Лабораторная работа № 5

Дискретная математика для программистов

Циклические коды

Алексенко Анна 2МО

Вариант 95

Дискретная математика для программистов. Лабораторная работа № 5. 01.03.2024. (ПМ-2) Предметом исследования являются циклические коды.

Цели работы:

изучить основные принципы помехоустойчивого кодирования; правила построения циклических кодов; обнаруживающие и исправляющие свойства циклических кодов.

Индивидуальное задание, вариант 95 Пусть n=31 — общее число элементов, m=26 — число информационных элементов, k=5 — число избыточных элементов, $d_{min}=3$. Порождающий многочлен, символическая запись — 45; двоичная запись — 100101.

- 1. Найдите все кодовые слова заданного кода и постройте таблицу с разрешенными кодовыми комбинациями и с минимальными расстояниями Хемминга для разрешенных комбинаций, в отчете привести фрагменты таблиц и порождающую матрицу кода.
- 2. Определите характеристики заданного кода в режиме исправления ошибок:
- а. Определите кратность гарантированно исправляемых кодом ошибок.
- б. Найдите число различных векторов ошибок, которые код может исправить.
- в. Для одного из векторов ошибок, исправляемых кодом, найдите соответствующий этому вектору синдром. Найдите несколько из возможных векторов ошибок, при декодировании которых получается тот же синдром, и, следовательно, происходит ошибочное декодирование.
- 3. Определите возможности заданного кода в режиме обнаружения ощибок:
- а. Определите кратность σ гарантированно обнаруживаемых кодом ошибок.
- б. Найдите вектора ошибок, которые не могут быть обнаружены заданным кодом.

Пусть n=31 — общее число элементов, m=26 — число информационных элементов, k=5 — число избыточных элементов, $d_{min}=3$

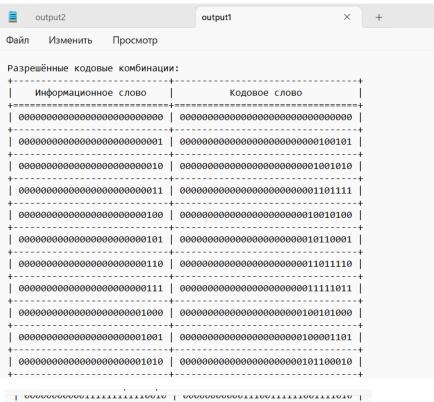
Порождающий многочлен: символическая запись — 45; двоичная запись — 100101

1. Найдите все кодовые слова заданного кода и постройте таблицу с разрешенными кодовыми комбинациями и с минимальными расстояниями Хемминга для разрешенных комбинаций; в отчете привести фрагменты таблиц

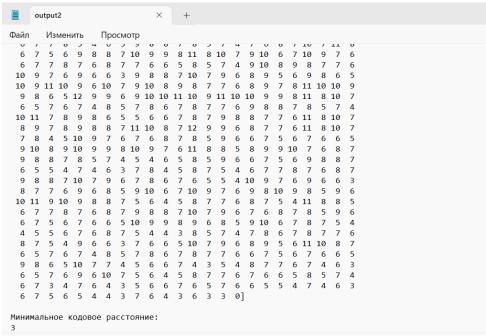
Согласно параметрам заданного кода, возможно закодировать двоичные числа от нуля до $2^m = 2^{26} = 67\ 108\ 864$. Кодовые слова будем находить умножением векторов-строк размера (1,m)=(1,26) на порождающую матрицу размера (m,n)=(26,31)

Порождающая матрица представляет собой прямоугольную числовую матрицу, у которой первая строка — дополненный нулями справа порождающий многочлен, вторая — первая строка, смещённая на столбец вправо, и так далее. Последняя, двадцать шестая строка, представляет собой порождающий многочлен, дополненный нулями слева

Все кодовые слова не были найдены в связи с высокой вычислительной сложностью задачи. Фрагменты таблиц представлены ниже



```
Таблица кодовых расстояний:
                       9 10
                                        9 10
9 6
                                               9 11 10
                                        7
8
                   8 6 7 6
8 10 11 7
6 6 5 5
                                        9
                                                          7 10
                                                7 11 10
                             6 9
7 10
 10 11 9 10 11 10 10
                          9
                                     9 12
                                               6
                                                   8 9
                                                          9 10 10 11
                                                          5 6
6 7
                                     6 9 10 11 9 10
           8 9 8 10
  4 7 5 8 5 6 6 7 7 8 6 7 7 10 8 11 8 9 9 10 7 8 8 9
                                           8 7
6 5
                                                  7 6
7 6
                                                      6 6 7 9 10
6 8 11 7 10
```



2. Определите характеристики заданного кода в режиме исправления ошибок:

2.a. Определите кратность гарантированно исправляемых кодом ошибок

Утверждение. Код исправляет в сообщении t ошибок, если кодовое расстояние d_{min} не меньше, чем 2t+1, то есть $d_{min} \geq 2t+1$

 $d_{min}=3\geq 2t+1\Rightarrow t\leq 1\Rightarrow t=1\Rightarrow$ код гарантированно исправляет одну ошибку

2.b. Найдите число различных векторов ошибок, которые код может исправить

Утверждение. Общее число различных векторов ошибок, которые может исправить циклический код, равно $2^{n-m}=2^k$

 $2^5 = 32$ — число различных векторов ошибок, которые может исправить данный код

2.с. Для одного из векторов ошибок, исправляемых кодом, найдите соответствующий этому вектору синдром. Найдите несколько из возможных векторов ошибок, при декодировании которых получается тот же синдром, и, следовательно, происходит ошибочное декодирование

 $e\epsilon\{0,1\}^n$ – вектор ошибки:

$$e_i = egin{cases} 1$$
, в $i-$ ом бите произошла ошибка 0 , ошибки нет

Рассмотрим следующее кодовое слово:

$$u_{30}(x) = 00000000001110001110110111110$$

После передачи по каналу связи оно примет вид:

$$u'_{30}(x) = 000000000011110001110110111110$$

Найдём синдром ошибки

I.
$$u'_{30}(x) = q(x)g_5(x) \oplus s(x)$$

Найдём $u'_{30}(x)$: $g_5(x)$

$$x^{20} + x^{19} + x^{18} + x^{17} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} \\ + x \\ x^{20} + x^{17} + x^{15} \\ \hline x^{19} + x^{18} + x^{15} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} + x \\ \hline x^{19} + x^{18} + x^{15} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} + x \\ \hline x^{19} + x^{16} + x^{14} \\ \hline x^{18} + x^{16} + x^{15} + x^{14} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} \\ \hline x^{18} + x^{16} + x^{15} + x^{14} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} \\ \hline x^{19} + x^{16} + x^{14} + x^{15} + x^{14} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} \\ \hline x^{18} + x^{16} + x^{15} + x^{14} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} \\ \hline x^{19} + x^{16} + x^{15} + x^{14} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} \\ \hline x^{19} + x^{16} + x^{15} + x^{14} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} \\ \hline x^{19} + x^{16} + x^{15} + x^{14} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} \\ \hline x^{19} + x^{16} + x^{15} + x^{14} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} \\ \hline x^{19} + x^{16} + x^{15} + x^{14} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} \\ \hline x^{19} + x^{16} + x^{15} + x^{14} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{14} + x^{14}$$

$$+ x$$

$$x^{16} + x^{13} + x^{15}$$

$$x^{16} + x^{14} + x^{12} + x^{11} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} + x^{1}$$

$$x^{16} + x^{13} + x^{11}$$

$$x^{14} + x^{13} + x^{12} + x^{9} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} + x$$

$$x^{14} + x^{11} + x^{9}$$

$$x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^{8} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} + x$$

$$x^{13} + x^{10} + x^{8}$$

$$x^{12} + x^{11} + x^{10} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} + x$$

$$x^{12} + x^{9} + x^{7}$$

$$x^{11} + x^{10} + x^{9} + x^{7} + x^{6} + x^{4} + x^{3} + x^{2} + x$$

$$x^{11} + x^{8} + x^{6}$$

$$x^{10} + x^{9} + x^{8} + x^{7} + x^{4} + x^{3} + x^{2} + x$$

$$x^{10} + x^{7} + x^{5}$$

$$x^{9} + x^{8} + x^{5} + x^{4} + x^{3} + x^{2} + x$$

$$x^{9} + x^{6} + x^{4}$$

$$x^{8} + x^{6} + x^{5} + x^{3}$$

$$x^{6} + x^{2} + x$$

$$x^{6} + x^{3} + x$$

$$x^{7} + x^{2}$$

II. $e(x) = q(x)g_5(x) \oplus s(x)$

Найдём e(x): $g_5(x)$

$$x^{20} = x^{17} + x^{15}$$

$$x^{17} + x^{15} = x^{17} + x^{10} + x$$

$x^{11} + x^{10} + x^9$
$x^{11} + x^8 + x^6$
$x^{10} + x^9 + x^8 + x^6$
$x^{10} + x^7 + x^5$
$x^9 + x^8 + x^7 + x^6 + x^5$
$x^9 + x^6 + x^4$
$x^8 + x^7 + x^5 + x^4$
$x^8 + x^5 + x^3$
$x^7 + x^4 + x^3$
$x^7 + x^4 + x^2$
$x^3 + x^2$

Таким образом, s(x) = 1100

- 3. Определите возможности заданного кода в режиме обнаружения ошибок:
- 3.а. Определите кратность σ гарантированно обнаруживаемых кодом ошибок

Утверждение. Код обнаруживает в сообщении t ошибок, если кодовое расстояние d_{min} не меньше, чем t+1, то есть $d_{min} \ge t+1$

 $d_{min} = 3 \geq t+1 \Rightarrow t \leq 2 \Rightarrow t = 2 - \text{код гарантированно обнаруживает}$ две ошибки

3.b. Найдите векторы ошибок, которые не могут быть обнаружены заданным кодом

Так как слова любого линейного кода обладают свойством замкнутости по отношению к операции сложения, то есть сумма двух и более кодовых слов тоже является кодовым словом, то векторы ошибок, совпадающие с кодовыми словами, не могут быть обнаружены декодером циклического кода