

Документ подписан простой электронной подписью

Информация о владельце:

ФИО: Емельянов Сергей Геннадьевич

Должность: ректор

Дата подписания: 01.02.2021 17:01:31

Уникальный программный ключ:

9ba7d3e34c012eba476ffd2d854cf2791953be730df2374d16f3c0ca536f0fc6

## МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное  
учреждение высшего образования  
«Юго-Западный государственный университет»  
(ЮЗГУ)

Кафедра информационной безопасности



## ШИФРОВАНИЕ МЕТОДОМ ПРЯМОЙ ЗАМЕНЫ

Методические указания по выполнению лабораторной работы  
для студентов направлений 02.03.03, 09.03.01, 09.03.02, 09.03.03,  
09.03.04, 10.03.01, 10.05.02, 38.03.01, 38.03.03, 38.03.05, 38.05.01,  
40.05.01, 43.03.02, 43.03.03, 45.03.03

Курск 2019

УДК 004.056.55 (076.5)

Составители: М.А. Ефремов, С.И. Егоров

Рецензент

Кандидат технических наук, доцент *М.О. Таныгин*

**Шифрование методом прямой замены:** методические указания по выполнению лабораторной работы / Юго-Зап. гос. ун-т; сост.: М.А. Ефремов, С.И. Егоров. Курск, 2019. 14 с.: ил. 3. Библиогр.: с. 14.

Рассматриваются основные практические и теоретические положения этапов шифрования сообщений, с помощью метода прямой замены. Указывается порядок выполнения лабораторной работы, правила оформления и содержание отчета.

Методические указания соответствуют требованиям программы, утвержденной учебно-методическим объединением по образованию в области информационной безопасности (УМО ИБ).

Предназначены для студентов направлений 02.03.03, 09.03.01, 09.03.02, 09.03.03, 09.03.04, 10.03.01, 10.05.02, 38.03.01, 38.03.03, 38.03.05, 38.05.01, 40.05.01, 43.03.02, 43.03.03, 45.03.03 очной и заочной формы обучения.

Текст печатается в авторской редакции

Подписано в печать 04.04.19.. Формат 60x84 1/16.  
Усл.печ. л. 0,7. Уч.-изд.л. 0,6. Тираж 30 экз. Заказ. 300 Бесплатно.  
Юго-Западный государственный университет.  
305040, г. Курск, ул. 50 лет Октября, 94.

**СОДЕРЖАНИЕ**

1. Цель работы.....	4
2. Задание.....	4
3. Порядок выполнения работы.....	4
4. Содержание отчета.....	4
5. Теоретическая часть.....	5
5.1. Введение.....	5
5.2. Метод прямой замены.....	5
6. Выполнение работы.....	9
7. Контрольные вопросы.....	14
8. Библиографический список.....	14

## **1 ЦЕЛЬ РАБОТЫ**

Цель лабораторной работы – изучить и получить практические навыки в сокрытии информации при помощи шифра методом простой замены.

## **2 ЗАДАНИЕ**

Ознакомиться с теоретическим материалом, получить представление о системе шифрования методом простой замены, зашифровать текст своего задания согласно варианту, используя представленные алгоритмы.

## **3 ПОРЯДОК ВЫПОЛНЕНИЯ РАБОТЫ**

1. Получить задание;
2. Изучить теоретическую часть;
3. Зашифровать открытый текст, используя шифрование методом простой замены;
4. Расшифровать сообщение, используя шифрование методом простой замены;
5. Составить отчет.

## **4 СОДЕРЖАНИЕ ОТЧЕТА**

1. Титульный лист;
2. Краткая теория;
3. Описание процесса шифрования;
4. Описание процесса расшифрования;
5. Вывод.

## 5 ТЕОРЕТИЧЕСКАЯ ЧАСТЬ

### 5.1 Введение

Шифрование - система передачи сообщения, где смысл сообщения скрывается с помощью шифра. Цель тайнописи, шифрования - сохранить информацию в тайне от противника и посторонних лиц. Задача в том - чтобы спрятать, замаскировать или записать (преобразовать) так, чтобы другим было непонятно.

Грандиозные достижения человечества – письменность и арифметика – есть не что иное, как системы кодирования речи и числовой информации. Любую запись на незнакомом нам языке можно рассматривать как своего рода криптограмму. Пиктографическое письмо – передача информации с помощью рисунка (пиктограммы). Позже картинки постепенно преобразовались в иероглифы. Некоторые древние надписи до сих пор учеными не расшифрованы.

Нередко авторы известных нам библейских рукописей совершенно намеренно употребляли загадочные слова и выражения, которые в наши дни приводят к неправильным толкованиям текста Библии. Множество тайн существует у любого языка. Не одно столетие учёные всего мира пытаются выяснить, что же таит в себе славянский алфавит. В древнерусских книгах тайнопись встречается довольно часто.

На Руси применялись различные системы тайнописи. Иногда в качестве тайнописи использовались буквы греческого и латинского алфавитов. Слово писалось буквами другого алфавита. Существовала урезанная тайнопись. Вместо буквы писалась её часть, различные сокращения (урезания) слов. Например, писали только первую и последнюю буквы, остальные выбрасывали. Обратное письмо (речь), цифровая тайнопись.

### 5.2 Метод прямой замены

Сущность методов замены (подстановки) заключается в замене символов исходной информации, записанных в одном алфавите, символами из другого алфавита по определенному правилу. Самым простым является *метод прямой замены*. Символам  $t_i$  исходного алфавита  $A$ , с помощью которых записывается исходная информация, однозначно ставятся в соответствие символы  $r_i$

шифрующего алфавита В. В простейшем случае оба алфавита могут состоять из одного и того же набора символов. Например, оба алфавита могут содержать буквы русского алфавита.

Задание соответствия между символами обоих алфавитов осуществляется с помощью преобразования числовых эквивалентов символов слова Т, длиной - m символов, по определенному алгоритму.

Пусть  $A=(a_1, \dots, a_n)$  исходный алфавит, с помощью которого представлено некоторое слово  $T=(t_1, \dots, t_m)$ ,  $t_i \in A$ .

Введем в рассмотрение некоторый шифрующий алфавит  $B=(b_1, \dots, b_n)$ , в котором необходимо представить шифртекст  $R=(r_1, \dots, r_m)$ ,  $r_i \in B$ . В общем случае, элементами данного алфавита могут быть любые символы, в том числе и  $a_i$ .

Таким образом, требуется найти метод шифрования, позволяющий осуществлять взаимно-однозначное отображение любых Т и R, при знании некоторой секретной (ключевой) информации.

Рассмотрим один из возможных вариантов, использующий в качестве ключевой следующую информацию:

$A=(a_1, \dots, a_n)$  – исходный алфавит,  $B=(b_1, \dots, b_n)$  – шифрующий алфавит,

$k_1$ - весовой коэффициент символа,  $k_2$ - коэффициент сдвига.

*Алгоритм шифрования может быть представлен следующими основными шагами:*

1. а) для алфавитов А и В строятся линейно упорядоченные множества натуральных чисел  $DA=(da_1, \dots, da_n)$  и  $DB=(db_1, \dots, db_n)$ , причем  $DA=DB=(1, 2, \dots, n)$ .

б) для символьного множества  $T=(t_1, \dots, t_m)$  задается числовое множество  $DT=(dt_1, \dots, dt_m)$ , где  $dt_i \in DA$ .

2. Формируется числовое множество  $DR=(dr_1, \dots, dr_m)$ , где  $dr_i=(dt_i * k_1 + k_2) \bmod(n)$ .

3. Формируется символьное множество  $R=(r_1, \dots, r_m)$ , где  $r_i=f(dr_i, B)$ .

Здесь, множество R определяет слово шифртекста.

Для выполнения обратной операции дешифрования (определения Т) необходимо решить следующее целочисленное уравнение:

$$dt_i * k_1 + k_2 = N * n + dr_i,$$

здесь, считаются известными величины:  $k_1, k_2, n, dr_i$ . Параметр Т изменяется в пределах от 1 до n.

Для пояснения материала рассмотрим пример. Пусть имеем:

$A = (а, б, в, г, д, е, ж, з); T = (багаж);$

$B = (г, а, д, ж, з, в, е, б); k_1=3, k_2=6.$

$DA=DB=(1,2,3,4,5,6,7,8);$

$DT=(2,1,4,1,7);$

$Dr_1=(2*3+6)mod8=4; r_1=ж;$

$Dr_2=(1*3+6)mod8=1; r_2=г;$

$Dr_3=(4*3+6)mod8=2; r_3=а;$

$Dr_4=(1*3+6)mod8=1; r_4=г;$

$Dr_5=(7*3+6)mod8=3; r_5=д;$

Следовательно, получен шифртекст  $R=(жгагд).$

На практике, для выполнения шифрования и дешифрования данным методом используются таблицы следующего формата:

Таблица 1 – Общий вид таблицы шифрования

<b>A</b>	$a_1$	$a_2$		$a_n$	
<b>DA</b>	$da_1$	$da_2$		$da_n$	
$\overline{B}$	$b_1$	$b_2$		$b_n$	
$\overline{DB}$	$db_1$	$db_2$		$db_n$	

Где,  $db_i=(da_i*k_1+k_3)mod(n); b_i= f(db_i, B).$

Для рассмотренного примера получаем следующую таблицу:

Таблица 2 – Пример таблицы шифрования

<b>A</b>	а	б	в	г	д	е	ж	з
<b>DA</b>	1	2	3	4	5	6	7	8
$\overline{B}$	г	ж	е	а	з	б	д	в
$\overline{DB}$	1	4	7	2	5	8	3	6

Основным недостатком метода прямой замены является наличие одних и тех же статистических характеристик исходного и закрытого текста. Зная, на каком языке написан исходный текст и частотную характеристику употребления символов алфавита этого языка, криптоаналитик путем статистической обработки перехваченных сообщений может установить соответствие между символами обоих алфавитов.

## 6 ВЫПОЛНЕНИЕ РАБОТЫ

Для выполнения работы выдать студентам следующие исходные данные:

1. Алфавит  $A_0$
2. Алфавит  $A_1$
3. Исходный текст  $T_0$
4. Коэффициенты  $k_1, k_2$

Требуется получить шифртекст  $R$  и расшифрованный текст  $T$ , используя шифрование методом прямой замены.

Таблица 3- Индивидуальные задания

№	Исходные данные
1	$A_0 = \text{А Б В Г Д Е Ж З И К Л М Н О П Р С Т У Ф Х Ц Ч Ш Щ Ъ Ы Ь Э Ю Я } _$ $A_1 = \text{Р Щ Ъ Я Т Э } _ \text{Ж М Ч Х А В Д Ы Ф К С Е З П И Ц Г Н Л Ъ Ш Б У Ю}$ $T_0 = \text{М Е Т О Д } _ \text{Ш И Ф Р О В А Н И Я}$ $k_1 = 5, k_2 = 5$
2	$A_0 = \text{А Б В Г Д Е Ж З И К Л М Н О П Р С Т У Ф Х Ц Ч Ш Щ Ъ Ы Ь Э Ю Я}$ $A_1 = \text{З П И Ц Г Н Л Ъ Ш Б У Ю Р Щ Ъ Я Т Э Ж М Ч Х А В Д Ы Ф К С Е}$ $T_0 = \text{К Р И П Т О А Н А Л И З}$ $k_1 = 3, k_2 = 6$
3	$A_0 = \text{А Б В Г Д Е Ж З И К Л М Н О П Р С Т У Ф Х Ц Ч Ш Щ Ъ Ы Ь Э Ю Я } _$ $A_1 = \text{В Д Ы Ф К С Р Щ Ъ Я Т Э } _ \text{Ж М Ч Х А Е З П И Ц Г Н Л Ъ Ш Б У Ю}$ $T_0 = \text{К В А Д Р А Т } _ \text{П О Л И Б И Я}$ $k_1 = 3, k_2 = 5$
4	$A_0 = \text{А Б В Г Д Е Ж З И К Л М Н О П Р С Т У Ф Х Ц Ч Ш Щ Ъ Ы Ь Э Ю Я}$ $A_1 = \text{Н Л Ъ Ш Б У Ю Р Щ Ъ Я Т Э Ж М Ч Ы Ф К С Х А В Д Е З П}$



	ИЦГ T <sub>0</sub> =ВИДЕОАДАПТЕР k <sub>1</sub> =5, k <sub>2</sub> =8
5	A <sub>0</sub> =АБВГДЕЖЗИКЛМНОПРСТУФХЦЧШЩЪЫЬ ЭЮЯ_ A <sub>1</sub> =МЧХАВРЩЬЯТЭ ЖДЗПИЦГЫФКСЕНЛЬШБ УЮ T <sub>0</sub> =КОДИРОВАНИЕ k <sub>1</sub> =3, k <sub>2</sub> =3
6	A <sub>0</sub> =АБВГДЕЖЗИКЛМНОПРСТУФХЦЧШЩЪЫЬ ЭЮЯ A <sub>1</sub> =РЩЬЯТЭ ЖМЧХАВДЫФКСЕЗПИЦГНЛЬШБ УЮ T <sub>0</sub> =ИНФОРМАЦИЯ k <sub>1</sub> =7, k <sub>2</sub> =3
7	A <sub>0</sub> =АБВГДЕЖЗИКЛМНОПРСТУФХЦЧШЩЪЫЬ ЭЮЯ A <sub>1</sub> =ЯТЭЖМРЩЫФКЬЧХАВДСИЦГЕЗПНЛЬШБ УЮ T <sub>0</sub> =КОДИРОВАНИЕ k <sub>1</sub> =5, k <sub>2</sub> =10
8	A <sub>0</sub> =АБВГДЕЖЗИКЛМНОПРСТУФХЦЧШЩЪЫЬ ЭЮЯ_ A <sub>1</sub> =АВДЫРЩЬЯТЭ_ЖМЧХСЕЗПИЦФКГНЛЬШ БУЮ T <sub>0</sub> =ДВОИЧНЫЙ_КОД k <sub>1</sub> =7, k <sub>2</sub> =5
9	A <sub>0</sub> =АБВГДЕЖЗИКЛМНОПРСТУФХЦЧШЩЪЫЬ ЭЮЯ_ A <sub>1</sub> =РЩЖМЧХЬЯТЭ_АВДЫЕЗПИФКСЦГНЛЬШ БУЮ T <sub>0</sub> =ДИСПЕТЧЕР_ФАЙЛОВ k <sub>1</sub> =3, k <sub>2</sub> =7

10	<p><math>A_0 = \text{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}</math>  <math>A_1 = \text{Р Щ Ъ Я Т Э Ж М Ч Х А В Д Ы Ф К С Е З П И Ц Г Н Л Ъ Ш Б У Ю}</math>  <math>T_0 = \text{И Н Ф О Р М А Т И З А Ц И Я}</math>  <math>k_1 = 5, k_2 = 7</math></p>
11	<p><math>A_0 = \text{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}</math>  <math>A_1 = \text{Р Щ Ъ Я Т Э Ж М Ч Х А В Д Ы Ф К С Е З П И Ц Г Н Л Ъ Ш Б У Ю}</math>  <math>T_0 = \text{К О Н Ф И Д Е Н Ц И А Л Ь Н О С Т Ь}</math>  <math>k_1 = 5, k_2 = 3</math></p>
12	<p><math>A_0 = \text{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}_-</math>  <math>A_1 = \text{Р М Ч Х А Щ Ъ Я Т Э}_- \text{Ж В Д Е З П И Ы Ф К С Ц Г Н Л Ъ Ш Б У Ю}</math>  <math>T_0 = \text{Ц Е Л О С Т Н О С Т Ь}_- \text{Д А Н Н Ы Х}</math>  <math>k_1 = 7, k_2 = 10</math></p>
13	<p><math>A_0 = \text{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}</math>  <math>A_1 = \text{Р Н Л Щ В Д Ы Ь Я Ж М Ч Х А Т Э Ф К С Е З П И Ц Г Ъ Ш Б У Ю}</math>  <math>T_0 = \text{А У Т Е Н Т И Ф И К А Ц И Я}</math>  <math>k_1 = 9, k_2 = 2</math></p>
14	<p><math>A_0 = \text{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}_-</math>  <math>A_1 = \text{Р Щ Ъ Я Т Э}_- \text{Ж М Ч Х А В Д Ы Ф К С Е З П И Ц Г Н Л Ъ Ш Б У Ю}</math>  <math>T_0 = \text{М Е Т О Д}_- \text{Ш И Ф Р О В А Н И Я}</math>  <math>k_1 = 11, k_2 = 5</math></p>
15	<p><math>A_0 = \text{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}</math>  <math>A_1 = \text{Р Б У Щ Ж М Ч Ъ Я Т Э Х К С Е З П И А В Д Ы Н Л Ъ Ф Ц Г Ш Ю}</math></p>

	<p><math>T_0</math>=ПОДЛИННОСТЬ  <math>k_1=7, k_2=6</math></p>
16	<p><math>A_0</math>= 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  <math>A_1</math>= Р Щ Ч Х А В Ъ Я Т Э Н Л Ж Ф К С Е З П И М Д Ы Ц Г Ъ Ш Б  У Ю  <math>T_0</math>=КРИПТОСТОЙКОСТЬ  <math>k_1=13, k_2=4</math></p>
17	<p><math>A_0</math>= 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  <math>A_1</math>= Р Щ Ъ Я Т Ж М Д Ы Н Ч Х Э А В Ф Е З П И Ц Г К С Л Ъ Ш Б  У Ю  <math>T_0</math>=ШИФРОТЕКСТ  <math>k_1=9, k_2=5</math></p>
18	<p><math>A_0</math>= 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 _  <math>A_1</math>= Р Щ Ъ Я Т Э _ Ж М Ч Х А В Д Ы Ф К С Е З П И Ц Г Н Л Ъ Ш  Б У Ю  <math>T_0</math>=МЕТОД_ШИФРОВАНИЯ  <math>k_1=11, k_2=5</math></p>
19	<p><math>A_0</math>= 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 _  <math>A_1</math>= Р Щ Ъ М Ч Х А В Я Т Э _ Ж Д Ы Ф К Е С Ц Г Н З П И Л Ъ Ш  Б У Ю  <math>T_0</math>=УПРАВЛЕНИЕ_КЛЮЧАМИ  <math>k_1=13, k_2=4</math></p>
20	<p><math>A_0</math>= 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 _  <math>A_1</math>= Е З П Г Н Л Ъ И Ц Р Щ Ъ Я Ж Д Ы М Ч Х А В Т Э Ф К С Ш Б  У Ю  <math>T_0</math>=КРИПТОАНАЛИТИК  <math>k_1=11, k_2=2</math></p>
21	<p><math>A_0</math>= 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</p>

	<p>Э Ю Я  <math>A_1 = \text{М Ч Х А В Р Щ Ъ Я Т Ы Ф К Э Ж Д Ц Г Н Л Ъ С Е З П И Ш Б}</math>  У Ю  <math>T_0 = \text{Р А С Ш И Ф Р О В Ы В А Н И Е}</math>  <math>k_1 = 9, k_2 = 4</math></p>
22	<p><math>A_0 = \text{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}</math>  Э Ю Я  <math>A_1 = \text{Д Ы Р Щ Ъ Я М Ч Х А В Ф К С Т Э Ж Г Н Е З П И Ц Л Ъ Ш Б}</math>  У Ю  <math>T_0 = \text{Х Е Ш И Р О В А Н И Е}</math>  <math>k_1 = 13, k_2 = 5</math></p>
23	<p><math>A_0 = \text{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}</math>  Э Ю Я  <math>A_1 = \text{Э Ж М Р Щ Ъ Я Т А В Д К С Е Ф З П Г Н Ы Ч Х И Ц Л Ъ Ш Б}</math>  У Ю  <math>T_0 = \text{П Р О Т О К О Л}</math>  <math>k_1 = 7, k_2 = 10</math></p>
24	<p><math>A_0 = \text{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}</math>  Э Ю Я  <math>A_1 = \text{У Ю М Ч Х Ж В А Р Щ Ъ Я Ф Ъ Ш К С Е Д Ы Т Э И Ц Г З П}</math>  Н Л Б  <math>T_0 = \text{И Д Е Н Т И Ф И К А Ц И Я}</math>  <math>k_1 = 9, k_2 = 6</math></p>
25	<p><math>A_0 = \text{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}</math>  Э Ю Я  <math>A_1 = \text{Ж М Ч Р Щ Ъ Я У Ю Т Э Д Ы Х А В Ф К С Е З П И Ц Г Н Л Ъ}</math>  Ш Б  <math>T_0 = \text{П Р О Г Р А М М А}</math>  <math>k_1 = 11, k_2 = 7</math></p>
26	<p><math>A_0 = \text{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}</math>  Э Ю Я  <math>A_1 = \text{Р Щ Ъ Я Т Э Ж М Ч Х А В Д Ы Ф К С Е З П И Ц Г Н Л Ъ Ш Б}</math>  У Ю  <math>T_0 = \text{С Т Е Г А Н О Г Р А Ф И Я}</math></p>

	$k_1=3, k_2=6$
27	<p><math>A_0=</math> 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</p> <p><math>A_1=</math> Р У Ю Щ Ъ Я Э Ж М Т Ч Х Ф К С Е З П И А В Г Н Д Ы Ц Л Ъ Ш Б</p> <p><math>T_0=</math> К О М П Ь Ю Т Е Р</p> <p><math>k_1=13, k_2=5</math></p>
28	<p><math>A_0=</math> 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</p> <p><math>A_1=</math> Д Ы Ф К Р Щ Ъ Я Т Э Ч Х А В Ю Ж М С Е И Ц З П Г Н Л Ъ Ш Б У</p> <p><math>T_0=</math> И Н Т Е Р Ф Е Й С</p> <p><math>k_1=15, k_2=6</math></p>
29	<p><math>A_0=</math> 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</p> <p><math>A_1=</math> Р Ъ Я Т Э Щ Б Ж М Ч Х Ф К С Ы З Д Ц Г Н П И Ю Е А В Л Ъ Ш У</p> <p><math>T_0=</math> К Л А В И А Т У Р А</p> <p><math>k_1=11, k_2=5</math></p>
30	<p><math>A_0=</math> 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</p> <p><math>A_1=</math> М Ч Х У Ю А В Р Щ Ъ Я Т Ы Ф И Ц Г К С Д П Н Е Л Ъ Ш З Э Ж Б</p> <p><math>T_0=</math> Д Е Ф Р А Г М Е Н Т А Ц И Я</p> <p><math>k_1=7, k_2=6</math></p>

## **7 КОНТРОЛЬНЫЕ ВОПРОСЫ**

1. Что такое шифрование?
2. Дайте определение прямого шифрования?
3. Допускается ли производить замену букв на цифры?
4. Что такое шифр Цезаря?
5. Назовите недостатки и достоинства метода прямой замены?

## **8 СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ И ЛИТЕРАТУРЫ**

1. Н. Смарт. Криптография [текст] Издательство: М.: Техносфера, 2005. – 325 с.
2. Сингх С. Книга шифров. Тайная история шифров и их расшифровки. [текст] М.: Аст, Астрель, 2006. 567 с.
3. Бауэр Ф. Расшифрованные секреты. Методы и принципы криптологии. [текст] М.: Мир, 2007. 432 с.