Университет ИТМО

Факультет программной инженерии и компьютерной техники Образовательная программа системное и прикладное программное обеспечение

Лабораторная работа №2 По дисциплине "Информатика" Вариант 465826 = 52

Выполнил студент группы Р3109 Евграфов Артём Андреевич Проверил: Рыбаков Степан Дмитриевич

Содержание

e 1 - Nº3 e 2 - Nº6 e 3 - Nº1 e 4 - Nº2	89 . .01																									
e 3 - №1	.01																									
e 4 - №2	1																									
	άΙ.																									
e 5 - № 5	52 .																									
e 6 - № 1	120																									
e 7																										
[re 6 - №1 re 7	ne 6 - №1120 ne 7	re 6 - №1120 re 7	te 6 - №1120 te 7	te 6 - №1120 te 7	te 6 - №1120	re 5 - №52																			

1. Задание

- 1. Определить свой вариант задания с помощью номера в ISU (он же номер студенческого билета). Вариантом является комбинация 3-й и 5-й цифр. Т.е. если номер в ISU = 123456, то вариант = 35.
- 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 11-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. <u>Умножить полученное число на 4</u>. 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). 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.

2. Основные этапы вычисления

2.1. Задание 1 - №37

r_1	r_2	i_1	r_3	i_2	i_3	i_4
0	0	0	0	1	1	0

 $s_1 = r_1 \oplus i_1 \oplus i_2 \oplus i_4 = 0 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 0 = 1$ $s_2 = r_2 \oplus i_1 \oplus i_3 \oplus i_4 = 0 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 0 = 1$

 $s_3 = r_3 \oplus i_2 \oplus i_3 \oplus i_4 = 0 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 0 = 0$

	1	2	3	4	5	6	7	
2^x	r_1	r_2	i_1	r_3	i_2	i_3	i_4	S
1	X	-	X	-	X	-	X	s_1
2	-	X	X	-	-	X	-	s_2
4	-	-	-	X	X	X	X	s_3

 $s = (s_1, s_2, s_3) = 100 \Rightarrow$ ошибка в символе i_1 Правильное сообщение: 1110.

2.2. Задание 2 - №69

r_1	r_2	i_1	r_3	i_2	i_3	i_4
1	1	1	0	1	0	0

 $s_1=r_1\oplus i_1\oplus i_2\oplus i_4=1\oplus 1\oplus 1\oplus 0=1$

 $s_2 = r_2 \oplus i_1 \oplus i_3 \oplus i_4 = 1 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 = 0$

 $s_3 = r_3 \oplus i_2 \oplus i_3 \oplus i_4 = 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 = 1$

	1	2	3	4	5	6	7	
2^x	r_1	r_2	i_1	r_3	i_2	i_3	i_4	S
1	X	-	X	-	X	-	X	s_1
2	-	X	X	-	-	X	-	s_2
4	-	-	-	X	Χ	Χ	X	s_3

 $s = (s_1, s_2, s_3) = 101 \Rightarrow$ ошибка в символе i_2 Правильное сообщение: 1000.

2.3. Задание 3 - №101

r_1	r_2	i_1	r_3	i_2	i_3	i_4
0	0	1	1	1	1	1

 $s_1 = r_1 \oplus i_1 \oplus i_2 \oplus i_4 = 0 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 1 = 1$

 $s_2 = r_2 \oplus i_1 \oplus i_3 \oplus i_4 = 0 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 1 = 1$

 $s_3 = r_3 \oplus i_2 \oplus i_3 \oplus i_4 = 1 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 1 = 0$

	1	2	3	4	5	6	7	
2^x	r_1	r_2	i_1	r_3	i_2	i_3	i_4	S
1	X	-	Χ	-	X	-	X	s_1
2	-	X	X	-	-	X	-	s_2
4	-	-	-	X	X	X	X	s_3

 $s=(s_1,s_2,s_3)=110\Rightarrow$ ошибка в символе i_1 Правильное сообщение: 0111.

2.4. Задание 4 - №21

r_1	r_2	i_1	r_3	i_2	i_3	i_4
0	1	1	1	0	0	1

 $s_1 = r_1 \oplus i_1 \oplus i_2 \oplus i_4 = 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 1 = 0$

 $s_2 = r_2 \oplus i_1 \oplus i_3 \oplus i_4 = 1 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 1 = 1$

 $s_3 = r_3 \oplus i_2 \oplus i_3 \oplus i_4 = 1 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 = 0$

	1	2	3	4	5	6	7	
2^x	r_1	r_2	i_1	r_3	i_2	i_3	i_4	S
1	X	-	X	-	X	-	X	s_1
2	-	X	X	-	-	X	-	s_2
4	-	-	-	X	X	X	X	s_3

 $s=(s_1,s_2,s_3)=010\Rightarrow$ ошибка в символе r_2 Правильное сообщение: 1001.

2.5. Задание 5 - №52

														i_{11}
0	1	0	0	0	1	1	0	1	0	0	0	0	1	1

 $s_{1} = r_{1} \oplus i_{1} \oplus i_{2} \oplus i_{4} \oplus i_{5} \oplus i_{7} \oplus i_{9} \oplus i_{11} = 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 = 1$ $s_{2} = r_{2} \oplus i_{1} \oplus i_{3} \oplus i_{4} \oplus i_{6} \oplus i_{7} \oplus i_{10} \oplus i_{11} = 1 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 1 = 1$ $s_{3} = r_{3} \oplus i_{2} \oplus i_{3} \oplus i_{4} \oplus i_{8} \oplus i_{9} \oplus i_{10} \oplus i_{11} = 0 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 1 = 0$ $s_{4} = r_{4} \oplus i_{5} \oplus i_{6} \oplus i_{7} \oplus i_{8} \oplus i_{9} \oplus i_{10} \oplus i_{11} = 0 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 1 = 1$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	
2^x	r_1	r_2	i_1	r_3	i_2	i_3	i_4	r_4	i_5	i_6	i_7	i_8	i_9	i_{10}	i_{11}	S
1	X	-	X	-	X	-	X	-	X	-	X	-	X	-	X	s_1
2	-	X	X	-	-	X	X	-	-	X	X	-	-	X	X	s_2
4	-	-	-	X	X	X	X	-	-	-	-	X	X	X	X	s_3
8	-	-	-	-	-	-	-	X	X	X	X	X	X	X	X	s_4

 $s = (s_1, s_2, s_3, s_4) = 1101 \Rightarrow$ ошибка в символе i_7 Правильное сообщение: 00111010011.

2.6. Задание 6 - №1120

 $(37+69+101+21+52)\cdot 4=1120$ - число информационных разрядов (битов) в принимаемом сообщении. Вычислим минимальное число г контрольных разрядов по формуле $2^r \geq r+i+1$, где i - число информационных битов.

 $2^r \ge r + 1121$. Заметим, что минимальное r, удовлетворяющее условию - **11**. Вычислим коэффициент избыточности k:

 $k = \frac{r}{r+i} = \frac{11}{11+1120} = \frac{11}{1131} \approx 0.00972590627.$

2.7. Задание 7

```
1 import java.util.Scanner;
  public class Hamming {
4
       private final byte[] chars = new byte[7];
       private final String[] symbols = {"r1", "r2", "i1",
5
6
       "r3", "i2", "i3", "i4"};
 7
      private final byte s1;
8
      private final byte s2;
9
      private final byte s3;
10
      private final String index;
11
       private final int SysIndex;
12
13
      Hamming(String nums) {
14
           for (int i = 0; i <= 6; i++) {</pre>
               chars[i] = (byte) (nums.charAt(i) - '0');
15
16
           s1 = (byte) (chars[0] ^ chars[2] ^ chars[4] ^ chars[6]);
17
           s2 = (byte) (chars[1] ^ chars[2] ^ chars[5] ^ chars[6]);
18
           s3 = (byte) (chars[3] ^ chars[4] ^ chars[5] ^ chars[6]);
19
20
           index = Byte.toString(s1) + s2 + s3;
21
           SysIndex = (index.charAt(0) - '0') +
22
           (index.charAt(1) - '0') * 2 + (index.charAt(2) - '0') * 4;
23
      }
24
25
      void PrintIndex() {
           if (SysIndex == 0) {
26
27
               System.out.println("No errors");
```

```
28
           } else {
29
               System.out.println("Wrong bit is " + symbols[SysIndex - 1]);
30
      }
31
32
      void PrintCorrectly() {
33
34
           if (SysIndex == 0) {
               System.out.println("The message is correct");
35
36
           } else {
37
               chars[SysIndex - 1] = (byte) (1 - chars[SysIndex - 1]);
               System.out.println("Correct message is: "
38
39
               chars[2] + chars[4] + chars[5] + chars[6]);
           }
40
      }
41
42
43
      public static void main(String[] args) {
44
           Scanner console = new Scanner(System.in);
45
           String name = console.nextLine();
46
           Hamming m = new Hamming(name);
47
           m.PrintCorrectly();
48
           m.PrintIndex();
49
      }
50|}
```

Листинг 1: Исходный код программы

3. Вывод

4. Список использованных источников

1. AGalilov (название YouTube канала), Код Хэмминга. Самоконтролирующийся и самокорректирующийся код. – URL: https://youtu.be/QsBYshN5idw?si=iddXwSZEYuyY0KgW.
2. П.В. Балакшин, В.В. Соснин, И.В. Калинин, Т.А. Малышева, С.В. Раков, Н.Г. Рущенко, А.М. Дергачев Информатика: лабораторные работы и тесты [Электронный ресурс]. - URL: https://t.me/balakshin students.