# Санкт-Петербургский Национальный Исследовательский Университет ИТМО Факультет Программной Инженерии и Компьютерной Техники



# Вариант №15 Лабораторная работа №2 По дисциплине Информатика

Выполнил студент группы Р3131: Эллити Мохамед Эмад Ахмед Авад

Преподаватель: Балакшин Павел Валерьевич Марухленко Даниил Сергеевич

## Оглавление

Вадание	3
Основные этапы вычисления	
1. Задание 1 – №58	4
2. Задание 2 – №50	4
3. Задание 3 – №72	
4. Задание 4 – №94	
5. Задание 5 – №16	5
6. Задание 6 (58 + 50 + 72 + 94 + 16 ) = 290	
Вывол	

### 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 него99.
- 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 <a href="https://gitlab.se.ifmo.ru/">https://gitlab.se.ifmo.ru/</a>.
- 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 №58

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

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

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

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

	1	2	3	4	5	6	7	
2 <sup>x</sup>	r1	r2	i1	r3	i2	i3	i4	S
1	X	-	X	-	X	-	X	s <sub>1</sub>
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  $r_1$  Исправленное сообщение: 0100

#### 2. Задание 2 №50

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

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

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

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

	1	2	3	4	5	6	7	
2×	r1	r2	i1	r3	i2	i3	i4	S
1	X	-	X	_	X	-	X	S <sub>1</sub>
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  $r_3$  Исправленное сообщение: 0011

#### 3. Задание 3 №72

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

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

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

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

	1	2	3	4	5	6	7	
2 <sup>x</sup>	r1	r2	i1	r3	i2	i3	i4	S
1	X	-	X	-	X	-	X	S <sub>1</sub>
2	-	X	X	-	-	X	X	<b>S</b> 2
4	-	-	-	X	X	X	X	<b>S</b> 3

 $s = (s_1, s_2, s_3) = 011 \Rightarrow$  ошибка в символе  $i_3$  Исправленное сообщение: 0111

#### 4. 4. Задание 4 №94

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

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

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

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

	1	2	3	4	5	6	7	
2 <sup>x</sup>	r1	r2	i1	r3	i2	i3	i4	S
1	X	-	X	-	X	-	X	S <sub>1</sub>
2	_	X	X	-	-	X	X	S <sub>2</sub>
4	_	-	-	X	X	X	X	S3

 $s = (s_1, s_2, s_3) = 100 \Rightarrow$  ошибка в символе  $r_1$  Исправленное сообщение: 1110

#### 5. Задание 5 – № 16

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

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

	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 <sub>2</sub>	i <sub>3</sub>	<b>i</b> 4	r <sub>4</sub>	<b>i</b> 5	<mark>i</mark> 6	i <sub>7</sub>	<b>i</b> 8	<b>i</b> 9	i <sub>10</sub>	i <sub>11</sub>	S
1	X	-	X	-	X	-	X	-	X	-	X	-	X	-	X	<b>S</b> 1
2	-	X	X	-	-	X	X	-	-	X	X	-	-	X	X	S <sub>2</sub>
4	-	-	-	X	X	X	X	-	-	-	-	X	X	X	X	<b>S</b> 3
8	-	-	-	-	-	-	-	X	X	X	X	X	X	X	X	S4

 $s = (s_1, s_2, s_3, s_4) = 0101 \Rightarrow$  ошибка в символе  $i_6$  Правильное сообщение: 00100100001

### 6. Задание 6 - № (58 + 50 + 72 + 94 + 16) = 290

Информационных разрядов в передаваемом сообщении: 1160

Пусть будет r проверочных разрядов. Тогда всего бит в сообщении:  $2^r - 1$ , а информационных бит (т.е. разрядов)  $2^r - r - 1$ .

Найдем r такое, что  $2^{r} - r - 1 \ge 1160$ 

Проверим значения:

$$-r = 11: 2^{11} - 11 - 1 = 2048 - 12 = 2036 \ge 1160$$

Подходит r = 11:

$$2036\ 2^{11} - 11 - 1 > 1160 > 1013 = 2^{11} - 10 - 1$$

Значит, коэффициент избыточности =  $\frac{r}{r+k} = \frac{11}{1160+11} = \frac{11}{1171} \approx 0,009393$ 

Ответ: r = 11, коэффициент избыточности  $\approx 0,009393$ 

#### 7. Задание 7

Ссылка: (кликните сюда)

#### Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы я освоил принципы работы с кодом Хэмминга, реализовал его на языке Python (что позволило освежить навыки программирования), а также научился вставлять в документ Word фрагменты кода с подсветкой синтаксиса.