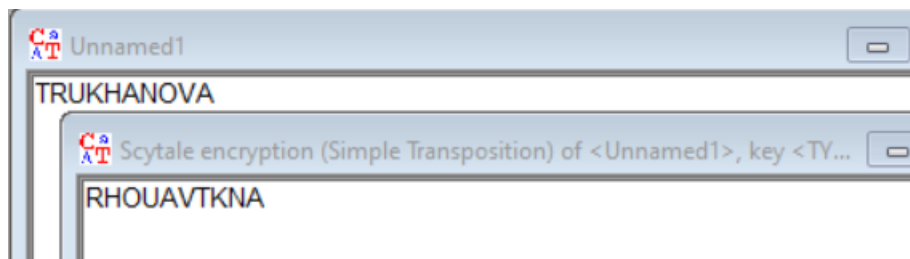


Рисунок 4 – Результат шифрования

Таблица 1 «Демонстрирование работы смещения»

		T
R	U	K
H	A	N
O	V	A

Основные характеристики шифра:

- Тип шифра перестановка;
- Ключ шифра количество строк и смещение;
- Сложность атаки грубой силы n^2 .

2. Шифр Substitution

Задание:

1. Найти шифр в CrypTool 1: Encrypt/Decrypt → Symmetric(Classic).
2. Зашифровать и расшифровать текст, содержащий только вашу фамилию (транслитерация латиницей), вручную и с помощью шифра с выбранным ключом и смещением Offset $\neq 0$. Убедиться в совпадении результатов.
3. Выполнить зашифрование и расшифрование с различными паролями

- и смещениями Offset и разобраться, как формируется алфавит шифротекста.
4. Выбрать абзац (примерно 600 символов) из файла English.txt (папка CrypTool/reference) и зашифровать его.
 5. Выполнить атаку на шифротекст, используя приложение из Analysis –> Symmetric Encryption(classic) –> Cipher Text Only.
 6. Повторить шифрование и атаку для тестов примерно в 300 и 150 символов.
 7. Изучить возможности CrypTool 1 для автоматизации выполнения ручного расшифрования для текстов размером менее 300 символов.
 8. Выбрать новый абзац (примерно 600 символов) из файла English.txt (папка CrypTool/reference) и зашифровать его.
 9. Дешифровать этот абзац, используя приложение Analysis –> Tools for Analysis и Analysis –> Symmetric Encryption(classic) –> Manual Analysis.
 10. Выполнить самостоятельную работу:
 - а) зашифровать текст из 200 символов, сохранить ключ и обменяться шифровками с коллегой по учебной группе для дешифровки;
 - б) изучить одну из атак, реализованных в CrypTool 1 и 2, опираясь на Help и ссылки на статьи.

Реализация:

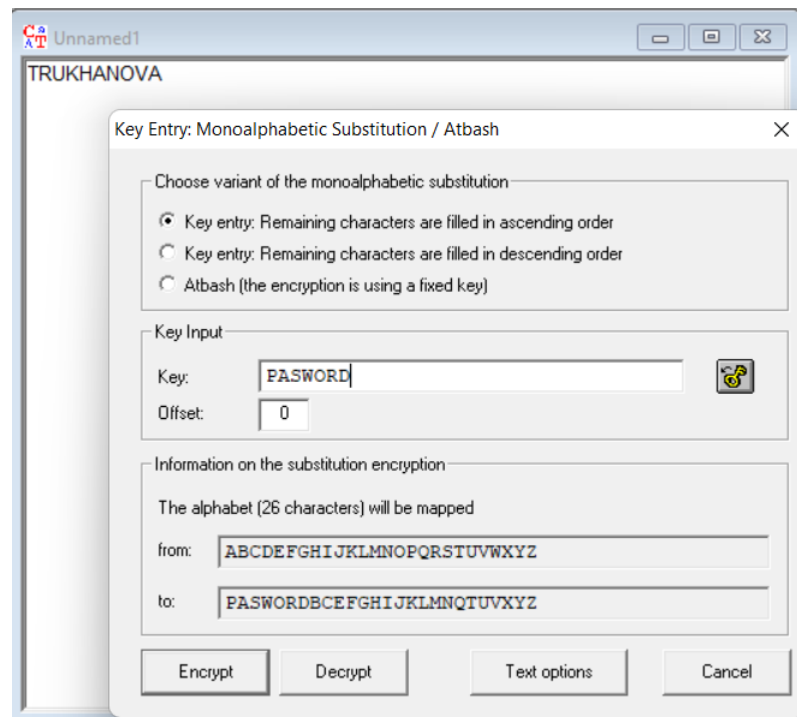


Рисунок 5 – Реализация шифра Substitution в CryptTool 1

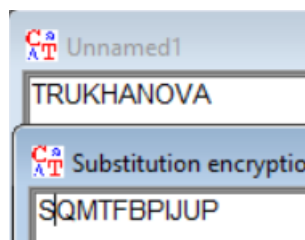


Рисунок 6 – Зашифрованный текст

Пример работы шифра:

Выбранные параметры:

- Ключевое слово PASSWORD;
- Смещение 0 и смещение 5;
- Заглавные буквы алфавита.

Исходный текст: TRUKHANOVA

Шифротекст (смещение 0): SQMTFBPIJUP

Шифротекст (смещение 5): NLHQPSCKWOTK

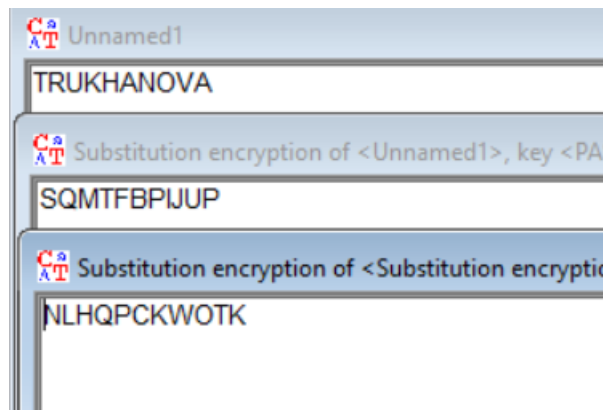


Рисунок 7 – Разные параметры зашифровки

При смещении m кодовое слово, ставится начиная с позиции $m+1$, где предыдущие m позиций в алфавитном порядке занимают буквы, отсутствующие в кодовом слове.

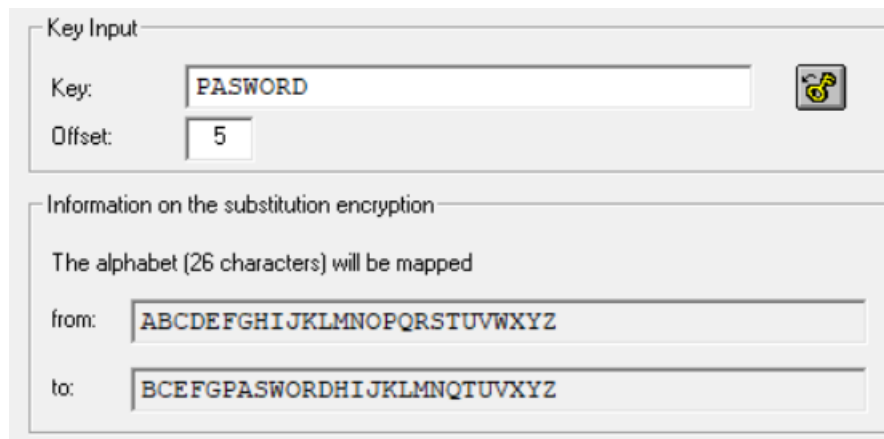


Рисунок 8 – Демонстрация работы смещения

Основные характеристики шифра:

- Тип шифра замена;
- Ключ шифра кодовое слово и смещение;
- Сложность атаки $n!$ (n длина алфавита);

Выполненная процедура атаки:

На данный шифр возможна атака частотным анализом.

Возьмем шифротекст длиной примерно 600 символов. С помощью Analysis -> Tools for Analysis -> Histogram построим гистограмму частот символов текста.

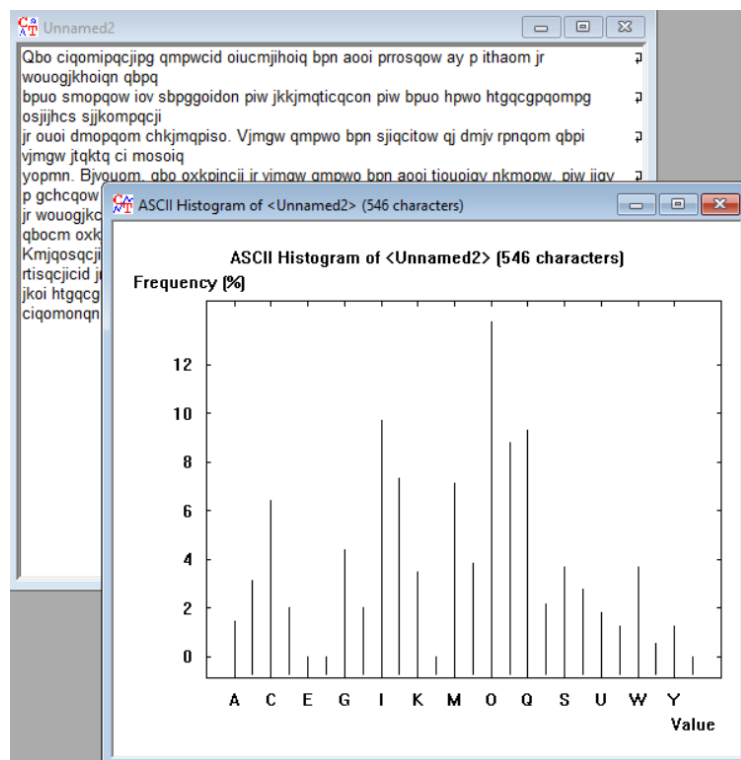


Рисунок 9 – Частоты символов в шифротексте

Для более точной дешифровки эталонный текст для сравнения частот должен быть достаточно большим. Возьмем текст в 115000 символов и с помощью той же функции узнаем частоты символов.

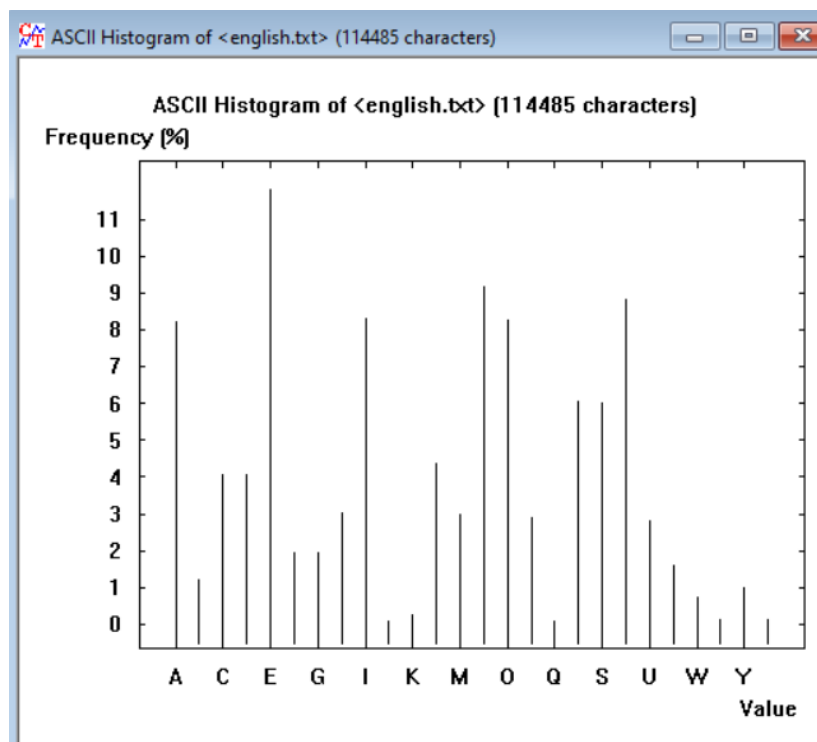


Рисунок 10 – Частоты символов в эталонном тексте

На основе этих данных утилита Analysis → Tools for Analysis и Analysis → Symmetric Encryption(classic) проводит частотный анализ и дешифрует текст.

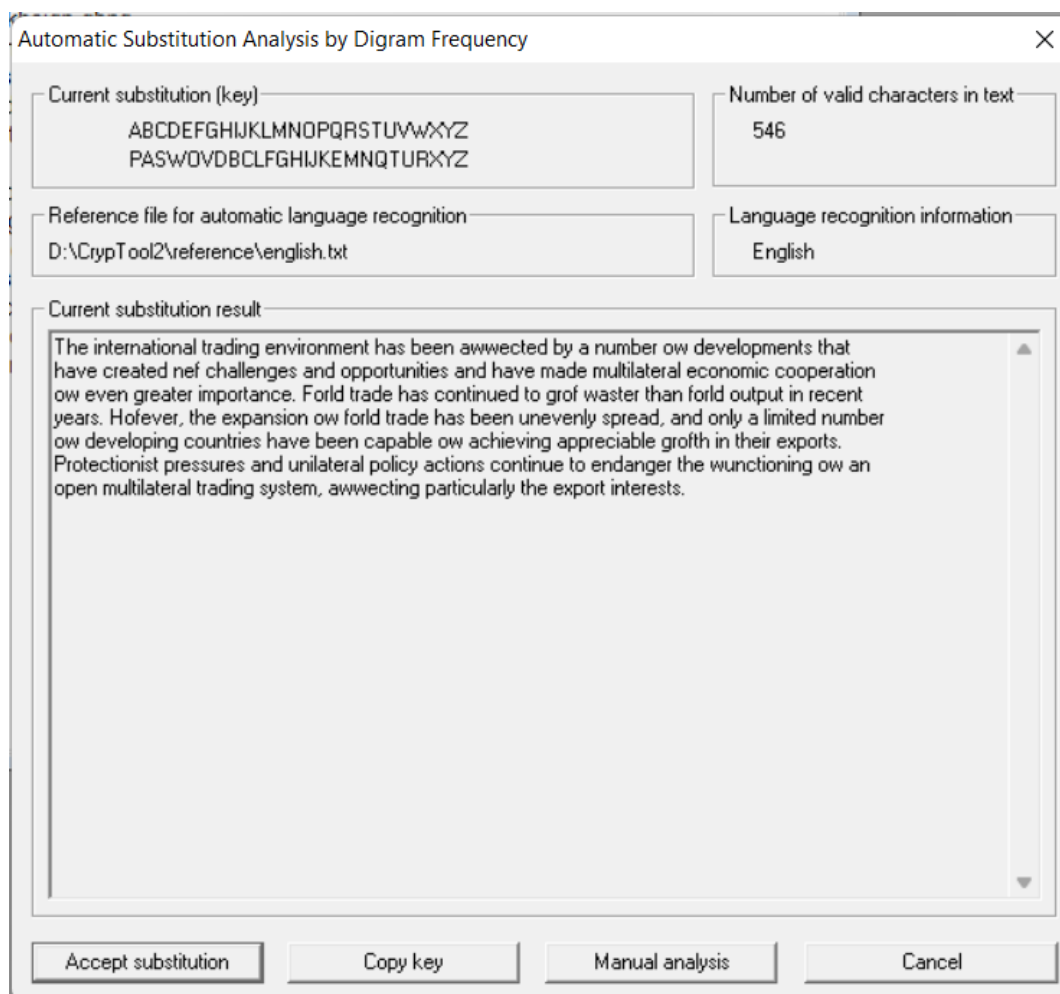


Рисунок 11 – Результат частотного анализа

3. Шифр Хилла (Hill)

Задание:

1. Найти шифр в CrypTool 1: Encrypt/Decrypt → Symmetric(Classic).
2. Зашифровать и расшифровать текст, содержащий только вашу фамилию (транслитерация латиницей), вручную и с помощью шифра с выбранным ключом 2×2 . Убедиться в совпадении результатов. Проверить обратимость шифрующей матрицы (ключа).
3. Зашифровать текст с произвольным сообщением в формате «DEAR MR ФАМИЛИЯ ИМЯ ОТЧЕСТВО THANK YOU VERY MUCH», используя транслитерацию латиницей и шифрующую матрицу 3×3 .
4. Выполнить атаку на основе знания открытого текста, используя при-

ложение из Analysis → Symmetric Encryption(classic) → Known Plaintext.

5. Выполнить самостоятельную работу: обменяться шифровками с коллегой по учебной группе для дешифрования при условии, что формы обращения и завершения сообщения известны. Размерность использованного ключа держать в секрете.

Схема и математические формулы, поясняющие работу шифра:

Перед шифрованием необходимо каждому символу алфавита сопоставить код равный порядковому номеру символа в алфавите.

a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
	o	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	
	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	

Рисунок 12 – Пронумерованный алфавит

Затем коды символов открытого текста записываются в матрицу размером $n \times t$ и создается шифрующая матрица $n \times n$. Для шифрования матрица открытого текста умножается на шифрующую матрицу и вычисляется остаток от деления значения элементов матрицы-произведения на число символов выбранного алфавита. На рисунке 13 показана схема шифрования текста «*HILLCIPHEREXAMPLES*».

$$\begin{array}{|c|c|c|} \hline 7 & 8 & 11 \\ \hline 11 & 2 & 8 \\ \hline 15 & 7 & 4 \\ \hline 17 & 4 & 23 \\ \hline 0 & 12 & 15 \\ \hline 11 & 4 & 18 \\ \hline \end{array} \times \begin{array}{|c|c|c|} \hline 6 & 24 & 1 \\ \hline 13 & 16 & 10 \\ \hline 20 & 17 & 15 \\ \hline \end{array} = \begin{array}{|c|c|c|} \hline 366 & 483 & 552 \\ \hline 252 & 432 & 151 \\ \hline 261 & 540 & 145 \\ \hline 614 & 863 & 402 \\ \hline 456 & 447 & 345 \\ \hline 478 & 634 & 321 \\ \hline \end{array} \equiv \begin{array}{|c|c|c|} \hline 2 & 15 & 18 \\ \hline 18 & 16 & 21 \\ \hline 1 & 20 & 15 \\ \hline 16 & 5 & 12 \\ \hline 14 & 5 & 7 \\ \hline 10 & 10 & 9 \\ \hline \end{array} \pmod{26}$$

Шифрующая матрица

Рисунок 13 – Схема шифрования текста «*HILLCIPHEREXAMPLES*»

Шифротекст: *CPSSQVBUPQFMOFHKKJ*.

Для расшифровки необходимо шифротекст умножить на матрицу, которая является мультипликативной инверсией по отношению к шифрующей для выбранного алфавита. На рисунок 19 показана схема расшифровки.

2	15	18
18	16	21
1	20	15
16	5	12
14	5	7
10	10	9

 \times

8	5	10
21	8	21
21	12	8

 $=$

709	346	479
921	470	684
743	345	550
485	264	361
364	194	301
479	238	382

 \equiv

7	8	11
11	2	8
15	7	4
17	4	23
0	12	15
11	4	18

 $(\text{mod}26)$

Дешифрующая матрица (обратная)

Рисунок 14 – Схема расшифровки

Получаем открытый текст: HILLCIPHEREXAMPLES.

Реализация в CrypTool 1:

В окне шифра Хилла сгенерируем случайный ключ размером 3 на 3

Key Entry: Hill

Description

The Hill cipher is a polygraphic substitution cipher based on linear algebra. This was the first polygraphic cipher in which it was practical to operate on groups of more than three letters (blocks) at once. The key is a quadratic matrix. Its dimension is the length of the group of letters.

Selected alphabet (26 characters)

ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ

Value of the first alphabet character: 0

Hill key matrix

☐ Alphabet characters

☒ Number values

Alphabet characters

Y	S	F		
F	B	A		
U	J	U		

Number values

24	18	05		
05	01	00		
20	09	20		

Multiplication variant

☐ (row vector) * (matrix)

☒ (matrix) * (column vector)

Size of matrix

☐ 1 x 1

☐ 2 x 2

☒ 3 x 3

☐ 4 x 4

☐ 5 x 5

Buttons: Generate random key, Reset key, Larger matrix, Show details and single steps of the Hill cipher, Encrypt, Decrypt, Further Hill options, Text options, Cancel

Рисунок 15 – Реализация шифра

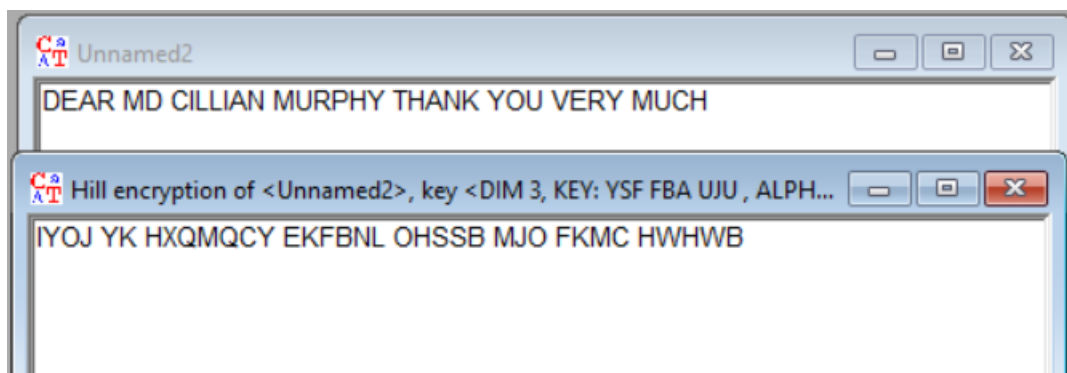


Рисунок 16 – Результат шифрования

Пример работы шифра:

Выбранные параметры:

- Матрица шифрования $\begin{pmatrix} 23 & 08 \\ 12 & 23 \end{pmatrix}$;
- Матрица дешифрования $\begin{pmatrix} 9 & 24 \\ 10 & 9 \end{pmatrix}$ (мультипликативная инверсия);
- Заглавные буквы алфавита.

Исходный текст: TRUKHANOVA

Шифротекст: FDYKJOZSTA

На рисунке 17 один был взят исходный текст и зашифрован транспонированной матрицей шифрования, затем шифротекст был зашифрован транспонированной матрицей дешифрования.

Матрицы были транспонированы чтоб нивелировать отличия между способами перемножения матриц.

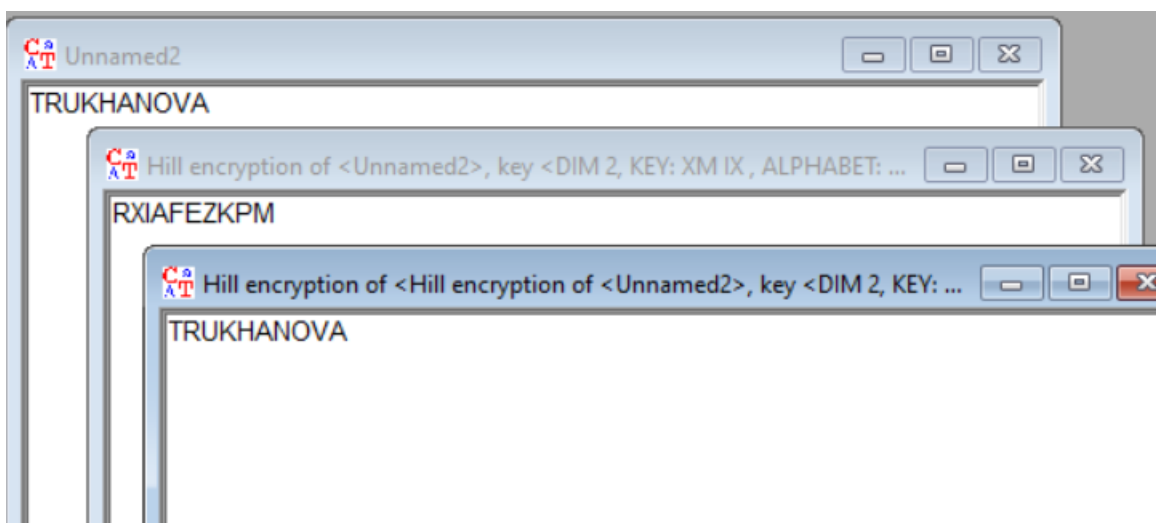


Рисунок 17 – Результаты шифрования двумя матрицами

Процесс шифрования:

$$\begin{pmatrix} T & R \\ U & K \\ H & A \\ N & O \\ V & A \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} 19 & 17 \\ 20 & 10 \\ 07 & 00 \\ 13 & 14 \\ 21 & 00 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 23 & 08 \\ 10 & 9 \end{pmatrix} \equiv \begin{pmatrix} 17 & 23 \\ 8 & 00 \\ 05 & 04 \\ 25 & 10 \\ 15 & 12 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} R & X \\ I & A \\ F & E \\ Z & K \\ P & M \end{pmatrix}$$

Процесс дешифрования:

$$\begin{pmatrix} 17 & 23 \\ 8 & 00 \\ 05 & 04 \\ 25 & 10 \\ 15 & 12 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 9 & 24 \\ 12 & 23 \end{pmatrix} \equiv \begin{pmatrix} 19 & 17 \\ 20 & 10 \\ 07 & 00 \\ 13 & 14 \\ 21 & 00 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} T & R \\ U & K \\ H & A \\ N & O \\ V & A \end{pmatrix}$$

Основные характеристики шифра:

- Тип шифра замена;
- Ключ шифра шифрующая матрица размера $m \cdot m$;
- Сложность атаки $n^{m \cdot m}$ (n длина алфавита, m размер шифрующей матрицы).

Описание атаки на шифр:

Возможна атака на ключ на основе знания исходного текста.

Возьмем наш исходный текст и зашифруем его с помощью случайно сгенерированной матрицы 3 на 3.

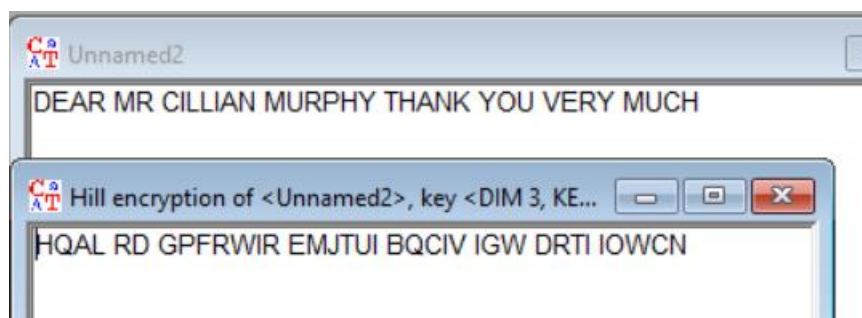


Рисунок 18 – Исходный и зашифрованный текст

Выполним атаку с помощью CrypTool 1.0, используем функцию *Analysis* → *Symmetric Encryption(classic)* → *Known Plaintext*.

Hill Analysis (Known Plaintext) ×

This is a known-plaintext analysis of Hill encryption. If the plaintext is available along with the ciphertext, the Hill key can be recomputed.

Plaintext | Ciphertext

DEAR MR CILLIAN MURPHY THANK YOU VERY MUCH

[Active] Unnamed2

Hill encryption variants

Multiplication variant

☒ (row vector) * (matrix)

☒ (matrix) * (column vector)

Options

Search through the dimensions from to

Continue Text options Cancel

Рисунок 19 – Задание параметров

Display Hill Key Matrix

Selected alphabet (26 characters)
 ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ Value of the first alphabet character 0

Hill key matrix

Alphabet characters	Number values
L A I	11 00 08
Y M T	24 12 19
M R T	12 17 19

☒ Hill key matrix (encrypt)
☐ Inverse Hill key matrix (decrypt)

Multiplication variant:
☒ (row vector) * (matrix)
☐ (matrix) * (column vector)

Value of the first alphabet character:
☒ 0 (e.g. "A"=0)
☐ 1 (e.g. "A"=1)

Copy key Close

Рисунок 20 – Результат работы анализа

Проверим результат, попробовав расшифровать шифротекст полученной матрицей.

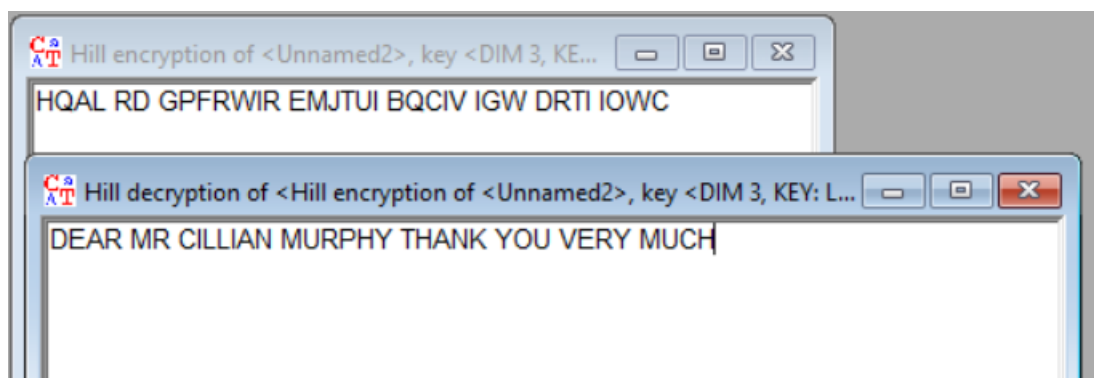


Рисунок 21 – Успешная атака

Заключение:

Название шифра	Тип шифра	Ключ шифра	Подходящая атака	Оценка сложности атаки «грубой силой»
Scytale	Перестановка	Количество строк и смещение	Полный перебор возможного количества строк и смещений	$\frac{n^2}{2}$ (n – длина сообщения)
Substitution	Замена	Кодовое слово и смещение	Частотный анализ шифротекста	$n!$, n – число букв в алфавите
Hill	Замена	Шифрующая матрица $m \cdot m$	Атака на ключ, зная часть открытого текста	$n^{m \cdot m}$, n – число букв в алфавите, m – размер шифрующей матрицы

