

11-2

最小码距 $d_0 = 3$ ，因此：

若用于检错： $d_0 \geq e+1$ ，能检出 2 位错码；

若用于纠错： $d_0 \geq 2t+1$ ，能纠正 1 位错码；

若用于检错和纠错： $d_0 \geq e+t+1(e > t)$ ，无解，不能同时纠错和检错。

11-3

两个码组：0000 和 1111，它们的码距 $d = d_0 = 4$ ，因此：

若用于检错： $d_0 \geq e+1$ ，能检出 3 位错码；

若用于纠错： $d_0 \geq 2t+1$ ，能纠正 1 位错码；

若用于检错和纠错： $d_0 \geq e+t+1(e > t)$ ，能纠正 1 位错码，检出 2 位错码。

11-4

不能检出来，因为奇偶监督码只能检测出奇数个错误，而对于此二维奇偶监督码中，行和列的错误都是偶数个（2 个），因此检测不出来。

11-6

题中给出的监督矩阵为： $H = \begin{bmatrix} 1110 & 100 \\ 1101 & 010 \\ 1011 & 001 \end{bmatrix}$ ，是典型监督矩阵， $n=7, k=4, r=3$

因此： $H = [PI_r]$ ， $P = \begin{bmatrix} 1110 \\ 1101 \\ 1011 \end{bmatrix}$ 。

$Q = P^T = \begin{bmatrix} 111 \\ 110 \\ 101 \\ 011 \end{bmatrix}$ ，典型生成矩阵： $G = [I_k Q] = \begin{bmatrix} 1000:111 \\ 0100:110 \\ 0010:101 \\ 0001:011 \end{bmatrix}$

得到生成矩阵，我们就可以计算出所有可能的码组了。

$n=7, k=4, r=3$ ， $A = [a_6 a_5 a_4 a_3 a_2 a_1 a_0]$ ，其中 $[a_6 a_5 a_4 a_3]$ 是信息位，其余为监督位，

因此: $A = [a_6 a_5 a_4 a_3]G$, $[a_6 a_5 a_4 a_3]$ 有 $2^4 = 16$ 种组合, 对应如下 16 个码组:

```

0000000  0100110  1000111  1100001
0001011  0101101  1001100  1101010
0010101  0110011  1010010  1110100
0011110  0111000  1011001  1111111

```

11-7

题中给出的生成矩阵为: $G = \begin{bmatrix} 100 & 1110 \\ 010 & 0111 \\ 001 & 1101 \end{bmatrix}$, 是典型生成矩阵, $n=7, k=3, r=4$

$A = [a_6 a_5 a_4 a_3 a_2 a_1 a_0]$, 其中 $[a_6 a_5 a_4]$ 是信息位, 其余为监督位,

因此: $A = [a_6 a_5 a_4]G$, $[a_6 a_5 a_4]$ 有 $2^3 = 8$ 种组合, 对应如下 8 个码组:

```

0000000  0100111  1001110  1101001
0011101  0111010  1010011  1110100

```

$$G = [I_k Q] = \begin{bmatrix} 100 & 1110 \\ 010 & 0111 \\ 001 & 1101 \end{bmatrix}, Q = \begin{bmatrix} 1110 \\ 0111 \\ 1101 \end{bmatrix}, P = Q^T = \begin{bmatrix} 101 \\ 111 \\ 110 \\ 011 \end{bmatrix},$$

$$\text{典型监督矩阵: } H = [P I_r] = \begin{bmatrix} 101:1000 \\ 111:0100 \\ 110:0010 \\ 011:0001 \end{bmatrix}$$

11-8

(7, 4) 循环码, 对应: $n=7, k=4, r=3$, 生成多项式 $g(x)$ 对应前 $k-1=3$ 位为 0 的码

组: 0001011, 则: $g(x) = x^3 + x + 1$

$$\text{对应的生成矩阵: } G(x) = \begin{bmatrix} x^3 g(x) \\ x^2 g(x) \\ x g(x) \\ g(x) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x^6 + x^4 + x^3 \\ x^5 + x^3 + x^2 \\ x^4 + x^2 + x \\ x^3 + x + 1 \end{bmatrix}, G = \begin{bmatrix} 1011000 \\ 0101100 \\ 0010110 \\ 0001011 \end{bmatrix}$$

化成典型生成矩阵为: $G = \begin{bmatrix} 1000 & 101 \\ 0100 & 111 \\ 0010 & 110 \\ 0001 & 011 \end{bmatrix}$

11-12

$$\begin{aligned} x_6 \oplus x_3 \oplus x_2 \oplus x_1 &= 0 \\ x_5 \oplus x_2 \oplus x_1 \oplus x_0 &= 0 \\ x_6 \oplus x_5 \oplus x_1 &= 0 \\ x_5 \oplus x_4 \oplus x_0 &= 0 \end{aligned}$$

由题意给出的监督关系式: , 可以得到监督矩阵为:

$$H = \begin{bmatrix} 1001110 \\ 0100111 \\ 1100010 \\ 0110001 \end{bmatrix}, \text{化成典型监督矩阵为: } H = \begin{bmatrix} 101 & 1000 \\ 111 & 0100 \\ 110 & 0010 \\ 011 & 0001 \end{bmatrix} = [PI_r]$$

$$Q = P^T = \begin{bmatrix} 1110 \\ 0111 \\ 1101 \end{bmatrix}, \text{典型生成矩阵: } G = [I_k Q] = \begin{bmatrix} 100 & 1110 \\ 010 & 0111 \\ 001 & 1101 \end{bmatrix}$$

11-14

循环码的任一码多项式都可以被生成多项式整除。

$$\frac{T(x)}{g(x)} = \frac{x^{14} + x^5 + x + 1}{x^8 + x^7 + x^6 + x^4 + 1} = x^6 + x^5 + x^3 + \frac{x^7 + x^6 + x^3 + x + 1}{x^8 + x^7 + x^6 + x^4 + 1}$$

有余式, 不能整除, 所以有错码。