# Российский университет транспорта (МИИТ) Институт транспортной техники и систем управления

Кафедра «Управление и защита информации»

#### Отчет

## по практическому заданию

по теме «Разработка семейства полиалфавитных шифров: шифр 2» по дисциплине «Криптографические методы защиты информации»

Выполнил:

Студент группы ТКИ-342

Дроздов А.Д.

Проверил:

Доцент кафедры УиЗи, к.т.н., с.н.с.

Михалевич И.Ф.

## Оглавление

адание	3
<b>Ісходные</b> данные	4
. Краткие теоритические сведения о шифре	5
1.1 Определения шифра и ключа Ошибка! Закладка не определена	ì.
1.2. Составные элементы шифра	5
1.3. Алфавит	5
1.4. Определение шифра в общем случае Ошибка! Закладка н	ıe
определена.	
1.5. Полиалфавиный шифрОшибка! Закладка не определена	1.
1.6. Полиалфавитный шифр на основе ключевой последованност	И
Ошибка! Закладка не определена	1.
. Практическая часть	7
2.1. Зашифровка сообщения	7
2.2. Расшифровка сообщения	9
. Анализ частотности текста	0
3.1. Таблица и график частотности исходного алфавита Ошибка! Закладк	a
не определена.	
3.2. Таблица и график частотности исходного текстаОшибка! Закладка н	ıe
определена.	
3.3. Таблица и график частотности зашифрованного текста (шифр Цезаря	1)
Ошибка! Закладка не определена	1.
3.4. Таблица и график частотности зашифрованного текста (шифр 1	()
Ошибка! Закладка не определена	ì.
2	1

## Задание

- 1. Разобрать таблицы шифрования/расшифрования для шифра №2.
- 2. Подготовить, зашифровать и расшифровать сообщение.
- 3. Провести анализ слабостей шифра, сравнить с результатами предыдущих заданий.
- 4. Оформить отчет.

#### Исходные данные

- 1. Тип полиалфавитного шифра квадрат Виженера (базовый, первая строка начинается с первого символа алфавита шифра).
- 2. Первая строка квадрата соответствует моноалфавитному шифру студента.
- 3. Размер шифруемого блока = мощность алфавита = 46.
- 4. С переходом к следующему блоку применяется следующий моноалфавитный шифр (следующая строка базового шрифта).
- 5. Передаваемое сообщение: «Уважаемый Игорь Феодосьевич, спешу сообщить Вам о том, что практическая работа 6 выполнена и готова к проверке. Дроздов Антон Дмитриевич 03.12.2002. Уважаемый Антон Дмитриевич, я безмерно рад нашему сотрудничеству, надеюсь на его дальнейшее успешное и взаимовыгодное развитие. С уважением, Игорь Феодосьевич».

### 1. Краткие теоритические сведения о шифре

#### 1.1 Полиавлфавиный шифр

Полиалфавитный шифр замены — шифр, при котором символы исходного сообщения заменяются символами исходного алфавита с переменным сдвигом по ключу.

Полиалфавитный шифр на основе ключевой последовательности:

Первичный ключ – любое слово или фраза.

Ключевая последовательность – последовательность символов, сформированная повторением первичного ключа до размера шифруемого сообщения.

 $M_i$  – символ на i-й позиции сообщения,  $i \in \mathbb{Z}$ .

 $C_i$  – символ на i-й позиции криптограммы.

 $C_i$  — суперпозиция i-го символа сообщения и i-го символа ключевой последовательности.

 $C_i = M_i \& S_i$ 

 $M_i = C_i \& S_i$ 

## 1.2. Определение полиафавитного шифра замены

Полиалфавитный шифр замены — шифр, при котором символы исходного сообщения заменяются символами исходного алфавита с переменным сдвигом по ключу.

## 1.3. Полиалфавитный шифр на основе шифрования блоков

Полиалфавитный шифр – квадрат Виженера с ключом студента.

Сообщение разбивается на блоки длиной n, соответствующей мощности моноалфавитного шифра.

Строки квадрата полиалфавитного шифра нумеруются от 0 до n-1.

Нулевая строка в шифровании не участвует.

 $M_i$  – символ на *i*-й позиции сообщения.

 $M_i$  – символ на j-й позиции в l-м блоке сообщения, l = 1, ..., L.

 $j = i/n \mod n$  — позиция i-го символа в блоке.

L = [I/n] — число блоков сообщения, I — объем сообщения.

 $C_i$  - символ на і-й позиции криптограммы.

$$C_i = M_i(l), l = [i/n] + 1 \mod n$$

#### 1.4. Пример квадрата Виженера для блочного шифрования

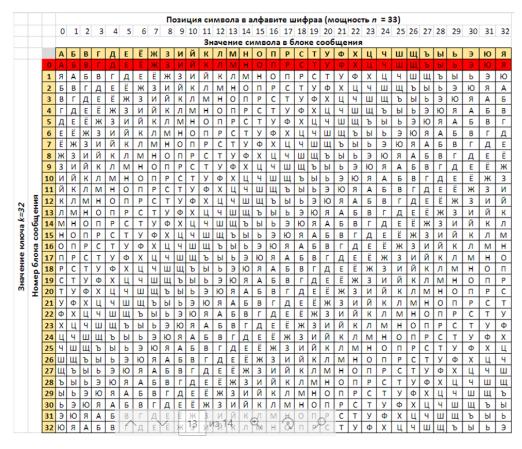


Рисунок 1 – Квадрат Виженера

#### 2. Практическая часть

#### 2.1. Исходные данные

Ниже, на рисунке 2, представлены исходные данные, используемые в нашей практической работе, а на рисунке 3, представлен квадрат Виженера.



Рисунок 2 – Исходные данные

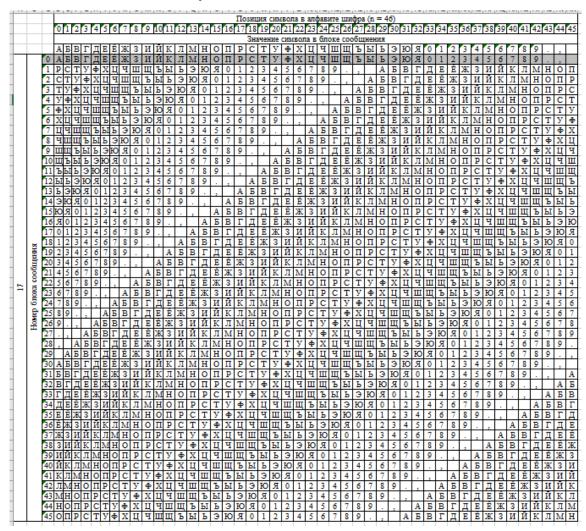


Рисунок 3 – Блокнот шифрования (таблица шифрования, шифр)

# 2.1. Зашифровка сообщения

Ниже, на рисунке 4, представлена таблица порядка действий зашифровки исходного текста инициатора, а на рисунке 5, представлена таблица результата шифрования и длины сообщений.

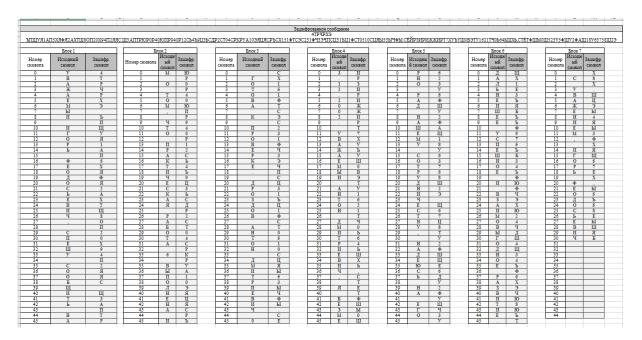


Рисунок 4 – Зашифровка сообщения



Рисунок 5 – Результат шифрования

## 2.2. Расшифровка сообщения

Ниже, на рисунке 6, представлена таблица порядка действий расшифровки текста, для получения исходного, а на рисунке 7, представлена таблица результата расшифровки и длины сообщений.

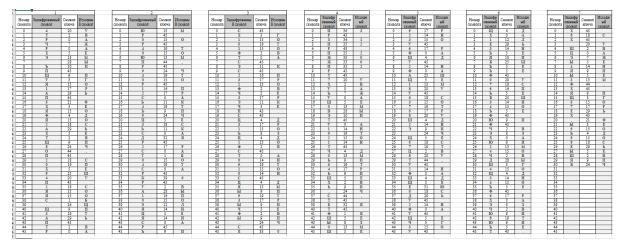


Рисунок 6 - Расшифровка сообщения



Рисунок 7 – Результат расшифровки

# 3. Анализ частотности шифров

Ниже, на рисунке 8, представлена сравнительная таблица частотности.

Ис	ходинй	алфанит	Регуль Исходимій текет					таты васчёния частитивети Запифрожниюе сообщение инициатора пифром Цемря				Запифрожниее сообщение полиалфавитным пифром № 1 (по				Запифрованное сообщение полиалфаватным пифром № 2 (на			
								минициал	ора пыфром г	(caps		K31091	свозу сдову)		0	енове б	лечного инфе	a)	
П	Симел	Частота	Г	Симол	Кол-во вхожасний	Частота	Г	Синвол	Кол-во	Частота		Cinso	Кол-во воскасний	Частота		Cons	Кол-во воождений	Частота	
-	0	0.09050	-		36	0.12162	-	4	36	0.12162	1	П	18	0.06081	1	У	14	0.04730	
2	E	0.06971	2	E	28	0.09459	÷	И	28	0.09459	2	3	17	0.05743	2	T	13	0.04392	
3		0,06608	3	0	27	0,09122	3	T	27	0.09122	3	M	15	0,05068	3	÷	13	0,04392	
4	A	0,06064	4		19	0,06419	4	_	19	0,06419		0	12	0,04054		0		0,04392	
5	н	0.05528	5	A		0.06081	*	Д			4 5	Ш	12		4 5		13		
6	T	0.05165	6	H B	18	0.04730	6	C M	18	0,06081	6	п	11	0,04054	6	Я 2	12	0,04054	
7			-				-												
_	C	0,04513	7	H	18	0,06081	7	E	14	0,04730	7	H	10	0,03378	7	Щ	12	0,04054	
8	P	0,03902	8	P	11	0,03716	8	3	12	0,04054	8	T		0,03378	8	Ф	12	0,04054	
9	В	0,03746		T	10		9	•	- 11		9	X	10	0,03378	_	Ъ	12		
10	<u> </u>	0,03630	10	Д	12	0,04054	10	P	10	0,03378	10	3	10	0,03378	10	P	11	0,03716	
11	К	0,02879	11	M	10	0,03378	11	X	10	0,03378	- 11	ы	9	0,03041	- 11	3	11	0,03716	
12	M	0,02648	12	C	10	0,03378	12	Ц	10	0,03378	12	И	8	0,02703	12	X	11	0,03716	
13	Д	0,02459	13	У	7	0,02365	13	ы	7	0,02365	13	У	8	0,02703	13	C	10	0,03378	
14	П	0,02318	14	ч	7	0,02365	14		7	0,02365	14	Γ	8	0,02703	14	4	10	0,03378	
15	У	0,02162	15	h	7	0,02365	15	ч	7	0,02365	15	6	8	0,02703	15	ч	10	0,03378	
16	Я	0,01658	16		5	0,01689	16	Л	5	0,01689	16	Ъ	8	0,02703	16	п	9	0,03041	
17	ы	0,01568	17		5	0,01689	17	Я	5	0,01689	17	P	7	0,02365	17	Ш	9	0,03041	
18	Ь	0,01436	18	П	4	0,01351	18	2	5	0,01689	18	0	7	0,02365	18	5	8	0,02703	
19	Γ	0,01403	19	Γ	4	0,01351	19	3	5	0,01689	19	Б	7	0,02365	19	ю	8	0,02703	
20	3	0,01361	20	ы	5	0,01689	20	П	4	0,01351	20	Щ	7	0,02365	20	Щ	8	0,02703	
21		0,01346	21	3	5	0,01689	21	У	4	0,01351	21	0	7	0,02365	21	Э	8	0,02703	
22		0,01346	22	Ш	3	0,01014	22	Ж	4	0,01351	22	K	6	0,02027	22	8	7	0,02365	
23		0,01346	23	K	2	0,00676	23	E	3	0,01014	23	=	6	0,02027	23	Ē	7	0,02365	
24	1	0,01346	24	0	3	0,01014	24	H	3	0,01014	24	Ĥ	6	0,02027	24	ы	6	0,02027	
25	2	0,01346	25	ж	3	0,01014	25	K	3	0,01014	25	C	5	0,01689	25	ь	6	0,02027	
26	3	0.01346	26	Й	3	0.01014	26	Ь	3	0.01014	26	Д	5	0.01689	26	6	6	0.02027	
27	4	0.01346	27	Б	3	0,01014	27	Г	3	0.01014	27	я	5	0,01689	27	7	6	0.02027	
28	5	0,01346	28	2	3	0.01014	28		3	0,01014	28		5	0,01689	28	A	5	0,01689	
29	6	0.01346	29	л	4	0.01351	29	6	3	0.01014	29	E	4	0.01351	29	Д	3	0.01014	
30	7	0.01346	30	Я	- 1	0.00338	30	0	2	0,00676	30	а	4	0.01351	30	3	3	0,01014	
31	8	0.01346	31	Ф	2	0.00676	31	Ш	2	0.00676	31	ь	4	0.01351	31		3	0,01014	
32	9	0.01346	32	Ю	3	0,01014	32	1	1	0.00338	32		4	0.01351	32	9	3	0,01014	
33	0	0.01346	33	T I	1	0.00338	33	5	i	0.00338	33		4	0.01351	33	Б	3	0,01014	
34	Б	0.01312	34	iii	i	0.00338	34	7	i	0.00338	34	2	4	0.01351	34	0	2	0,00676	
35	4	0,01188	35	3	i .	0,00338	35	8	i	0,00338	35	3	4	0,01351	35	В	2	0,00676	
36	à	0.00998	36	6		0.00338	36	3	i	0.00338	36	ï	3	0,01014	36	-	2	0.00676	
37	X	0.00800	37	9	o o	0.00000	37	A	0	0.00000	37	5	3	0,01014	37		2	0.00676	
38	ж	0.00776	38	5	0	0,00000	32	B	0	0.00000	38	7	3	0,01014	38	и	i	0,00338	
39	ш	0,00602	39	4	0	0,00000	39		0	0,00000	39	ю	3	0,01014	39	K	i	0,00338	
40	ю	0.00528	40	8	0	0.00000	40	9	0	0,00000	40	4	2	0.00676	40	Г	i	0,00338	
41	II	0.00396	41	7	0	0,00000	41	0	0	0.00000	41	8	2	0,00676	41	ж	1	0.00338	
42	щ	0,00396	42	£	0	0.00000	42	Б	0	0,00000	42	9	2	0,00676	42	E	0	0,00000	
43	э	0.00264	43	X	0	0.00000	43	й	0	0.00000	43	ж	2	0,00676	43	H	0	0.00000	
44	ф.	0.00264	44	II	0	0.00000	44	Ю	0	0.00000	44	B	1	0,00676	44	а	0	0.00000	
45	Ē	0,00215	45	ъ	0	0.00000	45	III	0	0,00000	45	A	0	0,00000	44	M	0	0,00000	
46	Th.	0.00033	46	ъ	0	0.00000	46	35	0	0.00000	46	e e	0	0.00000	46	n n	0	0.00000	
40	-		40	- 3	Дания сообщ		40	b	Лания сообщ	_	40	-	Лания сообщ		40	- 11	Лания сообщ		
		Cyana	ı		Длина сообщ 206	Cyana			Данна сообщ 296	Cymns			296	Cymes			Дания сообщ. 296	Cymna	
					296				296		l		296		ı		296		

Рисунок 8 — Таблица сравнения частоты

Далее, на рисунке 9 представлен график частотности исходного алфавита. На рисунке 10 – график исходного текста.

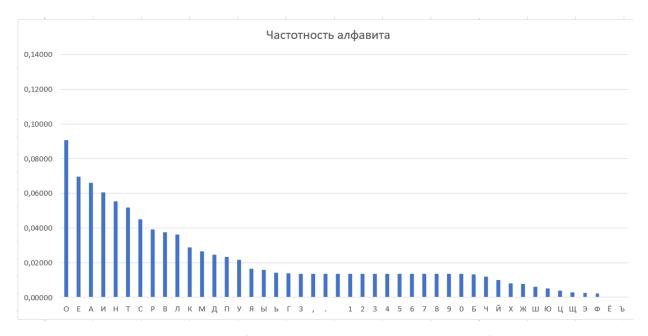


Рисунок 9 - График частотности исходного алфавита

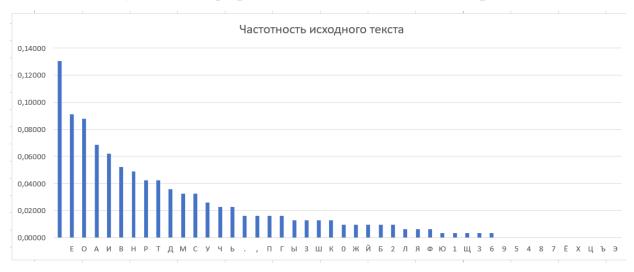


Рисунок 10 – График частотности исходного текста

Рисунок 11 — это график частотности зашифрованного текста шифров Цезаря.

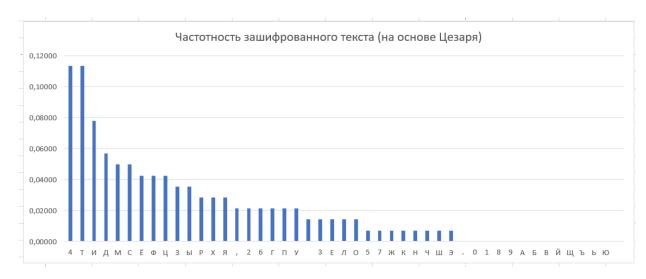


Рисунок 11 – График частотности текста (на основе Цезаря)

А на рисунках 12 и 13 – графики частотности зашифрованного текста на основе шифра 1 и блочного шифра соответственно.



Рисунок 12 – График частотности текста (на основе шифра 1)

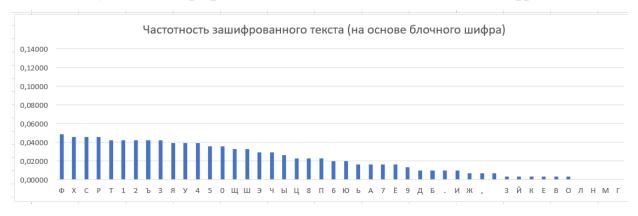


Рисунок 13 – График частотности текста (на основе блочного шифра)

## 4. Сравнение шифров

В сравнении с моноалфавитным шифром (на основе шифра Цезаря) и полиалфавитным шифром (на основе квадрата Виженера), полиалфавитный большей шифр, основанный на блочной шифровании обладает криптостойкостью, это можно заметить, исследуя частотность символов зашифрованного текста. Частоты символов при применении полиалфавитного шифра с блочным шифрованием распределены более равномерно, что значительно усложняет подбор ключа. Криптостойкость полиалфавитного шифра на основе шифрования блоков зависит от размера блоков, размера ключа и числа раундов шифрования. Чем хуже эти характеристики, тем меньше усилий понадобится злоумышленнику для нахождения ключа и взлома шифра.

Ниже, на рисунке 14, представлен график частотностей каждого шифра.

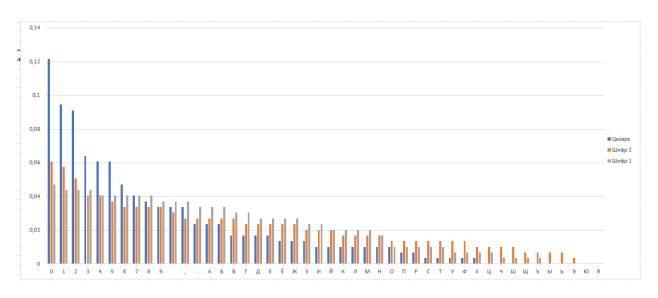


Рисунок 14 – Общий график сравнения шифров

#### 5. Заключение

В ходе выполнения данной практической работы был реализован полиалфавитный шифрования блоков, таблины шифр основе на шифрования/расшифрования, зашифровано и расшифровано сообщение. Проведен анализ слабостей шифра, приведены таблицы и гистограммы частотности символов исходного алфавита и сообщения, зашифрованного разработанным шифром, описаны слабости шифра. Проведен сравнительный моноалфавитного шифра, полиалфавитного шифров анализ полиалфавитного шифра на основе шифрования блоков, в результате чего что последний обладает наибольшей криптостойкостью. выяснилось, Получены навыки в работе с полиалфавитными шифрами в Excel.