

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «Национальный исследовательский университет ИТМО»

Факультет программной инженерии и компьютерной техники

# Отчёт по лабораторной работе №2

Тема: Сжатие информации и основы помехоустойчивого кодирования
Вариант 20

Выполнил: студент группы Р3132 Ежелев Георгий Игоревич

Проверил: Бострикова Д.К.

Дата сдачи: 09.10.2025

# Содержание

Задание	3
Основные этапы вычисления	4
1. Задание 1 – №33	4
2. Задание 2 – № 55	4
3. Задание 3 – №77	5
4. Задание 4 – №62	5
5. Задание 5 – №21	5
6. Задание $6 - N_{2} ((33 + 55 + 77 + 62 + 21) * 4 = 992)$	6
7 . Задание 7	6
Вывод	7
Список питературы	Q

#### Задание

- 1. Определить свой вариант задания с помощью номера в ISU (он же номер студенческого билета). Вариант выбирается как:
- Вычислить произведение 4-й цифры номера ISU и 5-й цифры номера ISU.
- К полученному числу прибавить 6-ю цифру номера ISU.
- Если полученный вариант больше 99, то необходимо вычесть из него 99.
- То есть если номер ISU = 125598, то это 5\*9 + 8 = 45 + 8 = 53 40 = 13-й вариант.
- Если номер ISU = 467205, то это 2\*0 + 5 = 7-й вариант.
- 2. На основании номера варианта задания выбрать набор из 4 полученных сообщений в виде последовательности 7-символьного кода.
- 3. Построить схему декодирования классического кода Хэмминга (7;4), которую представить в отчёте в виде изображения.
- 4. Показать, исходя из выбранных вариантов сообщений (по 4 у каждого часть №1 в варианте), имеются ли в принятом сообщении ошибки, и если имеются, то какие. Подробно прокомментировать и записать правильное сообщение.
- 5. На основании номера варианта задания выбрать 1 полученное сообщение в виде последовательности 15-символьного кода.
- 6. Построить схему декодирования классического кода Хэмминга (15;11), которую представить в отчёте в виде изображения.
- 7. Показать, исходя из выбранного варианта сообщений (по 1 у каждого часть №2 в варианте), имеются ли в принятом сообщении ошибки, и если имеются, то какие. Подробно прокомментировать и записать правильное сообщение.
- 8. Сложить номера всех 5 вариантов заданий. Умножить полученное число на 4. Принять данное число как число информационных разрядов в передаваемом сообщении. Вычислить для данного числа минимальное число проверочных разрядов и коэффициент избыточности.9. Дополнительное задание №1 (позволяет набрать от 86 до 100 процентов от максимального числа баллов БаРС за данную лабораторную). Сделать себе учётную запись на https://gitlab.se.ifmo.ru/.
- 10.Написать программу на любом языке программирования, которая на вход получает набор из 7 цифр «0» и «1», записанных подряд, анализирует это сообщение на основе классического кода Хэмминга (7,4), а затем выдает правильное сообщение (только информационные биты) и указывает бит с ошибкой при его наличии.

## Основные этапы вычисления

#### 1. Задание 1 – №33

r1	r2	i1	r3	i2	i3	i4
0	1	0	0	0	1	0

$$r1 = i1 \oplus i2 \oplus i4 = 0$$

$$r2 = i1 \oplus i3 \oplus i4 = 1$$

$$r3 = i2 \oplus i3 \oplus i4 = 1$$

$$s1 = r1 \oplus i1 \oplus i2 \oplus i4 = 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 1 = 0$$

$$s2 = r2 \oplus i1 \oplus i3 \oplus i4 = 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 1 = 0$$

$$s3 = r3 \oplus i2 \oplus i3 \oplus i4 = 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 = 1$$

	1	2	3	4	5	6	7	
2 <sup>x</sup>	$\mathbf{r}_1$	r <sub>2</sub>	<b>i</b> 1	<u>r</u> 3	i <sub>2</sub>	<b>i</b> 3	<b>i</b> 4	S
1	X	-	X	-	X	-	X	$s_1$
2	-	X	X	-	-	X	X	<b>S</b> 2
4	-	-	-	X	X	X	X	<b>S</b> 3

 $s = (s_1, s_2, s_3) = 001 \Rightarrow$  ошибка в символе  $r_3$  Правильное сообщение:  $010\frac{1}{1}010$ 

#### 2. Задание 2 – № 55

r1	r2	i1	r3	i2	i3	i4
1	1	1	0	0	1	1

$$r1 = i1 \oplus i2 \oplus i4 = 0$$

$$r2 = i1 \oplus i3 \oplus i4 = 1$$

$$r3 = i2 \oplus i3 \oplus i4 = 0$$

$$s1 = r1 \oplus i1 \oplus i2 \oplus i4 = 0 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 1 = 1$$

$$s2 = r2 \oplus i1 \oplus i3 \oplus i4 = 1 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 1 = 0$$

$$s3 = r3 \oplus i2 \oplus i3 \oplus i4 = 0 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 1 = 0$$

	1	2	3	4	5	6	7	
2 <sup>x</sup>	$\mathbf{r}_1$	$\mathbf{r}_2$	i <sub>1</sub>	r <sub>3</sub>	i <sub>2</sub>	<b>i</b> 3	<b>i</b> 4	S
1	X	-	X	-	X	-	X	<b>S</b> 1
2	-	X	X	-	-	X	X	<b>S</b> 2
4	-	-	-	X	X	X	X	<b>S</b> 3

 $s = (s_1, s_2, s_3) = 100 \Rightarrow$  ошибка в символе  $r_1$  Правильное сообщение: 0110011

#### 3. Задание 3 – №77

r1	r2	i1	r3	i2	i3	i4
0	1	1	1	1	0	1

$$r1 = i1 \oplus i2 \oplus i4 = 1$$

$$r2 = i1 \oplus i3 \oplus i4 = 0$$

$$r3 = i2 \oplus i3 \oplus i4 = 0$$

$$s1 = r1 \oplus i1 \oplus i2 \oplus i4 = 1 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 = 1$$

$$s2 = r2 \oplus i1 \oplus i3 \oplus i4 = 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 = 1$$

$$s3 = r3 \oplus i2 \oplus i3 \oplus i4 = 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 = 1$$

	1	2	3	4	5	6	7	
2 <sup>x</sup>	$\mathbf{r}_1$	$\mathbf{r}_2$	$\mathbf{i}_1$	r <sub>3</sub>	$i_2$	i <sub>3</sub>	<mark>1</mark> 4	S
1	X	-	X	-	X	-	X	$s_1$
2	-	X	X	-	-	X	X	<b>S</b> 2
4	-	-	-	X	X	X	X	<b>S</b> 3

 $s = (s_1, s_2, s_3) = 111 \Rightarrow$  ошибка в символе  $i_4$  Правильное сообщение: 0111100

### 4. Задание 4 – №62

r1	r2	i1	r3	i2	i3	i4
0	1	0	1	1	0	0

$$r1 = i1 \oplus i2 \oplus i4 = 1$$

$$r2 = i1 \oplus i3 \oplus i4 = 0$$

$$r3 = i2 \oplus i3 \oplus i4 = 1$$

$$s1 = r1 \oplus i1 \oplus i2 \oplus i4 = 1 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 = 1$$

$$s2 = r2 \oplus i1 \oplus i3 \oplus i4 = 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 = 1$$

$$s3 = r3 \oplus i2 \oplus i3 \oplus i4 = 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 0 = 0$$

	1	2	3	4	5	6	7	
2 <sup>x</sup>	$\mathbf{r}_1$	$\mathbf{r}_2$	<b>i</b> 1	r <sub>3</sub>	i <sub>2</sub>	<b>i</b> 3	<b>i</b> 4	S
1	X	-	X	-	X	-	X	$s_1$
2	-	X	X	-	-	X	X	<b>S</b> 2
4	-	-	-	X	X	X	X	<b>S</b> 3

 $s = (s_1, s_2, s_3) = 110 \Rightarrow$  ошибка в символе  $i_1$  Правильное сообщение: 0111100

#### 5. Задание 5 – №21

r1	r2	i1	r3	i2	i3	i4	r4	i5	i6	i7	i8	i9	i10	i11
0	1	1	0	0	0	1	0	1	0	1	0	0	0	1

 $s1 = r1 \oplus i1 \oplus i2 \oplus i4 \oplus i5 \oplus i7 \oplus i9 \oplus i11 = 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 1 = 1$   $s2 = r2 \oplus i1 \oplus i3 \oplus i4 \oplus i6 \oplus i7 \oplus i10 \oplus i11 = 1 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 1 = 1$   $s3 = r3 \oplus i2 \oplus i3 \oplus i4 \oplus i8 \oplus i9 \oplus i10 \oplus i11 = 1 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 = 1$   $s4 = r4 \oplus i5 \oplus i6 \oplus i7 \oplus i8 \oplus i9 \oplus i10 \oplus i11 = 1 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 = 0$ 

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	
2 <sup>x</sup>	$\mathbf{r}_1$	$\mathbf{r}_2$	$i_1$	r <sub>3</sub>	$i_2$	i <sub>3</sub>	<u>i</u> 4	r <sub>4</sub>	<b>i</b> 5	<b>i</b> 6	<b>i</b> 7	i <sub>8</sub>	i <sub>9</sub>	i <sub>10</sub>	i <sub>11</sub>	S
1	X	-	X	-	X	-	X	-	X	-	X	-	X	-	X	$s_1$
2	-	X	X	-	-	X	X	-	-	X	X	-	-	X	X	S2
4	-	-	-	X	X	X	X	-	-	-	-	X	X	X	X	<b>S</b> 3
8	-	-	-	-	-	-	_	X	X	X	X	X	X	X	X	S4

 $s = (s_1, s_2, s_3, s_4) = 1110 \Rightarrow$  ошибка в символе  $i_4$  Правильное сообщение: 011000001010001

6. Задание 6 — № ((33 + 55 + 77 + 62 + 21) \* 4 = 992) Информационных разрядов в передаваемом сообщении: 992 Пусть r — количество служебных битов.  $2^r >= r + i + 1 \iff 2^r - r - 1 >= 992 \Leftrightarrow r >= 10$  Коэффициент избыточности  $K = 10 / (992 + 10) = 10/1002 \approx 0,00998$ 

#### 7. Задание 7

https://github.com/haaroner/ITMO Clown/blob/main/Infa/v1.py

# Вывод

В процессе выполнения лабораторной работы я изучил основы помехоустойчивого кодирования на примере кода Хэмминга. Научился вручную определять ошибки в кодах (15, 11) и (7, 4). Также разработал автоматизированный метод определения ошибок для кода Хэмминга (7, 4)

# Список литературы

- 1. Основы цифровой радиосвязи. Помехоустойчивое кодирование: метод. указания / сост. Д. В. Пьянзин. Саранск : Изд-во Мордов. ун-та, 2009. 16 с.
- 2. Коды и устройства помехоустойчивого кодирования информации / сост. Королев А.И. Мн.: , 2002.-c.286