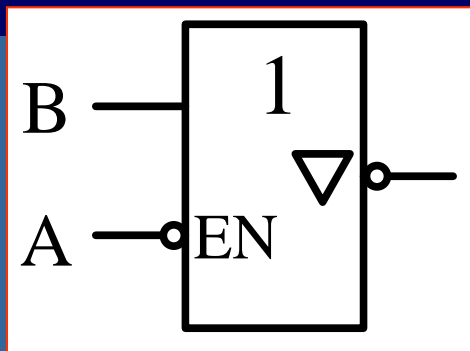


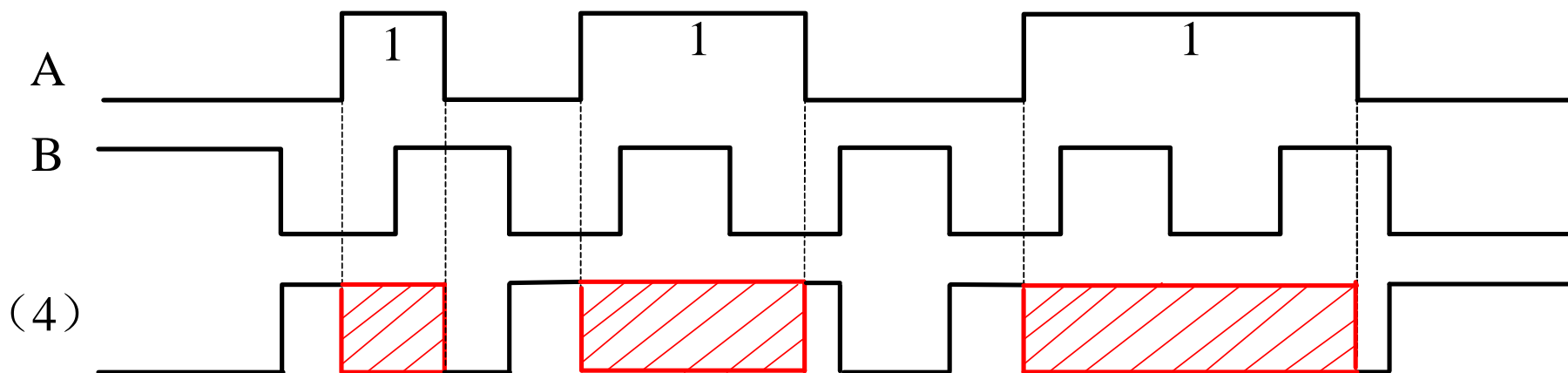
习题 3.18 已知下列各2输入门的输入波形A及B，如图所示，试画出各逻辑门的输出波形（不考虑器件传输延迟）。

(4) 非门（3S，A为使能信号，低电平有效）。

解： 逻辑符号



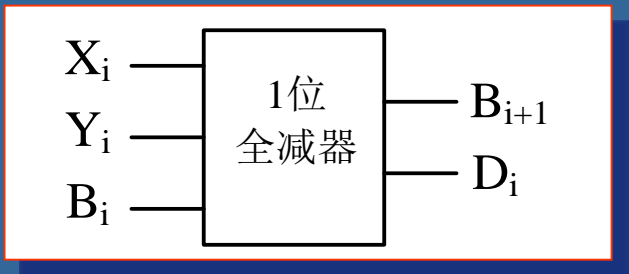
波形图



3.23 试设计一个1位全减器， X_i 、 Y_i 为本位的被减数和减数， B_i 为由低位来的借位输入； D_i 和 B_{i+1} 为本位之差和向高位的借位。列出真值表，写出逻辑方程，用与非门实现之，并用该全减器构成4位行波借位减法器（框图表示）。

真值表

解： 1位全减器框图



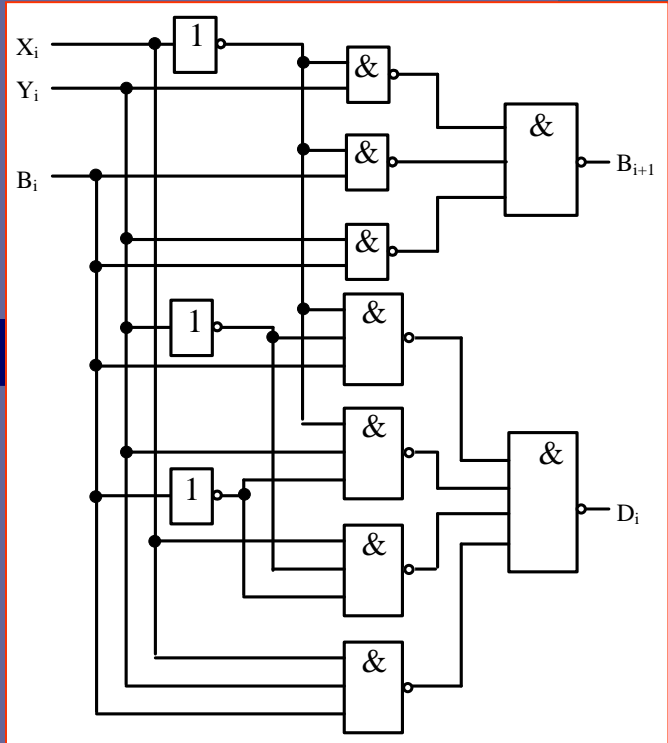
X_i	Y_i	B_i	B_{i+1}	D_i
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	1	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	1	1

逻辑表达式

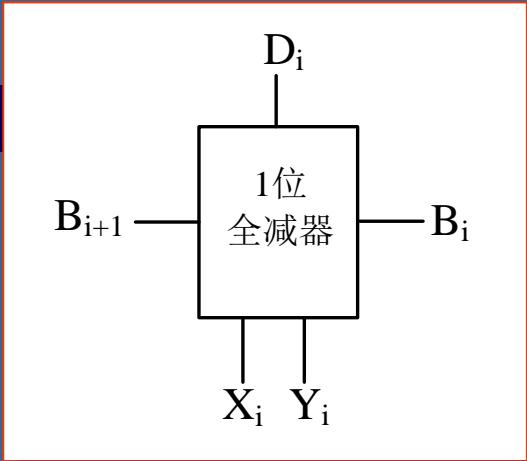
$$B_{i+1} = \bar{X}_i Y_i + \bar{X}_i B_i + Y_i B_i = \overline{\bar{X}_i Y_i \cdot \bar{X}_i B_i \cdot Y_i B_i}$$

$$D_i = \bar{X}_i \bar{Y}_i B_i + \bar{X}_i Y_i \bar{B}_i + X_i \bar{Y}_i \bar{B}_i + X_i Y_i B_i = \overline{\bar{X}_i \bar{Y}_i B_i \cdot \bar{X}_i Y_i \bar{B}_i \cdot X_i \bar{Y}_i \bar{B}_i \cdot X_i Y_i B_i}$$

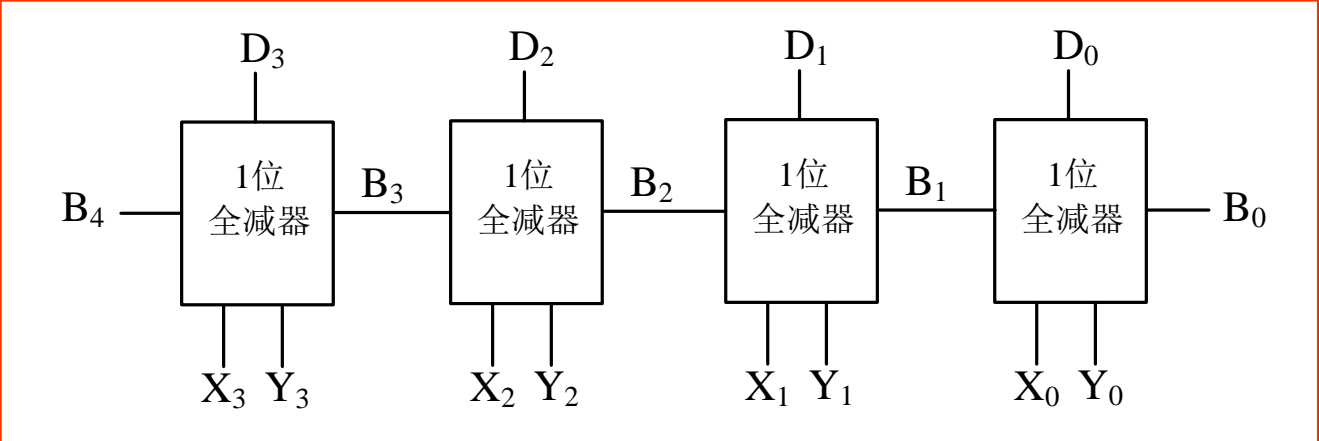
用与非门实现的全减器逻辑图



现把1位全减器框图改画成



则4位行波借位减法器为

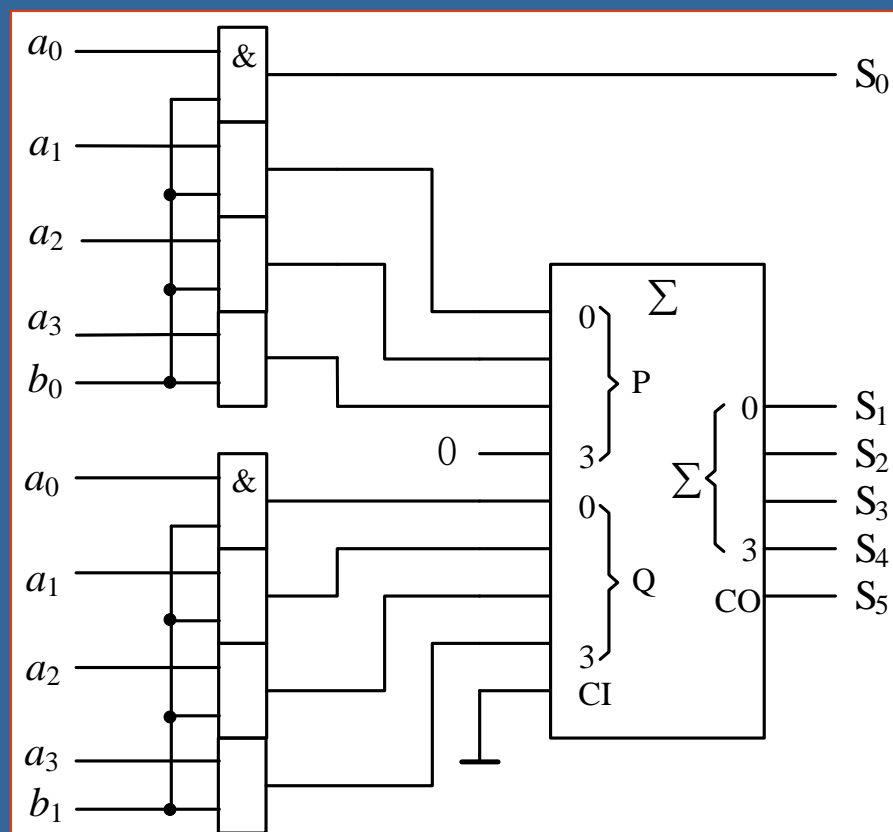


3.30 试用74283（4位二进制加法器）再辅以适当门电路构成 4×2 乘法器 $A \times B$ ，其中 $A = a_3 a_2 a_1 a_0$ ， $B = b_1 b_0$ 。

解：运算式

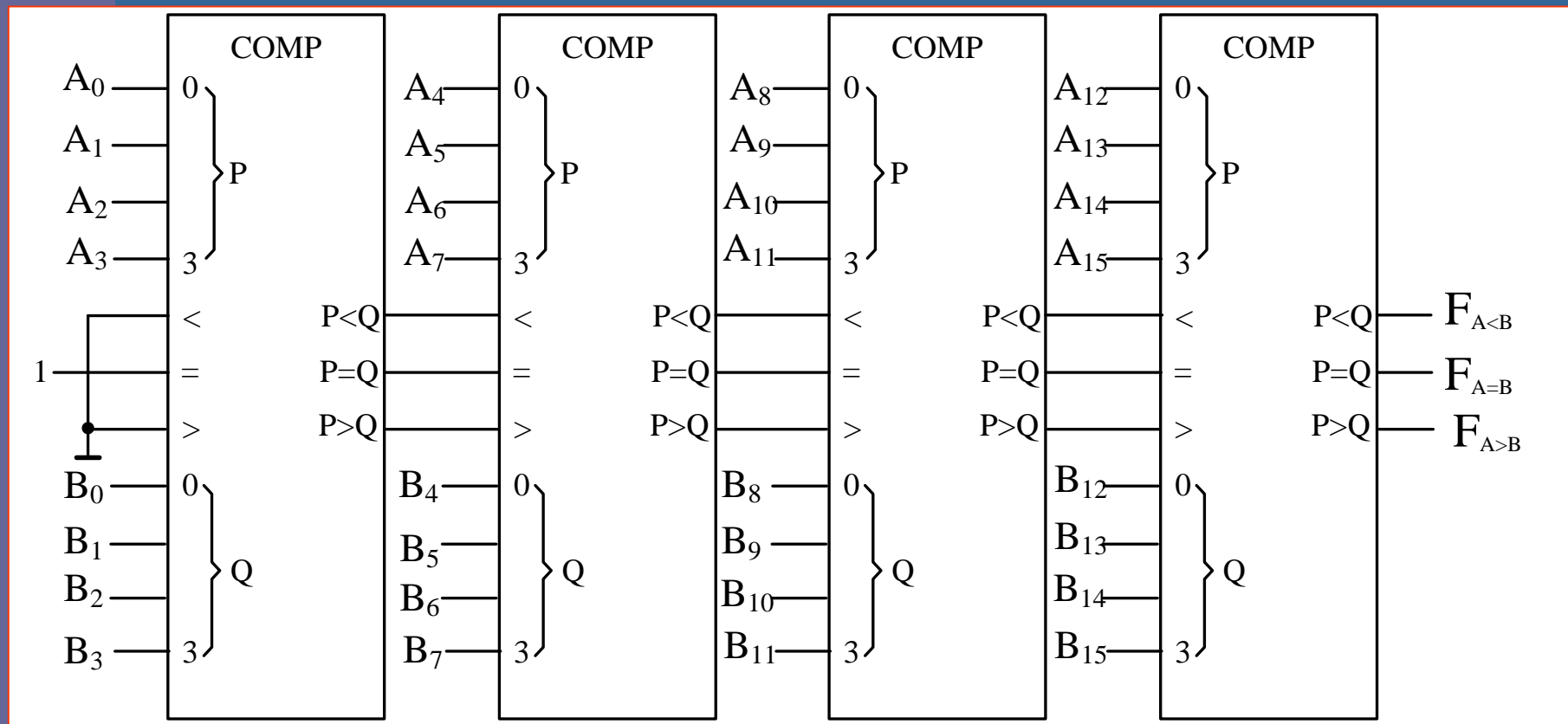
		a_3	a_2	a_1	a_0	
	\times			b_1	b_0	
		0	$a_3 b_0$	$a_2 b_0$	$a_1 b_0$	$a_0 b_0$
+		$a_3 b_1$	$a_2 b_1$	$a_1 b_1$	$a_0 b_1$	0
		S_5	S_4	S_3	S_2	S_1
						S_0

逻辑电路图



3.35 设用7485（4位并行比较器）构成16位无符号数的比较器。

解： 逻辑电路图



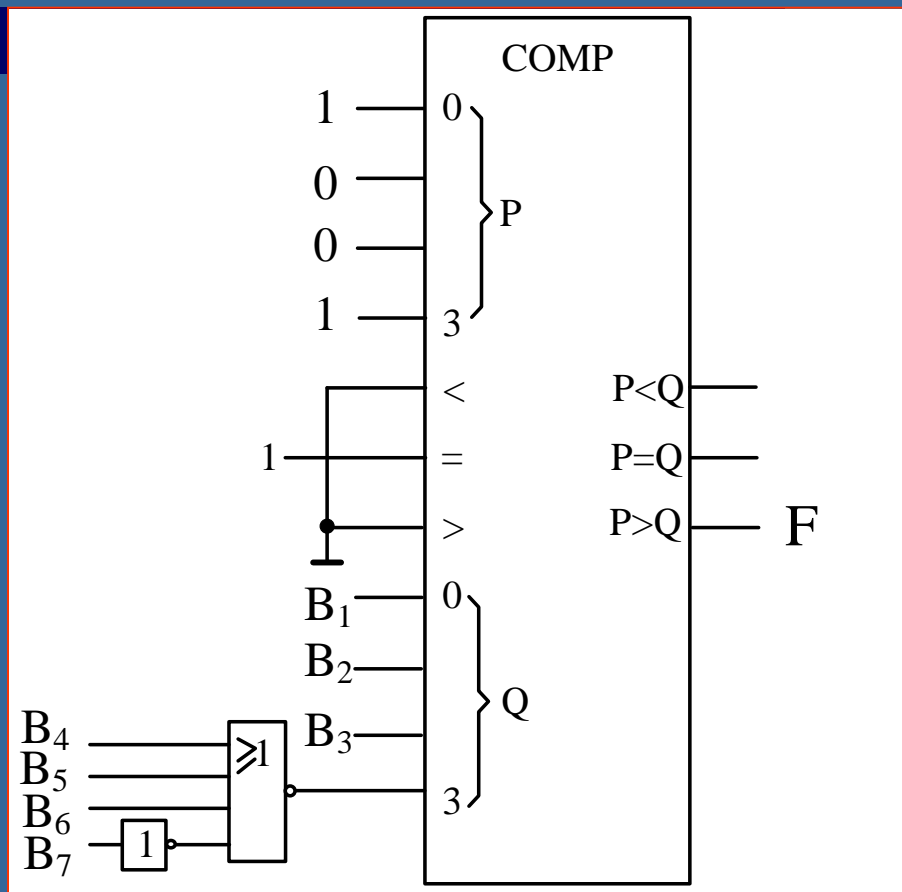
3.37 试用7485再辅以适当门电路构成字符分选电路。当输入为字符A、B、C、D、E、F、G的7位ASCII码（ASCII码请参见教材P30表1-2-4）时，分选电路输出Z=0，反之，Z=1。

解：查教材P19表1.5
知，A~G的ASCII码

$B_7B_6B_5B_4B_3B_2B_1$ 为：

字母	B_7	B_6	B_5	B_4	B_3	B_2	B_1
A	1	0	0	0	0	0	1
B	1	0	0	0	0	1	0
C	1	0	0	0	0	1	1
D	1	0	0	0	1	0	0
E	1	0	0	0	1	0	1
F	1	0	0	0	1	1	0
G	1	0	0	0	1	1	1

逻辑电路图



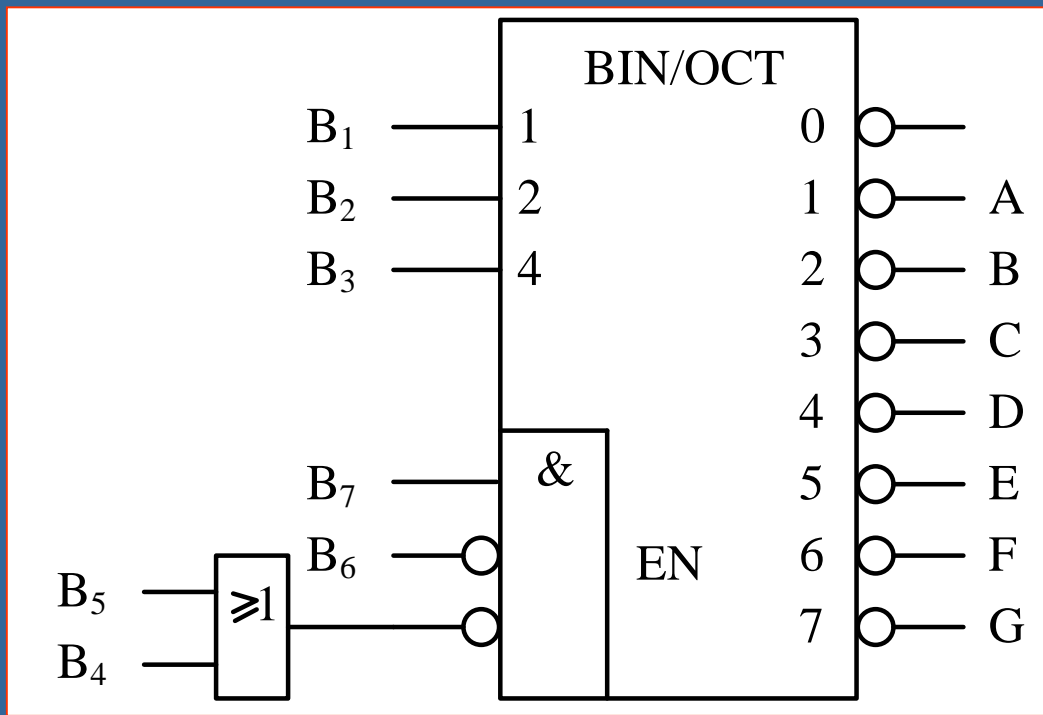
3.47 试构成一个字符识别电路，它可以识别A、B、C、D、E、F、G 7个字符的ASCII码，并指出为何字符。

解：

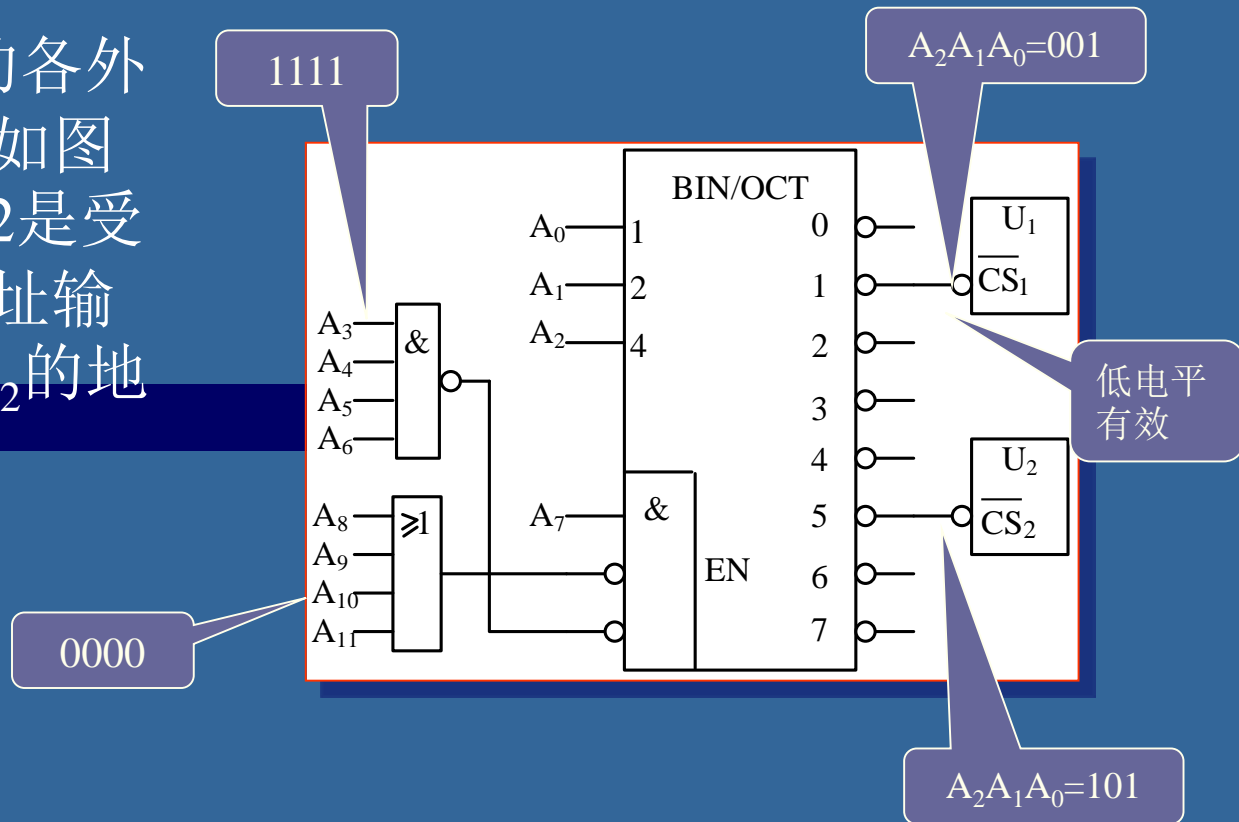
显然高4位相同，可将此用于译码器的使能控制，低3位连接到译码器的数据端进行译码输出。

逻辑电路图

字母	B ₇	B ₆	B ₅	B ₄	B ₃	B ₂	B ₁
A	1	0	0	0	0	0	1
B	1	0	0	0	0	1	0
C	1	0	0	0	0	1	1
D	1	0	0	0	1	0	0
E	1	0	0	0	1	0	1
F	1	0	0	0	1	1	0
G	1	0	0	0	1	1	1



习题3.48 某计算机的各外部设备地址译码电路如图所示，图中的U1、U2是受管理的两个设备，地址输入为 $A_{11} \sim A_0$ ，U1、U2的地址码为多少？

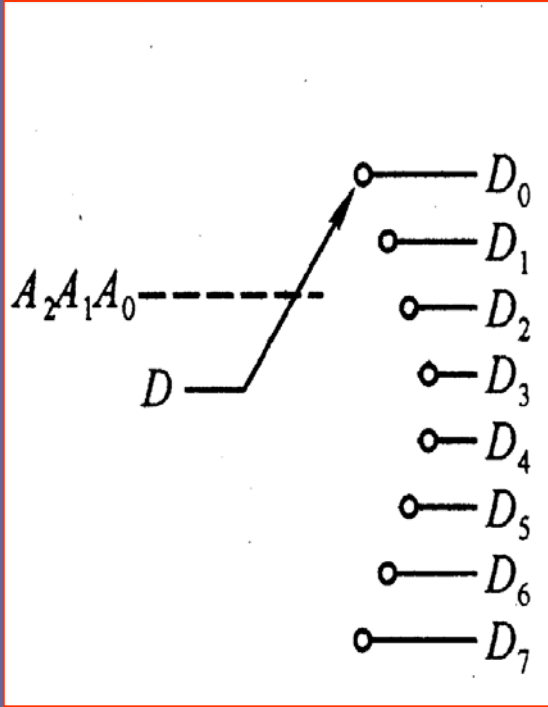


解： 地址变量12位。作用于译码器地址和使能端，译码器输出0用于选通受管理的设备。

$$U_1: A_{11} \sim A_0 = 000011111\mathbf{001} = (0F9)_H$$

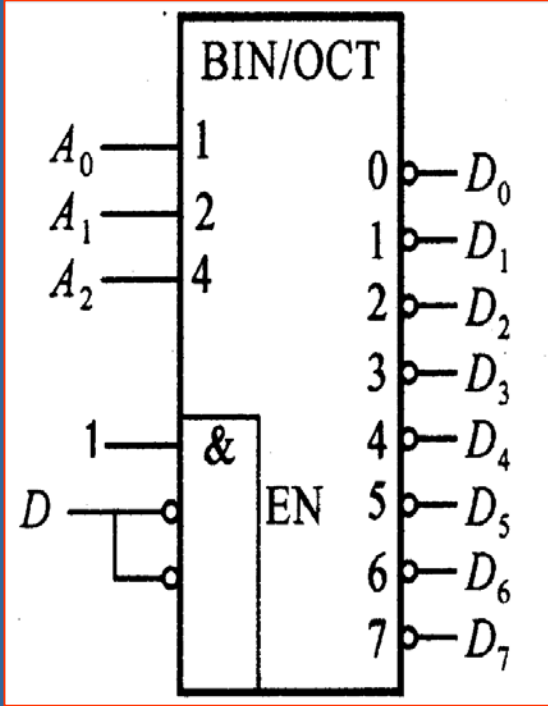
$$U_2: A_{11} \sim A_0 = 000011111\mathbf{101} = (0FD)_H$$

译码器的应用 (3) 用变量译码器构成数据分配器



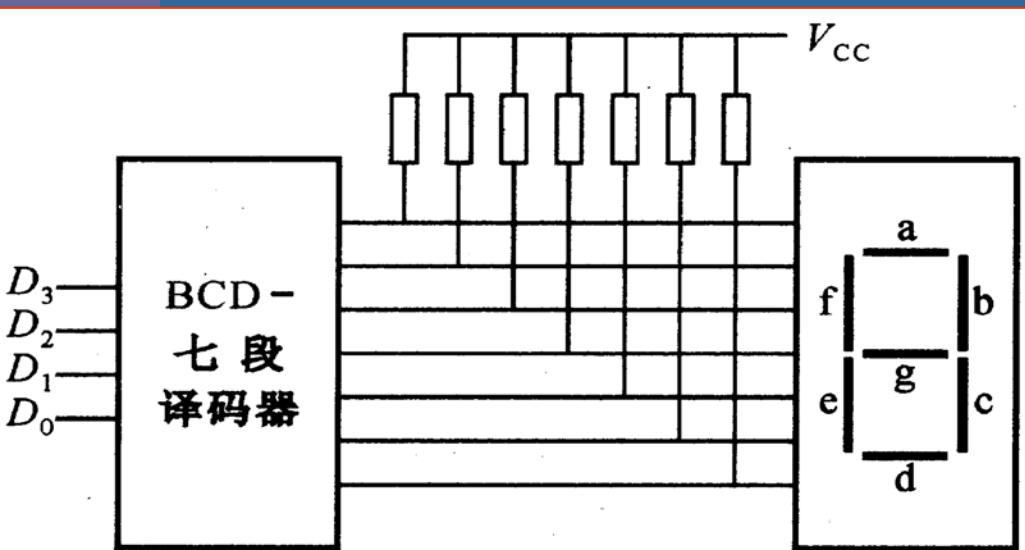
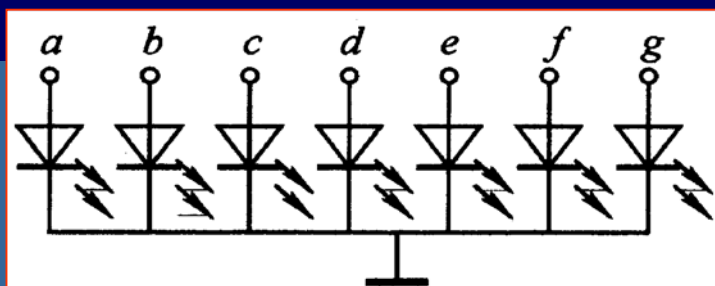
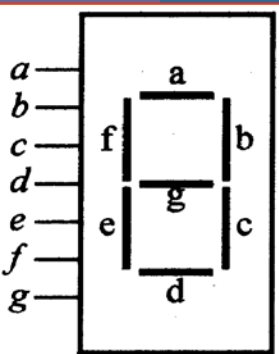
A ₂	A ₁	A ₀	功能
0	0	0	D→D ₀
0	0	1	D→D ₁
0	1	0	D→D ₂
0	1	1	D→D ₃
1	0	0	D→D ₄
1	0	1	D→D ₅
1	1	0	D→D ₆
1	1	1	D→D ₇

小概念：在数字系统中，
当A=1时，B=1；A=0时，
B=0，即认为A=B。



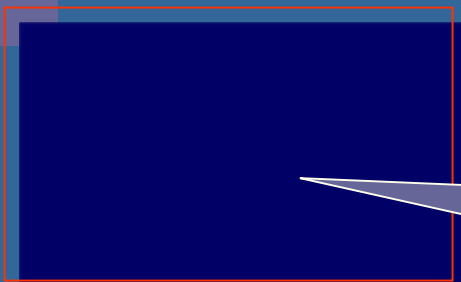
功能表

显示译码器



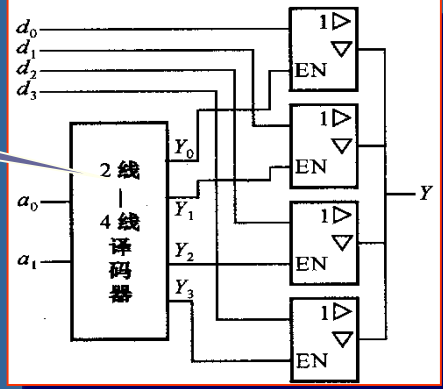
D_3	D_2	D_1	D_0	a	b	c	d	e	f	g	数码
0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	0	0
0	0	0	1	0	1	1	0	0	0	0	1
0	0	1	0	1	1	0	1	1	0	1	2
0	0	1	1	1	1	1	1	0	0	1	3
0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	4
0	1	0	1	1	0	1	1	0	1	1	5
0	1	1	0	1	0	1	1	1	1	1	6
0	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	7
1	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	8
1	0	0	1	1	1	1	1	0	1	1	9

数据选择器

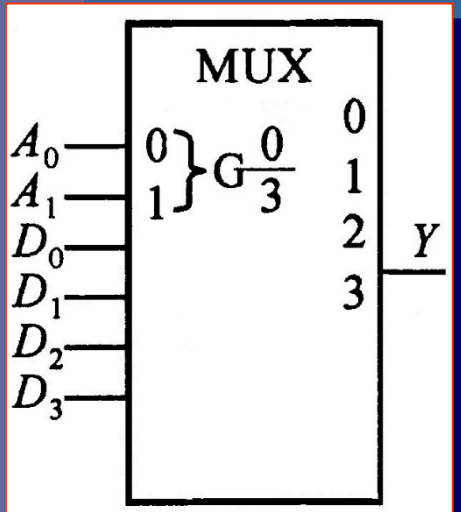


数据选择器

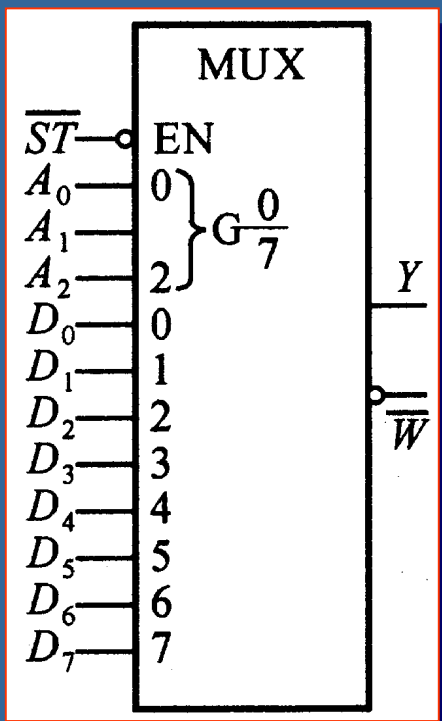
多路选择开关



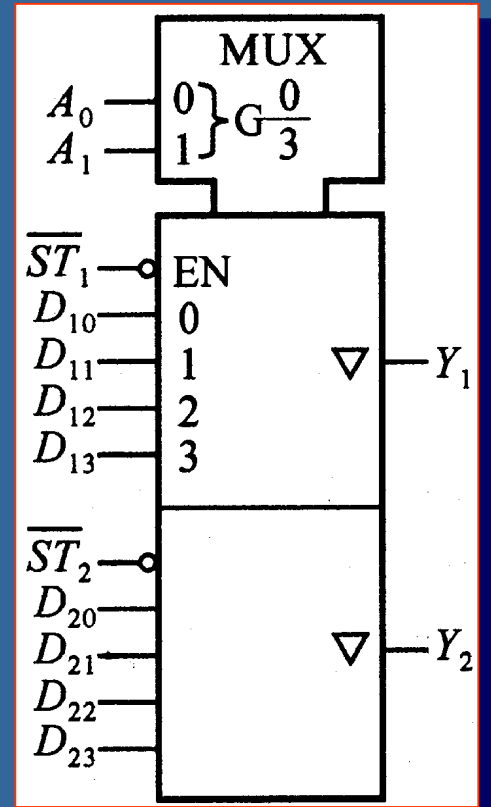
典型的数据选择器



4选1数据选择器



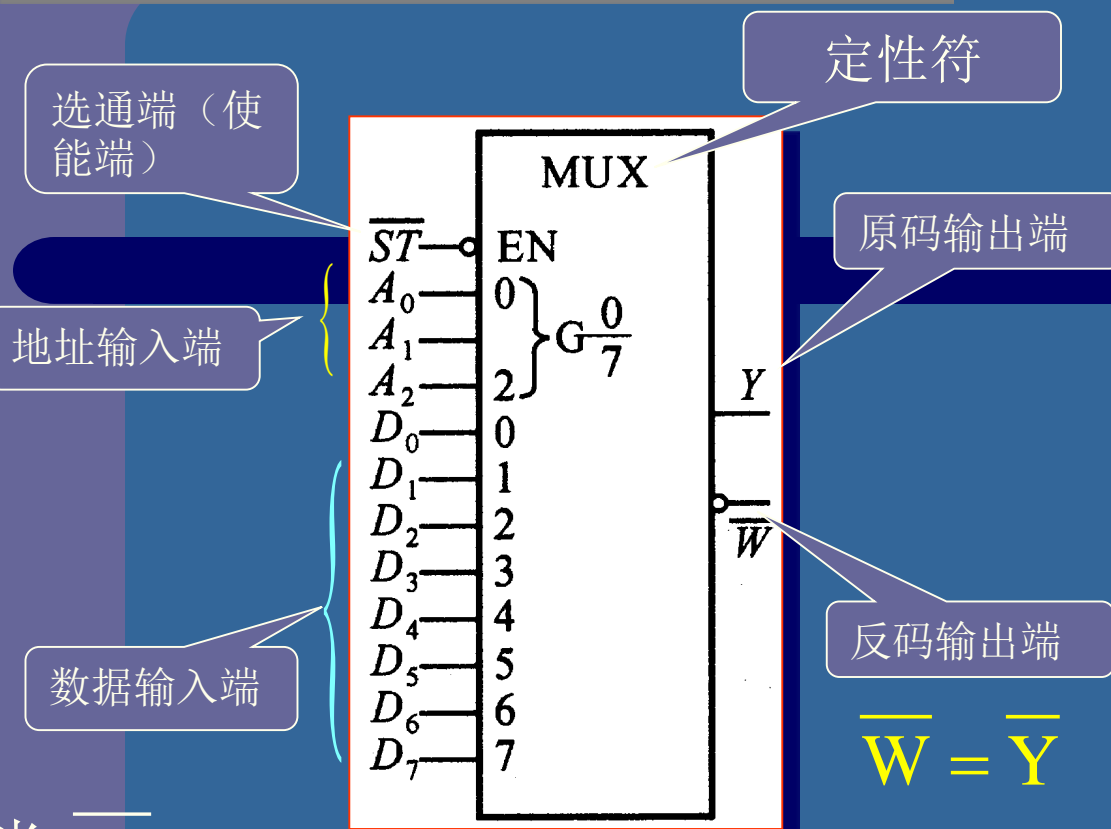
8选1数据选择器
(74151)



双4选1数据选择器
(74253)

功能表

8选1数据选择器(74151)



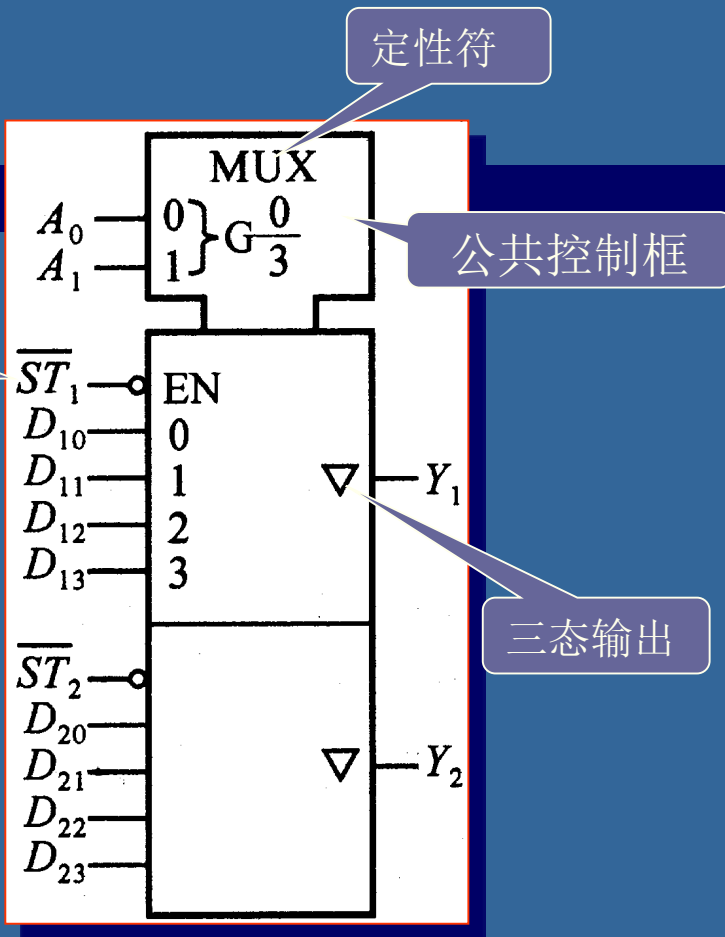
输 入				输 出	
\overline{ST}	A_2	A_1	A_0	Y	\overline{W}
1	×	×	×	0	1
0	0	0	0	D_0	\overline{D}_0
0	0	0	1	D_1	\overline{D}_1
0	0	1	0	D_2	\overline{D}_2
0	0	1	1	D_3	\overline{D}_3
0	1	0	0	D_4	\overline{D}_4
0	1	0	1	D_5	\overline{D}_5
0	1	1	0	D_6	\overline{D}_6
0	1	1	1	D_7	\overline{D}_7

当 $\overline{ST} = 0$

$$Y = \overline{A}_2 \overline{A}_1 \overline{A}_0 D_0 + \overline{A}_2 \overline{A}_1 A_0 D_1 + \overline{A}_2 A_1 \overline{A}_0 D_2 + \overline{A}_2 A_1 A_0 D_3 + A_2 \overline{A}_1 \overline{A}_0 D_4 + A_2 \overline{A}_1 A_0 D_5 + A_2 A_1 \overline{A}_0 D_6 + A_2 A_1 A_0 D_7$$

$$= m_0 D_0 + m_1 D_1 + m_2 D_2 + m_3 D_3 + m_4 D_4 + m_5 D_5 + m_6 D_6 + m_7 D_7 = \sum_{i=0}^7 m_i D_i$$

双4选1数据选择器(74253)



$$\overline{ST_1} = \overline{ST_2} = 0$$

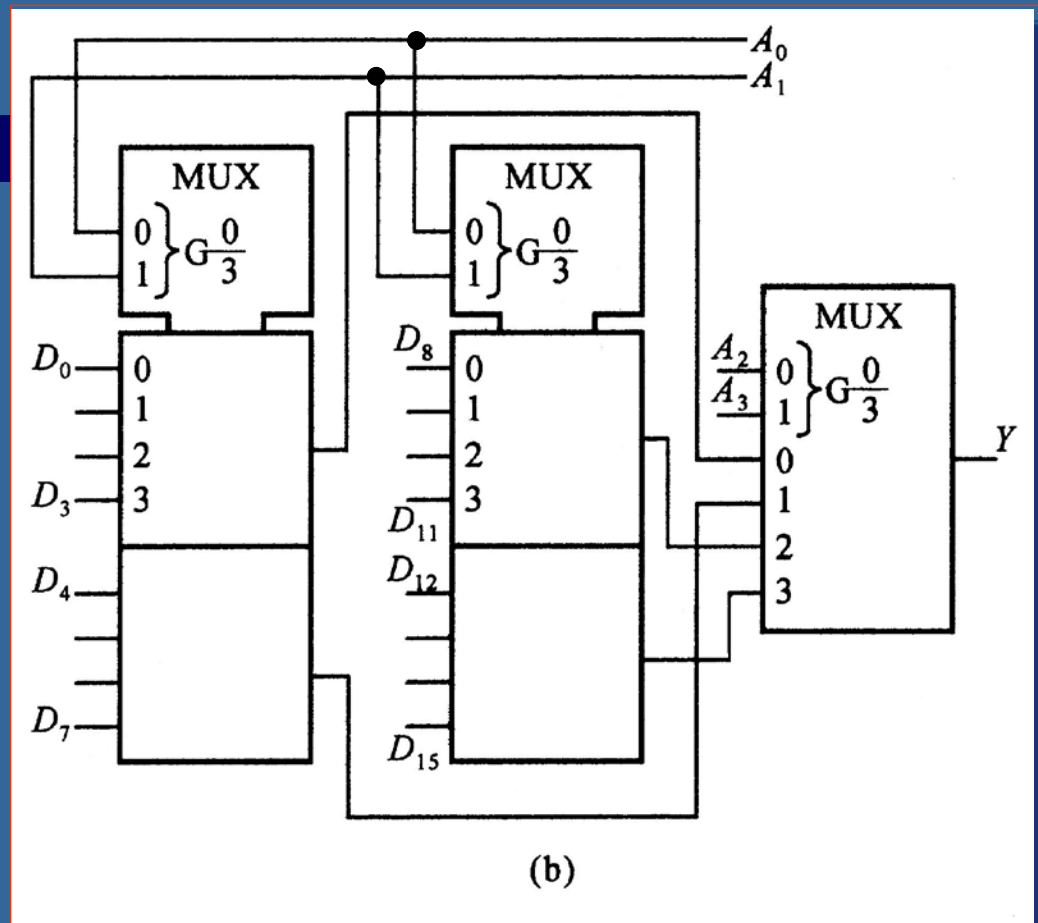
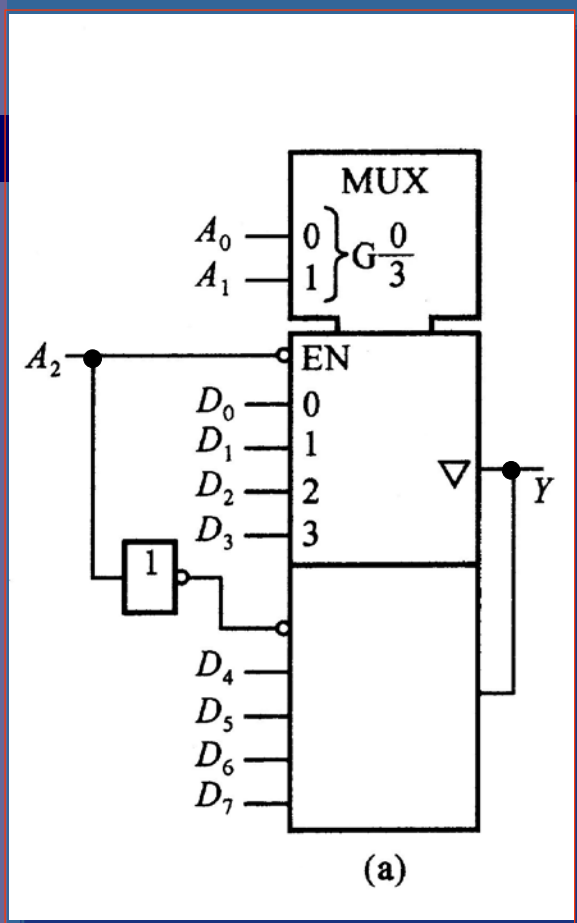
$$\Rightarrow Y_1 = \Sigma(m_i D_{li})$$

$$Y_2 = \Sigma(m_i D_{2i})$$

$$\overline{\text{ST}_1} = 1 \Rightarrow Y_1 \text{高阻}$$

$$\overline{\text{ST}_2} = 1 \Rightarrow Y_2 \text{高阻}$$

数据选择器的扩展



MUX 实现组合函数

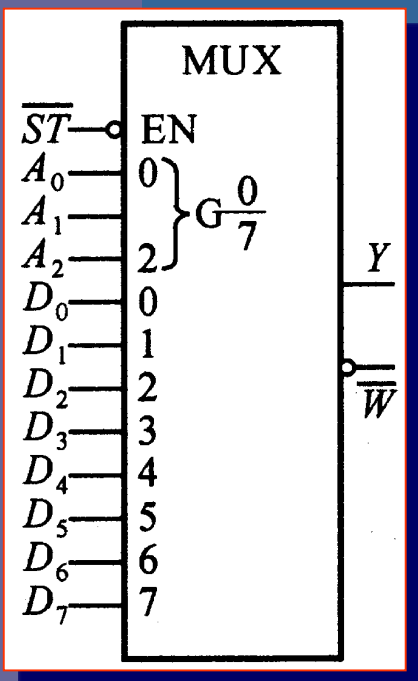
设某组合
逻辑函数 →

$$F(x_2, x_1, x_0) = \sum m(0, 1, 3, 6)$$

$$= m_0 \cdot 1 + m_1 \cdot 1 + m_2 \cdot 0 + m_3 \cdot 1 + m_4 \cdot 0 + m_5 \cdot 0 + m_6 \cdot 1 + m_7 \cdot 0$$

$\uparrow \quad \uparrow \quad \uparrow \quad \uparrow \quad \uparrow \quad \uparrow \quad \uparrow \quad \uparrow$
 $a_0 \quad a_1 \quad a_2 \quad a_3 \quad a_4 \quad a_5 \quad a_6 \quad a_7$

$$= \sum_{i=0}^7 m_i \cdot a_i$$



$$Y(A_2, A_1, A_0) = \sum_{i=0}^7 m_i D_i$$

若令 $D_i = a_i$

同时有 $A_2 = x_2, A_1 = x_1, A_0 = x_0$

$F(x_2, x_1, x_0)$ 可用 $Y(A_2, A_1, A_0)$ 表示

例1 试用8选1MUX实现

$$F(U,V,W)=\bar{U}VW+U\bar{V}W+UV\bar{W}+UVW$$

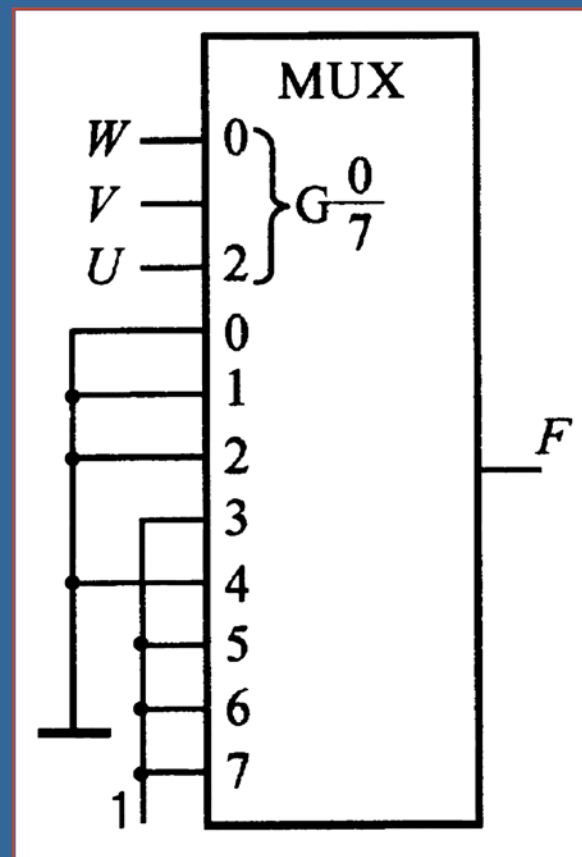
解: $F(U,V,W)=\Sigma m(3,5,6,7)$

$$\begin{aligned} &=m_0 \cdot 0 + m_1 \cdot 0 + m_2 \cdot 0 + m_3 \cdot 1 \\ &+m_4 \cdot 0 + m_5 \cdot 1 + m_6 \cdot 1 + m_7 \cdot 1 \end{aligned}$$

即 $a_0=a_1=a_2=a_4=0$ $a_3=a_5=a_6=a_7=1$

从而令

$$D_0=D_1=D_2=D_4=0 \quad D_3=D_5=D_6=D_7=1$$

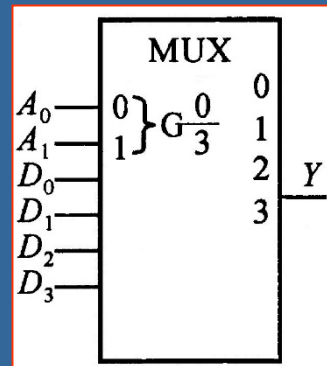


例2 试用4选1MUX实现

$$F(U,V,W) = \bar{U}VW + U\bar{V}W + UV\bar{W} + UVW$$

解：

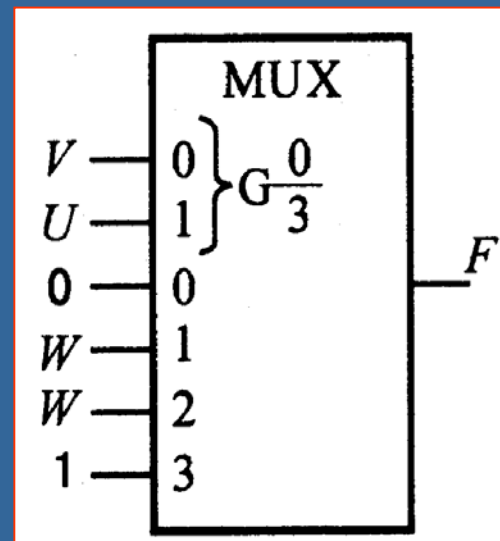
$$\begin{aligned} F(U,V,W) &= \bar{U}\bar{V} \times 0 + \bar{U}V \times W + U\bar{V} \times W + UV \times (\bar{W} + W) \\ &= m_0 \times 0 + m_1 \times W + m_2 \times W + m_3 \times 1 \end{aligned}$$



降维

UV		W			
		00	01	11	10
F	0	0	0	1	0
	1	0	1	1	1

V		U	
		0	1
F	0	0	W
	1	W	1



MUX 实现组合函数

例3 试用8选1MUX实现函数

$$X = t_4 t_3 t_2 + t_4 t_3 t_1 t_0$$

$t_2 t_1 t_0$								
$t_4 t_3$	000	001	011	010	110	111	101	100
00	0	0	0	0	0	0	0	0
01	0	0	0	0	0	0	0	0
11	0	0	1	0	1	1	1	1
10	0	0	0	0	0	0	0	0

$t_2 t_1$				
$t_4 t_3$	00	01	11	10
00	0	0	0	0
01	0	0	0	0
11	0	t_0	1	1
10	0	0	0	0

t_2		
$t_4 t_3$	0	1
00	0	0
01	0	0
11	$t_1 t_0$	1
10	0	0

降2维

