

3.6 数据选择器应用之：实现逻辑函数

对于 n 个地址输入的MUX，其表达式为：

$$Y = \sum_{i=0}^{2^n-1} m_i D_i$$

其中 m_i 是由地址变量 A_{n-1} 、...、 A_1 、 A_0 组成的地址最小项。

任何一个具有 l 个输入变量的逻辑函数都可以用最小项之和来表示：

$$F = \sum_{i=0}^{2^l-1} m_i (1, \text{or } 0)$$

这里的 m_i 是由函数的输入变量 A 、 B 、 C 、...组成的最小项。

1) $l \leq n$ 的情况

(l 为函数的输入变量数, n 为选用的MUX的地址输入端数)

当 $l=n$ 时, 只要将函数的输入变量 A 、 B 、 C 、...依次接到MUX的地址输入端, 根据函数 F 所需要的最小项, 确定MUX中 D_i 的值(0或1)即可;

当 $l < n$ 时, 将MUX的高位地址输入端不用(接0或1), 其余同上。

$$Y = \sum_{i=0}^{2^n-1} m_i D_i \qquad F = \sum_{i=0}^{2^l-1} m_i (1, or 0)$$

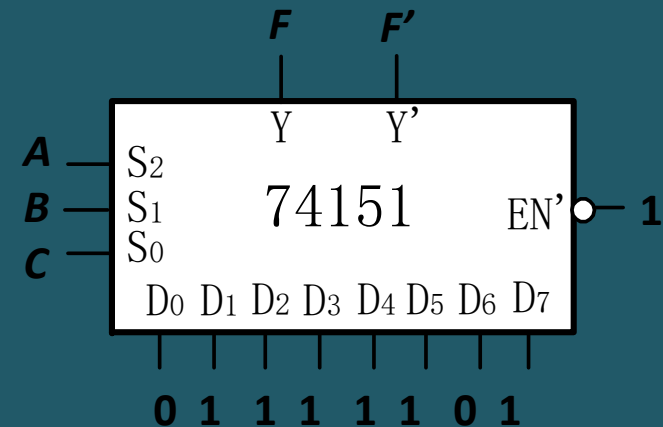
例1. 用8选1 实现下面的组合逻辑函数.

$$F = \sum m(1,2,3,4,5,7)$$

从 F 可以看出, 该逻辑函数包含3 个变量 (设为A、B、C),
一个 8选1 数据选择器有 3 个地址输入端。

$$\begin{aligned} Y &= \sum_{i=0}^7 m_i D_i = (A_2 A_1 A_0)(D_0 D_1 D_2 D_3 D_4 D_5 D_6 D_7)^T \\ &= m_0 \cdot D_0 + m_1 \cdot D_1 + m_2 \cdot D_2 + m_3 \cdot D_3 + m_4 \cdot D_4 + m_5 \cdot D_5 + m_6 \cdot D_6 + m_7 \cdot D_7 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} F &= \sum m(1,2,3,4,5,7) = m_1 + m_2 + m_3 + m_4 + m_5 + m_7 \\ &= m_0 \cdot 0 + m_1 \cdot 1 + m_2 \cdot 1 + m_3 \cdot 1 + m_4 \cdot 1 + m_5 \cdot 1 + m_6 \cdot 0 + m_7 \cdot 1 \end{aligned}$$

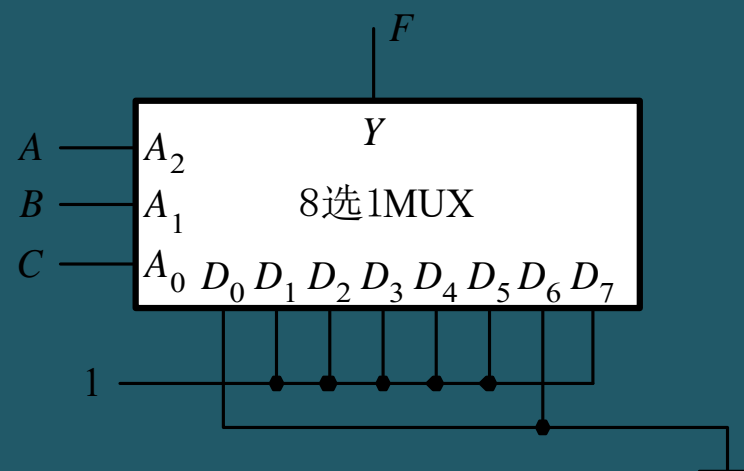


例2. 试用8选1MUX实现逻辑函数：

$$F = \overline{A}B + A\overline{B} + C$$

$\begin{matrix} A & B \\ C \end{matrix}$	00	01	11	10
0	0	1	0	1
1	1	1	1	1

F



$$\begin{aligned}
 F &= \sum m(1, 2, 3, 4, 5, 7) = m_1 + m_2 + m_3 + m_4 + m_5 + m_7 \\
 &= m_0 \cdot 0 + m_1 \cdot 1 + m_2 \cdot 1 + m_3 \cdot 1 + m_4 \cdot 1 + m_5 \cdot 1 + m_6 \cdot 0 + m_7 \cdot 1
 \end{aligned}$$

需要注意:因为函数F中各最小项的标号是按A、B、C的权为4、2、1写出的,因此A、B、C必须依次加到 A_2 、 A_1 、 A_0 端。

数据选择器应用之：实现逻辑函数

当 $l > n$ 的情况

当逻辑函数的变量数 l 大于MUX的地址输入端数 n 时，不能采用前面所述的简单方法。

如果从 l 个输入变量中选择 n 个直接作为MUX的地址输入，那么，多余的 $(l-n)$ 个变量就要反映到MUX的数据输入 D_i 端，即 D_i 是多余输入变量的函数，简称余函数。

因此设计的关键是如何求出函数 $D_i=f(l-n)$ 。

例. 用4选1实现逻辑函数: $F = \sum m(1,2,3,4,5,7)$

变量数 $l >$ 数据选择器地址输入端数 n

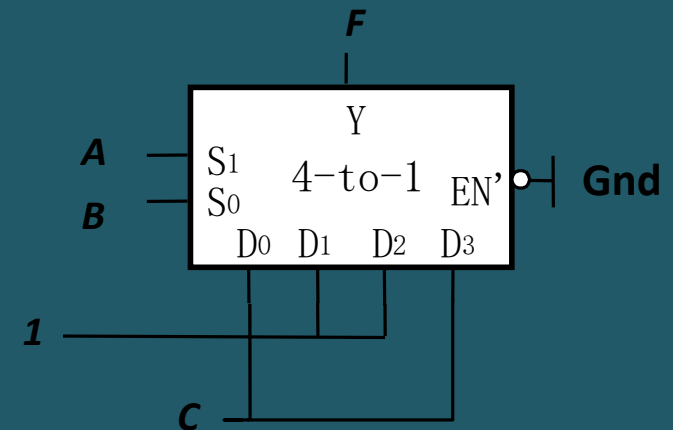
$$Y = \sum_{i=0}^3 m_i D_i = (A_1 A_0)(D_0 D_1 D_2 D_3)^T = m_0 \cdot D_0 + m_1 \cdot D_1 + m_2 \cdot D_2 + m_3 \cdot D_3$$

$$F = \sum m(1,2,3,4,5,7) \\ = \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + \bar{A}BC + A\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}C + ABC$$

必须选择2个变量作为数据选择器的地址端

$$F = \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + \bar{A}BC + A\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}C + ABC \\ = m_0 C + m_1 \bar{C} + m_1 C + m_2 \bar{C} + m_2 C + m_3 C \\ = m_0 C + m_1 \cdot 1 + m_2 \cdot 1 + m_3 C$$

西安电子科技大学国家级精品课程数字电路与系统设计





降维K图法求余子式 D_i

n 变量的逻辑函数，可以用 n 维(即 n 变量)K图表示，也可以用 $(n-1)$ 、 $(n-2)$ 、...维K图表示，这种 $(n-1)$ 、 $(n-2)$ 、...维K图称为降维K图。

降维K图法求余子式 D_i 的求解步骤：

- ① 画出函数 F 的K图
- ② 选择地址输入
- ③ 在 F 的K图上确定余函数 D_i 的范围(子K图)
- ④ 求余函数 D_i
- ⑤ 画出逻辑图

例. 试用8选1MUX实现逻辑函数: $F(A,B,C,D) = \sum m(0,4,5,7,12,13,14)$

① 画出F的四变量K图

AB \ CD	00	01	11	10
00	1	1	1	0
01	0	1	1	1
11	0	1	0	0
10	0	0	1	0

② 选择地址变量,确定余函数Di

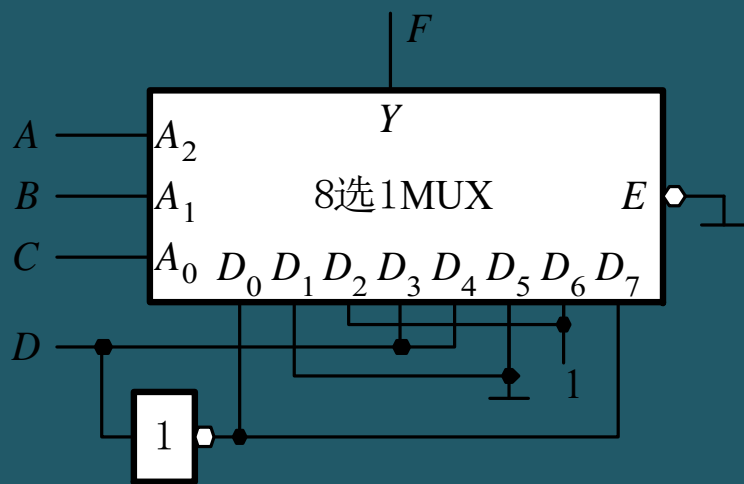
AB \ CD	00	01	11	10
00	(1) D_0	(1) D_2	(1) D_6	(0) D_4
01	(0) D_1	(1) D_3	(1) D_7	(1) D_5
11	(0) D_1	(1) D_3	(0) D_7	(0) D_5
10	(0) D_1	(0) D_3	(1) D_7	(0) D_5

$AB \backslash CD$	00	01	11	10
00	$(1 \ D_0 \ 1)$	$(1 \ D_4 \ 0)$		
01	$(0 \ D_1 \ 1)$	$(1 \ D_5 \ 1)$		
11	$(0 \ D_3 \ 1)$	$(0 \ D_7 \ 0)$		
10	$(0 \ D_2 \ 0)$	$(1 \ D_6 \ 0)$		

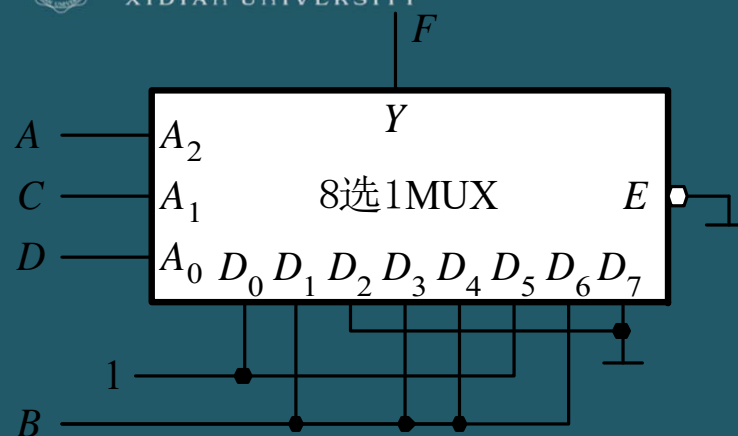
选择地址 ($A_2A_1A_0=ABC$)

选择地址 ($A_2A_1A_0=ACD$)

分别确定 D_0 、 D_1 、...、 D_7 。



(a)



(b)

AB					
		00	01	11	10
CD	00	$\overline{D_0}$	$\overline{D_2}$	$\overline{D_6}$	$\overline{D_4}$
	01	$\overline{D_1}$	$\overline{D_3}$	$\overline{D_7}$	$\overline{D_5}$
	11	$\overline{D_0}$	$\overline{D_2}$	$\overline{D_6}$	$\overline{D_4}$
	10	$\overline{D_1}$	$\overline{D_3}$	$\overline{D_7}$	$\overline{D_5}$

选择地址 ($A_2A_1A_0=ABC$)

AB					
		00	01	11	10
CD	00	$\overline{D_0}$	$\overline{D_2}$	$\overline{D_6}$	$\overline{D_4}$
	01	$\overline{D_1}$	$\overline{D_3}$	$\overline{D_7}$	$\overline{D_5}$
	11	$\overline{D_0}$	$\overline{D_2}$	$\overline{D_6}$	$\overline{D_4}$
	10	$\overline{D_1}$	$\overline{D_3}$	$\overline{D_7}$	$\overline{D_5}$

选择地址 ($A_2A_1A_0=ACD$)