

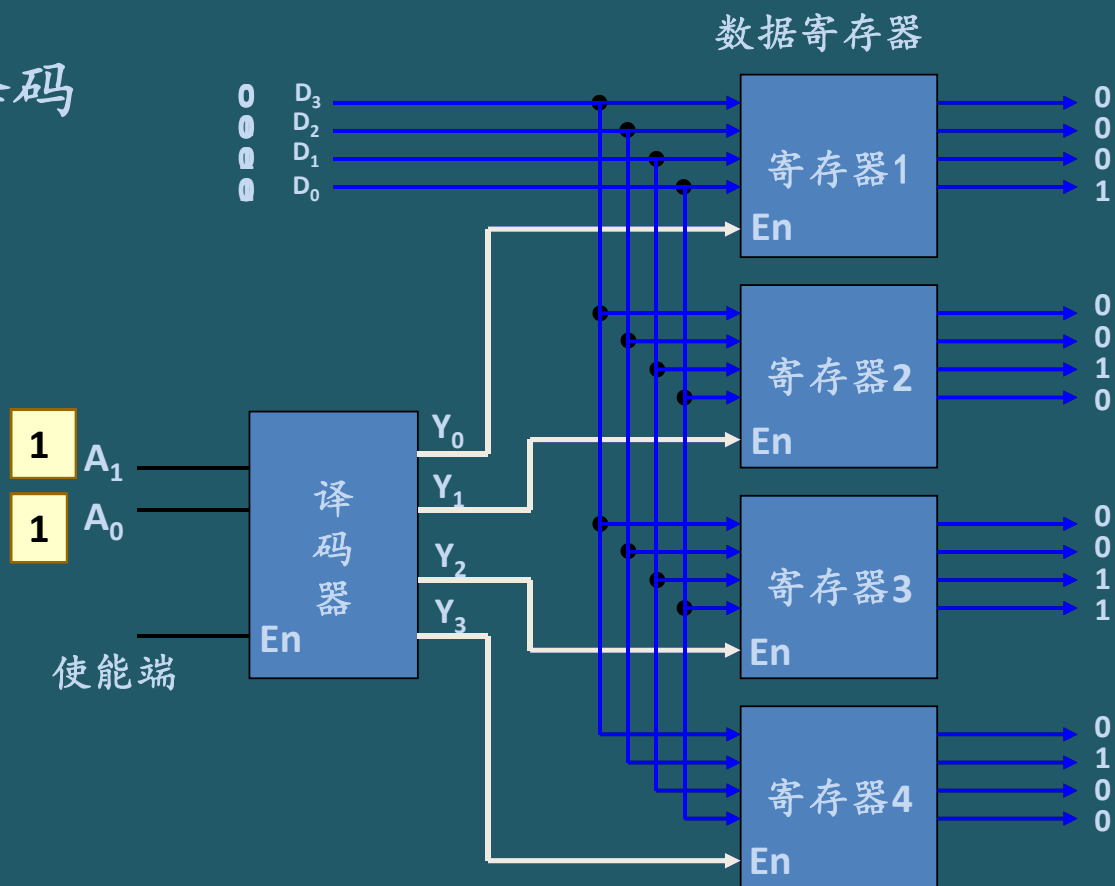
3.4 二进制译码器的应用

典型的应用有以下几种：

- ① 实现存储系统的地址译码；
- ② 实现逻辑函数；
- ③ 带使能端的译码器可用作数据分配器或脉冲分配器。

3.4.1 典型应用之一：

实现存储系统的地址译码

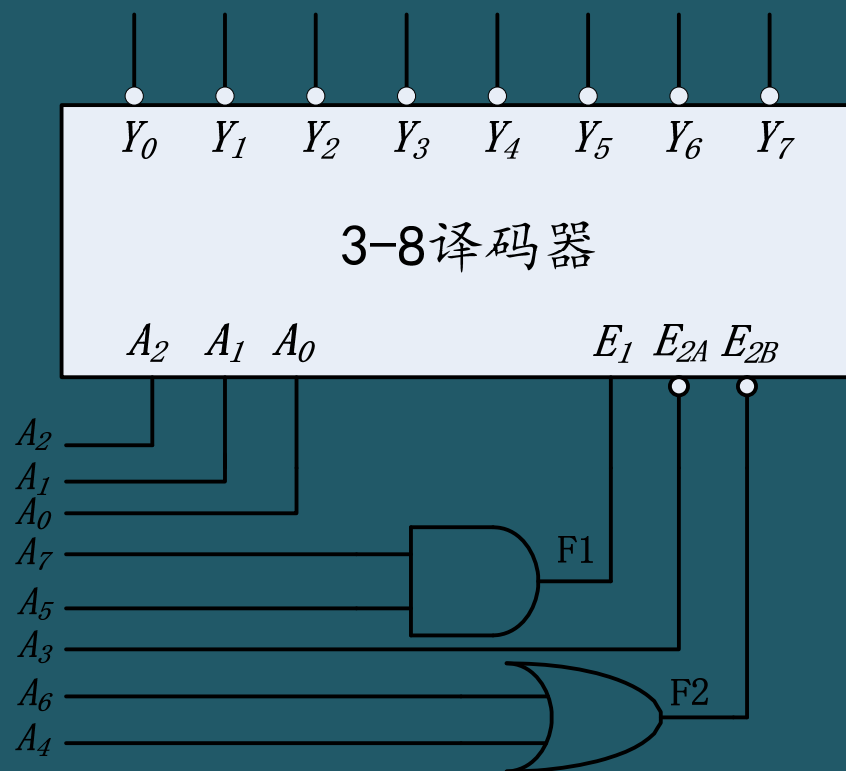


典型应用之一：



实现存储系统的地址译码

例1：分析下图所示Y0-Y7的译码地址。



$$F1 = 1 \rightarrow A_5 A_7 = 1 \rightarrow A_5 = 1 \quad A_7 = 1$$

$$F2 = 0 \rightarrow A_4 + A_6 = 0 \rightarrow A_4 = 0 \quad A_6 = 0$$

$$A_3 = 0$$

$$A_7 \ A_6 \ A_5 \ A_4 \ A_3 \ A_2 \ A_1 \ A_0$$

$$1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ x \ x \ x$$

$$\text{地址为: } (10100000)_2 - (10100111)_2$$

$$(A0H - A7H)$$

思考题：请用74138设计一地址译码电路，实现2E0-2E7的地址译码。

提示：

2E0H-2E7H，对应的地址线为：

A_9	A_8	A_7	A_6	A_5	A_4	A_3	A_2	A_1	A_0
1	0	1	1	1	0	0	0	0	0
1	0	1	1	1	0	0	0	0	1
1	0	1	1	1	0	0	0	1	0
1	0	1	1	1	0	0	0	1	1
1	0	1	1	1	0	0	1	0	0
1	0	1	1	1	0	0	1	0	1
1	0	1	1	1	0	0	1	1	0
1	0	1	1	1	0	0	1	1	1

3.4.2 典型应用之二：实现组合逻辑函数

【例 2】 试用3-8译码器实现函数：

$$F_1 = \sum m(0, 4, 7)$$
$$F_2 = \sum m(1, 2, 3, 5, 6, 7)$$

分析：因为当译码器的使能端有效时，每个输出 $Y_i = \overline{m_i} = M_i$ ，
因此只要将函数的输入变量加至译码器的地址输入端，并在输出端辅以少量的门电路，便可以实现逻辑函数。

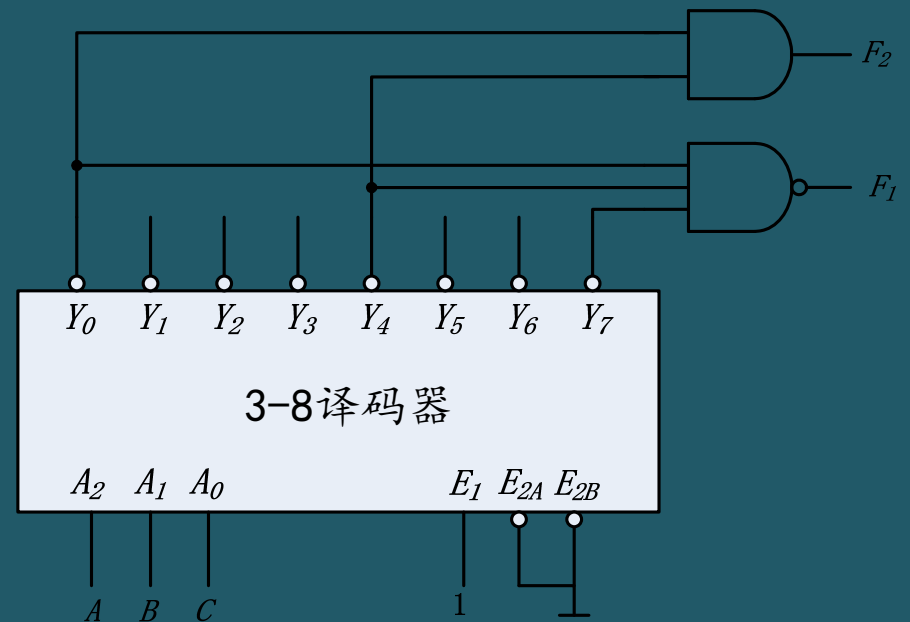
$$F_1 = \sum m(0, 4, 7)$$

$$F_2 = \sum m(1, 2, 3, 5, 6, 7)$$

$$F_1 = m_0 + m_4 + m_7 = \overline{m_0} \cdot \overline{m_4} \cdot \overline{m_7} = Y_0 \cdot Y_4 \cdot Y_7$$

$$\begin{aligned}
 F_2 &= m_1 + m_2 + m_3 + m_5 + m_6 + m_7 \\
 &= M_0 \cdot M_4 = Y_0 \cdot Y_4
 \end{aligned}$$

A \ B \ C					
	00	01	11	10	
0	0	1	1	0	F_2
1	1	1	1	1	



思考题1：用74138和门电路实现下面的逻辑函数。

$$f_1(a,b,c) = \sum m(1,2,4,5)$$

$$f_2(a,b,c) = \prod M(2,3,6,7)$$

思考题2：用74138和门电路设计一个一位二进制全加器。

3.4.3 二进制译码器的扩展

通常用译码器的使能端来实现二进制译码器的扩展

例1. 用3-8译码器实现4-16译码器。

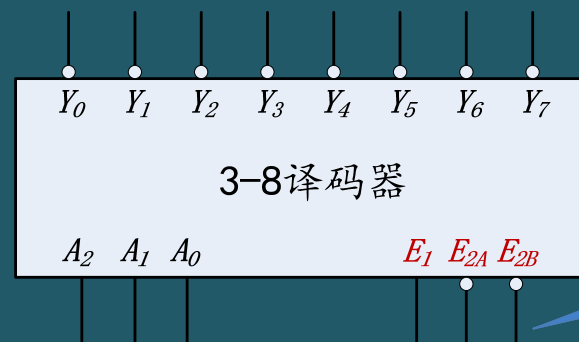
分析：

3-8译码器：3个输入端

8个输出端

4-16译码器：4个输入端

16个输出端



充分
利用使能端

二进制译码器的扩展

a	b	c	d	Y
0	0	0	0	Y_0
0	0	0	1	Y_1
0	0	1	0	Y_2
0	0	1	1	Y_3
0	1	0	0	Y_4
0	1	0	1	Y_5
0	1	1	0	Y_6
0	1	1	1	Y_7
1	0	0	0	Y_8
1	0	0	1	Y_9
1	0	1	0	Y_{10}
1	0	1	1	Y_{11}
1	1	0	0	Y_{12}
1	1	0	1	Y_{13}
1	1	1	0	Y_{14}
1	1	1	1	Y_{15}

