

ОТЧЕТ
по лабораторной работе №1
«Изучение частотного метода криптоанализа симметричных
криптосистем»

дисциплина: «Криптографические методы защиты информации»

Выполнил(а) студент(ка)
группы БИ-4

Дата проведения занятия:

Дата зачета:

Преподаватель:

Подпись преподавателя:

1. Индивидуальное задание на лабораторную работу:

$Y = \text{ФРЕТКЧБ ЙРД ЫНЗНРНМЕЫНО ЗЦК ХЕЗТУ ЭЧУ ХКПН ЙРД}$
 $\text{РУЦУЦД – СКЦЧЕ ТКХКЦЧЕ. ХВО ЦЧВТЩУХЙ.}$

Мощность алфавита $|A_N| = m = 31$, (Е=Ё, Ь=Ъ).

2. Основные расчетные соотношения:

- логарифм функции правдоподобия: $l(K) = \sum_{j=0}^{N-1} \nu_{(j+k) \bmod N} \log p_1(j)$;

- оценка ключа: $K^* = \arg \max_K \sum_{j=0}^{N-1} \nu_{(j+k) \bmod N} \log p_1(j)$.

3. Результаты расчетов.

Таблица 1

Буква	а	б	в	г	д	е	ж	з	и	й
$j \in A_N$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$p_1(j)$	0.062	0.014	0.038	0.013	0.025	0.072	0.007	0.016	0.062	0.01
$\nu_j(Y)$	0	1	2	0	3	5	0	3	0	3

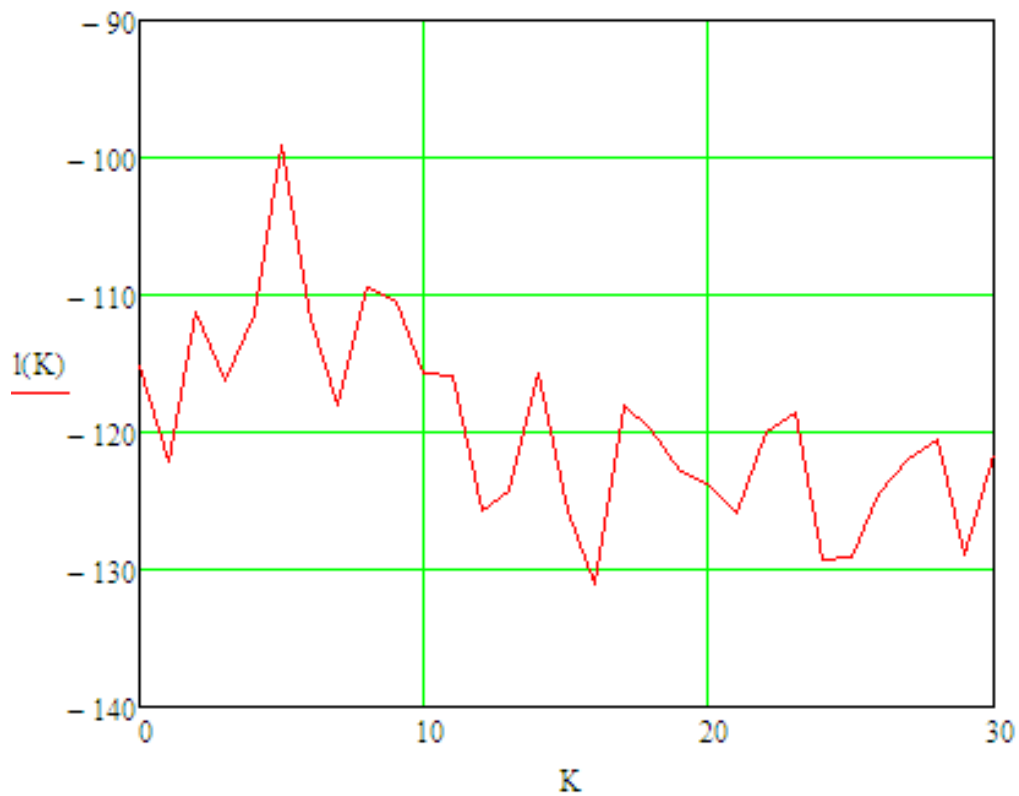
Продолжение таблицы 1

к	л	м	н	о	п	р	с	т	у	ф
10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
0.028	0.035	0.026	0.053	0.09	0.023	0.04	0.045	0.053	0.021	0.002
6	0	1	5	2	1	5	1	4	5	1

Продолжение таблицы 1

х	ц	ч	ш	щ	ь	ы	э	ю	я
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
0.009	0.004	0.012	0.006	0.003	0.016	0.014	0.003	0.006	0.018
5	6	5	0	1	0	2	1	0	0

5. Графическая зависимость значения логарифма функции правдоподобия от значения ключа $l(K)$.



Оценка ключа - $K^* = 5$.

6. Дешифрованная криптограмма:

X = ПЛАНЕТЫ ДЛЯ ЦИВИЛИЗАЦИЙ ВСЕ РАВНО, ЧТО РЕКИ ДЛЯ
ЛОСОСЯ – МЕСТА НЕРЕСТА. РЭЙ СТЭНФОРД.

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №2

«Изучение методов криптоанализа криптосистем гаммирования с
периодической гаммой»

дисциплина: «Криптографические методы защиты информации»

Выполнил(а) студент(ка)
группы БИ-4

Дата проведения занятия:

Дата зачета:

Преподаватель:

Подпись преподавателя:

Первая часть лабораторной работы

A. Априорные вероятности символов ключевой последовательности известны.

1. Индивидуальное задание на лабораторную работу.

Дана криптограмма, полученная шифром Виженера:

$Y = \text{ЭЭЭЮЦК}$.

Априорно известно, что вероятности символов ключевой последовательности равны

$$P(L) = 0,2; P(M) = 0,2; P(O) = 0,2; P(\Phi) = 0,2.$$

значения вероятностей остальных символов существенно меньше 0,2 и в рамках данного задания ими можно пренебречь.

2. Основные расчетные соотношения для определения периода ключевой последовательности (первый метод Фридмана):

- индекс совпадения

$$IC(\mathfrak{Z}) = \sum_{i=1}^m \frac{F_i(F_i - 1)}{N(N - 1)},$$

- математическое ожидание индекса совпадения

$$M IC(Y) \approx \frac{(k + 1)kr + k(k - 1)(d - r)}{N(N - 1)} \sum_i p_i^2 + \left(1 - \frac{(k + 1)kr + k(k - 1)(d - r)}{N(N - 1)} \right) \frac{1}{m}.$$

3. Период ключевой последовательности $d = 3$.

4. Таблица результатов анализа

Таблица 1

k_i / y_i	Э	Э	Э	Ю	Ц	К
Л	С	С	С	Т	Л	Я
М	Р	Р	Р	С	К	В
О	О	О	О	П	И	Д
Ф	И	И	И	Й	В	Х

4. Дешифрованная криптограмма и ключ

$X = \text{РОССИЯ}, K = \text{МОЛ}.$

Б. Априорные вероятности символов ключевой последовательности неизвестны.

1. Индивидуальное задание на лабораторную работу.

Дана криптограмма, полученная шифром Виженера:

$Y = \text{ГЕНЖСУЮЛА}.$

2. Основные расчетные соотношения для определения периода ключевой последовательности (первый метод Фридмана):

- индекс совпадения

$$IC(\mathfrak{Z}) = \sum_{i=1}^m \frac{F_i(F_i - 1)}{N(N - 1)},$$

- математическое ожидание индекса совпадения

$$M IC(Y) \approx \frac{(k+1)kr + k(k-1)(d-r)}{N(N-1)} \sum_i p_i^2 + \left(1 - \frac{(k+1)kr + k(k-1)(d-r)}{N(N-1)}\right) \frac{1}{m}.$$

3. Период ключевой последовательности $d = 3$.

Г	Е	Н	Ж	С	У
Ж	С	У	Ю	Л	А

4. Таблица анализа результатов

$\frac{\Gamma}{\text{Ж}}$	$\frac{E}{C}$	$\frac{H}{Y}$	$\frac{Ж}{Ю}$	$\frac{C}{Л}$	$\frac{Y}{A}$
$\frac{B}{A}$	$\frac{E}{C}$	$\frac{H}{Y}$	$\frac{И}{Э}$	$\frac{C}{Л}$	$\frac{Y}{A}$
$\frac{B}{E}$	$\frac{O}{П}$	$\frac{K}{E}$	$\frac{E}{Э}$	$\frac{T}{B}$	$\frac{\Phi}{O}$
...
$\frac{P}{B}$	$\frac{Ч}{Д}$	$\frac{Ы}{Я}$	$\frac{Д}{Ц}$	$\frac{Ю}{\Phi}$	$\frac{B}{Й}$

5. Дешифрованная криптограмма

X = ВЕНЕСУЭЛА.

Вторая часть лабораторной работы

1. Индивидуальное задание

Дана криптограмма, полученная шифром Виженера:

Y = ЪУУХУЦОЪИЮГФХШХХЮЪКЫПЧА

ЮАПСХЭЕЫТМЩППЖГЯРЛЕ

ПКУЮЩППЮЗЫВЗЩПРОЩЪЕМЗ

ОЩЪМФТЭШОЭУХХШХЭЦДЛЫПЧВ.

Криптограмма представляет собой зашифрованное четверостишие А.С. Пушкина, которое начинается с имени известного литературного персонажа.

2. Расчетный период ключевой последовательности - $d = 5$.

3. Множество вероятных слов начала криптограммы:

РУСЛАН, ОНЕГИН, ЛЮДМИЛА, МОЦАРТ, ОЛЬГА, ЛЕНСКИЙ,
САЛЬЕРИ, САЛТАН, ГВИДОН.

4. Результаты применения метода протяжки «вероятного слова»:

Ключевая последовательность – ЛЕНСКИЙ.

Период ключевой последовательности - $d = 7$.

5. Дешифрованная криптограмма

X = ОНЕГИН ДОБРЫЙ МОЙ ПРИЯТЕЛЬ

РОДИЛСЯ НА БРЕГАХ НЕВЫ

ГДЕ МОЖЕТ БЫТЬ РОДИЛИСЬ ВЫ

ИЛИ БЫВАЛИ МОЙ ЧИТАТЕЛЬ.