#### МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ «Санкт-Петербургский национальный исследовательский университет ИТМО»

#### ФАКУЛЬТЕТ ПРОГРАММНОЙ ИНЖЕНЕРИИ И КОМПЬЮТЕРНОЙ ТЕХНИКИ

#### ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА №2

по дисциплине «ИНФОРМАТИКА»

Вариант № 70

Выполнил: Студент группы Р3116 Колбасин Владислав Ильич Преподаватель: Балакшин Павел Валерьевич

# Оглавление

Задание	
Основные этапы вычисления	4
D.	
Вывол	7

# Задание

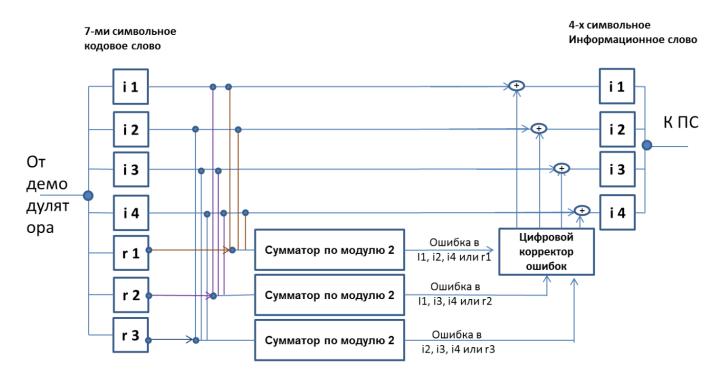
Вариант			2	3		
70	52	89	14	11	20	744

	ALT 1		2	3	4	5	6	7
		r1	r2	i1	r3	i2	i3	i4
1.	11	1	0	1	1	0	0	0
1.	14	1	1	1	1	0	0	0
1	52	1	0	1	1	0	1	1
1	89	0	1	0	1	1	1	0

	ALT	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
		r1	r2	i1	r3	i2	i3	i4	r4	i5	i6	i7	i8	i9	i10	i11
2.	20	0	1	1	0	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	1

### Основные этапы вычисления

#### 1. Схема декодирования классического кода Хэмминга (7; 4)



#### <u>11</u>

	1	2	3	4	5	6	7	
сообщение	1	0	1	1	0	0	0	
<b>2</b> <sup>x</sup>	$\mathbf{r}_1$	$\mathbf{r}_2$	$i_1$	$\mathbf{r}_3$	$i_2$	i <sub>3</sub>	$i_4$	S
1								$S_1$
2								$S_2$
4								$S_3$

$$S_1 = 1 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 = 0$$

$$S_2 = 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 = 1$$

$$S_3 = 1 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 0 = 1$$

Ошибка в бите із. Правильное сообщение: 1011010.

#### <u>14</u>

	1	2	3	4	5	6	7	
сообщение	1	1	1	1	0	0	0	
2 <sup>x</sup>	$\mathbf{r}_1$	$r_2$	$i_1$	r <sub>3</sub>	$i_2$	i <sub>3</sub>	$i_4$	S
1								$S_1$
2								$S_2$
4								$S_3$

 $S_1=1\!\oplus\!1\!\oplus\!0\!\oplus\!0=0$ 

 $S_2=1\!\oplus\!1\!\oplus\!0\!\oplus\!0=0$ 

 $S_3 = 1 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 0 = 1$ 

Ошибка в бите г<sub>3</sub>. Правильное сообщение: 1110000.

#### <u>52</u>

	1	2	3	4	5	6	7	
сообщение	1	0	1	1	0	1	1	
<b>2</b> <sup>x</sup>	$\mathbf{r}_1$	$\mathbf{r}_2$	$i_1$	r <sub>3</sub>	$i_2$	i <sub>3</sub>	$i_4$	S
1								$S_1$
2								$S_2$
4								$S_3$

 $S_1=1\!\oplus\!1\!\oplus\!0\!\oplus\!1=1$ 

 $S_2=0\!\oplus\!1\!\oplus\!1\!\oplus\!1=1$ 

 $S_3 = 1 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 1 = 1$ 

Ошибка в бите і<sub>4</sub>. Правильное сообщение: 1011010.

#### <u>89</u>

	1	2	3	4	5	6	7	
сообщение	0	1	0	1	1	1	0	
<b>2</b> <sup>x</sup>	$\mathbf{r}_1$	$\mathbf{r}_2$	$i_1$	r <sub>3</sub>	$i_2$	i <sub>3</sub>	<b>i</b> 4	S
1								$S_1$
2								$S_2$
4								$S_3$

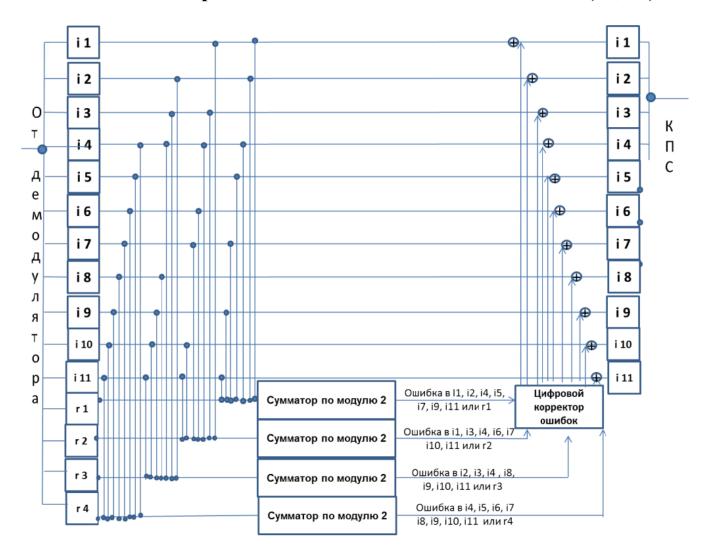
 $S_1=0{\oplus}0{\oplus}1{\oplus}0=1$ 

 $S_2=1\!\oplus\!0\!\oplus\!1\!\oplus\!0=0$ 

 $S_3 = 1 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 0 = 1$ 

Ошибка в бите і2. Правильное сообщение: 0101010.

#### 2. Схема декодирования классического кода Хэмминга (15; 11)



<u>20</u>

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	
сообщение	0	1	1	0	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	1	
<b>2</b> <sup>x</sup>	$\mathbf{r}_1$	$\mathbf{r}_2$	$\mathbf{i}_1$	$\mathbf{r}_3$	$\mathbf{i}_2$	i <sub>3</sub>	<b>i</b> 4	$r_4$	<b>i</b> 5	$i_6$	$\mathbf{i}_7$	$i_8$	<b>i</b> 9	$\mathbf{i}_{10}$	$\mathbf{i}_{11}$	S
1																$S_1$
2																$S_2$
4																$S_3$
8	·															$S_4$

 $S_1 = 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 = 0$ 

 $S_2=1\!\oplus\!1\!\oplus\!0\!\oplus\!1\!\oplus\!0\!\oplus\!0\!\oplus\!0\!\oplus\!1=0$ 

 $S_3 = 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 = 0$ 

 $S_4 = 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 = 0$ 

Ошибок в битах нет, полученное сообщение верно.

# 3. Вычисление минимального числа проверочных разрядов и коэффициента избыточности для сообщения из 744 информационных разрядов

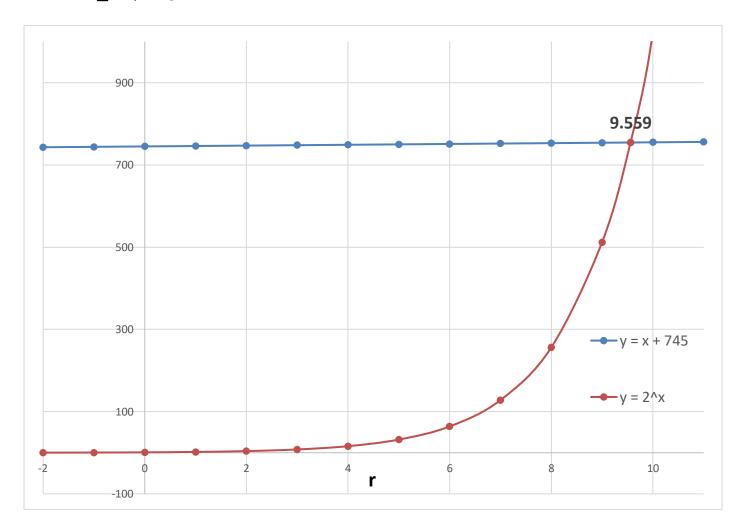
1 Найдем минимальное число проверочных разрядов по формуле:

$$2^r \ge r + i + 1$$

 $\Gamma$ де r – кол-во проверочных разрядов, i – кол-во информационных разрядов. Для сообщения из 744 информационных разрядов получаем:

$$2^r \ge r + 744 + 1$$

$$2^r \ge r + 745$$



Из графического решения видно, что  $r \ge 9,559$ . Таким образом, минимальное кол-во проверочных разрядов r для сообщения из 745 информационных разрядов равно 10.

 $\underline{\mathbf{2}}$  Коэффициент избыточности — отношение числа проверочных разрядов (r) к общему числу разрядов n. Для сообщения из 745 информационных разрядов и 10 проверочных разрядов равно:

$$\frac{r}{n} = \frac{r}{r+i} = \frac{10}{10+745} = \frac{10}{755} = 0.013245033$$

# Вывод

Во время выполнения работы я узнал о коде Хэмминга, научился искать ошибки в сообщениях, закодированных с помощью этого кода, разобрался со схемами кодирования и декодирования кода Хэмминга, повторил таблицы истинности исключающего или для нескольких переменных. Теперь я умею рассчитывать минимальное количество проверочных разрядов для того или иного сообщения, находить коэффициент его избыточности и определять правильность передачи этого сообщения.