Министерство образования и науки Российской Федерации Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования

САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИТМО

Факультет систем управления и робототехники

Лабораторная работа № 1 "Кодирование и шифрование"

по дисциплине Практическая линейная алгебра

Выполнила: студентка гр. R3238

Нечаева А. А.

Преподаватель: Перегудин Алексей Алексеевич

1 Задание 1. Шифр Хилла

1.1 Задание алфавита и сообщения

Таблица 1 – Используемый алфавит

Символ	Код	Символ	Код	Символ	Код
A	0	3	4	Ы	8
В	1	Л	5	Ь	9
Д	2	Н	6	R	10
Ë	3	П	7		

Зашифрованное сообщение: ЗВЁЗДНАЯПЫЛЬ

Размер алфавита в нашем случае:

$$n = 11$$

У числа 11 нет делителей, кроме единицы и самого числа.

1.2 Шифрование с помощью матрицы-ключа 2×2

Матрица А 2×2 соотвествует ключевому слову: **ЛАНЬ**

$$\begin{vmatrix} 5 & 0 \\ 6 & 9 \end{vmatrix} = 5 * 9 - 0 * 6 = 45 \tag{1}$$

Запишем фразу, подлежащую шифрования с помощью кодов символов алфавита и разобьем наше сообщение на векторы.

Далее представлены фрагменты сообщения и соотвествующие векторы кодов:

$$egin{aligned} egin{aligned} egin{aligned\\ egin{aligned} egi$$

Теперь зашифруем сообщение: матрично умножим ключ на каждый вектор и найдем остаток от деления на размер алфавита от результата:

$$\begin{pmatrix} 5 & 0 \\ 6 & 9 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 4 \\ 1 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 20 \\ 33 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 9 \\ 0 \end{pmatrix} \tag{2}$$

$$\begin{pmatrix} 5 & 0 \\ 6 & 9 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 3 \\ 4 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 15 \\ 54 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 4 \\ 10 \end{pmatrix}$$
 (3)

$$\begin{pmatrix} 5 & 0 \\ 6 & 9 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 2 \\ 6 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 10 \\ 66 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 10 \\ 0 \end{pmatrix}$$
 (4)

$$\begin{pmatrix} 5 & 0 \\ 6 & 9 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 0 \\ 10 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 0 \\ 90 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \end{pmatrix}$$
 (5)

$$\begin{pmatrix} 5 & 0 \\ 6 & 9 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 7 \\ 8 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 35 \\ 114 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 2 \\ 4 \end{pmatrix}$$
 (6)

$$\begin{pmatrix} 5 & 0 \\ 6 & 9 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 5 \\ 9 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 25 \\ 111 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \end{pmatrix}$$
 (7)

Декодируем полученный результат:

$$\begin{pmatrix} 9 \\ 0 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{B}\boldsymbol{A} \; ; \; \begin{pmatrix} 4 \\ 10 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{3}\boldsymbol{\mathcal{H}} \; ; \; \begin{pmatrix} 10 \\ 0 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{\mathcal{H}}\boldsymbol{A} \; ; \; \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{\mathcal{A}}\boldsymbol{\mathcal{A}} \; ; \\ \begin{pmatrix} 2 \\ 4 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{\mathcal{A}}\boldsymbol{\mathcal{B}} \; ; \; \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{\mathcal{E}}\boldsymbol{\mathcal{B}} \;$$

Полученное сообщение: ЬАЗЯЯААДДЗЁВ

1.3 Шифрование с помощью матрицы-ключа 3×3

Матрица В 3×3 соотвествует ключевому слову: $B \mathcal{\Pi} A \mathcal{\Pi} A H A \mathcal{\Pi} A \mathcal$

$$\begin{vmatrix} 1 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 6 \\ 0 & 2 & 10 \end{vmatrix} = -112 \tag{8}$$

Разобьем сообщение на фрагменты длины 3 и запишем соотвествующие им векторы кодов:

$$egin{aligned} egin{aligned} eg$$

Повторяем действия, описанные в разделе 1.2:

$$\begin{pmatrix} 1 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 6 \\ 0 & 2 & 10 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 4 \\ 1 \\ 3 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 9 \\ 26 \\ 32 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 9 \\ 4 \\ 10 \end{pmatrix}$$
(9)

$$\begin{pmatrix} 1 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 6 \\ 0 & 2 & 10 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \\ 6 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 14 \\ 44 \\ 64 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 3 \\ 0 \\ 9 \end{pmatrix}$$
(10)

$$\begin{pmatrix} 1 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 6 \\ 0 & 2 & 10 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 0 \\ 10 \\ 7 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 50 \\ 42 \\ 90 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 6 \\ 9 \\ 2 \end{pmatrix}$$
 (11)

$$\begin{pmatrix} 1 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 6 \\ 0 & 2 & 10 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 8 \\ 5 \\ 9 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 33 \\ 70 \\ 100 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 0 \\ 4 \\ 1 \end{pmatrix}$$
(12)

Декодируем:

$$\begin{pmatrix}9\\4\\10\end{pmatrix}\rightarrow \boldsymbol{\textit{b3}}\boldsymbol{\textit{9}}\;\;;\;\begin{pmatrix}3\\0\\9\end{pmatrix}\rightarrow \boldsymbol{\ddot{E}}\boldsymbol{\textit{A}}\boldsymbol{\textit{b}}\;\;;\;\begin{pmatrix}6\\9\\2\end{pmatrix}\rightarrow \boldsymbol{\textit{Hb}}\boldsymbol{\textit{\mathcal{J}}}\;\;;\;\begin{pmatrix}0\\4\\1\end{pmatrix}\rightarrow \boldsymbol{\textit{A3}}\boldsymbol{\textit{B}}$$

Полученное сообщение: ЬЗЯЁАЬНЬДАЗВ

1.4 Шифрование с помощью матрицы-ключа 4×4

Матрица С 4×4 соотвествует ключевому слову: $\emph{ЛЁДЗАЛЁНВЫДАЛПАН}$

$$\begin{vmatrix} 5 & 3 & 2 & 4 \\ 0 & 5 & 3 & 6 \\ 1 & 8 & 2 & 0 \\ 5 & 7 & 0 & 6 \end{vmatrix} = -866 \tag{13}$$

Разобьем сообщение на фрагменты по 4 символа и предствим векторы полученных кодов:

$$egin{aligned} egin{aligned} egin{aligned} egin{aligned} egin{aligned} egin{aligned} A \ 1 \ 3 \ 4 \end{aligned} \end{aligned} ; \end{aligned}$$

ДНАЯ
$$ightarrow \begin{pmatrix} 2 \\ 6 \\ 0 \\ 10 \end{pmatrix}$$
;
ПЫЛЬ $ightarrow \begin{pmatrix} 7 \\ 8 \\ 5 \\ 9 \end{pmatrix}$

Повторяем действия, описанные в разделе 1.2:

$$\begin{pmatrix} 5 & 3 & 2 & 4 \\ 0 & 5 & 3 & 6 \\ 1 & 8 & 2 & 0 \\ 5 & 7 & 0 & 6 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 4 \\ 1 \\ 3 \\ 4 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 45 \\ 38 \\ 18 \\ 51 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 1 \\ 5 \\ 7 \\ 7 \end{pmatrix}$$
(14)

$$\begin{pmatrix} 5 & 3 & 2 & 4 \\ 0 & 5 & 3 & 6 \\ 1 & 8 & 2 & 0 \\ 5 & 7 & 0 & 6 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 2 \\ 6 \\ 0 \\ 10 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 68 \\ 90 \\ 50 \\ 112 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \\ 6 \\ 2 \end{pmatrix}$$
(15)

$$\begin{pmatrix} 5 & 3 & 2 & 4 \\ 0 & 5 & 3 & 6 \\ 1 & 8 & 2 & 0 \\ 5 & 7 & 0 & 6 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 7 \\ 8 \\ 5 \\ 9 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 105 \\ 109 \\ 81 \\ 145 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 6 \\ 10 \\ 4 \\ 2 \end{pmatrix} \tag{16}$$

Декодируем:

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 5 \\ 7 \\ 7 \end{pmatrix} \rightarrow \textbf{\textit{B}} \boldsymbol{\varPi} \boldsymbol{\varPi} \boldsymbol{\varPi} \; ; \; \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \\ 6 \\ 2 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{\mathcal{J}} \boldsymbol{\mathcal{J}} \boldsymbol{\mathcal{H}} \boldsymbol{\mathcal{J}} \; ; \; \begin{pmatrix} 6 \\ 10 \\ 4 \\ 2 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{\mathcal{H}} \boldsymbol{\mathcal{J}} \boldsymbol{\mathcal{J}} \boldsymbol{\mathcal{J}}$$

Полученное сообщение: ВЛППДДНДНЯЗД

1.5 Имитация вредоносного вмешательства

а) Повредим фразу, полученную в пункте 1.2

Таблица 2 – Повреждение первого результата

Исходные символы	Ь	A	3	Я	Я	A	A	Д	Д	3	Ë	В
После атаки	Ь	A	3	Я	Н	A	П	Д	Ы	3	Ë	В
Коды после атаки	9	0	4	10	6	0	7	2	8	4	3	1

б) Повредим фразу, полученную в пункте 1.3

Таблица 2 – Повреждение второго результата

Исходные символы	Ь	3	Я	Ë	A	Ь	Н	Ь	Д	A	3	В
После атаки	П	3	Я	Ë	Л	Ь	Н	Ь	Д	A	Ы	В
Коды после атаки	7	4	10	3	5	9	6	9	2	0	8	1

в) Повредим фразу, полученную в пункте 1.4

Таблица 3 – Повреждение третьего результата

Исходные символы	В	Л	П	П	Д	Д	Н	Д	Н	R	3	Д
После атаки	В	Л	Ы	П	Ь	Д	Н	Д	Н	R	3	A
Коды после атаки	1	5	8	7	9	2	6	2	6	10	4	0

- 2 Задание 2. Взлом шифра Хилла
- 3 Задание 3. Код Хэмминга
- 4 Задание 4. Код Хэмминг?