

数字逻辑第三章组合线路设计



信息科学与工程学院计算机系

杨永全

yangyq@ouc.edu.cn

设计是与分析相反的过程，就是已知逻辑功能，画出实际的逻辑电路。

组合线路的设计

设计是与分析相反的过程，就是已知逻辑功能，画出实际的逻辑电路。

先看一个例子：试用与非门组成一个多数表决电路，以判断A、B、C三人中是否为多数赞同。

1、确定输入、输出

A、B、C 三个输入变量，“0”表示否决，“1”表示赞同。

输出F为“1”表示多数赞同，为“0”表示非多数赞同。



2、列真值表

A	B	C	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

3、列表表达式并化简

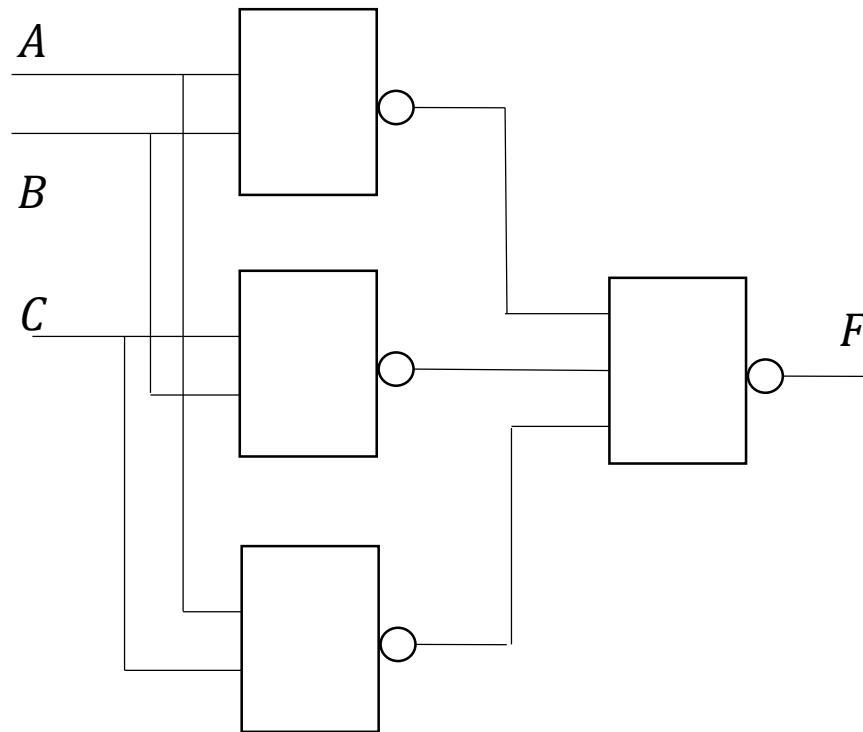
$$\begin{aligned} F &= \overline{A}BC + A\overline{B}C + AB\overline{C} + ABC \\ &= BC + AC + AB \end{aligned}$$

	$\overline{B} \overline{C}$	$\overline{B} C$	BC	$B\overline{C}$
\overline{A}			1	
A		1	1	1

4、转换为与非门

$$\begin{aligned} F &= BC + AC + AB \\ &= \overline{\overline{BC + AC + AB}} \\ &= \overline{BC} \overline{AC} \overline{AB} \end{aligned}$$

5、画逻辑电路



总结组合逻辑电路的设计步骤

确定输入、输出变量




列真值表，写出逻辑表达式



化简



按要求变换逻辑表达式（可选）



画出逻辑电路

1、逻辑问题的描述

列出二进制一位全减器的输出逻辑表达式。



输入：

A ：被减数；

B ：减数；

C_{i-1} ：上一位的借位，

输出：

D ：差；

C_i ：本位借位

2、列真值表

A	B	C_{i-1}	D	C_i
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	1	1
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	1	1

3、列表表达式并化简

$$D = \bar{A} \bar{B} C_{i-1} + \bar{A} B C_{i-1} + A \bar{B} C_{i-1} + A B C_{i-1} = \sum (1, 2, 4, 7)$$

	$\bar{B} \bar{C}$	$\bar{B} C$	BC	$B \bar{C}$
\bar{A}		1		2
A	4		7	

$$C_i = \sum (1, 2, 3, 7) = \bar{A} C + \bar{A} B + BC$$

	$\bar{B} \bar{C}$	$\bar{B} C$	BC	$B \bar{C}$
\bar{A}		1	3	2
A			7	

再看一个例子

$X=x_1x_2$, $Y=y_1y_2$ 为两位二进制正整数, 判是否 $X>Y$ 。
 $F=1, X>Y$ 成立, $F=0, X>Y$ 不成立。
只列出使 $F=1$ 的部分真值表。

X_1	X_2	Y_1	Y_2	F
1		0		1
1	1	1	0	1
0	1	0	0	1

$$F = x_1\overline{y_1} + x_1x_2y_1\overline{y_2} + \overline{x_1}x_2\overline{y_1}\overline{y_2}$$

还是一个例子

客机安全起飞的条件，同时满足

1. 发动机启动开关接通
2. 飞行员入座，座位保险带扣上
3. 乘客入座，保险带扣上；或座位上无乘客

$S=1$, 发动机启动开关接通; $A=1$, 飞行员入座; $B=1$, 飞行员保险带扣上; $M_i=1$, 乘客入座; $N_i=1$, 乘客保险带扣上。

可直接列逻辑表达式。

$$F = S \cdot A \cdot B \cdot \prod (M_i N_i + \overline{M_i})$$

我决定再举一个栗子

设计一个血型配对指示器。输血时供血者和受血者配对情况。

供血者	配对条件
A	A, AB
B	B, AB
AB	AB
O	A, B, AB, O

我决定再举一个栗子

供血者: $A_1—A$, $A_2—B$, $A_3—AB$, $A_4—O$

受血者: $B_1—A$, $B_2—B$, $B_3—AB$, $B_4—O$



我决定再举一个栗子

A_1	A_2	A_3	A_4	B_1	B_2	B_3	B_4	F
0	0	0	1	0	0	0	1	1
				0	0	1	0	1
				0	1	0	0	1
				1	0	0	0	1
0	0	1	0	0	0	1	0	1
0	1	0	0	0	0	1	0	1
				0	1	0	0	1
1	0	0	0	0	0	1	0	1
				1	0	0	0	1

谁有更好的设计吗？

将最简式转换为要求的逻辑表达式形式。

一、用与非门实现：两次求反或三次求反

将 $F_1 = A\bar{B} + \bar{A}B$ 变换成与非的形式。

$$F_1 = \overline{\overline{F_1}} = \overline{\overline{A\bar{B} + \bar{A}B}} = \overline{\overline{A\bar{B}} \cdot \overline{\bar{A}B}}$$

将最简式转换为要求的逻辑表达式形式。

一、用与非门实现：两次求反或三次求反

将 $F_2 = A\bar{B} + B\bar{C} + C\bar{D} + D\bar{A}$ 变换成与非的形式。

两次求反：

$$\begin{aligned} F_2 &= \overline{\overline{F_2}} = \overline{A\bar{B} + B\bar{C} + C\bar{D} + D\bar{A}} \\ &= \overline{A\bar{B}} \cdot \overline{B\bar{C}} \cdot \overline{C\bar{D}} \cdot \overline{D\bar{A}} \end{aligned}$$

实现该电路需要5个与非门。

将最简式转换为要求的逻辑表达式形式。

一、用与非门实现：两次求反或三次求反

将 $F_2 = A\bar{B} + B\bar{C} + C\bar{D} + D\bar{A}$ 变换成与非的形式。

三次求反：

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

实现该电路需要4个与非门。

将最简式转换为要求的逻辑表达式形式。

一、用与或非门实现：两次求反

将 $F = A\bar{B} + B\bar{C} + C\bar{A}$ 变换成与或非的形式。

两次求反：

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

将最简式转换为要求的逻辑表达式形式。

一、用与或非门实现：两次求反

将 $F = A\bar{B} + B\bar{C} + C\bar{A}$ 变换成与或非的形式。

两次求反：

$$\begin{aligned} F &= \overline{\overline{F}} = \overline{A\bar{B} + B\bar{C} + C\bar{A}} \\ &= \overline{\bar{A}\bar{B}\bar{C}} + ABC \end{aligned}$$

总结组合逻辑电路的设计步骤

确定输入、输出变量




列真值表，写出逻辑表达式



化简



按要求变换逻辑表达式（可选）



画出逻辑电路

任意项，就是根据约束条件，没有取值、没有意义、永远不会发生的最小项。

这些最小项，因为不会发生，所以他的取值可以是0，也可以是1。

在卡诺图化简时，我们知道，卡诺图中的1越多，能够画的圈越大，那么形式会越简单，所以，应该尽可能多的利用任意项，让设计的电路更加简单。

还是举个栗子。

用与非门设计一个判别线路，判断8421码所表示的十进制数之值是否大于等于5。输入A B C D 表示8421码，输出F：1表示大于等于，0表示小于

用与非门设计一个判别线路，判断8421码所表示的十进制数之值是否大于等于5。输入A B C D 表示8421码，输出F：1表示大于等于，0表示小于

题目思考：

四位的8421码，能够表示16个数，从0到15。而表示的如果是10进制数，意味着，最大能表示到9，所以，超过9的那些8421码是永远也无法取值的，没有任何意义，那么就意味着，有任意项可以利用。

用与非门设计一个判别线路，判断8421码所表示的十进制数之值是否大于等于5。输入A B C D 表示8421码，输出F：1表示大于等于，0表示小于

用与非门设计一个判别线路，判断8421码所表示的十进制数之值是否大于等于5。输入A B C D 表示8421码，输出F：1表示大于等于，0表示小于

题目思考：

那么，哪些最小项是任意项呢？就是永远也不会取到的那些最小项。

$$\sum (10,11,12,13,14,15)$$

可利用任意项的线路设计

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

可利用任意项的线路设计

若不考虑任意项（橙色）：

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

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$				
$\bar{A}B$		5	7	6
AB	ϕ	ϕ	ϕ	ϕ
$A\bar{B}$	8	9	ϕ	ϕ

可利用任意项的线路设计

若不考虑任意项（橙色）：

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

若考虑任意项（红色）：

$$F = BD + BC + A$$

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$				
$\bar{A}B$		5	7	6
AB	ϕ	ϕ	ϕ	ϕ
$A\bar{B}$	8	9	ϕ	ϕ

注意：任意项化简时，每个圈都至少包含一个非任意项。

可利用任意项的线路设计

若不考虑任意项（橙色）：

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

若考虑任意项（红色）：

$$F = BD + BC + A$$

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$				
$\bar{A}B$		5	7	6
AB	ϕ	ϕ	ϕ	ϕ
$A\bar{B}$	8	9	ϕ	ϕ

现在，请大家写出考虑任意项的真值表，与之前的对比

可利用任意项的线路设计

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

用与或非门设计一个操作码形成器，“*”、“+”、“-”产生操作码01、10、11，无操作时产生“00”，不能同时按下两个键。
输入三个键用A B C表示，输出 F_1 F_2

用与或非门设计一个操作码形成器，“*”、“+”、“-”产生操作码01、10、11，无操作时产生“00”，不能同时按下两个键。
输入三个键用A B C表示，输出 F_1 F_2

问题思考：

一共几个输入，几个输出？

用与或非门设计一个操作码形成器，“*”、“+”、“-”产生操作码01、10、11，无操作时产生“00”，不能同时按下两个键。
输入三个键用A B C表示，输出 F_1 F_2

问题思考：

一共几个输入，几个输出？
任意项都是什么情况？

可利用任意项的线路设计

用与或非门设计一个操作码形成器，“*”、“+”、“-”产生操作码01、10、11，无操作时产生“00”，不能同时按下两个键。

输入三个键用A B C表示，输出 F_1 F_2

问题思考：

从问题可以知道，一共三个按键，代表三个输入。又因为，不能同时按下两个按键，所以两个按键同时按下（ABC有两个及以上同时为1时）的情况，就是任意项。

请大家写出真值表。

可利用任意项的线路设计

A	B	C	F_1	F_2
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	1	0
0	1	1	ϕ	ϕ
1	0	0	0	1
1	0	1	ϕ	ϕ
1	1	0	ϕ	ϕ
1	1	1	ϕ	ϕ

请大家化简。

可利用任意项的线路设计

	$\overline{B} \overline{C}$	$\overline{B} C$	$B C$	$B \overline{C}$
\overline{A}		1	ϕ	2
A		ϕ	ϕ	ϕ

$$F_1 = B + C$$

	$\overline{B} \overline{C}$	$\overline{B} C$	$B C$	$B \overline{C}$
\overline{A}		1	ϕ	
A	4	ϕ	ϕ	ϕ

$$F_2 = A + C$$

无反变量输入的线路设计

要求逻辑电路只有原变形式，无反变量形式。

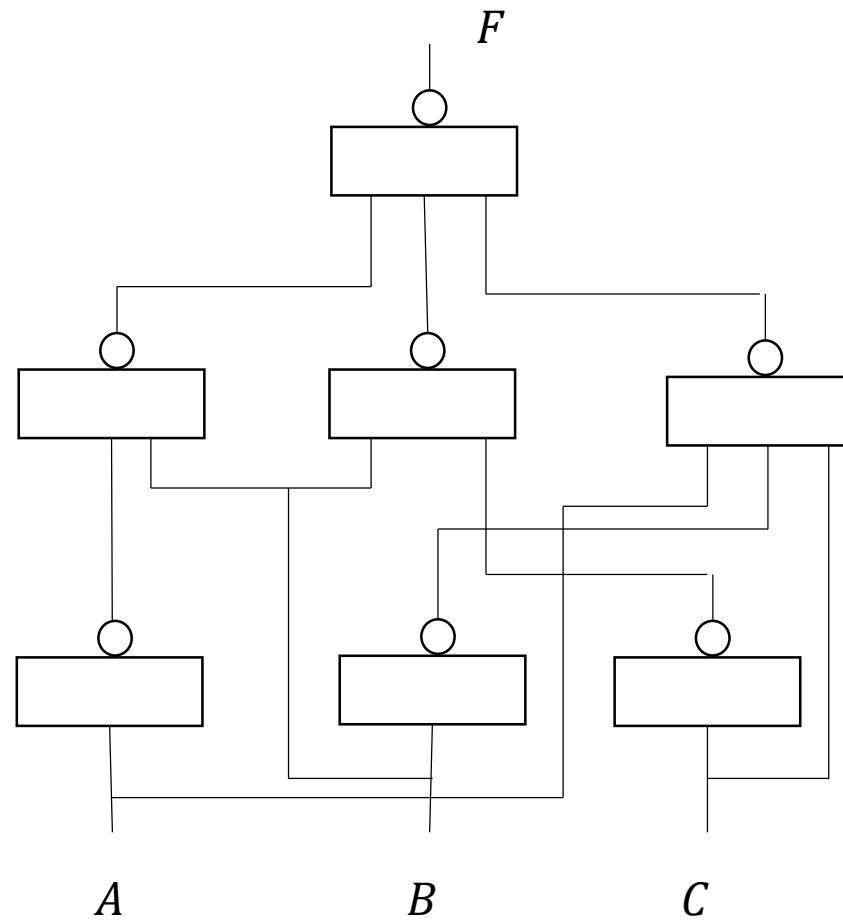
采用增加非门的方法

还是举个栗子：用与非门实现下面函数

$$F = \sum (2,3,5,6)$$
$$= \bar{A}B + B\bar{C} + A\bar{B}C$$

	$\bar{B}\bar{C}$	$\bar{B}C$	BC	$B\bar{C}$
\bar{A}			3	2
A		5		6

画出逻辑电路图。



要求逻辑电路只有原变形式，无反变量形式。
采用公式变换的方法

$$\begin{aligned} F &= \sum (2,3,5,6) \\ &= \overline{A}B + B\overline{C} + A\overline{B}C \\ &= B\overline{A}C + AC(\overline{B} + \overline{C}) \\ &= B\overline{A}C + AC\overline{B}C \\ &= \overline{\overline{BABC} + ACABC} \\ &= \overline{\overline{BABC}} \cdot \overline{\overline{ACABC}} \end{aligned}$$

需要几个与非门？

要求逻辑电路只有原变形式，无反变量形式。

采用公式变换的方法

方法总结：

1、合并原变量相同，其余为反变量的项

$$E_i = H_i \overline{T_{i1}} \overline{T_{i2}}$$

2、比较各个合并项， $F = E_1 + E_2 + \dots$ 寻找合适的替代因子，使尾部因子种类最少。

替代因子 E_i	原有尾因子	替代因子
$B\overline{A}\overline{C}$	$\overline{A}\overline{C}$	$\overline{A}\overline{B}\overline{C}$
$A\overline{C}\overline{B}$	\overline{B}	$\overline{A}\overline{B}\overline{C}\overline{B}\overline{A}\overline{C}\overline{B}$

从整体上考虑多输出线路，怎样最简。
试设计如下电路：

$$F_1 = \sum (1,3,4,5,7)$$

$$F_2 = \sum (3,4,7)$$

多输出函数的线路设计

从整体上考虑多输出线路，怎样最简。
试设计如下电路：

$$F_1 = \sum (1, 3, 4, 5, 7)$$

$$F_2 = \sum (3, 4, 7)$$

	$\overline{B} \overline{C}$	$\overline{B} C$	BC	$B \overline{C}$
\overline{A}		1	3	
A	4	5	7	

$$F_1 = \overline{\overline{C}} \cdot \overline{\overline{A} \overline{B}}$$

	$\overline{B} \overline{C}$	$\overline{B} C$	BC	$B \overline{C}$
\overline{A}			3	
A	4		7	

$$F_1 = \overline{\overline{B} \overline{C}} \cdot \overline{\overline{A} \overline{B} \overline{C}}$$

多输出函数的线路设计

从整体上考虑多输出线路，怎样最简。
试设计如下电路（统一考虑两个输出）：

$$F_1 = \sum (1, 3, 4, 5, 7)$$

$$F_2 = \sum (3, 4, 7)$$

	$\overline{B} \overline{C}$	$\overline{B} C$	BC	$B \overline{C}$
\overline{A}		1	3	
A	4	5	7	

$$F_1 = \overline{\overline{C} \cdot \overline{A \overline{B} \overline{C}}}$$

	$\overline{B} \overline{C}$	$\overline{B} C$	BC	$B \overline{C}$
\overline{A}			3	
A	4		7	

$$F_1 = \overline{\overline{BC} \cdot \overline{A \overline{B} \overline{C}}}$$

例1、设计一个二进制全加器

1) 用异或门、与或非门及与非门实现，且输入、输出都为反变量。

2) 采用与或非门，且输入为原变量、输出为反变量；或输入为反变量、输出为原变量。

例1、设计一个二进制全加器
分析问题，列出真值表。

例1、设计一个二进制全加器
分析问题，列出真值表。



例1、设计一个二进制全加器
分析问题，列出真值表。



A	B	C_{i-1}	S	C_i
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

例1、设计一个二进制全加器
列出表达式，变换形式。

例1、设计一个二进制全加器
列出表达式，变换形式。

$$\begin{aligned} S &= \overline{A} \overline{B} C_{i-1} + \overline{A} B \overline{C_{i-1}} + A \overline{B} \overline{C_{i-1}} + A B C_{i-1} \\ &= C_{i-1} (\overline{A \oplus B}) + \overline{C_{i-1}} (A \oplus B) \\ &= C_{i-1} \oplus (A \oplus B) \\ \overline{S} &= \overline{C_{i-1} \oplus (A \oplus B)} \\ &= \overline{C_{i-1} \oplus A \oplus \overline{B}} \\ &= \overline{C_{i-1} \oplus A} \oplus \overline{B} \\ &= \overline{C_{i-1}} \oplus \overline{A} \oplus \overline{B} \\ &= \overline{C_{i-1}} \oplus \overline{A} \oplus \overline{B} \end{aligned}$$

C_i 的推导过程不再赘述。

例1、设计一个二进制全加器

2) 采用与或非门，且输入为原变量、输出为反变量。

留作练习。

多路选择器

拥有两个控制端，因此，需要挑选出两个变量作为控制端，其他的变量作为输入端。

$$f = a_0 \overline{x_0} \overline{x_1} + a_1 \overline{x_0} x_1 + a_2 x_0 \overline{x_1} + a_3 x_0 x_1$$

多路选择器

一言不合就举个栗子。

用多路选择器实现：

$$F(A, B, C) = \sum (1, 2, 3, 4, 5, 6)$$

选择A和B作为地址输入，即控制信号。变换形式。

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

多路选择器

三变量练习。

用多路选择器实现：

$$F(A, B, C) = \sum (1, 3, 5, 7)$$

多路选择器

四变量练习。

用多路选择器实现：

$$F(A, B, C, D) = \sum (0, 1, 2, 3, 12, 13, 14, 15)$$