【例 10-1】码元长 n=15 的汉明码,监督促 r 应为多少?编码速率为多少?试写出监督码元与信息码元之间的关系。

分析 汉明码是纠一份错误的线性分组码。如果用 \mathbf{r} 个监督位构造 \mathbf{r} 个监督关系式来指示一位错码的 \mathbf{n} 种可能位置,则要求 $\mathbf{2}^r$ $-1 \ge n$ 。其中 n = k + r 是码长, \mathbf{k} 为信息位数, \mathbf{r} 为监督位数。

解 由 2^r -1 $\geq n$,当 n=15 时,得 r=4,求得 k=n-r=15-4=11

所以汉明码的编码速率为 $\frac{k}{n} = \frac{11}{15}$

设伴随式 s 与错误图样的对照表如表 10-4。

错 a_{14} a_{12} a_{11} a_2 位 0 0 1 0 0 1 1 0 0 0 0 s_1 0 1 0 1 1 0 1

表 10-1 例 10-1 表

监督码元与信息之间的关系为 n=k+r

监督方程
$$\begin{cases} a_3 = a_{14} + a_{13} + a_{12} + a_{11} + a_{10} + a_9 + a_8 \\ a_2 = a_{14} + a_{13} + a_{12} + a_{11} + a_7 + a_6 + a_5 \\ a_1 = a_{14} + a_{13} + a_{10} + a_9 + a_7 + a_6 + a_4 \\ a_0 = a_{14} + a_{12} + a_{10} + a_8 + a_7 + a_5 + a_4 \end{cases}$$

【例 10-2】 已知, $g_1(x) = x^3 + x^2 + 1$, $g_2(x) = x^3 + x + 1$, $g_3(x) = x + 1$ 。 试分别讨论在下述两种情况下,由g(x)生成的七位循环码的检错和纠错能力。

- (1) $g(x) = g_1(x)g_2(x)$;
- (2) $g(x) = g_3(x)g_2(x)$.

$$\mathbf{g}(x) = g_1(x)g_2(x) = (x^3 + x^2 + 1)(x^3 + x + 1) = x^6 + x^5 + x^4 + x^3 + x^2 + x + 1$$

$$g(x) \to (111111111)$$

所以 $d_0 = 7$

用于检错,由 $d_0 \ge e+1$ 得 e=6,可检 6 位错码;

用于纠错,由 $d_0 \ge 2t + 1$ 得 t=3,可纠 3 位错码;

同时用于纠、检错结合,由 $d_0 \ge e + t + 1$ (e > t) 有以下两种组合;

e=5, t=1, 故能检5位错码,同时纠1位错码;

e=4, t=2, 故能检 4 位错码, 同时纠 2 位错码。

(2)
$$g(x) = g_3(x)g_2(x) = (x+1)(x^3+x+1) = x^4+x^3+x^2+x+1$$

$$g(x) \rightarrow (0011101)$$

所以
$$d_0 = 4$$

用于检错,由 $d_0 \ge e+1$ 得 e=3,可检 3 位错码;

用于纠错,由 $d_0 \ge 2t + 1$ 得 t=1,可纠 1 位错码;

同时用于纠、检错结合,由 $d_0 \ge e + t + 1$ (e > t) 得 e=2,t=1,故能检 2 位错码,同时纠 1 位错码。

【例 10-3】已知(2,1,3)卷积码编码器的输出与 m_1, m_2 和 m_3 的关系为

$$y_1 = m_1 + m_2$$

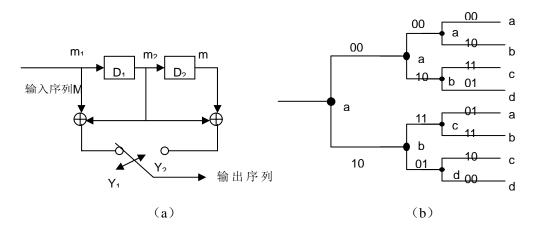
 $y_2 = m_2 + m_3$

试确定:

- (1) 编码器电路;
- (2) 卷积码的码树图、状态图和网格图。

解: 1)编码器电路图如图 10-1 (a)。

(2)卷积码的码树图、状态图和网格图分别如图 10-1 (b) (c) (d) 所示。在码树图中,当输入信息为 0 码时,状态向上变化,当输入信息为 1 码时,状态向上变化。在状态图和网格图中虚线标识输入信息码为 1,实线标识输入信息码为 0。图中,a,b,c,d 分别表示, m_3m_2 的状态为 00、01、10、11,相邻状态之间的两个码元表示编码器的输出 Y_1Y_2 。



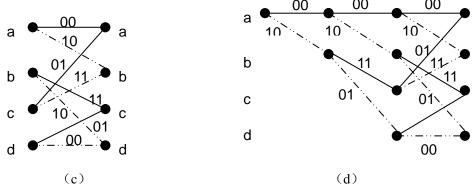


图 10-1 例 10-3 图