第4章 时序电路分析



时序电路概述

时序?

"时序"一词的含义是指将事件按时间排序,一个事件接着另一个事件发生,并被时间分隔。

例如: 拨电话

两个重要过程:

- 拨号时的时间分隔
- 记忆(存储)已拨号码的能力



在数字电路中,事件的时间分隔和信息存储是通过一 种称之为**触发器的**数字存储元件来实现的。

触发器是什么?

触发器是时序电路的核心部件。

例: 跷跷板

有两个稳定状态:

"高"和"低",只有在外力"触发"时才可交换变化。



Flop

触发器 英文: Flip-Flop(掷起—落下)

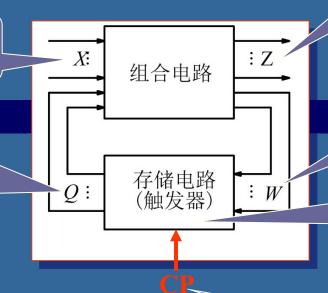
触发器的输出也具有两个稳定状态: **0**或者**1**(这就是所谓的双稳态),它们只有在特定的输入"触发"下才可能发生改变。因此触发器可用来"记忆""0"、"1"信息。

时序电路的基本结构

输出信号,是时序 电路的外部输出

输入信号,是时序 电路的外部输入

存储电路(触发器)的输出, 它代表了时序电路在某时刻 所处的状态,所以称为时序 电路的状态信号



存储电路(触发器) 的输入信号,习惯上 称为激励输入

> 存储单元,它能 将过去时刻电路 的状态记忆下来

X、Z、W及Q变量彼此之间的关系:

输出方程

 $Z = F_1(X, Q^n)$

驱动(激励)方程

 $W = F_2(X, Q^n)$

时钟脉冲信号,控制 存储电路中各触发器

状态的变化节奏

触发器状态(特征)方程 $Q_i^{n+1} = F_3(W, Q_i^n)$ i = 1, 2, 3,r

(Qⁿ称为现在状态,简称现态,而将Qⁿ⁺¹称为下一状态或次态。)

电路的次态方程

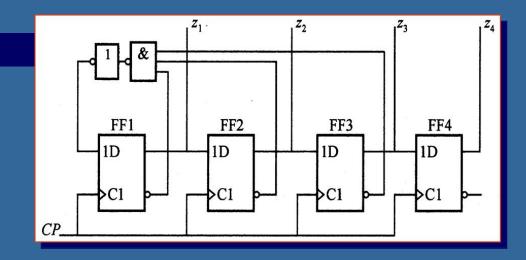
$$Q^{n+1} = F_4(X, Q^n)$$

时序电路的分类

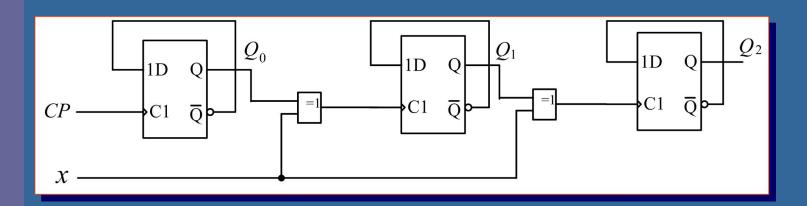
根据存储电路中各触发器是否受统一的时钟 (CP)控制分:

(1) 受同一CP控制——同步时序电路

时钟脉冲(CP): 在数字系统中,为协调各部分的工作,常常要求某些触发器于同一时刻动作。为此,必须引入同步信号,使这些触发器只有在同步信号的作用下才能改变状态。这个同步信号就称之为时钟脉冲(Clock Pulse,简写CP)



(2) 受不同的CP控制——异步时序电路

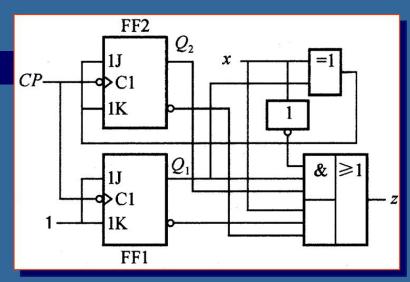


时序电路的分类

根据电路的输出方程Z是否与外部输入变量X有关分:

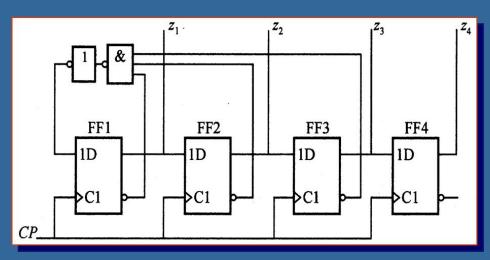
(1) 米里型时序电路:

$$Z = F_1(X, Q^n)$$



(2) 莫尔型时序电路:

$$Z = F_1(Q^n)$$



时序电路与组合电路比较

	组合电路	时序电路
定义(功能)	电路在某一时刻的稳定输	电路在某一时刻的稳定输
	出,仅取决于该时刻的输入信	出,不仅取决于该时刻的输入
	号,而与输入信号作用前电路	信号,而且还取决于电路过去
	原来的状态无关。	输入所确定的状态。
电路结构	门电路(与、或、非门等)	
	及中规模组合逻辑器件(全加	(组合逻辑电路)+(储能元
	器、比较器、译码器和数据选	件)
	择器等)构成,无储能元件。	
描述方式		状态真值表、状态转换
	真值表、逻辑表达式、逻	表、状态图、状态方程、输出
	辑电路图、波形图	方程、时序波形图、逻辑电路
		图等

有反馈的逻辑电路

触发器具有记忆功 能的基本原理

 \overline{R} \overline{S} \overline{S} Q

为什么R、S 上加一横?

电路分析:

● 当R=0、 S=1→Q=0时

 \overline{R} 由0变为1,即 $\overline{R} = \overline{S} = 1$ 时,Q保持为0

● $\overset{-}{B}$ = 1、 $\overset{-}{S}$ = 0 → Q = 1 时 $\overset{-}{S}$ 由 0 变 为 1,即 $\overset{-}{R}$ = $\overset{-}{S}$ = 1 时,Q保持为 1

可见, R = S = 1 时,Q=0还是1与电路过去已存在的状态有关,即具有记忆性。而这种记忆性正是由于电路内部的存在反馈所形成的。

功能表			
R	\overline{S}	Q	
0	0	1	
0	1	0	
1	0	(与之前	
1	1	值有关)	

利用电路内部反馈→记忆性器件(如触发器)→时序电路

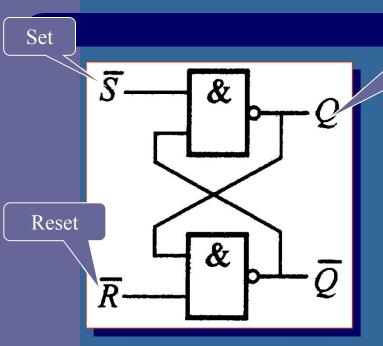
常用触发器类型

- □ 基本R-S触发器
- □ 时钟R-S触发器
- □ D触发器
- □ J-K触发器
- □ T与T´触发器

基本的R-S触发器

\overline{R} \overline{S} Q

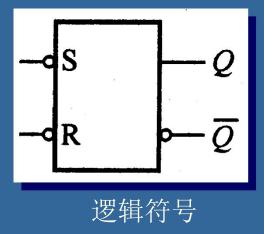
与非门构成的基本R-S触发器



Q与Q互补

Q=1, 状态1(存储信息"1")

Q=0, 状态0 (存储信息"0")



工作原理:

$$\bar{R} = 0$$
 $\bar{S} = 1 \rightarrow Q = 0, \bar{Q} = 1$ 置0或复位(Reset)

$$\bar{R} = 1$$
 $\bar{S} = 0 \rightarrow Q = 1, \bar{Q} = 0$ 置1或置位(Set)

$$\overline{R} = 1$$
 $\overline{S} = 1 \rightarrow Q, \overline{Q}$ 保持

$$\overline{R} = 0$$
 $\overline{S} = 0 \rightarrow Q = \overline{Q} = 1$ ‡