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-ключ размера 2×2 :

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 4 & 9 \end{pmatrix} \tag{1}$$

Проверка определителя:

$$\begin{vmatrix} 1 & 2 \\ 4 & 9 \end{vmatrix} = 1 \neq 0 \tag{2}$$

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:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 4 & 9 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 4 \\ 1 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 6 \\ 25 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 6 \\ 3 \end{pmatrix}$$
 (3)

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 4 & 9 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 3 \\ 4 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 11 \\ 48 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 0 \\ 4 \end{pmatrix} \tag{4}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 4 & 9 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 2 \\ 6 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 14 \\ 62 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 3 \\ 7 \end{pmatrix}$$
 (5)

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 4 & 9 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 0 \\ 10 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 20 \\ 90 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 9 \\ 2 \end{pmatrix}$$
 (6)

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 4 & 9 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 7 \\ 8 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 23 \\ 100 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$
 (7)

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 4 & 9 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 5 \\ 9 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 23 \\ 101 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$
 (8)

Декодируем полученный результат:

$$\begin{pmatrix} 6 \\ 3 \end{pmatrix} \rightarrow \textbf{\textit{H}} \ddot{\textbf{\textit{E}}} \ ; \ \begin{pmatrix} 0 \\ 4 \end{pmatrix} \rightarrow \textbf{\textit{A}} \textbf{\textit{A}} \ ; \ \begin{pmatrix} 3 \\ 7 \end{pmatrix} \rightarrow \ddot{\textbf{\textit{E}}} \boldsymbol{\Pi} \ ; \ \begin{pmatrix} 9 \\ 2 \end{pmatrix} \rightarrow \textbf{\textit{B}} \boldsymbol{\mathcal{\mathcal{J}}} \ ; \\ \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \rightarrow \textbf{\textit{B}} \textbf{\textit{B}} \ ; \ \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix} \rightarrow \textbf{\textit{B}} \boldsymbol{\mathcal{\mathcal{J}}} \$$

Полученное сообщение: НЁАЗЁПЬДВВВД

1.3 Шифрование с помощью матрицы-ключа 3 × 3

Матрица-ключ размера 3×3 :

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \tag{9}$$

Проверка определителя:

$$\begin{vmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{vmatrix} = 1 \neq 0 \tag{10}$$

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

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

Повторяем действия, описанные в разделе 1.2:

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 4 \\ 1 \\ 3 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 5 \\ 3 \\ 7 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 5 \\ 3 \\ 7 \end{pmatrix}$$
 (11)

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \\ 6 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 6 \\ 6 \\ 10 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 6 \\ 6 \\ 10 \end{pmatrix}$$
 (12)

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 0 \\ 10 \\ 7 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 10 \\ 7 \\ 7 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 10 \\ 7 \\ 7 \end{pmatrix}$$
 (13)

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 8 \\ 5 \\ 9 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 13 \\ 9 \\ 17 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 2 \\ 9 \\ 6 \end{pmatrix}$$
(14)

Декодируем:

$$\begin{pmatrix} 5 \\ 3 \\ 7 \end{pmatrix} \rightarrow \mathbf{\varPi\ddot{E}\Pi} \ ; \ \begin{pmatrix} 6 \\ 6 \\ 10 \end{pmatrix} \rightarrow \mathbf{HHH} \ ; \ \begin{pmatrix} 10 \\ 7 \\ 7 \end{pmatrix} \rightarrow \mathbf{H\Pi\Pi} \ ; \ \begin{pmatrix} 2 \\ 9 \\ 6 \end{pmatrix} \rightarrow \mathbf{\varPi\ddot{E}H}$$

Полученное сообщение: ЛЁПННЯЯППДЬН

1.4 Шифрование с помощью матрицы-ключа 4×4

Матрица-ключ размера 4×4 :

$$C = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \tag{15}$$

Проверка определителя:

$$\begin{vmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \end{vmatrix} = -1 \neq 0 \tag{16}$$

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

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

Повторяем действия, описанные в разделе 1.2:

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 4 \\ 1 \\ 3 \\ 4 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 9 \\ 3 \\ 11 \\ 5 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 9 \\ 3 \\ 0 \\ 5 \end{pmatrix}$$
 (17)

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 2 \\ 6 \\ 0 \\ 10 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 18 \\ 0 \\ 12 \\ 8 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 7 \\ 0 \\ 1 \\ 8 \end{pmatrix}$$
 (18)

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 7 \\ 8 \\ 5 \\ 9 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 24 \\ 5 \\ 21 \\ 15 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 2 \\ 5 \\ 10 \\ 4 \end{pmatrix}$$
(19)

Декодируем:

$$\begin{pmatrix} 9 \\ 3 \\ 0 \\ 5 \end{pmatrix} \rightarrow \textbf{\textit{BEAJI}} \; ; \begin{pmatrix} 7 \\ 0 \\ 1 \\ 8 \end{pmatrix} \rightarrow \textbf{\textit{IIABM}} \; ; \begin{pmatrix} 2 \\ 5 \\ 10 \\ 4 \end{pmatrix} \rightarrow \textbf{\textit{JIJI3}}$$

Полученное сообщение: ЬЁАЛПАВЫДЛЯЗ

1.5 Имитация вредоносного вмешательства

а) Повредим фразу, полученную в пункте 1.2

Таблица 2 – Повреждение первого результата

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

Найдем обратную матрицу от первого ключа:

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 4 & 9 \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} 9 & -2 \\ -4 & 1 \end{pmatrix} \tag{20}$$

Разобьем фразу *НЛАЗЬПЬДЫВВД* на фрагменты:

$$m{HJ}
ightarrow egin{pmatrix} 6 \ 5 \end{pmatrix} ; m{A}m{3}
ightarrow egin{pmatrix} 0 \ 4 \end{pmatrix} ; m{B}m{H}
ightarrow egin{pmatrix} 9 \ 7 \end{pmatrix} ; m{b}m{\mathcal{H}}
ightarrow egin{pmatrix} 9 \ 2 \end{pmatrix} ; m{b}m{\mathcal{H}}
ightarrow egin{pmatrix} 1 \ 2 \end{pmatrix}$$

Расшифруем сообщение:

$$\begin{pmatrix} 9 & -2 \\ -4 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 6 \\ 5 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 44 \\ -19 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 0 \\ 3 \end{pmatrix} \tag{21}$$

$$\begin{pmatrix} 9 & -2 \\ -4 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 0 \\ 4 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} -8 \\ 4 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 3 \\ 4 \end{pmatrix}$$
 (22)

$$\begin{pmatrix} 9 & -2 \\ -4 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 9 \\ 7 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 67 \\ -29 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 1 \\ 4 \end{pmatrix}$$
 (23)

$$\begin{pmatrix} 9 & -2 \\ -4 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 9 \\ 2 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 77 \\ -34 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 0 \\ 10 \end{pmatrix} \tag{24}$$

$$\begin{pmatrix} 9 & -2 \\ -4 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 8 \\ 1 \end{pmatrix} \pmod{11} = \begin{pmatrix} 70 \\ -31 \end{pmatrix} \pmod{11} = \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \end{pmatrix} \tag{25}$$

$$\begin{pmatrix} 9 & -2 \\ -4 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 5 \\ -2 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 5 \\ 9 \end{pmatrix}$$
 (26)

Декодируем полученный результат:

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 3 \end{pmatrix} \rightarrow \textbf{\textit{A}} \, \boldsymbol{\ddot{E}} \, ; \, \begin{pmatrix} 3 \\ 4 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{\ddot{E}} \boldsymbol{\textit{3}} \, ; \, \begin{pmatrix} 1 \\ 4 \end{pmatrix} \rightarrow \textbf{\textit{B}} \boldsymbol{\textit{3}} \, ; \, \begin{pmatrix} 0 \\ 10 \end{pmatrix} \rightarrow \textbf{\textit{A}} \, \boldsymbol{\textit{A}} \, ; \, \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{\textit{3}} \boldsymbol{\textit{J}} \, ; \, \begin{pmatrix} 5 \\ 9 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{\textit{J}} \boldsymbol{\textit{b}}$$

Полученное сообщение: АЁ ЁЗ ВЗ АЯ ЗД ЛЬ

Заметим, что поврежденными участками после расшифровки оказались те пары букв, в которых мы провели подмену символов.

б) Повредим фразу, полученную в пункте 1.3

Таблица 2 – Повреждение второго результата

200011114	riosponizionno stoporo posjvistara											
Исходные символы	Л	Ë	П	Н	Н	Я	Я	П	П	Д	Ь	Н
После атаки	Л	Ë	П	Н	Ы	A	Я	В	П	Д	Ь	Н
Коды после атаки	5	3	7	6	8	0	10	1	7	2	9	6

Найдем обратную матрицу от второго ключа:

$$B^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$
 (27)

Разобьем фразу *ЛЁПНЫАЯВПДЬН* на фрагменты:

$$m{\it ЛЁ}m{\Pi}
ightarrow egin{pmatrix} 5 \ 3 \ 7 \end{pmatrix};$$
 $m{\it HЫA}
ightarrow egin{pmatrix} 6 \ 8 \ 0 \end{pmatrix}; m{\it ABM}
ightarrow egin{pmatrix} 10 \ 1 \ 7 \end{pmatrix};$
 $m{\it ДЬH}
ightarrow egin{pmatrix} 2 \ 9 \ 6 \end{pmatrix}$

Расшифруем сообщение:

$$\begin{pmatrix} 0 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 5 \\ 3 \\ 7 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 4 \\ 1 \\ 3 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 4 \\ 1 \\ 3 \end{pmatrix}$$
 (28)

$$\begin{pmatrix} 0 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 6 \\ 8 \\ 0 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} -8 \\ 14 \\ 8 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 3 \\ 3 \\ 8 \end{pmatrix}$$
(29)

$$\begin{pmatrix} 0 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 10 \\ 1 \\ 7 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 6 \\ 4 \\ 1 \end{pmatrix} (mod \ 11) = \begin{pmatrix} 6 \\ 4 \\ 1 \end{pmatrix}$$
 (30)

$$\begin{pmatrix} 0 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 2 \\ 9 \\ 6 \end{pmatrix} \pmod{11} = \begin{pmatrix} -3 \\ 5 \\ 9 \end{pmatrix} \pmod{11} = \begin{pmatrix} 8 \\ 5 \\ 9 \end{pmatrix} \tag{31}$$

Декодируем полученный результат:

$$\begin{pmatrix} 4 \\ 1 \\ 3 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{3BE} \; ; \; \begin{pmatrix} 3 \\ 3 \\ 8 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{\ddot{E}EH} \; ; \; \begin{pmatrix} 6 \\ 4 \\ 1 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{H3B} \; ; \; \begin{pmatrix} 8 \\ 5 \\ 9 \end{pmatrix} \rightarrow \boldsymbol{\boldsymbol{bIJb}}$$

Полученное сообщение: ЗВЁ ЁЁЫ НЗВ ЫЛЬ

Аналогично предыдущему пункту ошибки проявились только в тех фрагментах, в которых были заменены символы.

в) Повредим фразу, полученную в пункте 1.4

Таблина 3 – Повреждение третьего результата

			r	٦	r -		- F	-,,				
Исходные символы	В	Л	П	П	Д	Д	Н	Д	Н	Я	3	Д
После атаки	В	Л	Ы	П	Ь	Д	Н	Д	Н	Я	3	A
Коды после атаки	1	5	8	7	9	2	6	2	6	10	4	0

Найдем обратную матрицу от третьеого ключа:

$$\begin{pmatrix}
5 & 3 & 2 & 4 \\
0 & 5 & 3 & 6 \\
1 & 8 & 2 & 0 \\
5 & 7 & 0 & 6
\end{pmatrix}^{-1} = \frac{1}{433} \begin{pmatrix}
84 & -58 & 3 & 2 \\
-39 & -4 & 45 & 30 \\
114 & 45 & 35 & -121 \\
-\frac{49}{2} & 53 & -55 & \frac{71}{2}
\end{pmatrix}$$
(32)

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