

## §3.4 卡诺图化简逻辑函数

### Simplification Using K-Maps

用公式法化简逻辑函数时，有时很难看出是否达到最简式。用卡诺图（Karnaugh Map）化简逻辑函数具有简单、直观、方便的特点，较容易判断出函数是否得到最简结果。

#### 3.4.1 卡诺图 Karnaugh Map

卡诺图 (K-map) 与真值表相似，可以给出输入所有可能组合所对应的输出值。与真值表不同的是卡诺图是由小格构成。每个小格代表一个二进制输入的组合。

$n$  个变量的卡诺图中有  $2^n$  个小格, 每个小格表示一个最小项。

## 2 变量卡诺图: $F(A,B)$

$F$		$A$	
		$B$	
$B$	0	0	1
	1	0	1
0	$\overline{A} \overline{B}$ $m_0$	$A \overline{B}$ $m_2$	
	$\overline{A} B$ $m_1$	$A B$ $m_3$	

变量取值:  $0 \rightarrow 1$

$\left. \begin{array}{l} 0 \text{ for } \overline{A}, \overline{B} \\ 1 \text{ for } A, B \end{array} \right\} \text{最小项}$

变量(A,B) 位置确定,每小格代表的最小项就确定。

### 3 变量卡诺图: $F(A,B,C)$

$F$ $AB$		00	01	11	10
$C$	0	$m_0$	2	6	4
	1	$m_1$	3	7	5

AB的排列顺序

排列方式要求:  
保证相邻格之间只有  
一个变量变化

几何相邻: 位置相邻

逻辑相邻: 只有一个变量变化

} 相邻格

## 卡诺图其他排列方式

$F$		$BC$			
		00	01	11	10
$A$	0	0	1	3	2
	1	4	5	7	6

$F$		$C$	
		0	1
$AB$	00	0	1
	01	2	3
	11	6	7
	10	4	5

每个小格有  $n$  个相邻格  
相邻格与排列方式无关

## 4 变量卡诺图: $F(A,B,C,D)$

$F$		$AB$			
$CD$		00	01	11	10
00		0	4	12	8
01		1	5	13	9
11		3	7	15	11
10		2	6	14	10

$F$ $CD$					
		$AB$	00	01	11
$AB$	00	0	1	3	2
	01	4	5	7	6
	11	12	13	15	14
	10	8	9	11	10

每个小格: 4 个相邻格

## 5变量卡诺图: $F(A,B,C,D,E)$

$2^5 = 32$  cells

$F \ ABC$									
$DE$									
		000	001	011	010	110	111	101	100
00		0	4	12	8	24	28	20	16
01		1	5	13	9	25	29	21	17
11		3	7	15	11	27	31	23	19
10		2	6	14	10	26	30	22	18

相邻格包括对称位置

14: 6, 15, 10, 12, 30

8 : 12, 9, 24, 0, 10

## 3.4.2 用卡诺图表示逻辑函数

### Mapping a Logic Function

例 1: 将真值表转换成卡诺图

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>F</i>
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

		<i>AB</i>			
		00	01	11	10
<i>C</i>	0	0	0	1	0
	1	0	1	1	1

## 例 2: 用卡诺图表示标准与或式和标准或与式

$$F(X, Y, Z) = \sum m(0, 4, 6) \quad F(X, Y, Z) = \prod M(1, 2, 3, 5, 7)$$

**F 何时为 1 (最小项)**

$F$ $XY$					
		00	01	11	10
$Z$	0	1	0	1	1
	1	0	0	0	0

**F 何时为 0 (最大项)**

$F$ $XY$					
		00	01	11	10
$Z$	0	1	0	1	1
	1	0	0	0	0

等价



### 例3: 将与或式填入卡诺图

$$\begin{aligned}
 F(X, Y, Z) &= XY + \bar{Y}Z + \bar{X}\bar{Z} \\
 &= XY(Z + \bar{Z}) + \bar{Y}Z(X + \bar{X}) + \bar{X}\bar{Z}(Y + \bar{Y}) \\
 &= XYZ + XY\bar{Z} + X\bar{Y}Z + \bar{X}\bar{Y}Z + \bar{X}Y\bar{Z} + \bar{X}\bar{Y}\bar{Z} \\
 &= \sum m(0, 1, 2, 5, 6, 7)
 \end{aligned}$$

		$XY$			
		00	01	11	10
$Z$	0	1	1	1	
	1	1		1	1

直接填  $XY$ :

在  $XY = 11$  的两个格中填1

		$XY$			
		00	01	11	10
$Z$	0	1	1	1	
	1	1		1	1

### 3.4.3 卡诺图化简逻辑函数

#### K-Map Simplification

#### 1. 求最简与或式

方法：圈相邻格中的1, 合并最小项

圈 1: 根据下面规则将含有 1 的相邻格圈在一起

尽可能多地把相邻的矩形的  $2^n$  个 1 圈在一起, 消去变化了的变量, 留下不变的变量, 是 1 写原变量, 是 0 写反变量, 组成 “与” 项; 每个圈中至少有一个别的圈没圈过的 1, 所有的 1 都要圈; 1 可以重复圈; 圈之间为 “或” 的关系。

圈 1个1, 2个1, 4个1, 8个1, 16个1

## 例 1: 用卡诺图化简下列函数

$$F(A, B) = \sum (0, 1, 3)$$

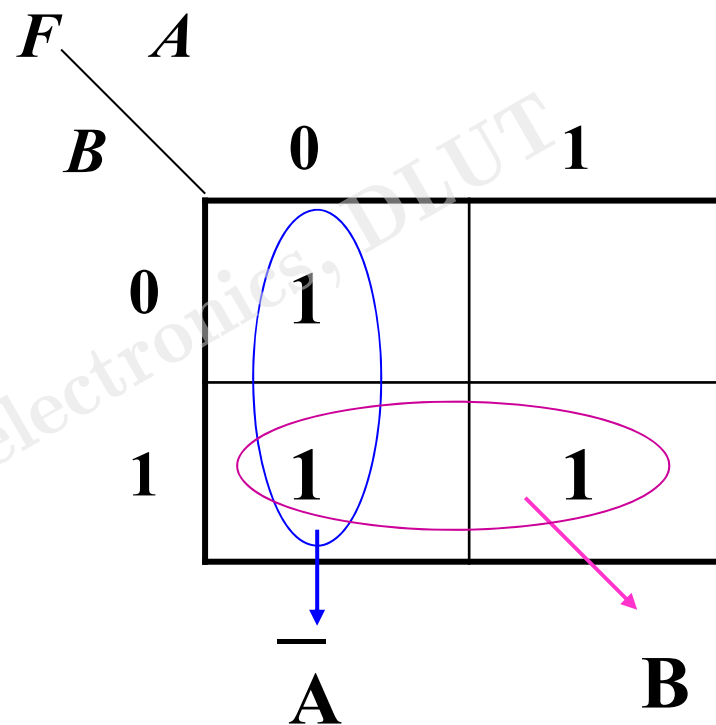
解:

① 填卡诺图

② 圈 1

③ 将与项相加

$$F = \bar{A} + B$$



## 例 2: 化简函数

*F* *AB*

<i>C</i>	00	01	11	10
0	1			1
1	1		1	1

$\overline{B}$

$AC$

$$F = \overline{B} + AC$$

### 例 3:

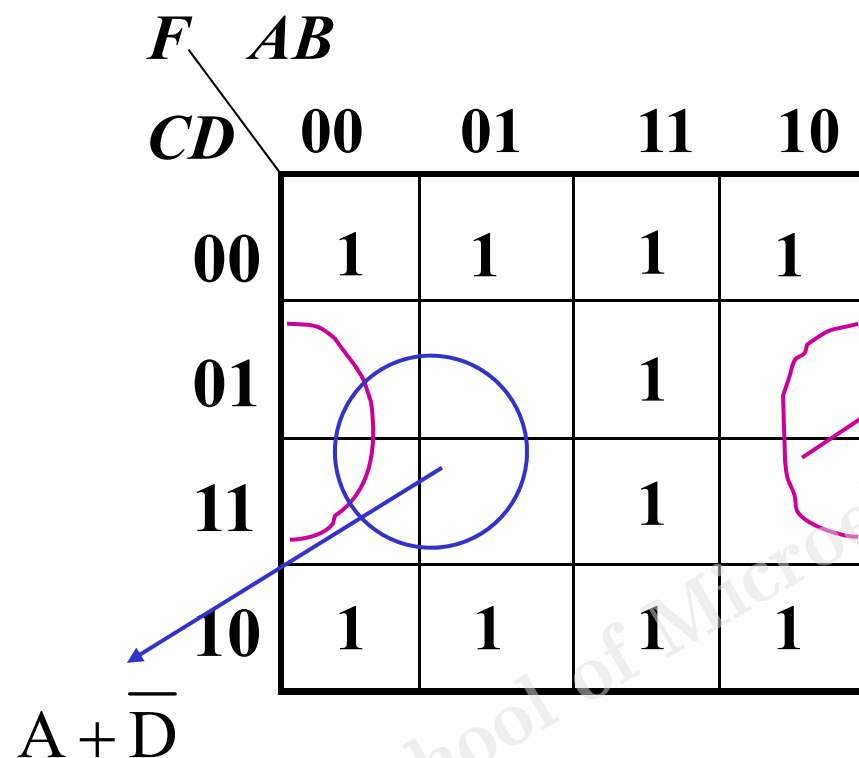
$F$ $AB$					
$CD$		00	01	11	10
00		1	1	1	1
01				1	
11				1	
10		1	1	1	1

$$F(A, B, C, D) = \overline{D} + AB$$

## 2. 求最简或与式

尽可能多的把相邻矩形中  $2^n$  个 0 圈在一起, 消去变化了的  $n$  个变量, 留下不变的变量, (是 0 写原变量, 是 1 写反变量) 组成或项; 每个圈中至少有一个别的圈没圈过的 0, 所有 0 都要圈, 0 可重复圈, 圈之间为与的关系。

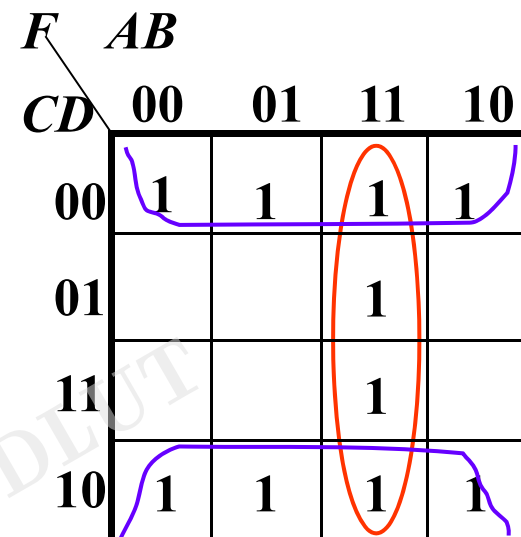
## 例 4 卷 0



$$B + \bar{D}$$

$$\therefore F = (A + \bar{D})(B + \bar{D})$$

$$= AB + \bar{D}$$



$$F = \bar{D} + AB$$

与或式和或与式可以互相转换

总结: 与或式圈 1

或与式圈 0

## 例 5 将下图化简成最简与或表达式

与或式 圈 1

$G$ $CD$	$AB$			
	00	01	11	10
00		1	1	
01		1		
11				1
10		1	1	

$$G = \overline{B}\overline{D} + \overline{A}B\overline{C} + A\overline{B}CD$$

孤立的 1 一定要圈



## 例 6 将下图化简成最简与或式

		AB			
		00	01	11	10
C	0			1	1
	1	1	1	1	

		AB			
		00	01	11	10
C	0			1	1
	1	1	1	1	

$$F = \bar{A}\bar{C} + \bar{A}C + AB$$

$$= \bar{A}\bar{C} + \bar{A}C + BC$$

取其—

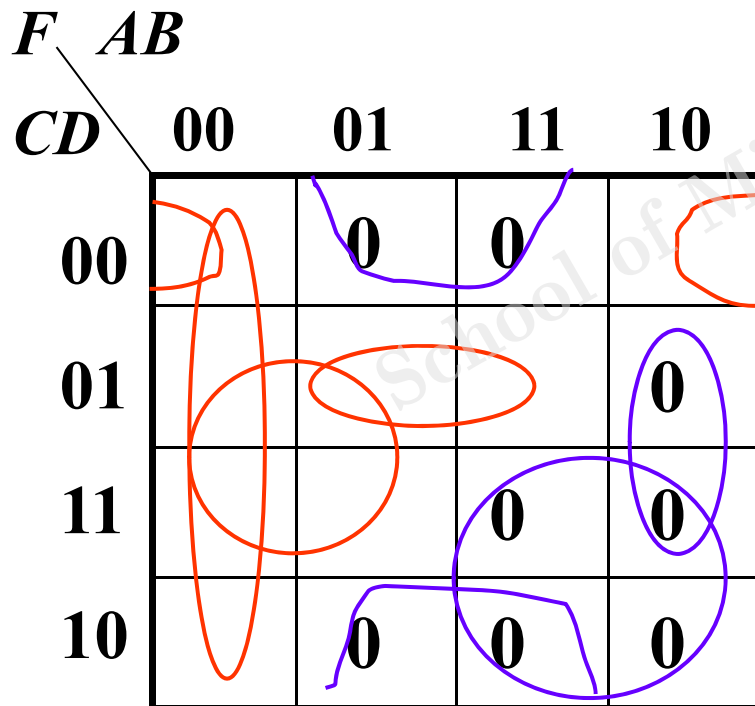
最简式不是唯一的

## 例 7 分别将下式化简成最简与或式和最简或与式

$$F(A, B, C, D) = \overbrace{(\bar{A} + \bar{C})}^0 \overbrace{(\bar{A} + B + \bar{D})}^0 \overbrace{(\bar{B} + D)}^0 \overbrace{(\bar{A} + B + \bar{C} + D)}^0$$

1 1 1 0 1 1 0 1 0 1 0

解: 在卡诺图中直接填 0



最简或与式: 圈 0

$$F(A, B, C, D) = (\bar{B} + D)(\bar{A} + \bar{C})(\bar{A} + B + \bar{D})$$

最简与或式: 圈 1

$$F(A, B, C, D) = \bar{A} \cdot \bar{B} + \bar{A}D + B\bar{C}D + \bar{B} \cdot \bar{C} \cdot \bar{D}$$

## 例 8 化简

$$F(W, X, Y, Z) = \overline{\overline{W}X + \overline{Y}Z + (\overline{W} + Y)X\overline{Z} + (W + Z)(\overline{W} + \overline{Y})}$$

$$\overline{F} = \overline{W}X + \overline{Y}Z + \overline{W}X\overline{Z} + XY\overline{Z} + \overline{W}\overline{Z} + WY$$

$\overline{F}$		$WX$			
		$YZ$	00	01	11
00	1	1			
01	1	1	1	1	
11	1		1	1	
10	1	1	1	1	

直接在  $\overline{F}$  K-Map中填1, 圈0

$$\overline{F} = (\overline{W} + Y + Z)(W + \overline{X} + \overline{Y} + \overline{Z})$$

$$F = \overline{\overline{F}} = \overline{\overline{W} + Y + Z + W + \overline{X} + \overline{Y} + \overline{Z}}$$

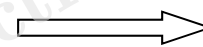
$$= W\overline{Y}\overline{Z} + \overline{W}XYZ$$

**例9 已知**  $F = A\bar{B}C + \bar{A}\bar{D} + AB\bar{D} + \underline{\bar{A}\bar{B}C\bar{D}} + \underline{AB\bar{C}\bar{D}}$  **吸收**  
**化简上式，并分别用最少的与非门和或非门实现**

**解：填卡诺图**

$F \quad AB$					
$CD$		00	01	11	10
00		1	1	1	
01					
11					1
10		1	1	1	1

**1) 用与非门实现**



**圈 1**

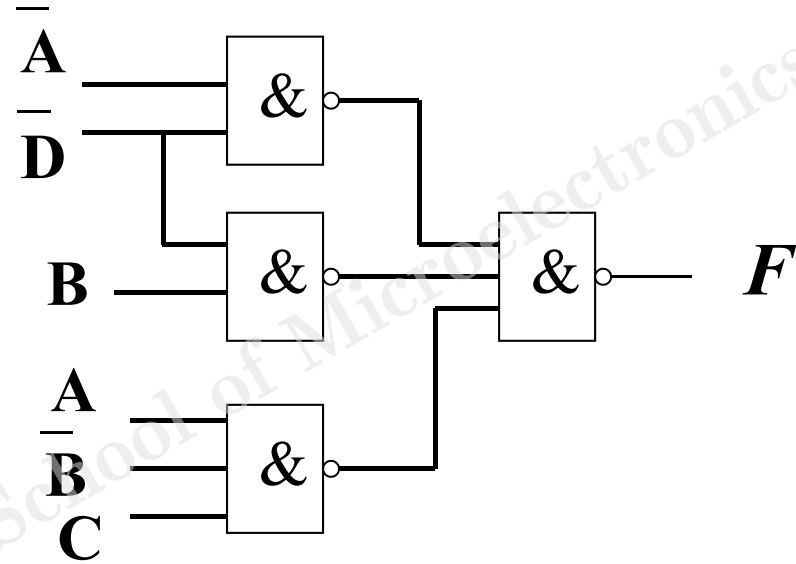
$$F = \overline{\overline{\bar{A}\bar{D} + B\bar{D} + A\bar{B}C}}$$

$$= \overline{\bar{A}\bar{D}} \cdot \overline{B\bar{D}} \cdot \overline{A\bar{B}C}$$

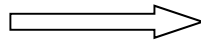
**与或**  $\longrightarrow$  **与非 - 与非**

$$F = \overline{\overline{A}\overline{D} \cdot \overline{B}\overline{D} \cdot \overline{A}BC}$$

与非 - 与非门



## 2) 或非门



圈 0

$F$ $AB$					
$CD$		00	01	11	10
00		1	1	1	
01					
11					1
10		1	1	1	1

$$F = (A + \bar{D})(\bar{B} + \bar{D})(\bar{A} + B + C)$$

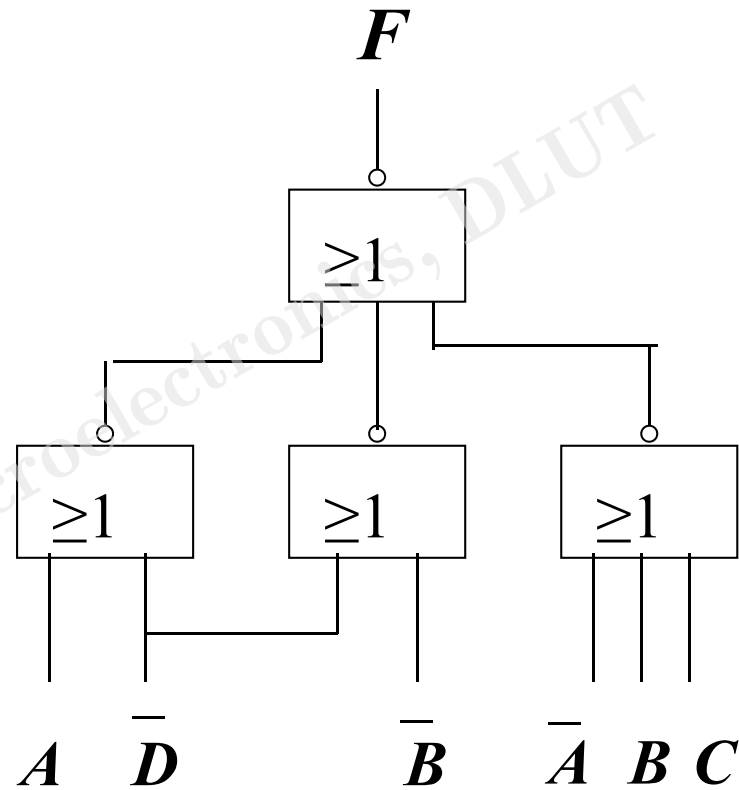
$$F = \overline{\overline{A + \bar{D} + \bar{B} + \bar{D} + \bar{A} + B + C}}$$

或与  $\Rightarrow$  或非 - 或非

化简: 每个圈需一个门实现, 各圈之间加一个门

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

或非 - 或非门



### 3.4.4 具有随意项的逻辑函数的化简

#### Simplification of Logic Function with “Don’t Care” Terms

实际逻辑电路中, 有些变量(输入)组合不会出现或不允许出现, 如 BCD 码中 1010~1111; 这些组合对输出不产生任何影响(是 1 是 0 不影响输出), 这种组合称 “随意项” (Don’t care) 。



例:

用 A, B, C 分别表示电机的正转、反转和停止  
三种状态:

A=1 正转

B=1 反转

C=1 停

任何时刻只存在一个状态

ABC { 100 or  
010 or  
001

000  
011  
101  
110  
111

没有意义  
“随意项”

## 随意项

卡诺图  
真值表

}

$X$  或  $\varphi$

逻辑函数

$$\left\{ \begin{array}{l} \sum d( \quad ) \\ = 0 \end{array} \right.$$

$d( \quad )$  括号中为最小项编号

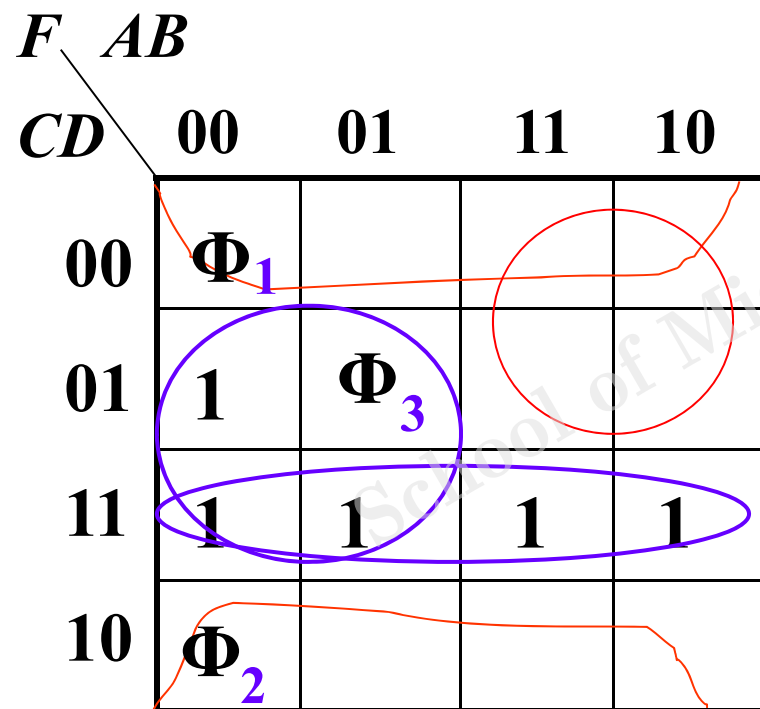
化简时, 根据化简需要,  $\varphi$ 可作1 或作0;  
但不能既当1 同时又当0。

## 例 1: 用卡诺图化简函数

$$F(A, B, C, D) = \sum m(1, 3, 7, 11, 15) + d(0, 2, 5)$$

解: 卡诺图

标脚标:  $\Phi_1, \Phi_2, \Phi_3$



采用  $\Phi_3 = 1,$   
 $\Phi_1 = \Phi_2 = 0$

圈 1 :

$$F = CD + \bar{A}D$$

圈 0 :

$$F = D(\bar{A} + C)$$

若采用  $\Phi_1 = \Phi_2 = 1, \quad \Phi_3 = 0$

$F$ $AB$	$CD$	00	01	11	10
00	$\Phi_1$				
01	1	$\Phi_3$			
11	1	1	1	1	1
10	$\Phi_2$				

圈 1:

$$F = \overline{A} \cdot \overline{B} + CD$$

是否可令:  $\Phi_1 = \Phi_2 = \Phi_3 = 1$

**例 2: Simplify the logic function with don't care terms:**

$$G = \overline{A}\overline{C} + \overline{A}B, \quad AB + AC = 0$$

$$AB = \Phi$$

$$AC = \Phi$$

物理意义: 这两项在函数中不起作用, 不是数学上的等于0

		$AB$			
		00	01	11	10
$C$	0	1	1	$\phi$	
	1		1	$\phi$	$\phi$

$$G = B + \overline{A} \cdot \overline{C}$$

### 3.4.5 引入变量卡诺图 (VEM)

#### Variable Entered Map

一般，变量超过5个时，采用引入变量卡诺图方法化简逻辑函数。将 $n$ 变量函数中一个变量作为引入变量，填入 $(n-1)$ 变量卡诺图中。

## 例 1: 用VEM方法化简下列逻辑函数

$$F(A, B, C) = \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + A\bar{B} \cdot \bar{C} + ABC \quad \text{3变量}$$

将变量  $C$  拿出作为引入变量，将函数填入2变量卡诺图中

$F$		$A$	
		0	1
$B$	0	$\bar{C}$	$\bar{C}$
	1	0	$C + \bar{C}$

当  $A=0, B=0$  时,  $F = \bar{C}$ ,  
在  $m_0$  格填  $\bar{C}$

圈的原则与圈1相同,合并  
相同变量

$$F = \bar{B} \cdot \bar{C} + AB$$

**例 2:**  $F(C, D, E) = C\bar{D} + C\bar{E} + \bar{C}E + \bar{D}E + CDE$

将 E 分出作  
为引入变量（一  
般最后一个变量作  
为引入变量）

		$C$	
		0	1
$D$	0	$E$	$E + \bar{E}$
	1	$E$	$E + \bar{E}$

$F = E + C$

		$C$	
		0	1
$D$	0	$E$	$E + \bar{E}$
	1	$E$	$E + \bar{E}$

		$C$	
		0	1
$D$	0	$E$	$E + \bar{E}$
	1	$E$	$E + \bar{E}$



### 例 3: 化简

		$A$	
		0	1
$B$	0	$C$	$C + \bar{C}$
	1	$C$	$\bar{C}$

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

		$A$	
		0	1
$B$	0	$C$	$C + \bar{C}$
	1	$C$	$\bar{C}$

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

答案不是唯一的!

#### 例 4: 化简下面引入变量卡诺图 (VEM) :

$F$	$AB$	00	01	11	10
$C$	0	1	1	1	D
	1	D	D	1	D

$$F = D + AB + \overline{A} \cdot \overline{C}$$

## 作业:

**3 . 8 (1, 2, 3, 8, 9, 10, 11, 18, 19, 20)**

**3 . 11 (1, 3, 7)**

**3 . 20**

**3 . 12 (1, 3, 5)**

**3 . 21(1, 3, 5)**

**3 . 15 (1, 3, 6)**

**3 . 22(1, 3, 5)**

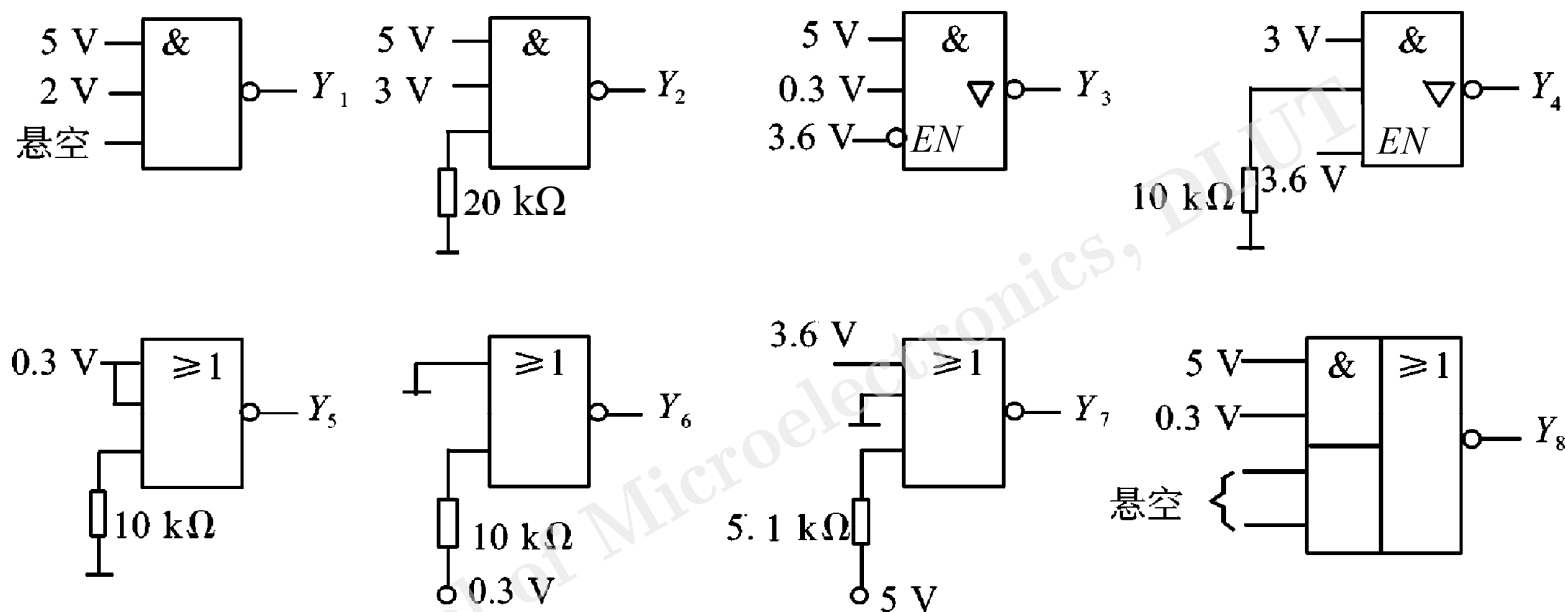
**3 . 18 (1, 3, 7)**

**3 . 23 (2)**

**3 . 19 (1, 3)**

**3 . 24 (2)**

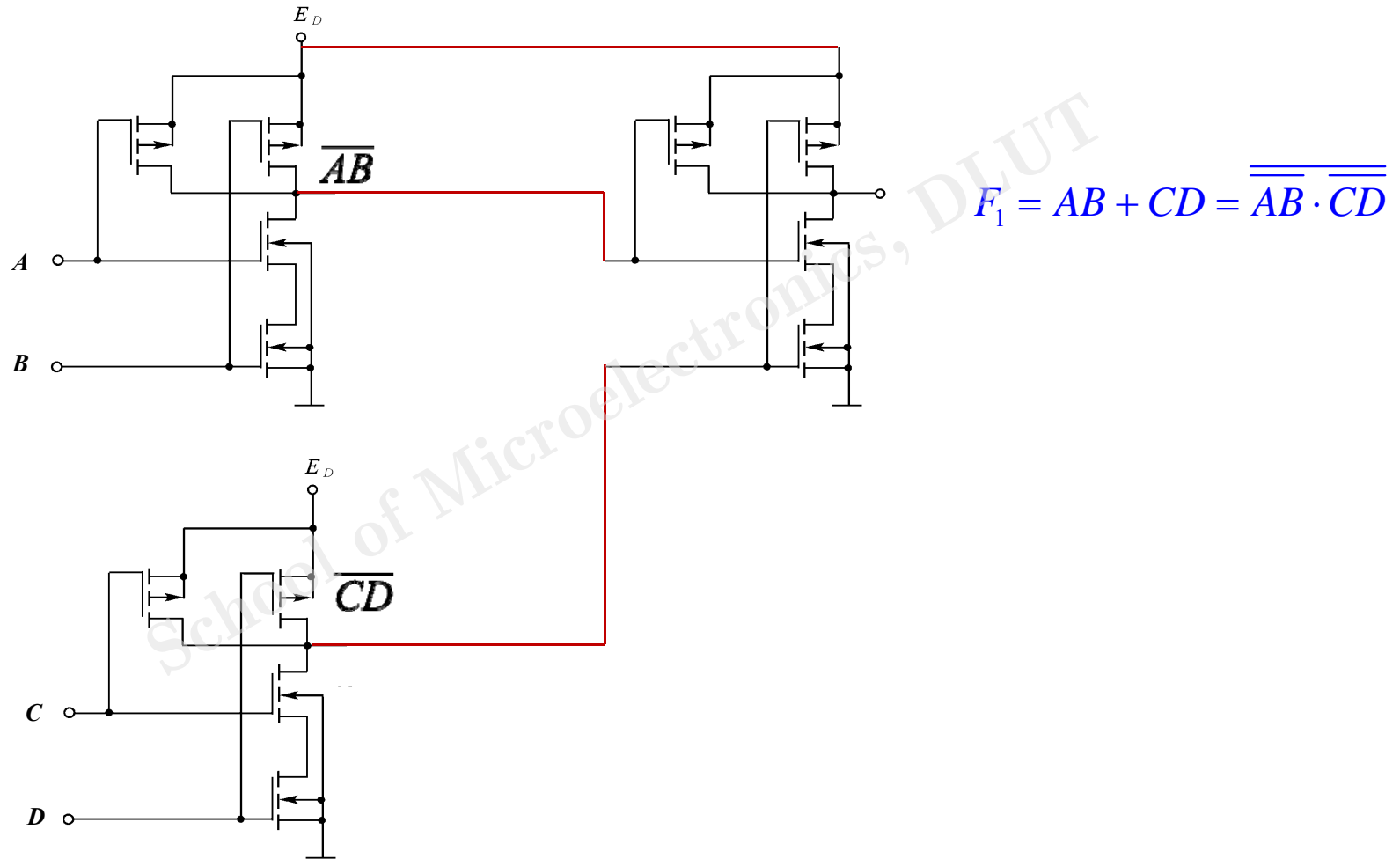
2.3 题图2.3中的电路均为TTL门电路，试写出各电路输出 $Y_1 \sim Y_8$ 状态



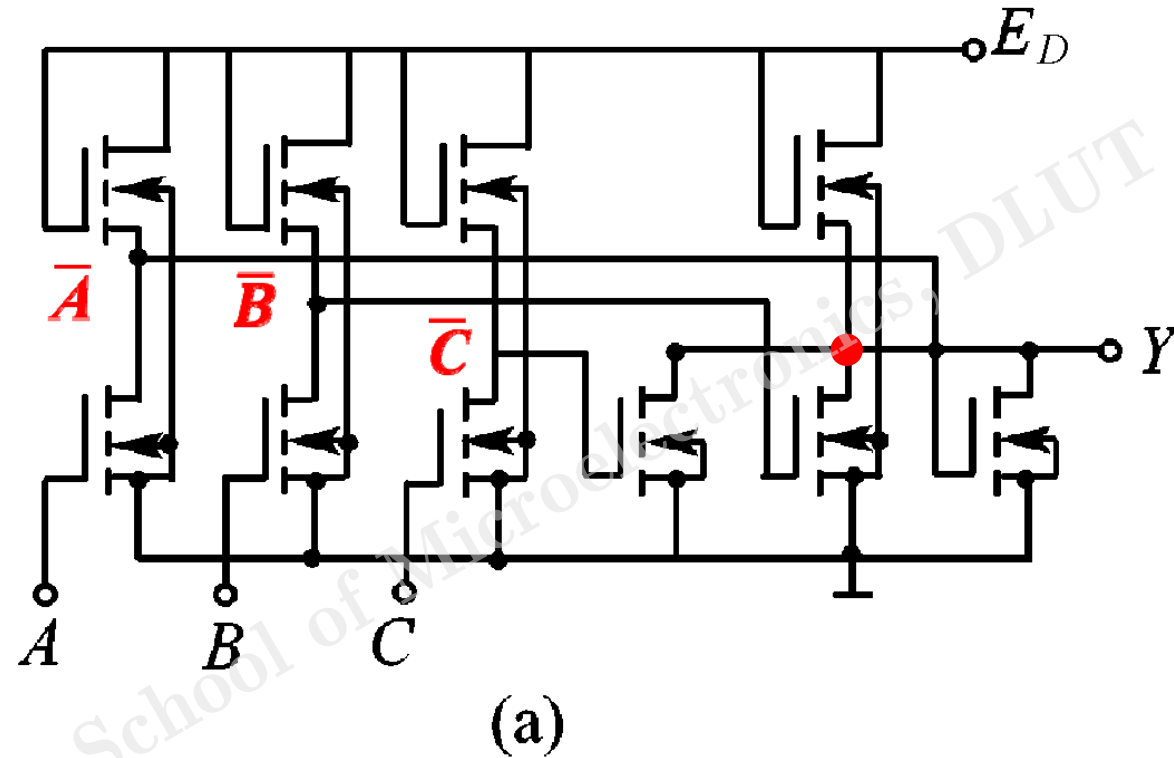
解:  $Y_1=0$ ,  $Y_2=0$ ,  $Y_3=\text{Hi-Z}$ ,  $Y_4=0$ ,  $Y_5=0$ ,  $Y_6=0$ ,  $Y_7=0$ ,  $Y_8=0$

### 2.13 按下列函数画出CMOS电路图。

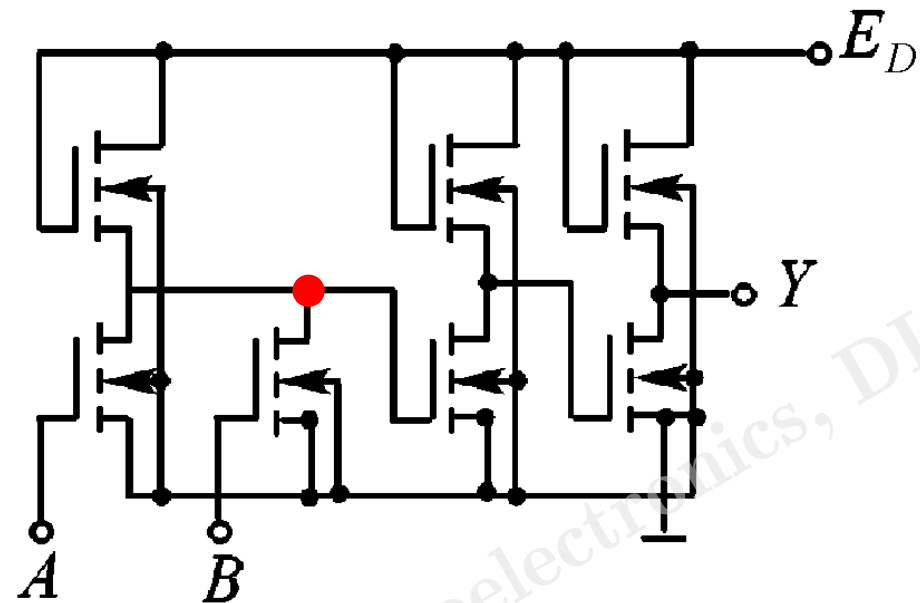
$$F_1 = AB + CD$$



2.17 写出题图2.17中NMOS 电路的逻辑表达式。

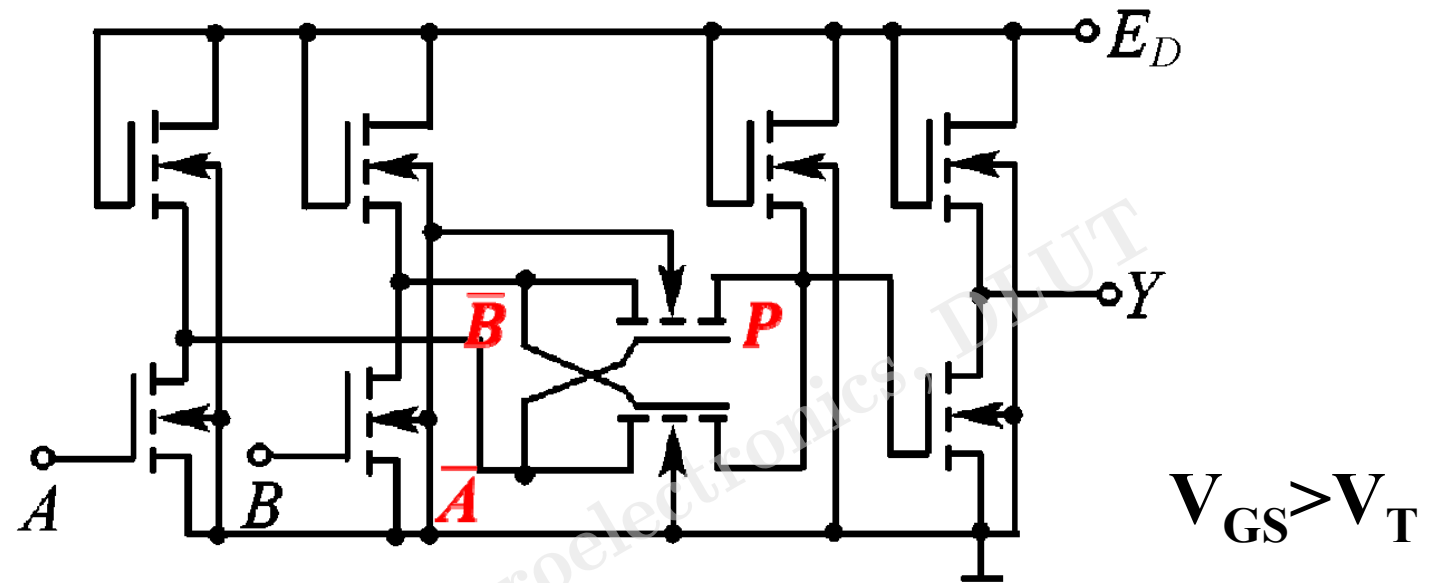


$$Y_1 = \overline{\overline{A} + \overline{B} + \overline{C}} = ABC$$



(b)

$$Y_2 = \overline{\overline{A + B}} = \overline{A + B}$$



(c)

$\bar{A}$	$\bar{B}$	$P$	$Y$
0	0	1	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

$$Y_3 = \bar{A} \oplus \bar{B} = A \oplus B$$