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

## Отчет по лабораторной работе №2 «Синтез помехоустойчивого кода»

по дисциплине «Информатика»

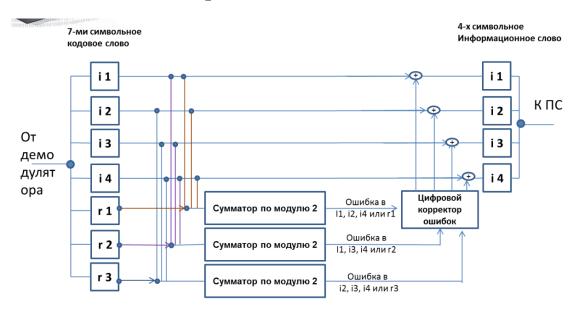
Вариант №79

Выполнил: Кокорин Всеволод Вячеславович, группа Р3118 Преподаватель: Рыбаков Степан Дмитриевич

# Содержание

1	Схема декодирования классического кода Хэмминга (7;4)	2
2	1 задача	3
3	Схема декодирования классического кода Хэмминга (15;11)	4
4	2 задача	5
5	3 задача	6
6	Вывод	7
7	Список литературы	8

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



### 2 1 задача

#### 1. (63) 0110100

#### Синдром:

$$S_1 = (0+1+1+0) \% 2 = 0$$

$$S_2 = (1+1+0+0) \% \ 2 = 0$$

$$S_3 = (0 + 1 + 0 + 0) \% 2 = 1$$

4 бит передан неправильно.

1100 - переданное сообщение.

#### 2. (10) 1010000

#### Синдром:

1. 
$$S_1 = (1 + 1 + 0 + 0) \% 2 = 0$$

2. 
$$S_2 = (0 + 1 + 0 + 0) \% 2 = 1$$

4. 
$$S_3 = (0 + 0 + 0 + 0) \% 2 = 0$$

2 бит переданн неправильно.

1000 - переданное сообщение.

#### 3. (35) 0111010

#### Синдром:

1. 
$$S_1 = (0 + 1 + 0 + 0) \% 2 = 1$$

2. 
$$S_2 = (1 + 1 + 1 + 0) \% 2 = 1$$

4. 
$$S_3 = (1 + 0 + 1 + 0) \% 2 = 0$$

3 бит передани неверно. 0010 - переданное сообщение.

#### 4. (75) 0101101

#### Синдром:

1. 
$$S_1 = (0 + 0 + 1 + 1) \% 2 = 0$$

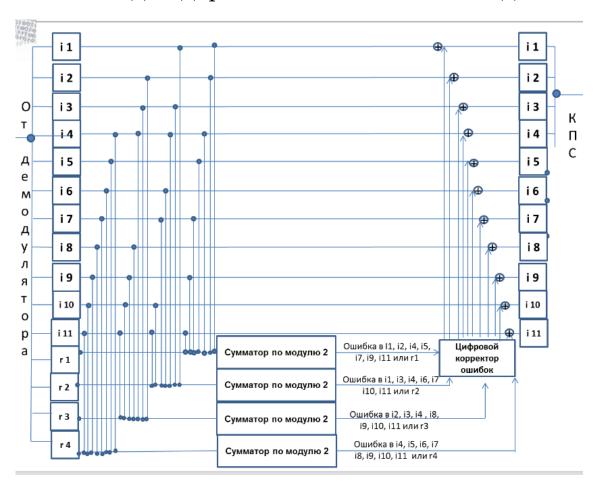
2. 
$$S_2 = (1 + 0 + 0 + 1) \% 2 = 0$$

4. 
$$S_3 = (1 + 1 + 0 + 1) \% 2 = 1$$

4 бит передан неправильно.

0101 - переданное сообщение.

# 3 Схема декодирования классического кода Хэмминга (15;11)



#### 2 задача 4

#### (78) 001110010110100

#### Синдром:

1. 
$$S_1 = (0+1+1+0+0+1+1+0) \% 2 = 0$$

2. 
$$S_2 = (0 + 1 + 0 + 0 + 1 + 1 + 0 + 0) \% 2 = 1$$

$$4. \ S_3 = (1+1+0+0+1+0+0+0) \% \ 2 = 1 \ 8. \ S_4 = (1+0+1+1+0+1+0+0) \% \ 2 = 0$$

8. 
$$S_4 = (1 + 0 + 1 + 1 + 0 + 1 + 0 + 0) \% 2 = 0$$

6 бит передан неправильно.

11100110100 - переданное сообщение.

## 5 3 задача

$$i = (63 + 10 + 35 + 75 + 78) * 4 = 1044$$

$$2^r$$
 - r - 1 = 1044

$$\mathbf{r}\approx 10.043086, r\in N\Rightarrow r=11$$

$$Rate = \frac{1044}{2^r - 1} = \frac{1044}{2047} \approx 0.51001465559$$

# 6 Вывод

По ходу выполнения данной работы, я узнал про помехоустойчивые коды, научился кодировать и декодировать сообщения с помощью кода Xэмминга.

## 7 Список литературы

"Код Хэмминга. Пример работы алгоритма" [Электронный ресурс]. - Текст: электронный // habr.com – URL: https://habr.com/ru/post/140611/

"Помехоустойчивое кодирование с использованием различных кодов" [Электронный ресурс]. - Текст: электронный // habr.com – URL: https://habr.com/ru/post/111336/

"Помехоустойчивое кодирование. Часть 1: код Хэмминга" [Электронный ресурс]. - Текст: электронный // habr.com – URL: https://habr.com/ru/post/357666/