

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

**ОТЧЕТ**  
**по лабораторной работе №1-2-3**  
**по дисциплине «Криптография и защита информации»**  
**Тема: Изучение классических шифров**  
**Rail Fence, Vigenere, Playfair**

Студентка гр. 8383

\_\_\_\_\_

Гречко В.Д.

Преподаватель

\_\_\_\_\_

Племянников А.К.

Санкт-Петербург

2021

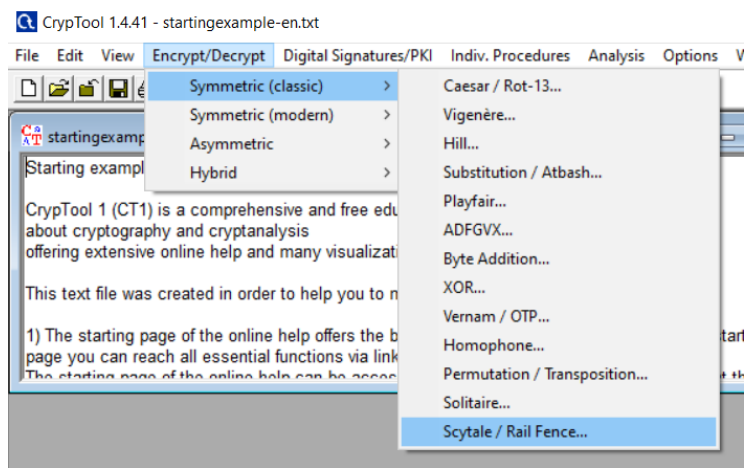
## Цель работы.

Исследовать шифры Rail Fence, Vigenere, Playfair и получить практические навыки работы с ними, в том числе с использованием приложений Cryptool 1 и 2.

## Шифр Rail Fence.

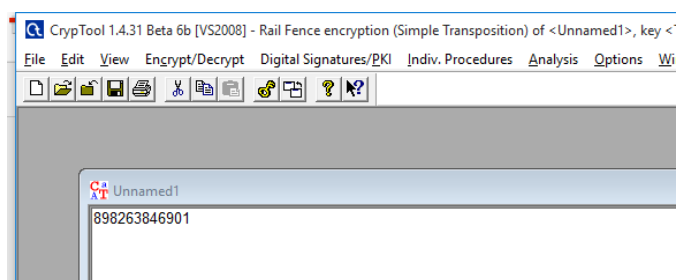
### Задание.

1. Найти шифр в Cryptool 1: Encrypt/Decrypt-> Symmetric(Classis).



*Рисунок 1 – Шифр Rail Fence в Cryptool 1*

2. Создать файл с открытым текстом, содержащим последовательность цифр.



*Рисунок 2 – Последовательность цифр*

3. Запустить шифр и выполнить зашифровку и расшифровку созданного текста несколько раз.

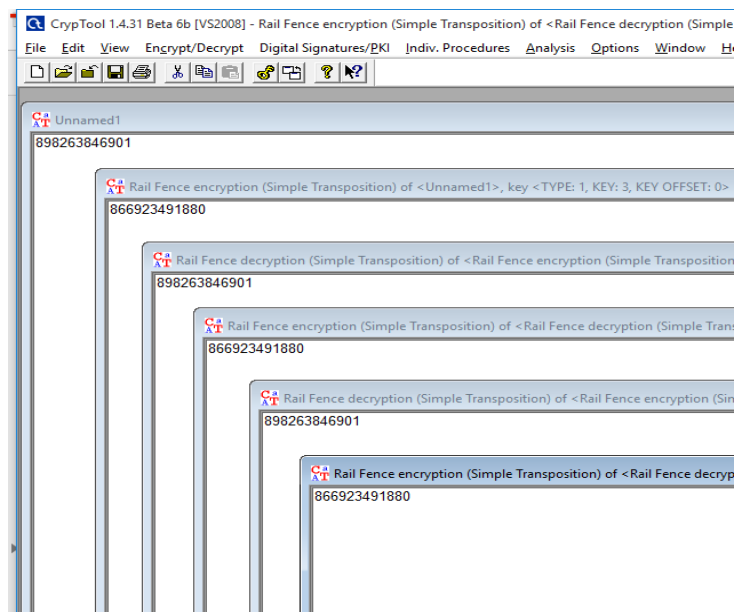


Рисунок 3 – Последовательность зашифровки и расшифровки

4. Установить, как влияют на шифрование параметры Number of Rows и Offset.

*Number of Rows* – количество строк в таблице шаблоне

*Offset* – смещение при записи открытого текста в шаблон

В общем случае данные параметры увеличивают криптостойкость шифра. Однако следует иметь в виду, что смещение стоит ставить от 0 до числа строк, так как в противном случае мы получаем идентичный результат.

5. Зашифровать и расшифровать текст, содержащий только фамилию (транслитерация латиницей) вручную и с помощью шифра при Number of Rows > 2, Offset ≥ 2. Убедиться в совпадении результатов.

Результат работы CrypTool 1:

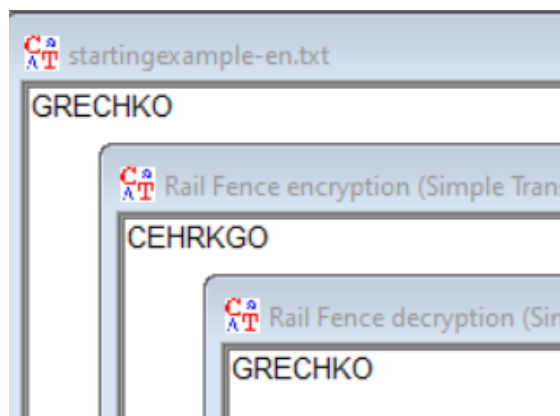


Рисунок 4 – результат работы программы

Результат ручной работы:

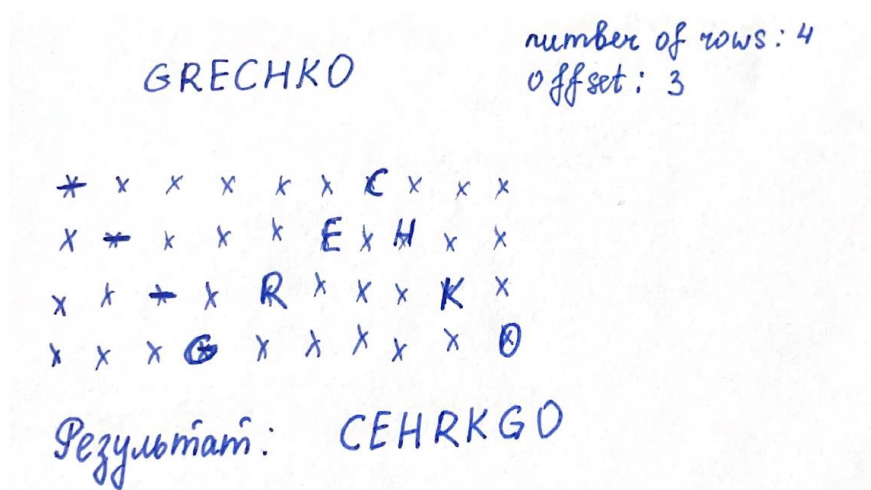


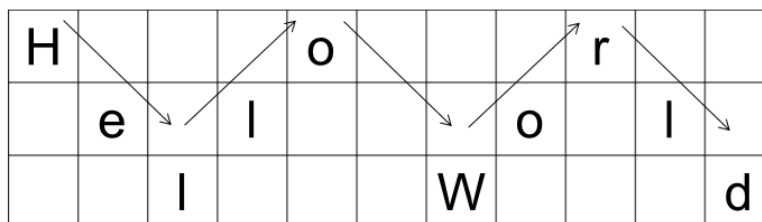
Рисунок 5 – результат ручного шифрования

Реализация в CrypTool 1.0 (скриншот, спецификация параметров):

В утилите CrypTool 1 присутствует возможность шифровки строки шифром Rail Fence. Text Options позволяет настроить допустимые символы для строки, а Number of Rows и Offset определяют ключ шифрования – отступ и число строк.

Схема, поясняющая работу шифра:

**Original Message:** Hello World



**Encrypted Message:** Horel ollWd

Пример работы шифра для выбранных параметров:

Строка	Number of Rows	Offset	Шифротекст
lavender	4	1	dlneaerv
	6	4	edrneiva
	7	2	larveedn

Тип шифра (перестановка, замена, комбинированный):

Перестановка

Ключ шифра:

Ключ шифра – это пара чисел, задающая число строк и смещение от начала таблицы-шаблона.

Оценка сложности атаки “грубой силы”:

$O(N \cdot (N - 1))$ , где  $N$  – размер входящего текста (число символов)

Результат расшифровки перехваченного от коллеги текста:

Ответ - NOTEBOOK

## Шифр Vigenere

### Задание.

1. Найти шифр в CrypTool 1: Encrypt/Decrypt-> Symmetric(Classic).

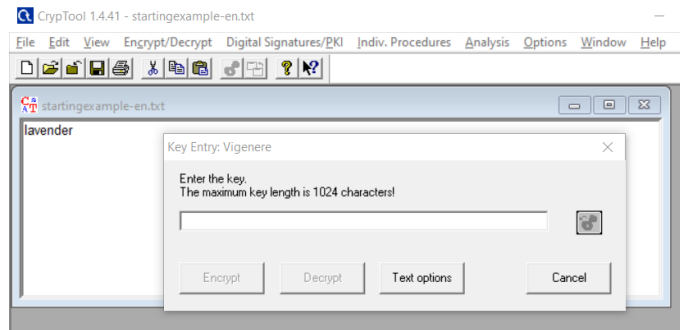
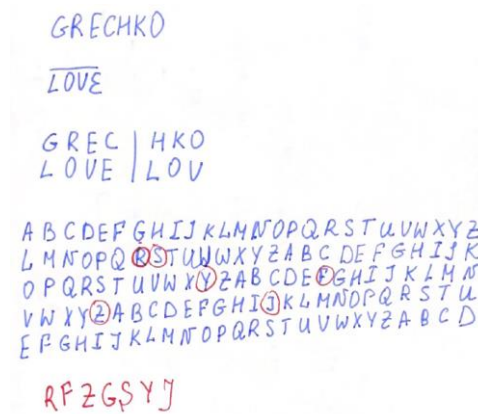


Рисунок 6 –Шифр Vigenere в CrypTool 1

2. Зашифровать и расшифровать текст, содержащий только фамилию (транслитерация латиницей) вручную и с помощью шифра с выбранным ключом. Убедиться в совпадении результатов.

Вручную:



С помощью программы:

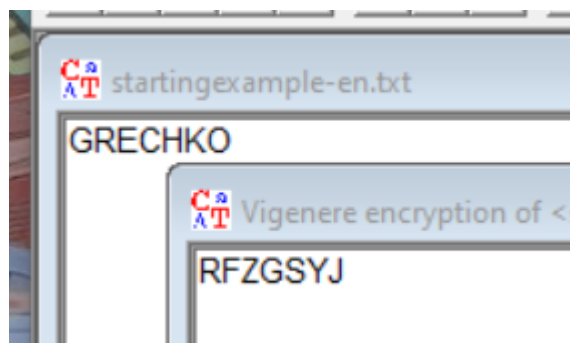


Рисунок 7 –Работа CrypTool 1

3. Произвести атаку на шифротекст, используя приложение *Analysis->Symmetric Encryption(Classic)-> Cipher Text Only->Vigenere*.

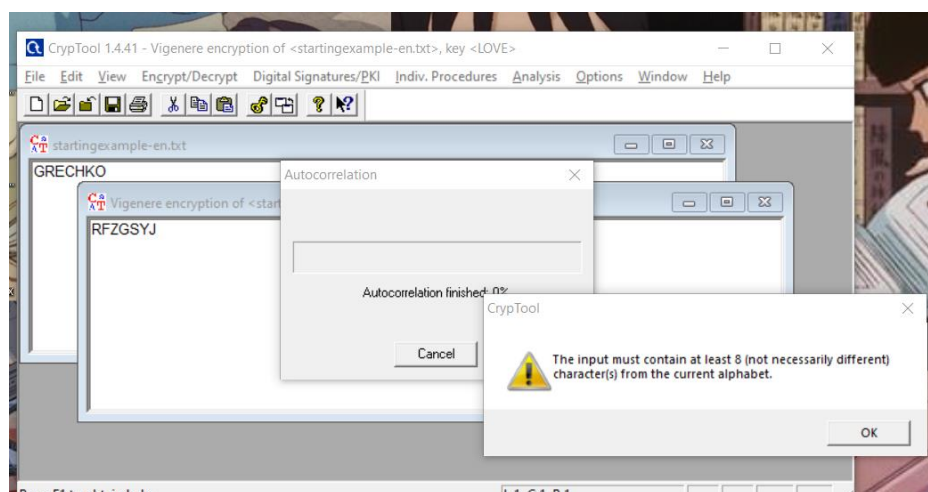


Рисунок 8 –Попытка расшифровки шифротекста CrypTool 1

Используем более длинное слово:

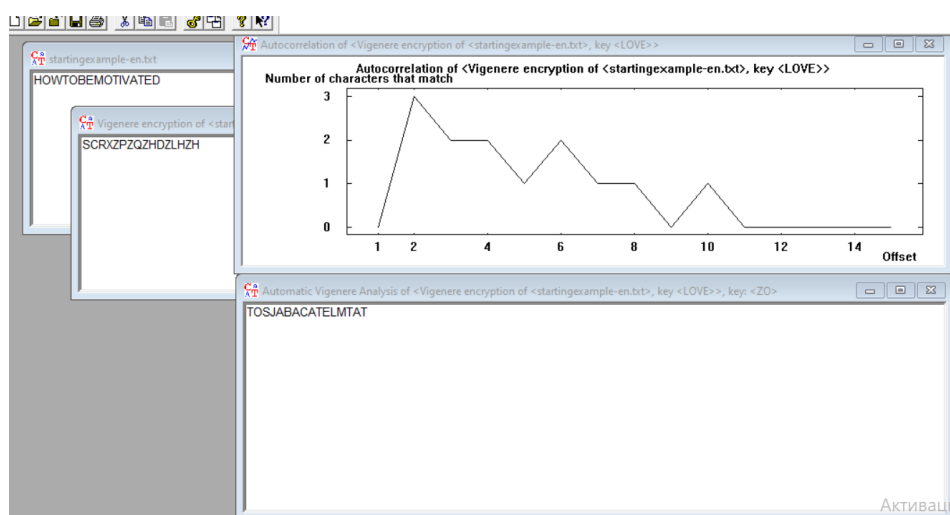


Рисунок 9 –Попытка расшифровки шифротекста CrypTool 1

4. Повторить атаку для фрагмента текста из файла English.txt (папка CrypTool/reference). Размер текста не менее 1000 символов.

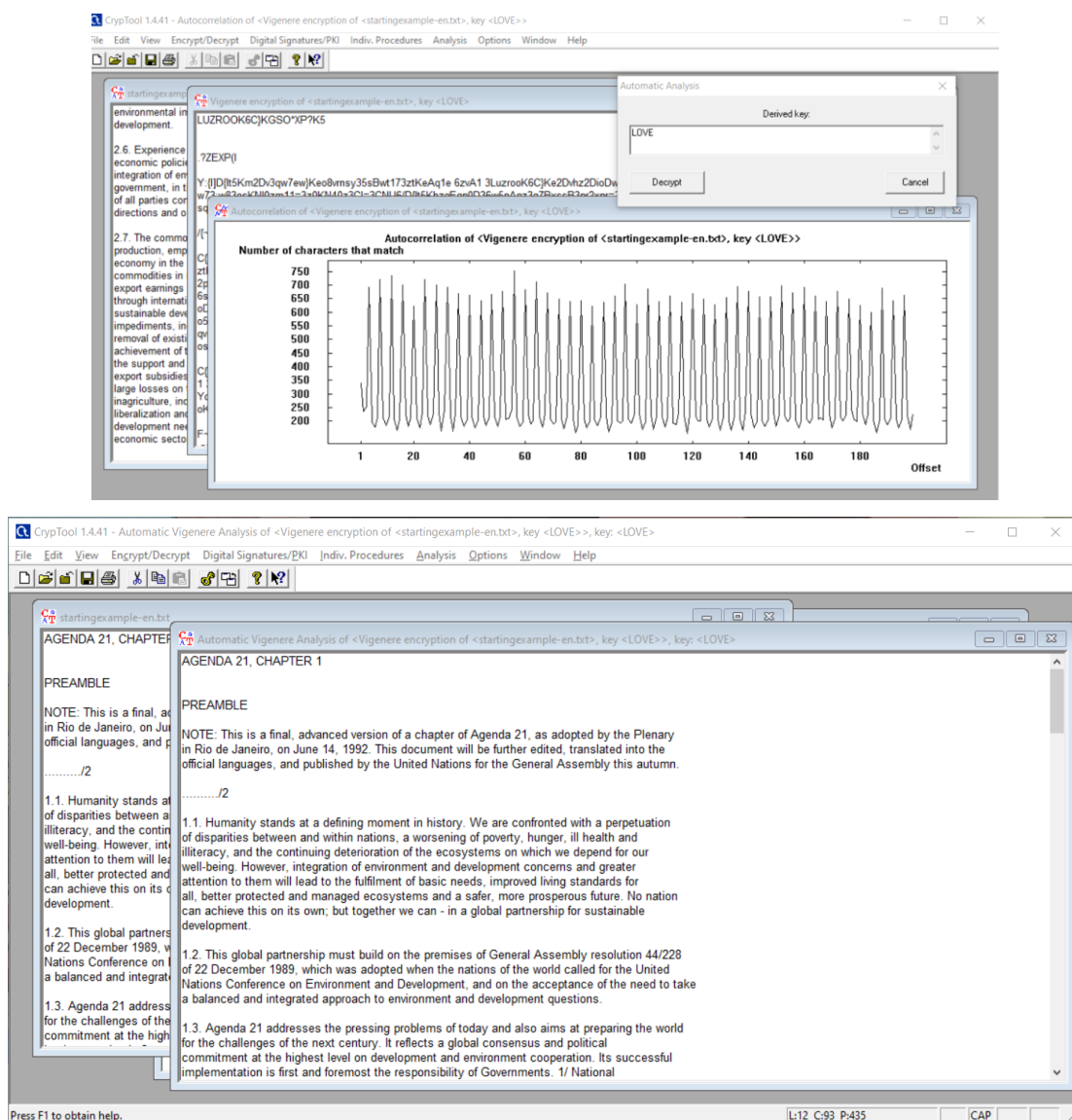
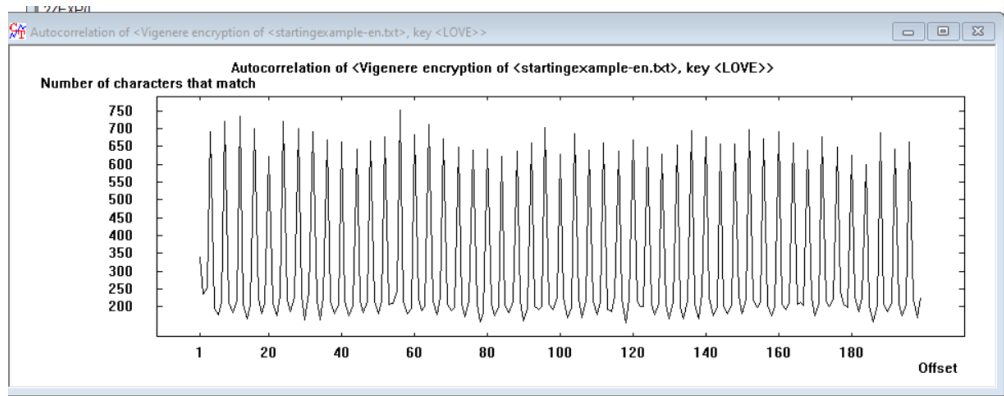


Рисунок 10 –Попытка успешной расшифровки шифротекста CrypTool 1

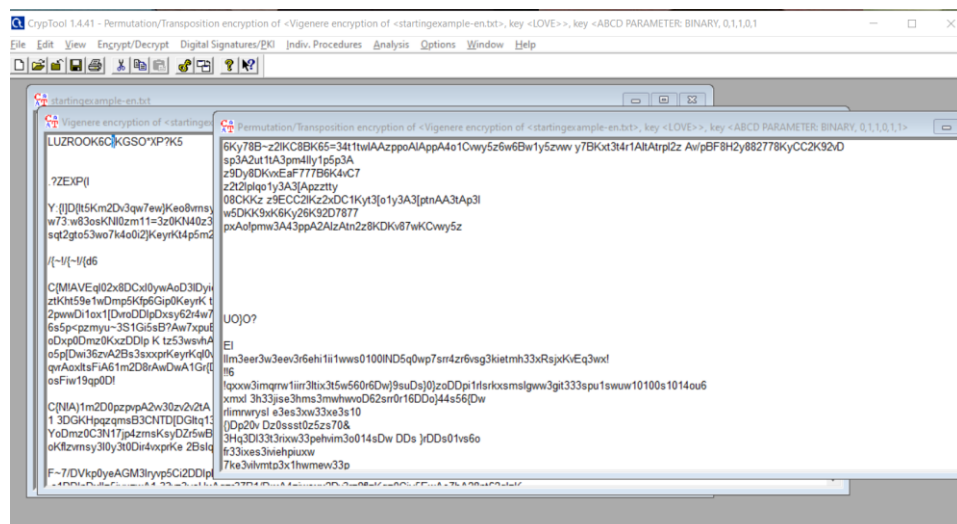


5. Воспроизведите эту атаку в автоматизированном режиме:

- a) Определите размер ключа с помощью приложения Analysis-> Tools for Analysis-> Autocorrelation

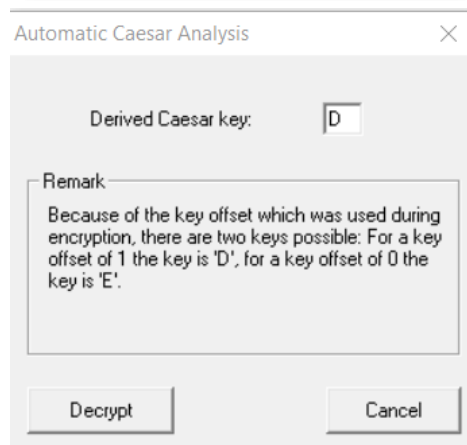
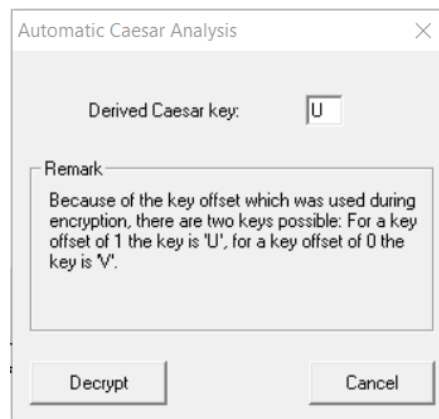
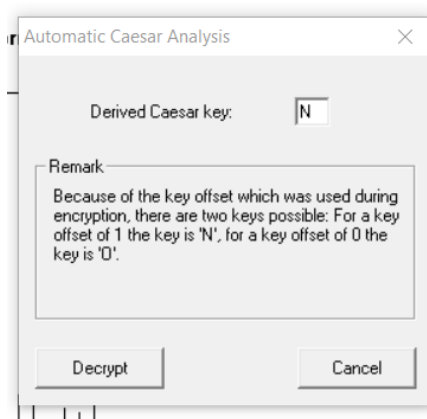
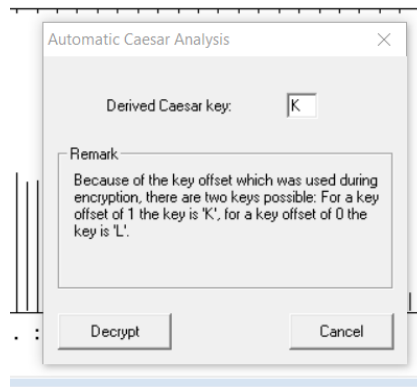


- b) Выполните перестановку текста с размером столбца равным размеру ключа приложением Permutation/Transposition



Находим 4 алфавита

- c) Определите очередную букву ключа приложением Analysis->Symmetric Encryption(Classic)-> Cipher Text Only->Caesar.



6. Самостоятельно изучить атаку, реализованную в СугрTool 2, опираясь на Help и ссылки на статьи.

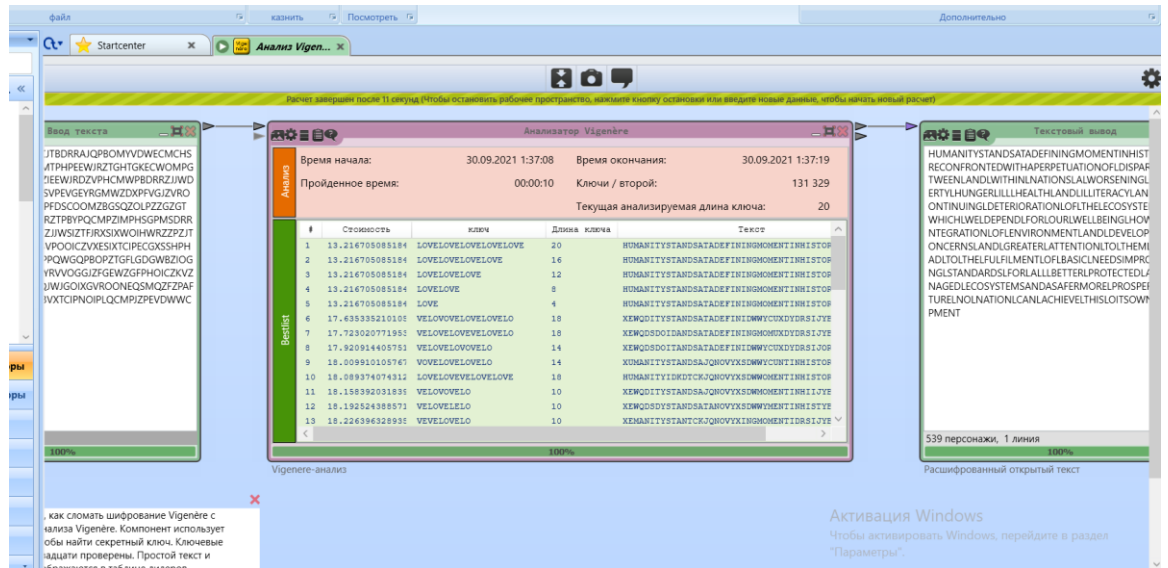


Схема и формулы, поясняющие работу шифра:

### Шифр Виженера (ХМ)

➤ Открытый текст:  
ПРИМЕРШИФРАВИЖЕНЕРА

П	Р	И	М	Е	Р	Ш	И	Ф	Р	А	В	И	Ж	Е	Н	Е	Р	А
К	Л	Ю	Ч	К	Л	Ю	Ч	К	Л	Ю	Ч	К	Л	Ю	Ч	К	Л	Ю

А	Б	В	Г	Д	Е	Ж	З	И	К	Л	М	Н	О	П	Р	С	Т	У	Ф	Х	Ц	Ч	Ш	Щ	Ъ	Ы	Ь	Э	Ю	Я
К	Л	М	Н	О	П	Р	С	Т	У	Ф	Х	Ц	Ч	Ш	Щ	Ъ	Ы	Ь	Э	Ю	Я	А	Б	В	Г	Д	Е	Ж	З	И
Л	М	Н	О	П	Р	С	Т	У	Ф	Х	Ц	Ч	Ш	Щ	Ъ	Ы	Ь	Э	Ю	Я	А	Б	В	Г	Д	Е	Ж	З	И	К
Ю	Я	А	Б	В	Г	Д	Е	Ж	З	И	К	Л	М	Н	О	П	Р	С	Т	У	Ф	Х	Ц	Ч	Ш	Щ	Ъ	Ы	Ь	Э
Ч	Ш	Щ	Ъ	Ы	Ь	Э	Ю	Я	А	Б	В	Г	Д	Е	Ж	З	И	К	Л	М	Н	О	П	Р	С	Т	У	Ф	Х	Ц

### Формальная модель шифра Виженера

- Заменим буквы алфавита числами, соответствующими их порядковым номерам в алфавите  $0, 1, \dots, n$

А	Б	В	Г	Д	Е	Ж	З	И	Й	Л	М	Н	О	П	Р	С	Т	У	Ф	Х	Ц	Ч	Ш	Щ	Ъ	Ы	Ь	Э	Ю	Я	
00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31

- Представим символы открытого текста  $P_i$ , ключа  $K_i$  и шифротекста  $C_i$  соответствующими числами
- Сформируем гамму повторением ключа
 
$$G = (K_1, \dots, K_m) \dots (K_1, \dots, K_m)$$
- Шифрование символа:  $C_i = (P_i + G_i) \bmod n$
- Расшифровка символа:  $P_i = (C_i - G_i) \bmod n$

### Пример работы шифра для выбранных параметров:

Строка	Ключ	Шифротекст
DEVELOPMENT	KEY	NITOPMZQCXX
	SUNSET	VYIWRHHGRFX
	ALLEY	DPGIJOAXILT

Тип шифра (перестановка, замена, комбинированный):

Замена

Ключ шифра:

Ключ шифра – это последовательность символов (ключевое слово).

Оценка сложности атаки “грубой силы”:

$$\frac{n!}{(n-m)!}, \text{ где } n - \text{размер алфавита, } m - \text{длина ключа}$$

Описание выполненной процедуры атаки на шифротекст и результат (ключ) этой атаки:

Сначала необходимо узнать длину ключа с помощью автокорреляционного метода. Далее с помощью статистического метода находят ключ. Для этого шифротекст разделяем на блоки одного алфавита. После этого применяем к каждому блоку анализ Caesar, узнаем возможный символ заданного алфавита

Описание атаки на шифр реализованной в CrypTool 2.0:

- 1) Первый шаг – выбирается случайный ключ, производится дешифровка с его использованием
- 2) Ключ изменяется, и для него рассчитывается “стоимость” – метрика, характеризующая полезность примененных изменений
- 3) Если изменение полезно, оно сохраняется, предпринимается дальнейшая попытка улучшить ключ
- 4) Шаги 2-3 повторяются до тех пор, пока ключ не станет нельзя улучшить

### **Шифр Плейфера (Playfair)**

1. Исходное описание шифра (как в лекции).

Для работы алгоритма шифрования используется матрица 5\*5 (но, если используется русский алфавит, то 4 \* 8), в которую в произвольном порядке записываются символы алфавита. Этот я порядок можно задать кодовым словом. В этом случае, в первую строку записывается кодовое слово (без повторения символов) слева направо или по спирали из верхнего левого угла к

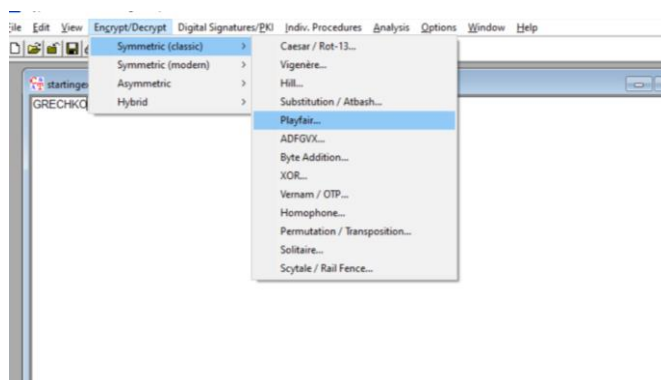
центру матрицы, а оставшиеся клетки матрицы заполняются незадействованными буквами алфавита в своем изначальном порядке.

Чтобы зашифровать текст его необходимо разбить на пары символов. Процесс шифрования подчиняется следующим правилам:

1. Если два символа совпадают или остался один символ, то к первому символу добавляется X и шифруется уже эта пара.
2. Если символы находятся в одной строке, то они замещаются на расположенные в ближайших от них справа символы.
3. Если символы в одном столбце, то они замещаются на расположенные ниже в ближайших от них клетках
4. Если символы находятся в разных углах образуемого ими прямоугольника, то они заменяются на символы, стоящие в противоположных углах этого прямоугольника, в тех же строках.

Расшифровка сообщения происходит инверсией данных правил.

## 2. Реализация в Cryp Tool 1.0 (скриншот, спецификация параметров).



## 3. Пример работы шифра для выбранных параметров и текста сообщения.

Строка	Ключ	Шифротекст
GRECHKO	LOVE	DT OF IM VW
	SUNSET	LM ND IL PW
	YES	MX YD DN RU

4. Тип шифра (перестановка/замена/комбинированный, блочный/поточковый).

Шифр Playfair является шифром типа “Замена”.

5. Ключ шифра.

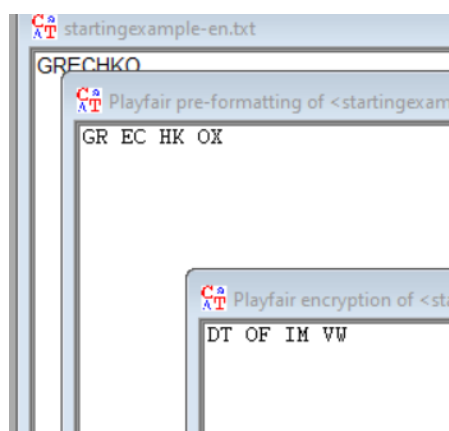
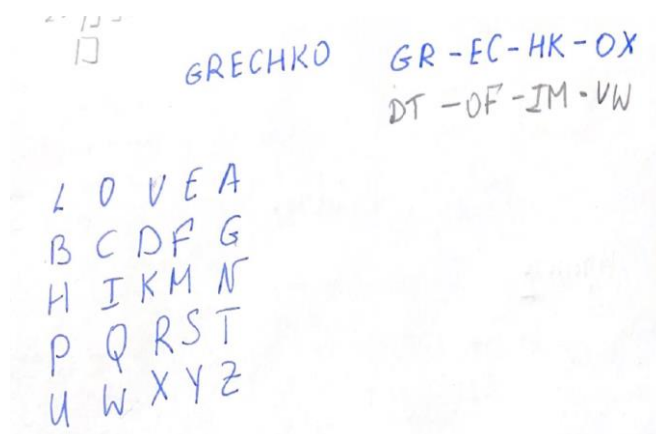
Ключом шифра является матрица  $5 \cdot 5$  для латинского алфавита и  $4 \cdot 8$  для кириллического

6. Оценка сложности атаки “грубой силы”.

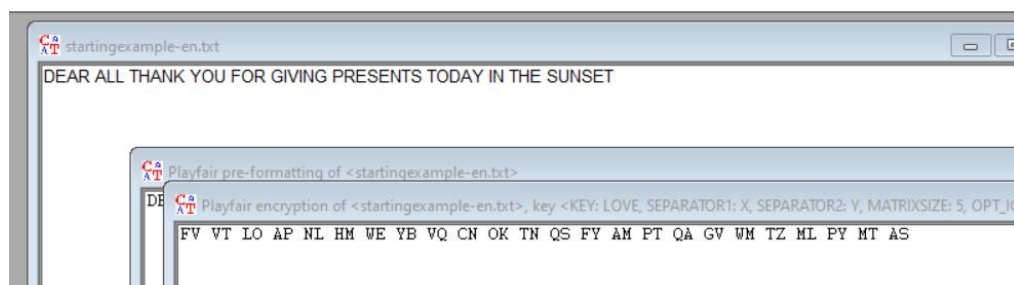
При данной атаке придётся перебирать все возможные матрицы ключи – то есть  $N!$ , где  $N$  – мощность заданного алфавита

7. Описание методики атаки на шифр с использованием утилиты CrypTool 1.0.

7.1 Зашифровать и расшифровать текст, содержащий только фамилию (транслитерация латиницей) вручную и с помощью шифра с выбранной ключевой матрицей. Убедиться в совпадении результатов.

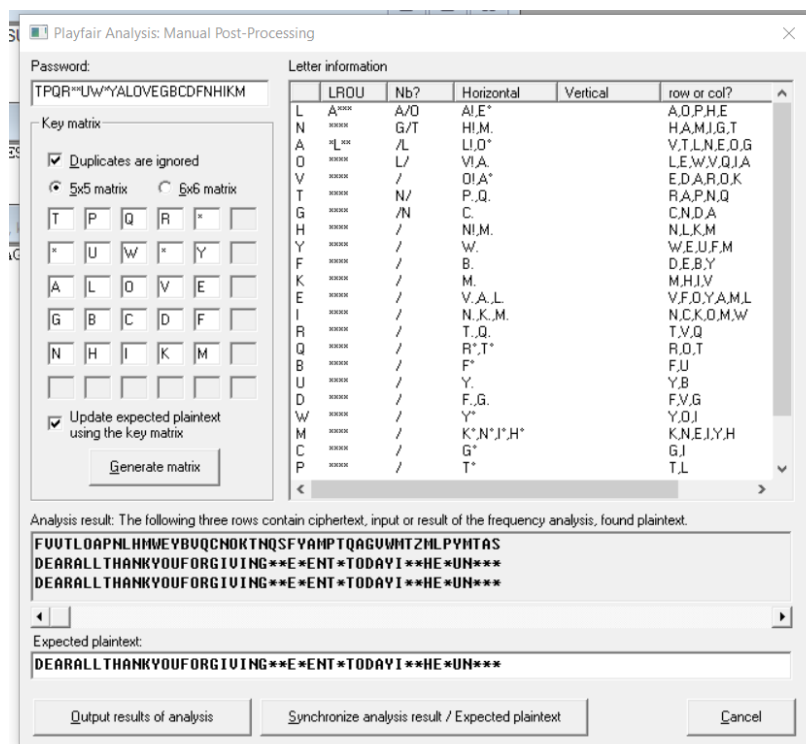


7.2 Зашифровать текст с произвольным сообщением в формате «DEAR ALL THANK YOU FOR ПРОИЗВОЛЬНЫЙ ТЕКСТ», используя выбранную шифрующую матрицу.



7.3 Выполнить атаку на основе знания части открытого текста, используя приложение из Analysis-> Symmetric Encryption(classic)->Manual Analysis. В качестве известного фрагмента текста использовать «DEAR ALL THANK YOU FOR»:

- Познакомьтесь с методикой проведения атаки в разделе Work through the examples из Help
- Познакомьтесь со спецификацией приложения для проведения атаки в разделе Analysis-> Symmetric Encryption(classic)->Manual Analysis->Playfair



### Выводы.

	Rail Fence	Vigenere	Playfair
Тип	Перестановка	Замена	Замена
Ключ	пара чисел, задающая число строк и смещение от начала таблицы-шаблона	последовательность символов (ключевое слово)	Матрица
Оценка сложности атаки “грубой силы”	$O(N \cdot (N - 1))$ , где $N$ – размер входящего текста (число символов)	$\frac{n!}{(n - m)!}$	$O((n * m)!)$ , где $n$ и $m$ – размеры ключ-матрицы
Описание	В каждую строку поочередно записывается одна буква со смещением, подобно изгороди.	Выбирается кодовое слово длины $n$ , которое делит открытый текст на отрезки данной длины, составляется таблица Виженера. Элемент шифротекста выбирается на пересечении столбца, соответствующего букве открытого текста и строки, соответствующей букве кодового слова.	Замена биграмм через ключ-матрицу
Математическая формула	$x_i = (N \operatorname{div} n) \cdot ((i \operatorname{mod} n) - 1) + (i \operatorname{div} n)$	$c_j = (m_j + k_j) \operatorname{mod} n$	-