

Unit 6 组合电路中的冒险等

张英涛

计算机科学与技术学院

哈尔滨工业大学

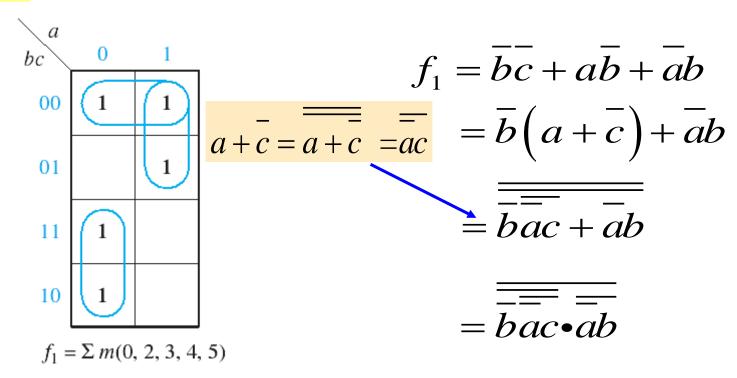


- ■ 使用有限扇入门设计组合电路
 - 组合电路中的冒险(Hazard)
 - 门延迟(Gate Delays)
 - 静态冒险(Static Hazard)
 - 冒险的判断及消除
 - 代数法
 - 卡诺图法

使用有线扇入门设计逻辑电路

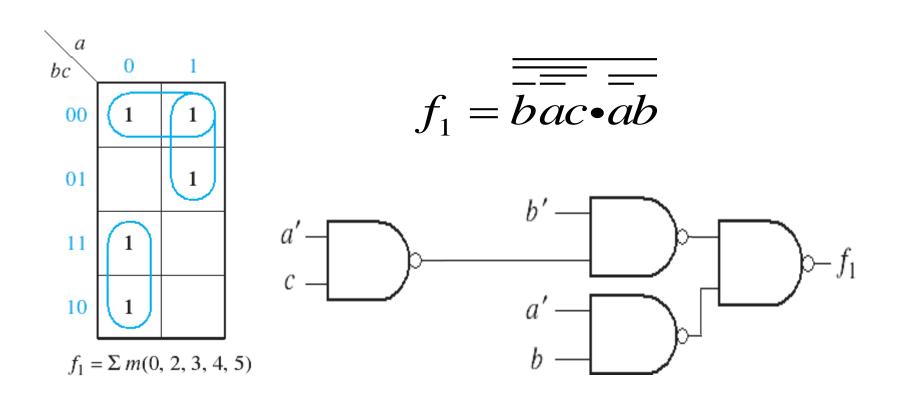
扇入系数(fan-in)?

- ■逻辑门最大输入端的个数
- 例: 利用与非门(扇入系数为 2)设计 f_{1_o}



使用有线扇入门设计逻辑电路

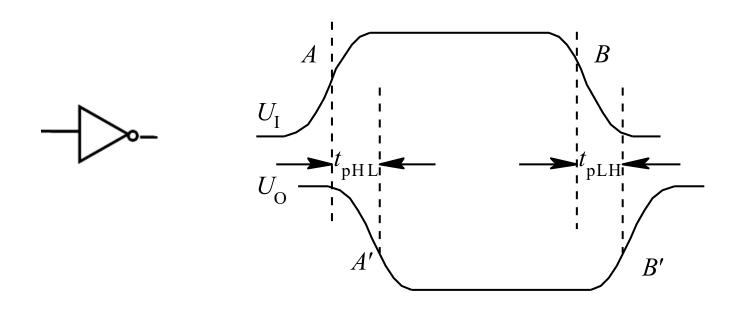
例: 利用与非门(扇入系数为 2)设计 f_{10}



- 使用有限扇入门设计组合电路
- 组合电路中的冒险(Hazard)
 - 门延迟(Gate Delays)
 - 静态冒险(Static Hazard)
- 冒险的判断及消除
 - 代数法
 - 卡诺图法

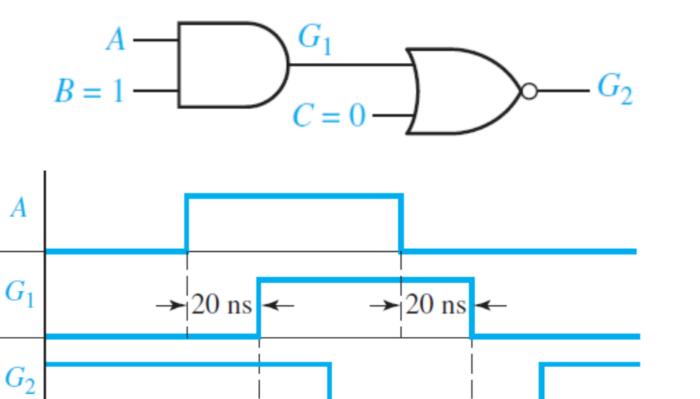
门延迟(Gate Delays)

门延迟: 指逻辑门的输入改变后,输出不会马上改变。



- 在很多情况下,这种延迟可以被忽略.
- 但是,在分析一些类型的电路时,即使很短的延迟也 非常重要.

门延迟(Gate Delays)

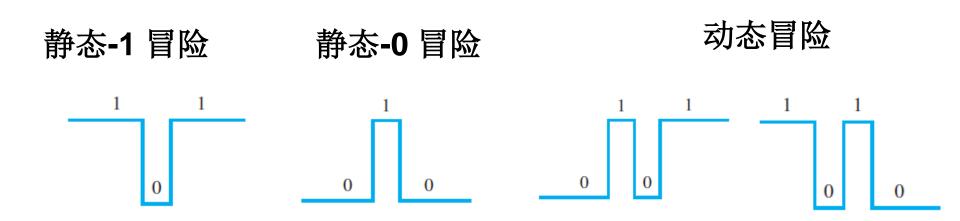


→ 20 ns ←

t(ns)

静态冒险(Statistic Hazard)

静态冒险:指由于电路延迟,组合逻辑电路在输入没有 发生变化的情况下也可能发生输出跃变.



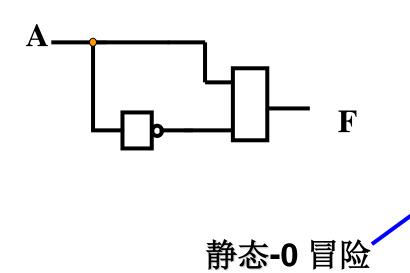
动态冒险(Dynamic hazard):输入只改变1次,但输出改变多次。

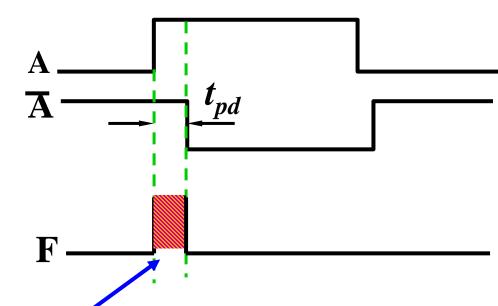
静态冒险——例

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

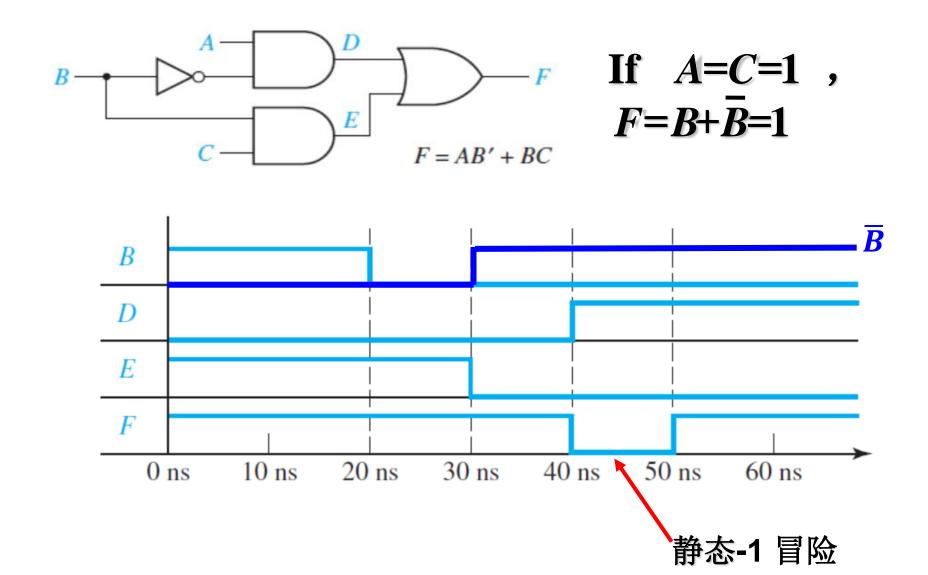
$$\diamond$$
 B=C=0

$$F=A\overline{A}$$





静态冒险——例



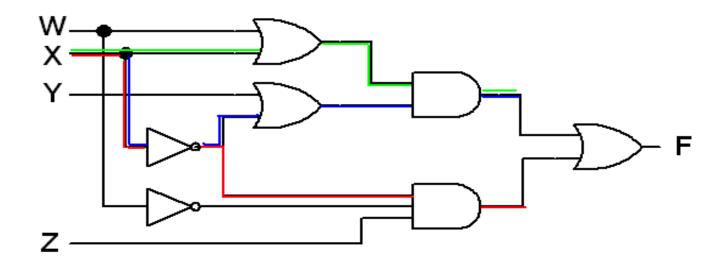
动态冒险(Dynamic Hazard)

- 发生的电路多于两级
- 某输入信号发生变化后,将影响几个 输出信号,不同信号有不同的路径, 通过电路的时间延迟可能不同
- 输入改变一次,输出可能改变多次

动态冒险——例

例:

- 当 WYZ=001, F=X'
- · X-F之间存在3条路径



- ■使用有限扇入门设计组合电路
- 组合电路中的冒险(Hazard)
 - 门延迟(Gate Delays)
 - 静态冒险(Static Hazard)



- ■冒险的判断及消除
 - 代数法
 - 卡诺图法

- ■使用有限扇入门设计组合电路
- 组合电路中的冒险(Hazard)
 - 门延迟(Gate Delays)
 - 静态冒险(Static Hazard)
- ■冒险的判断及消除



- 代数法
- 卡诺图法

冒险的判断法1——代数法

检查表达式中是否存在某个变量*X*,它同时以原变量和反变量的形式出现;并能在特定条件下简化成下面形式之一:



代数法——例子1

例1:

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

检查变量: A, B, C

C:

$$AB=00$$
 $F=\overline{C}$
 $AB=01$ $F=1$
 $AB=10$ $F=C$
 $AB=11$ $F=C$

没有冒险

代数法——例子1

例1:

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

 \boldsymbol{B} :

$$AC = 00$$
 $F = 1$
 $AC = 01$ $F = B$
 $AC = 10$ $F = 0$
 $AC = 11$ $F = 1$

没有冒险

代数法——例子1

例1:

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

A:

$$BC = 00$$
 $F = \overline{A}$
 $BC = 01$ $F = A$
 $BC = 10$ $F = \overline{A}$
 $BC = 11$ $F = A + \overline{A}$

静态-1冒险

例2:

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

检查变量:

$$A$$
:

$$\mathbf{B} \ \mathbf{C} = \mathbf{0} \ \mathbf{0} \qquad \mathbf{F} = \overline{\mathbf{A}} \mathbf{A}$$

$$\mathbf{B} \mathbf{C} = \mathbf{0} \mathbf{1} \qquad \mathbf{F} = \mathbf{A}$$

$$\mathbf{B} \mathbf{C} = \mathbf{1} \mathbf{0} \qquad \mathbf{F} = \overline{\mathbf{A}}$$

$$BC = 11 F = 1$$

$$C: AB = 00 F = 0$$

$$\mathbf{AB} = \mathbf{0} \ \mathbf{1} \qquad \mathbf{F} = \mathbf{C}$$

$$\mathbf{AB} = \mathbf{10} \qquad \mathbf{F} = \mathbf{C}$$

$$AB = 11$$
 $F = C$

\boldsymbol{B} :

$$\mathbf{A} \ \mathbf{C} = \mathbf{0} \ \mathbf{0} \qquad \mathbf{F} = \overline{\mathbf{B}} \mathbf{B}$$

$$\mathbf{A} \ \mathbf{C} = \mathbf{0} \ \mathbf{1} \qquad \mathbf{F} = \mathbf{B}$$

$$AC = 10 \qquad F = 0$$

$$AC = 11$$
 $F = 1$

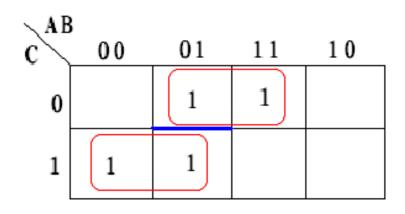
- ■使用有限扇入门设计组合电路
- 组合电路中的冒险(Hazard)
 - 门延迟(Gate Delays)
 - 静态冒险(Static Hazard)
- ■冒险的判断及消除
 - 代数法



■ 卡诺图法

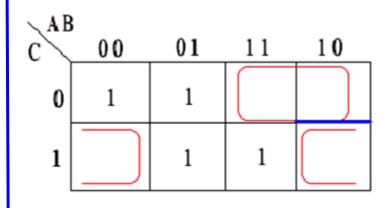
冒险的判断法2——卡诺图法

化简后是否存在相切的卡诺圈



$$F1 = A' \cdot C + B \cdot C'$$

 $\stackrel{\text{def}}{=} A = 0, B = 1 : F1 = C + C.$



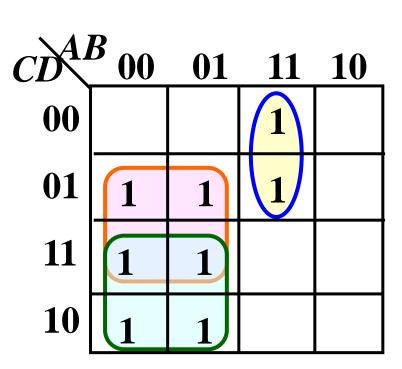
$$F2 = (A' + C) \cdot (B + C')$$

冒险的判断法2——卡诺图法

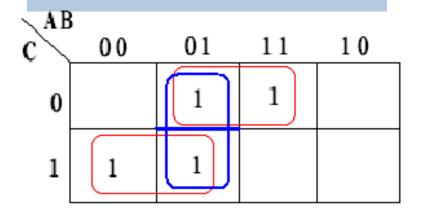
$$F = \overline{A}D + \overline{A}C + AB\overline{C}$$

当
$$B=D=1$$
, $C=0$,

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



① 添加卡诺圈



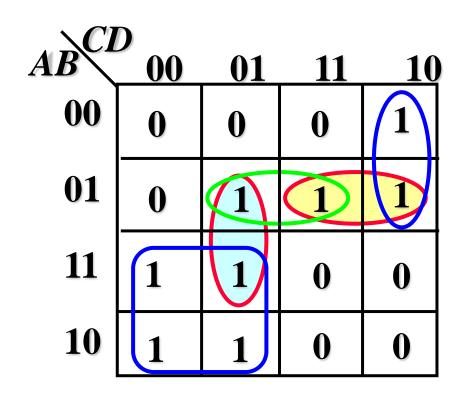
$$F1 = A' \cdot C + B \cdot C' + A' \cdot B$$

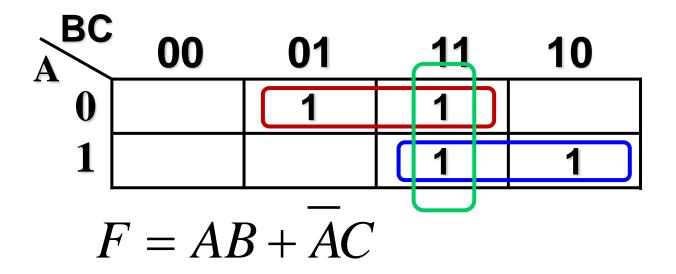
$$\stackrel{\text{def}}{=} A = 0, B = 1 : F1 = C + \overline{C}.$$

$$F = C + C' + A'B$$

= $A'B = 1$

ï



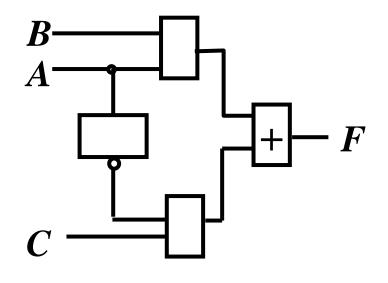


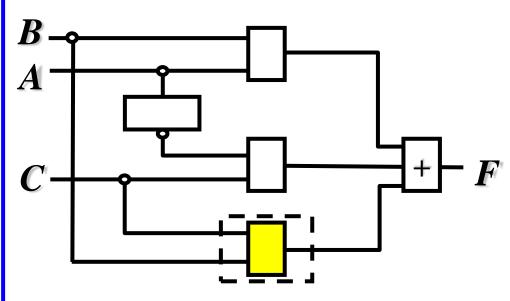
- ① 添加卡诺圈
- ② 添加冗余项: BC

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

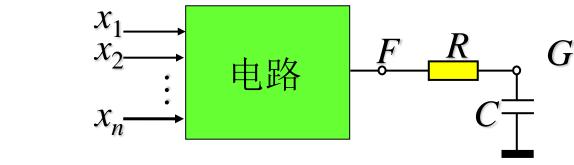
$$F = AB + \overline{AC}$$

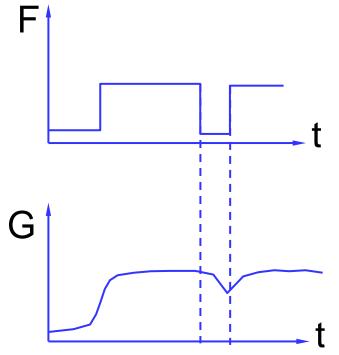
$$F = AB + \overline{AC} + \underline{BC}$$





冒险的消除——添加滤波电容法





注意:

- · 适当选择时间常数($\tau = RC$)
- τ 需足够大,以便"削平" 尖脉冲,但不能太大,以免使 正常的输出发生畸变。

- 使用有限扇入门设计组合电路
- 组合电路中的冒险(Hazard)
 - 门延迟(Gate Delays)
 - 静态冒险(Static Hazard)
- 冒险的判断及消除
 - 代数法
 - 卡诺图法