

## § 1.4、布尔代数

### 1、逻辑代数的公式和定律

#### (1) 基本公式

$$0-1 \text{ 律: } \begin{cases} A + 0 = A \\ A \cdot 1 = A \end{cases} \quad \begin{cases} A + 1 = 1 \\ A \cdot 0 = 0 \end{cases}$$

$$\text{互补律: } A + \bar{A} = 1 \quad A \cdot \bar{A} = 0$$

$$\text{等幂律: } A + A = A \quad A \cdot A = A$$

$$\text{双非律: } \overline{\bar{A}} = A$$

## (2) 基本定理

$$\text{交换律: } \begin{cases} A \cdot B = B \cdot A \\ A + B = B + A \end{cases}$$

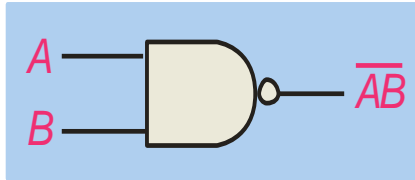
$$\text{结合律: } \begin{cases} (A \cdot B) \cdot C = A \cdot (B \cdot C) \\ (A + B) + C = A + (B + C) \end{cases}$$

$$\text{分配律: } \begin{cases} A \cdot (B + C) = A \cdot B + A \cdot C \\ A + B \cdot C = (A + B) \cdot (A + C) \end{cases}$$

$$\text{反演律 (狄摩根定律): } \begin{cases} \overline{A \cdot B} = \overline{A} + \overline{B} \\ \overline{A + B} = \overline{A} \cdot \overline{B} \end{cases}$$

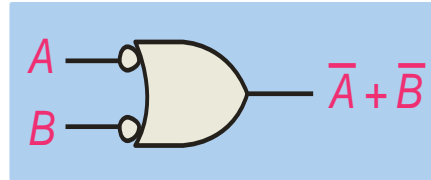
$$\overline{A \cdot B} = \overline{A} + \overline{B}$$

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

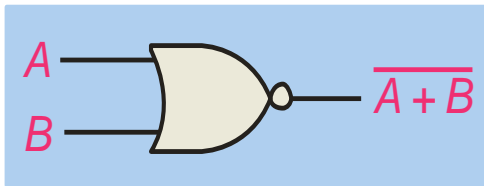


NAND

$\equiv$

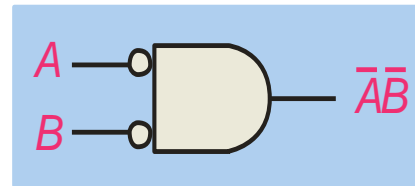


Negative-OR



NOR

$\equiv$



Negative-AND

### (3) 常用公式

还原律：

$$\begin{cases} A \cdot B + A \cdot \bar{B} = A \\ (A + B) \cdot (A + \bar{B}) = A \end{cases}$$

吸收率：

$$\begin{cases} A + A \cdot B = A \\ A \cdot (A + B) = A \end{cases} \quad \begin{cases} A \cdot (\bar{A} + B) = A \cdot B \\ A + \bar{A} \cdot B = A + B \end{cases}$$

冗余律：

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

## 2. 逻辑代数的三条规则：

### 1) 代入规则：

将等式中的某一变量都代以一个逻辑函数**F**，则此等式仍成立：

规则应用：公式扩展。

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

$$\overline{A+(D+C)} = \overline{A} \cdot \overline{(D+C)} = \overline{A} \cdot \overline{D} \cdot \overline{C}$$

## 2) 反演规则：

规则应用：求逻辑函数F的反函数。

原式	$\left\{ \begin{array}{l} 0 \rightarrow 1 \\ 1 \rightarrow 0 \\ + \rightarrow \cdot \\ \cdot \rightarrow + \\ \text{变量取反} \\ \text{运算顺序不变(加括号)} \\ \text{二变量(含二变量)以上非号不动} \end{array} \right.$	反函数
----	--	-----

例：  $Y = A(B + C) + CD$       求  $\bar{Y}$

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

例：求  $F = A + B + \overline{C} + \overline{D} + \overline{\overline{E}}$  的反函数  $\overline{F}$

$$\overline{F} = \overline{A} \cdot \overline{B} \cdot C \cdot \overline{D} \cdot E$$

### 3) 对偶规则：

原式	$\left\{ \begin{array}{l} 0 \rightarrow 1 \\ 1 \rightarrow 0 \\ + \rightarrow \cdot \\ \cdot \rightarrow + \\ \text{运算顺序不变 (加括号)} \\ \text{变量不变} \end{array} \right.$	对偶式
----	---	-----

$$(F')' = F$$

对偶规则的应用：证明等式成立

若两个逻辑函数相等，则它们的对偶式也相等



$$A(B+C) = AB+AC \text{ (乘法分配律)}$$

其对偶等式：

$$A+BC = (A+B)(A+C)$$



注意

函数式中有“ $\oplus$ ”和“ $\odot$ ”运算符，求反函数及对偶函数时，要将运算符“ $\oplus$ ”换成“ $\odot$ ”，“ $\odot$ ”换成“ $\oplus$ ”。

### 3. 用布尔代数化简逻辑函数：

任何F都可以写成“与 - 或” (**SOP: Sum-of-product**) 表达式的形式。

**目的：**乘积项最少；每个乘积项中因子最少。

**方法：**公式化简、卡诺图化简。

利用基本公式和常用公式来化简逻辑函数。

- 并项法  $AB + A\bar{B} = A$   
 $A + AB = A$
- 消项法  $AB + \bar{A}C + BC = AB + \bar{A}C$
- 消因子法  $A + \bar{A}B = A + B$
- 配项法  $A \bullet \bar{A} = 0; A + \bar{A} = 1$

例：

$$\begin{aligned} F_2 &= \bar{A} + \overline{A \cdot \overline{BC}} \cdot (\overline{B + AC + \overline{D}}) + BC \\ &= \bar{A} + BC + (\bar{A} + BC)(\overline{B + AC + \overline{D}}) \\ &= \bar{A} + BC \end{aligned}$$

例：

$$\begin{aligned} F &= ABC + \bar{A}D + \bar{C}D + BD \\ &= ABC + (\bar{A} + \bar{C})D + BD \\ &= ABC + \overline{ACD} + BD \\ &= ABC + \overline{ACD} \end{aligned}$$

例：

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

$$= \overline{A} \overline{B} (C + \overline{C}) + \overline{B} \overline{C} + BC (A + \overline{A}) + AB$$

$$= \overline{A} \overline{B} C + \overline{A} \overline{B} \overline{C} + \overline{B} \overline{C} + ABC + \overline{A} BC + AB$$

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

## § 1.5、卡诺图

### 1. 最小项及其性质:

**最小项?**

有 $n$ 个变量的逻辑函数中，所有 $n$ 个变量（只能出现一次）的**乘积项**。

**最小项的特点:**

- 每个最小项只有 $n$ 个变量因子；
- 每个变量只能出现一次（原变量或反变量）；
- $n$ 个变量共有 $2^n$ 个最小项。

ABC	最小项函数式	编号
000	$\bar{A}\bar{B}\bar{C}$	$m_0$
001	$\bar{A}\bar{B}C$	$m_1$
010	$\bar{A}B\bar{C}$	$m_2$
011	$\bar{A}BC$	$m_3$
100	$A\bar{B}\bar{C}$	$m_4$
101	$A\bar{B}C$	$m_5$
110	$AB\bar{C}$	$m_6$
111	$ABC$	$m_7$

## 最小项的性质:

a) 变量的一次取值只能使一个最小项为1。

b) 所有最小项的和为1。

c) 任意两个最小项的乘积为0。

d)  $n$ 个变量的每个最小项有 $n$ 个相邻项。

最小项	使 $m$ 为1的变量取值			编号
	A	B	C	
$\bar{A}\bar{B}\bar{C}$	0	0	0	$m_0$
$\bar{A}\bar{B}C$	0	0	1	$m_1$
$\bar{A}B\bar{C}$	0	1	0	$m_2$
$\bar{A}BC$	0	1	1	$m_3$
$A\bar{B}\bar{C}$	1	0	0	$m_4$
$A\bar{B}C$	1	0	1	$m_5$
$AB\bar{C}$	1	1	0	$m_6$
$ABC$	1	1	1	$m_7$

## 相邻项?

两个最小项只有一个变量互为相反变量，其余变量均相同

## 2. 逻辑函数的标准表达式 —— 最小项表达式：

逻辑函数可表示为 **唯一的** 最小项表达式（最小项之和的形式）。 **Standard SOP Form (Sum of Minterms Form)**

$$Y(A, B, C) = \overline{A}\overline{B}C + \overline{A}B\overline{C} + \overline{A}BC + A\overline{B}C$$
$$= m_1 + m_2 + m_3 + m_5 = \sum m(1, 2, 3, 5) \quad \square$$

- 由真值表 → 最小项表达式

使函数值为 1 的最小项相“+”

A	B	C	Y
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	0

## 4. 卡诺图画法：

### 1) 卡诺图的构成与特点：

用小方格表示最小项，且按一定的规律排列。

**卡诺图规律：**凡几何位置相邻，其对应的最小项均是逻辑相邻项。

任一行或一列两端的最小项也具有逻辑相邻性。



(1) 两变量卡诺图：

(2) 三变量卡诺图：

		B	
		0	1
A	0	$\overline{A}\overline{B}$	$\overline{A}B$
	1	$A\overline{B}$	$AB$

二变量卡诺图

		B	
		0	1
A	0	0	1
	1	2	3

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

三变量卡诺图

### (3) 四变量卡诺图：

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

卡诺图的缺点：函数的变量个数不宜超过 5 个。

## 5. 用卡诺图表示逻辑函数:

1) 已知逻辑函数的标准表达式 (或真值表)

直接填入

与最小项相应的方格填1, 其余填0。

$$F(A,B,C) = m_3 + m_5 + m_6 + m_7$$

A \ BC	BC			
	00	01	11	10
0			1	
1		1	1	1

ABC	F
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

## 2) 已知非标准表达式

- 与或式

在“与项”所 覆盖 面积里的方格上填 1。

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

A \ BC	BC			
	00	01	11	10
0	1	1	1	1
1			1	

## • 或与式

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

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

写出反函数的“与—或”式，按反函数填入。

$\begin{array}{c} \diagdown \\ A \end{array} \quad \begin{array}{c} \diagup \\ BC \end{array}$					
		00	01	11	10
0	1	1	1	1	1
	0	0	0	1	0

## 4. 最小项合并规律

利用最小项之间的相邻性合并最小项，即利用 $A+\bar{A}=1$ ， $A\bar{B}+AB=A$ 进行化简。

### 1) 两个相邻项

$$F = \bar{A}\bar{B}CD + ABCD = ACD$$

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

## 2) 四个相邻项

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

**合并——** 将  $2^m$  个相邻的**1**  
中相异的变量消去，保留相同变量，合并为一个乘积项。  
 $2^m$ 格消 **$m$** 个变量

CD		00	01	11	10
AB	00				
	01	1			1
	11	1			1
	10				

相邻关系封闭  
——圈实质为  
方形

## 6. 卡诺图化简逻辑函数

用卡诺图化简的步骤：

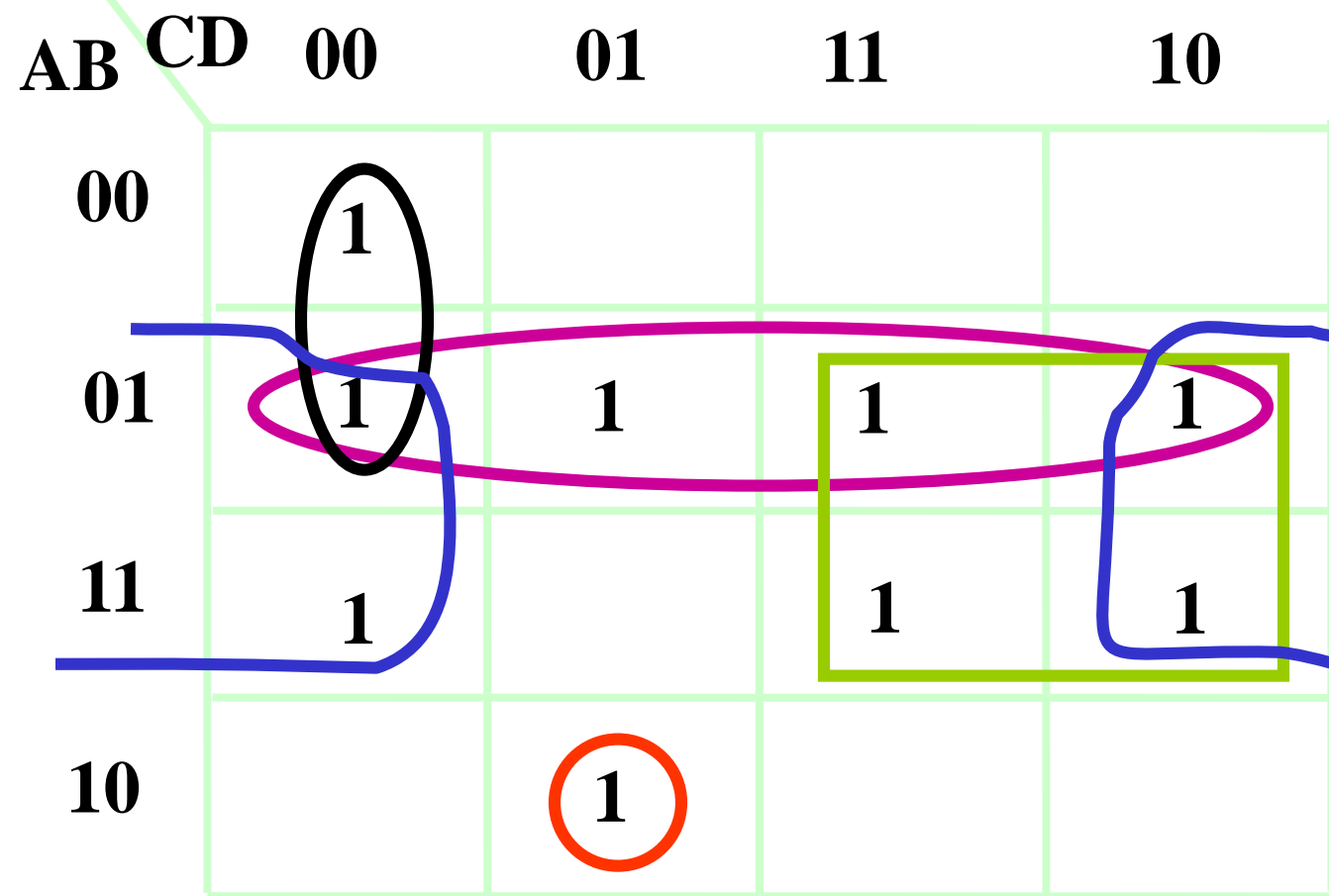
$$F = \overline{A}\overline{B}\overline{C}\overline{D} + A\overline{B}\overline{C}\overline{D} + \overline{A}\overline{B}\overline{C} + \overline{A}\overline{B}C + A\overline{B}\overline{D} + BCD$$

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

1) 将逻辑函数F用卡诺图表示；



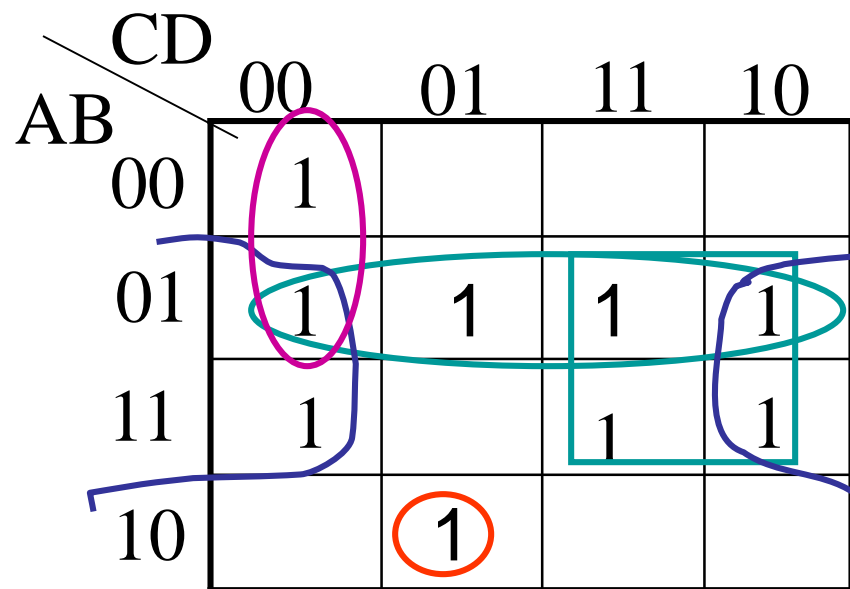
## 2) 对卡诺图中为1的最小项划圈；



划圈的目标：

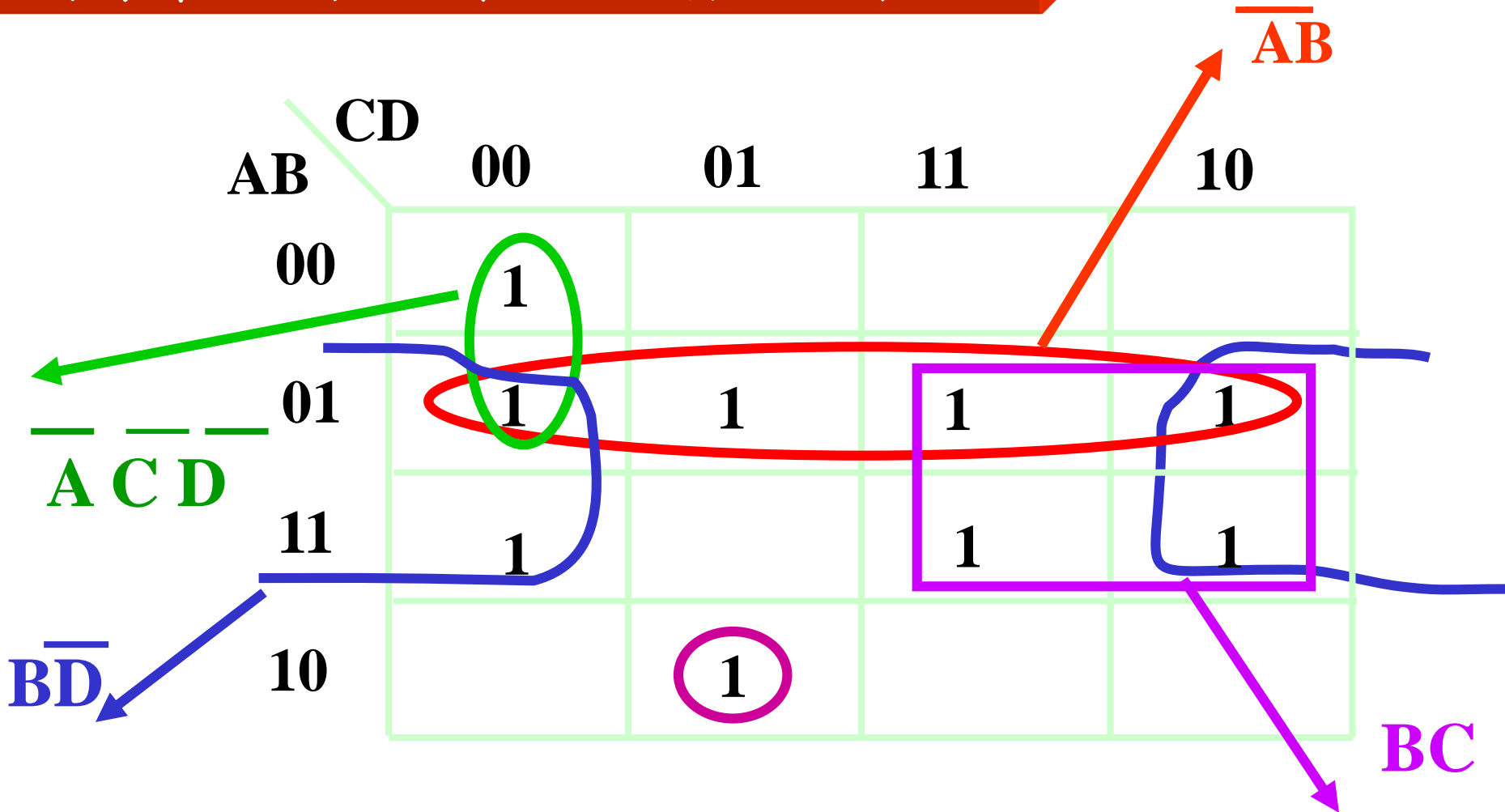
用尽可能大、尽可能少的圈，圈住所有等于1的最小项。

- a) 圈中1的个数为 $2^n$ ;
- b) 圈中的1可多次被圈, 但每个圈内至少有一个未被圈过的1;
- c) 所有1必须圈完, 可独立为一圈。



不要忽略卡诺图边沿最小项的相邻关系。

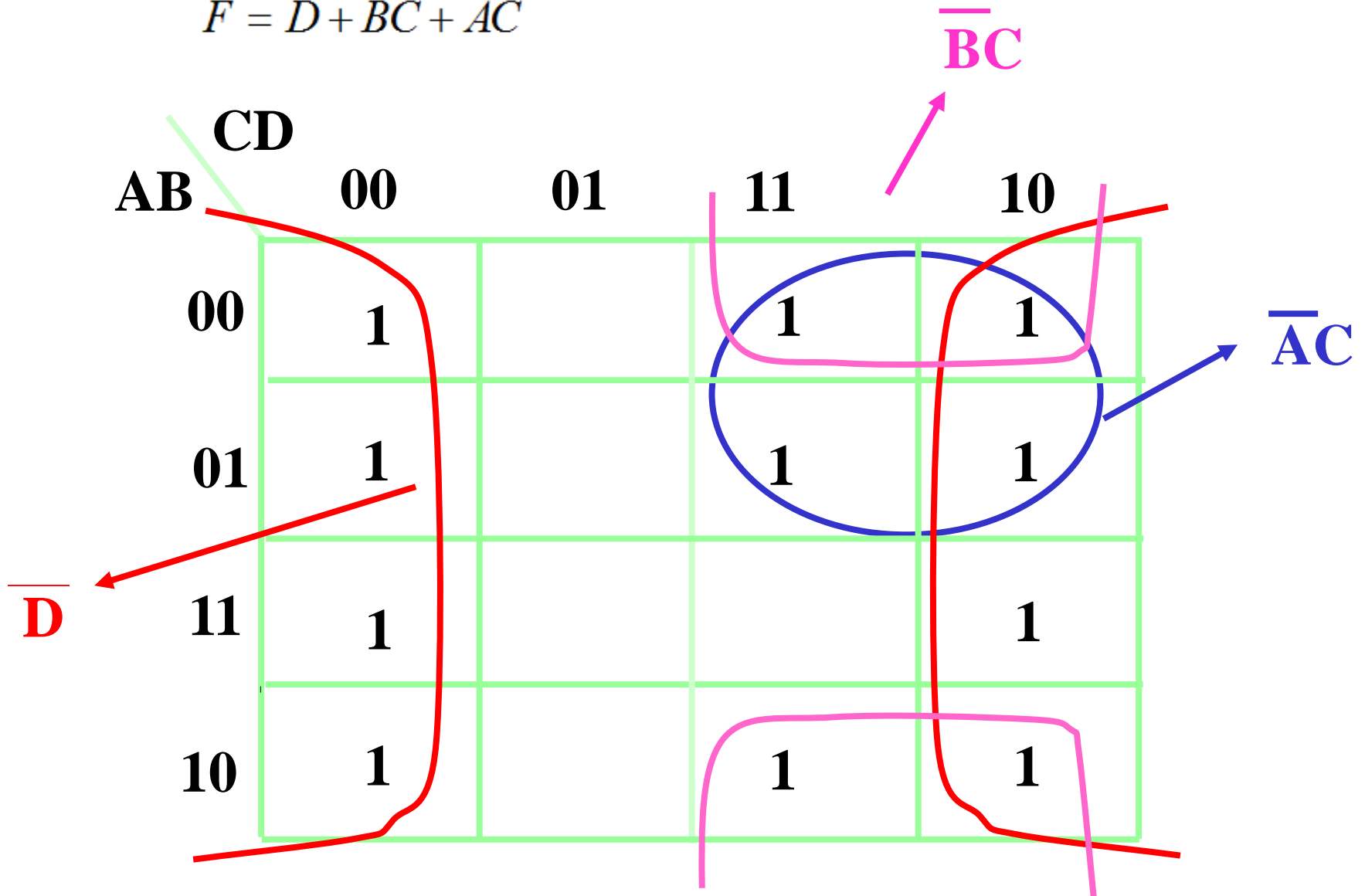
### 3) 写出划过圈的卡诺图所对应的表达式 (将每个圈对应的乘积项或在一起)



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

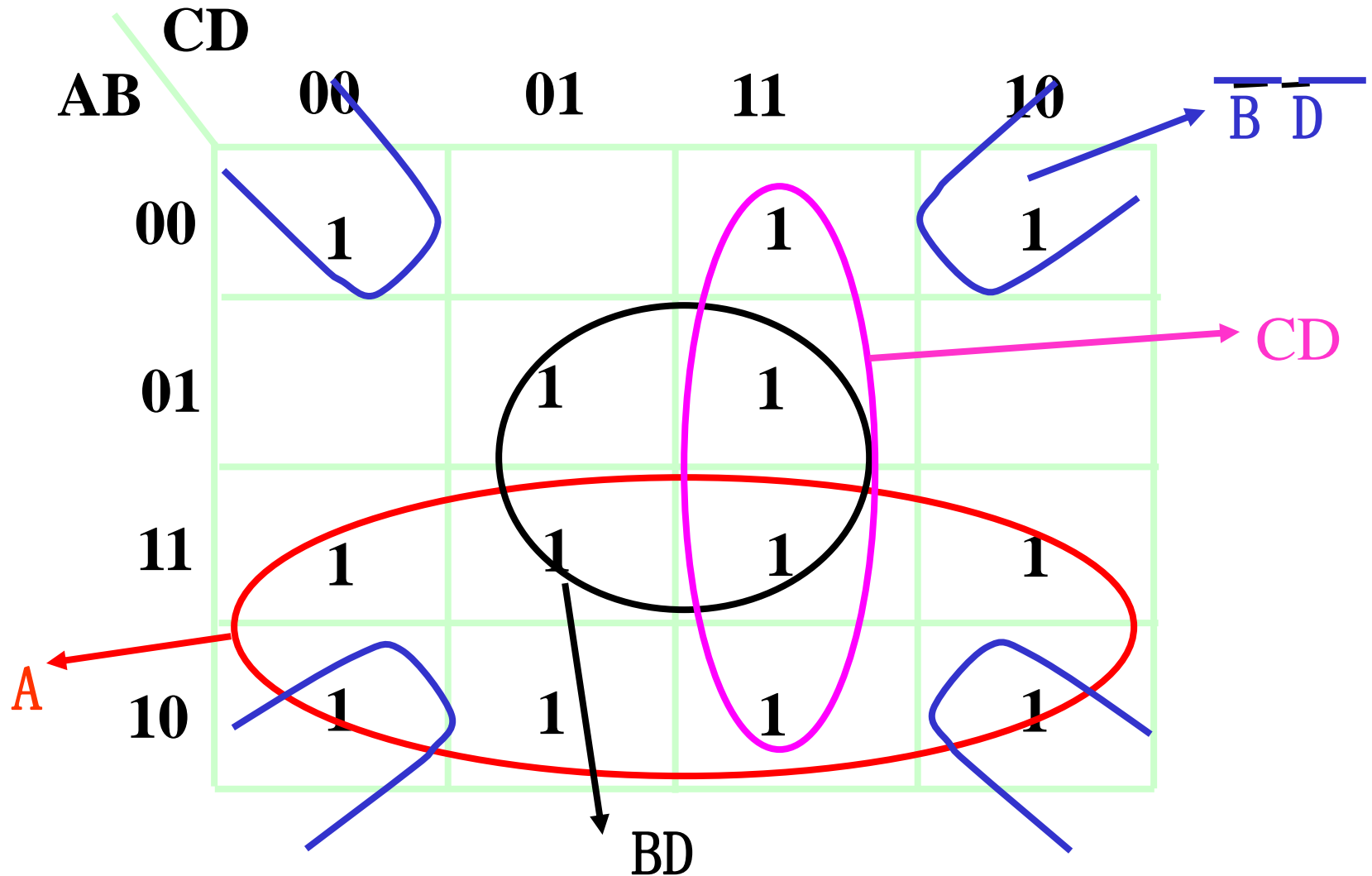
$$F = (A, B, C, D) = \Sigma(0, 2, 3, 4, 6, 7, 8, 10, 11, 12, 14)$$

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



$$F = (A, B, C, D) = \Sigma(0, 2, 3, 5, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15)$$

$$F = A + \overline{B}\overline{D} + BD + CD$$

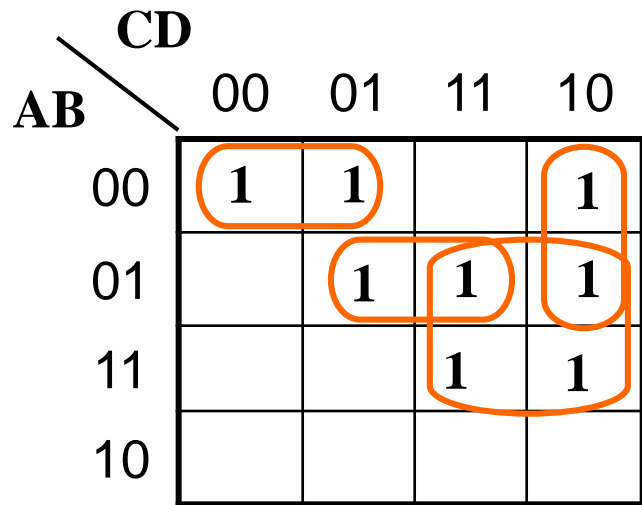


$$F = (A, B, C, D) = \Sigma(0, 1, 3, 4, 7, 12, 13, 15)$$

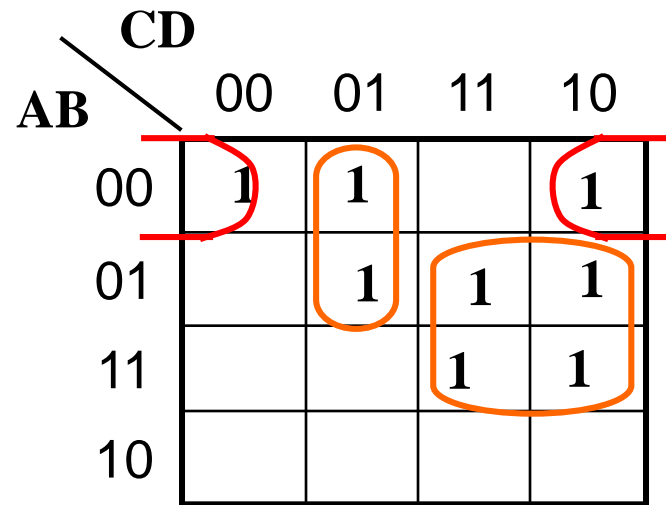
CD		00	01	11	10
AB	00	1	1	1	
	01	1		1	
	11	1	1	1	
	10				

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

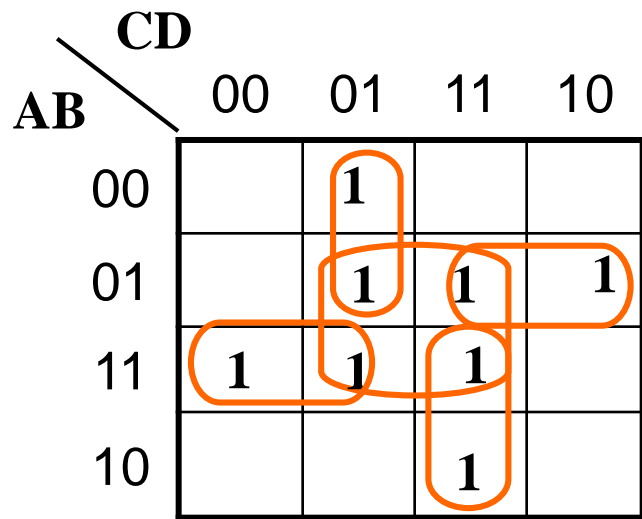
最简结果可不唯一



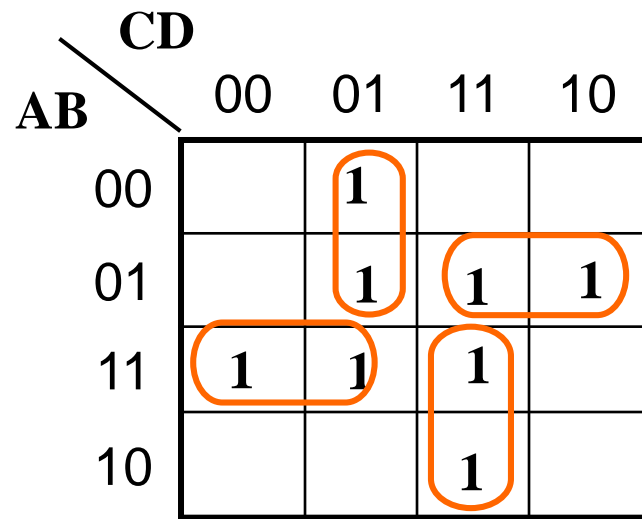
$$F = BC + \overline{A}\overline{B}\overline{C} + \overline{A}BD + \overline{A}\overline{C}\overline{D}$$



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



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



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

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

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

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



## 6. 无关项的逻辑函数化简

无关项（任意项）：

无关项是特殊的最小项，这种最小项所对应的变量取值组合不允许出现或者根本不会出现。

无关项用  $\times$  (d、 $\varphi$ ) 表示。

$$Y(A,B,C) = \sum_m(0,2,7) + \sum_d(1,4,5)$$

A	B	C	F
0	0	0	1
0	0	1	$\times$
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	$\times$
1	0	1	$\times$
1	1	0	0
1	1	1	1

例  $F(A,B,C,D)=\Sigma (m_1, m_5, m_8, m_{12}) + \Sigma d (m_3, m_7, m_{10}, m_{11}, m_{14}, m_{15})$

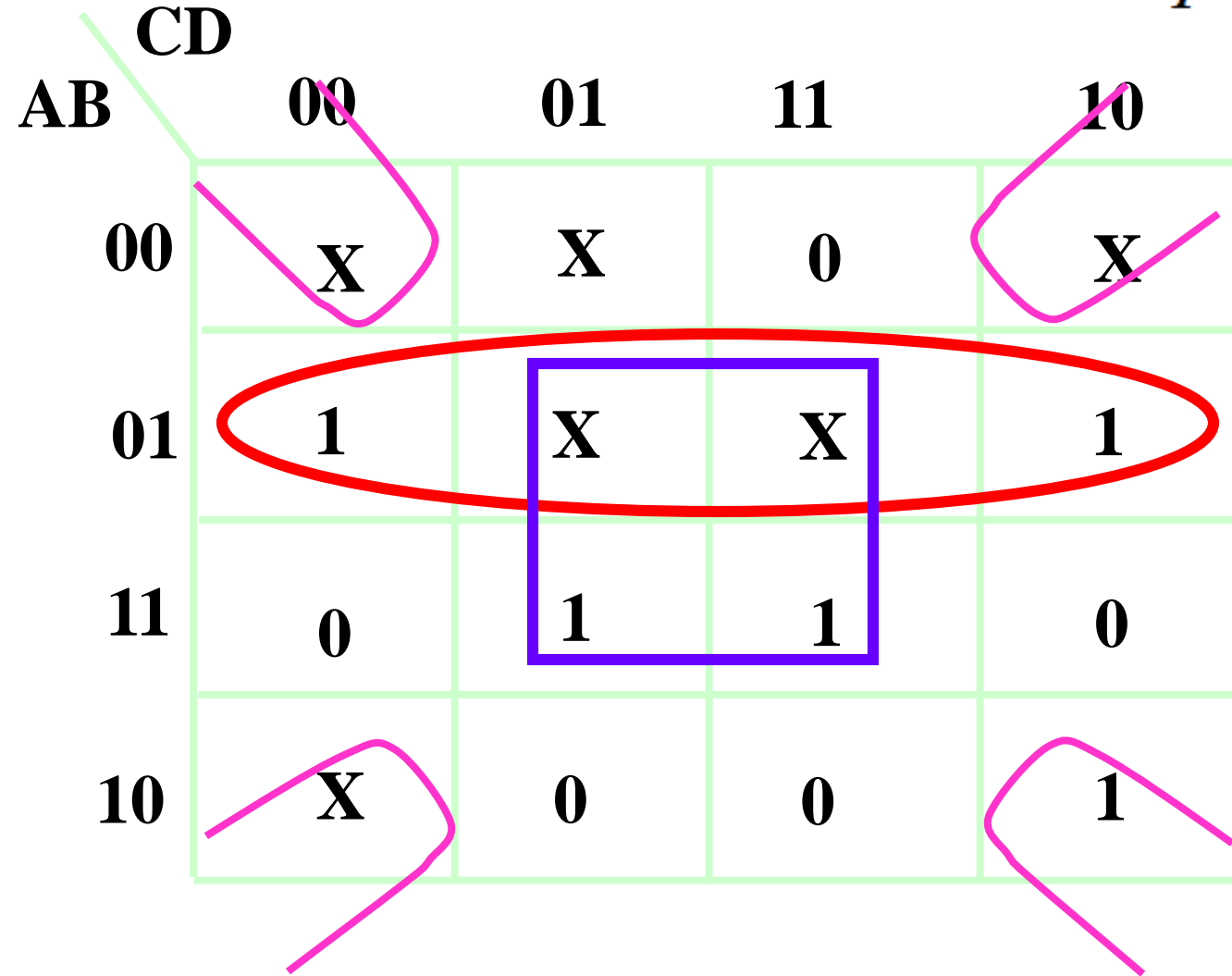
$$F = \bar{A}D + A\bar{D}$$

		CD			
		00	01	11	10
AB	00		1	X	
	01		1	X	
	11	1		X	X
	10	1		X	X

在卡诺图化简中，利用无关项可取1，尽量将圈画大。

$$F(A,B,C,D)=\Sigma (m_4, m_6, m_{10}, m_{13}, m_{15}) + \Sigma d (m_0, m_1, m_2, m_5, m_7, m_8,)$$

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



## 一、集成电路技术

根据所采用的半导体器件，数字集成电路可以分为

### 双极型

速度快、负载强，  
功耗大、集成度低

1: (2~5V); 0: (0~0.8V)

**TTL** (Transistor Transistor Logic)

**ECL** (Emitter Coupled Logic)

**I<sup>2</sup>L** (Integrated Injection Logic)

### 单极型

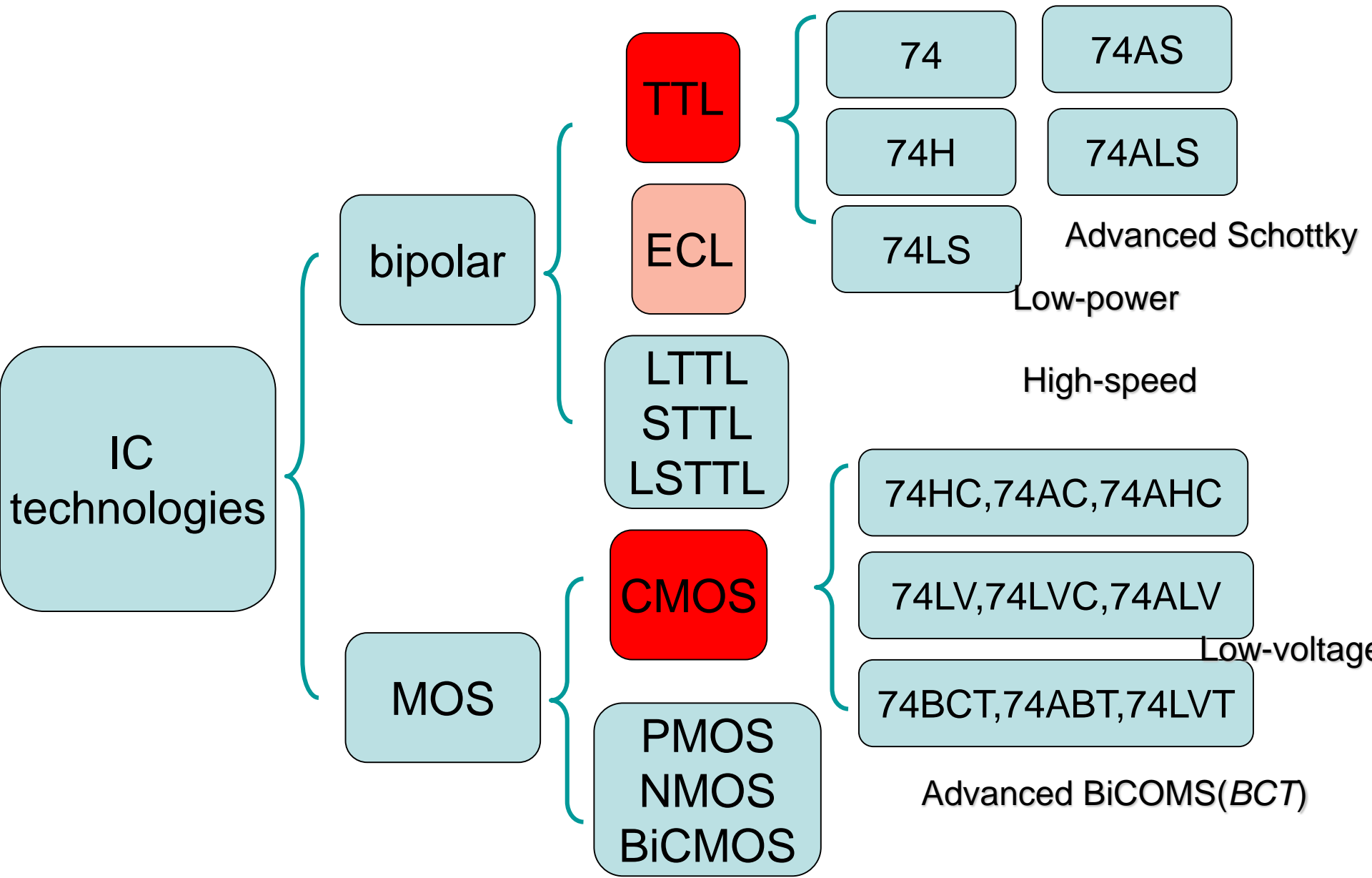
速度慢、简单，功  
耗低、集成度高

1: (2~2.3V); 0: (0~0.3V)

**CMOS** (Complement Metal Oxide Semiconductor)

**PMOS**

**NMOS**



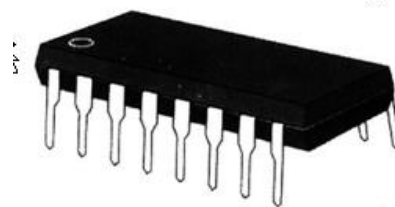
## 二、集成电路封装

**DIP**

( dual-in-line package )

**SMT**

( surface-mount technology )



(a) Dual-in-line package (DIP)

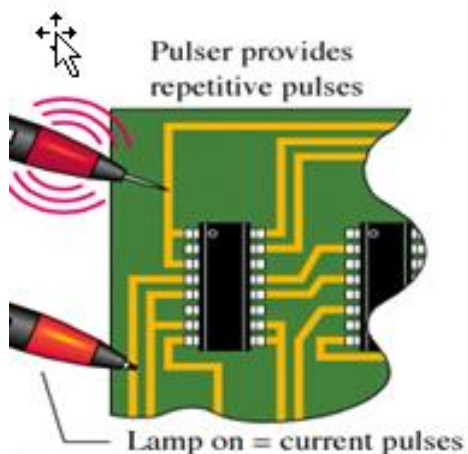


**SOIC** (small-outline IC)

**PLCC** (plastic leaded chip carrier)

**LCCC** (leadless ceramic chip carrier)

**FP** (flat pack)



End view

(a) SOIC with "gull-wing" leads



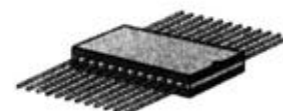
End view

(b) PLCC with J-type leads



End view

(c) LCCC with no leads (contacts are part of case)



End view

(d) Flat pack (FP) with straight leads

### 三、集成电路规模

**SSI** ( Small-scale integration ) ,  $< 12$ , gates, 触发器

**MSI** ( Medium-scale integration ) ,  $12 - 99$ , 编码器,

**LSI** ( Large-scale integration ) ,  $100 - 9,999$ , 寄存器

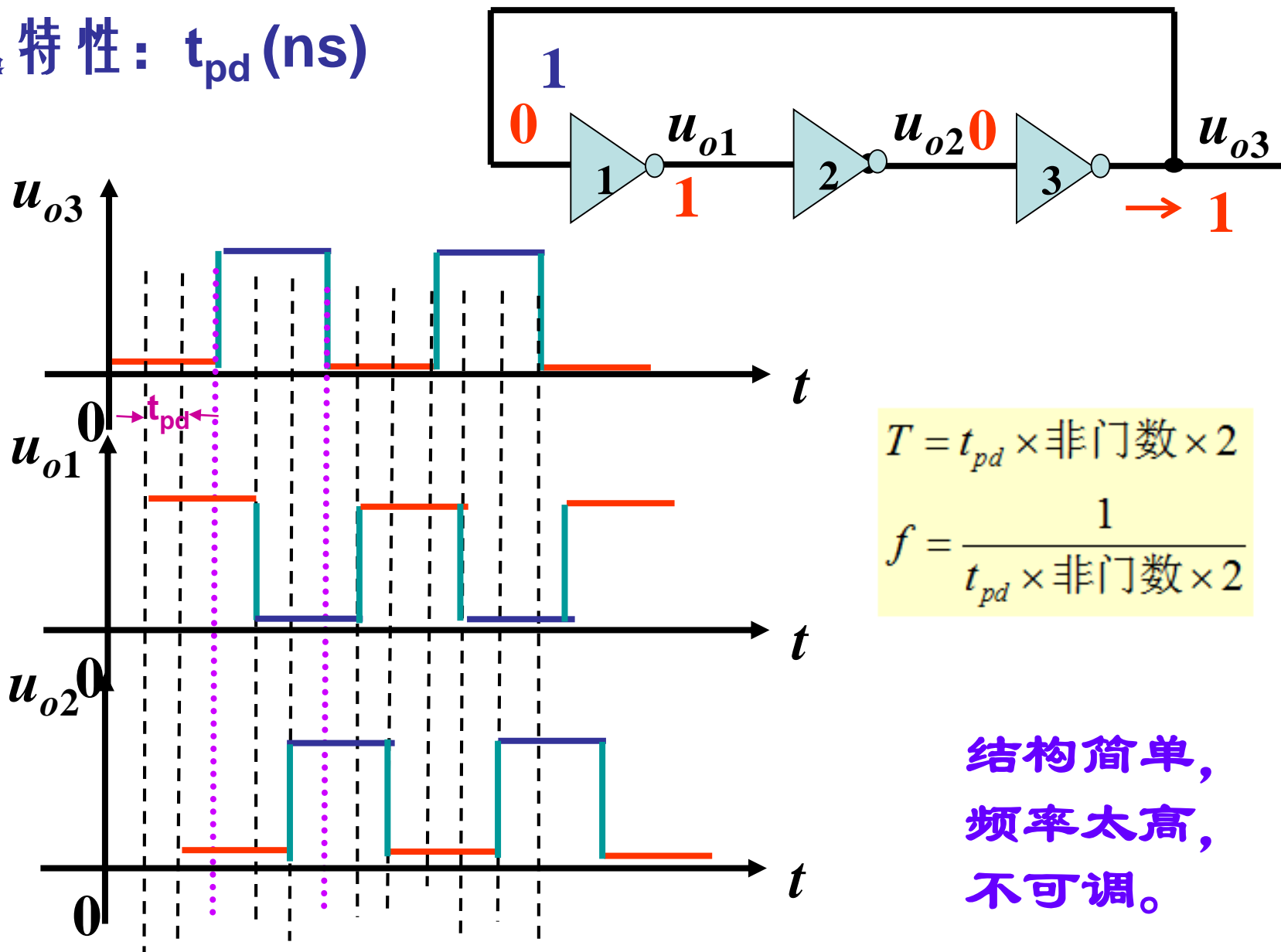
**VLSI** ( Very large-scale integration ) ,  $10,000 - 99,999$ , 微处理器

**ULSI** ( Ultra large-scale integration ) ,  $100,000 - 999,999$ , 大型处理器

## 四、集成电路使用特性

(环形多谐振荡器)

延迟特性:  $t_{pd}(\text{ns})$



$$T = t_{pd} \times \text{非门数} \times 2$$

$$f = \frac{1}{t_{pd} \times \text{非门数} \times 2}$$

结构简单，  
频率太高，  
不可调。



常用到的含与非、或非及异或门的集成电路芯片为：

**7400**      4 个两输入与非门

**7410**      3个三输入与非门

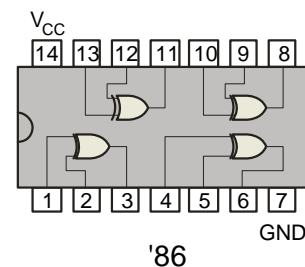
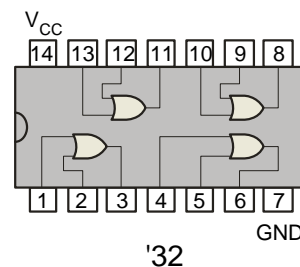
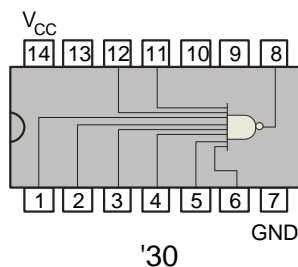
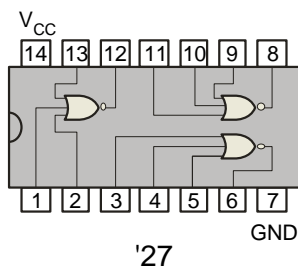
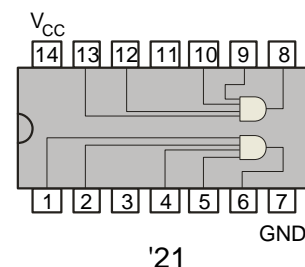
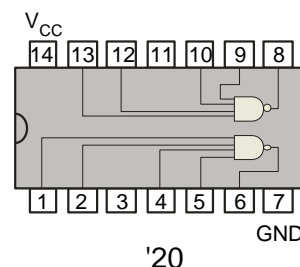
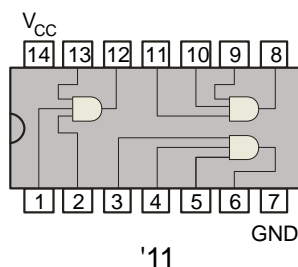
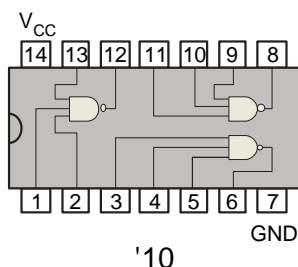
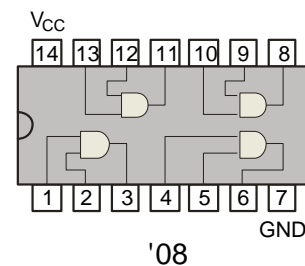
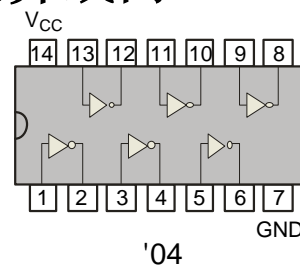
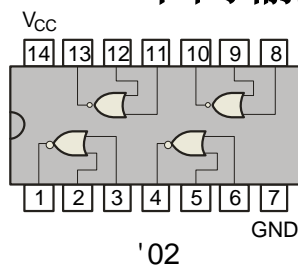
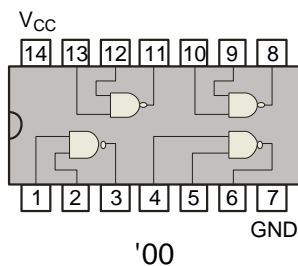
**7420**      2个四输入与非门

**7430**      1个八输入与非门

**7402**      4个两输入或非门

**7427**      3个三输入或非门

**7486**      4个两输入异或门

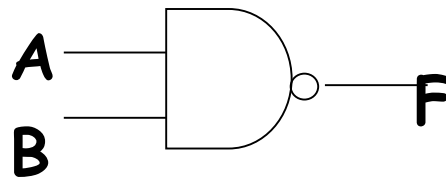


## §2.3 逻辑函数的等价变换

使用通用门（所有逻辑都可以用此门实现），利于电路的实现，提高标准化程度。

通用门 { 与非门  
或非门

# 一、“与非”门实现



Inverter

AND gate

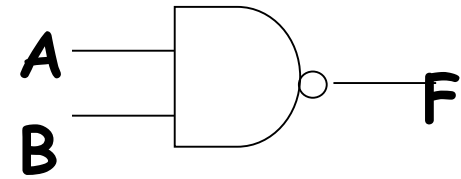
OR gate

NOR gate

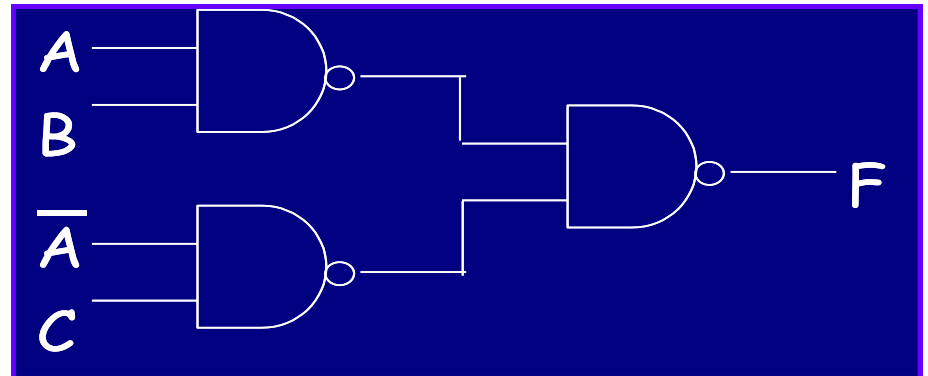
$$F = AB + \overline{A}C$$

$$\begin{aligned} \text{双非} & \overline{\overline{AB + \overline{A}C}} \\ & = AB + \overline{A}C \end{aligned}$$

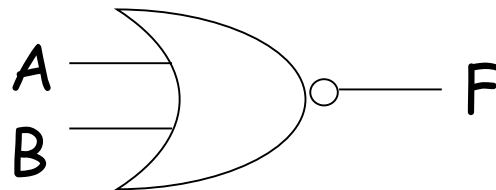
$$\begin{aligned} \text{反演} & \overline{\overline{AB} \cdot \overline{AC}} \\ & = \overline{AB} \cdot \overline{AC} \end{aligned}$$



双非 → 反演



## 二、“或非”门实现



Inverter

OR gate

AND gate

NAND gate

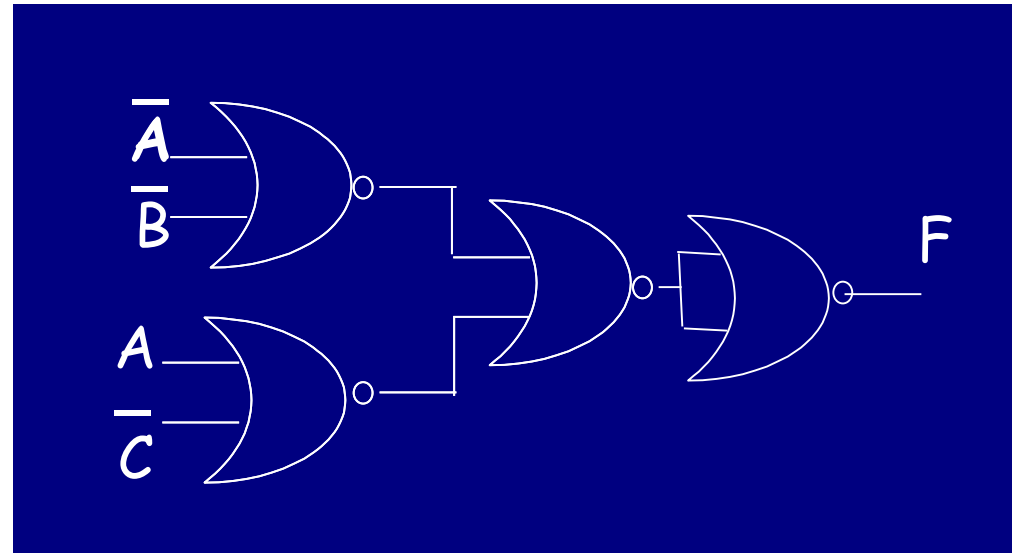
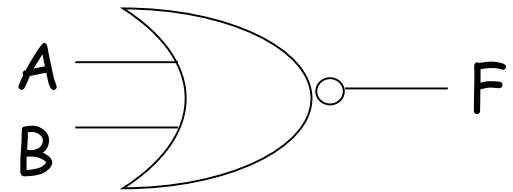
$$F = AB + \overline{A}C$$

双非

$$= \overline{\overline{AB + AC}}$$

$$= \overline{\overline{AB} \cdot \overline{AC}}$$

$$= A + B + A + C$$



## 小节

- ☀ 几种常用数制：二、八、十、十六进制相互转换。  
(复习)。
- ☀ 码制：BCD码、格雷码、校验码。
- ☀ 分析逻辑电路的数学工具：布尔代数。
- ☀ 五变量以下化简工具：卡诺图。

		CD			
AB		00	01	11	10
	00			1	1
	01	1	1		
	11	1	1		
	10	1			1