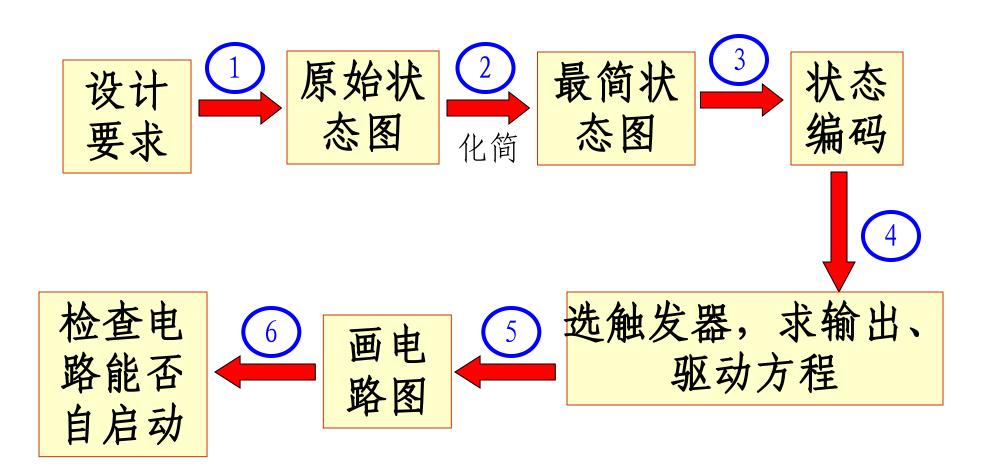
# §3.7 同步时序电路的设计

根据逻辑功能要求,用触发器实现逻辑电路。

# *关键:*

- 1) 确定应有的状态转换规律;
- 2) 根据状态转换规律,求得触发器的激励信号表达式。

# 时序电路的设计步骤:



# 1) 逻辑抽象,得状态图(表):

- (1)输入、输出
- (2)系统的状态数
- (3)每一状态在规定条件下的转移方向

## 2) 状态化简:

等价状态 —— 如果有两个或两个以上状态,在相同的外部输入下,各自的外部输出相同,次态相同,则这几个状态为等价状态。 应把等价状态归并为一个。 3) 状态编码, 得真值表:

将化简后的各状态用二进制代码来表示。

- (1) 确定触发器个数
- (2) 状态分配
- (3) 写出编码形式的状态转换真值表

# 4) 由状态图(表)得驱动方程和输出方程

- (1)填卡诺图:
- (2)化简卡诺图得激励方程、输出方程:

例: 用D触发器设计一个五进制的加法计数器。

1) 原始状态图

无输入信号,有进位输出C,有5个状态分别表示0—4。

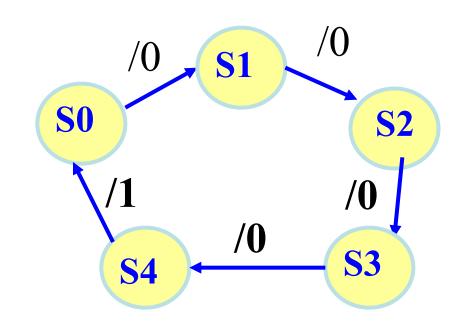
- 2) 状态化简
   无需化简。
- 3) 状态编码

触发器个数 n

n=3

状态分配

按自然态序编码。

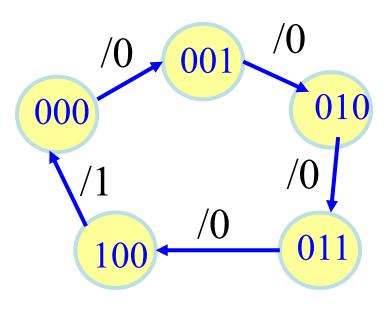


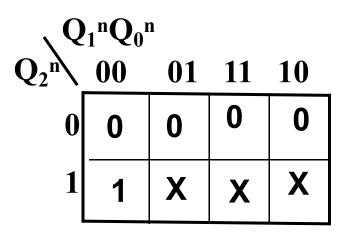
#### 写出编码形式的状态图、真值表

现	怸	7,			态	输出
$Q_2^n$	$Q_1^n$	$Q_0^n$	$Q_2^{n+1}$	$Q_1^{n+1}$	$Q_0^{n+1}$	С
0	0	0	0	0	1	0
0	0	1	0	1	0	0
0	1	0	0	1	1	0
0	1	1	1	0	0	0
1	0	0	0	0	0	1
1	0	1	X	X	X	X
1	1	0	X	X	X	X
1	1	1	X	X	X	X

## 4) 写出输出方程和驱动方程

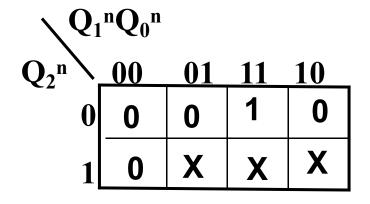
输出方程:  $C=Q_2^n$ 





## 驱动方程

## 对于 D 触发器, 要求状态方程最简;



Q2 的次态卡诺图

$Q_1$	$ \begin{array}{c} ^{\mathbf{n}}\mathbf{Q_{0}^{\mathbf{n}}} \\ 00 \end{array} $			
$Q_2^n$	00	01	11	10
0	0	1	0	1
1	0	X	X	X

Q1 的次态卡诺图

$\sqrt{\mathbf{Q}_1}$	${}^{\mathbf{n}}\mathbf{Q}_{0}{}^{\mathbf{n}}$			
$Q_2^n$	00	01	11	10
0	1	0	0	1
1	0	X	X	X

Q0的次态卡诺图

$$\begin{aligned} Q_2^{n+1} &= D_2 = Q_1^n Q_0^n \\ Q_1^{n+1} &= D_1 = Q_0^n Q_1^n + Q_0^n Q_1^n \\ Q_0^{n+1} &= D_0 = Q_2^n Q_0^n \end{aligned}$$

现
 态
 次
 态
 输出

 
$$Q_2^n Q_1^n Q_0^n$$
 $Q_2^{n+1} Q_1^{n+1} Q_0^{n+1}$ 
 Y

 0
 0
 0
 1
 0

 0
 0
 1
 0
 0

 0
 1
 0
 1
 0

 0
 1
 1
 0
 0

 0
 1
 1
 0
 0

 1
 0
 0
 0
 0

 1
 0
 1
 1
 0

 1
 1
 0
 1
 0

 1
 1
 0
 0
 0
 0

 1
 1
 0
 0
 0
 0
 0

 1
 1
 0
 0
 0
 0
 0

 1
 1
 0
 0
 0
 0
 0

 1
 1
 0
 0
 0
 0
 0
 0

 1
 1
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0

 1
 1
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 

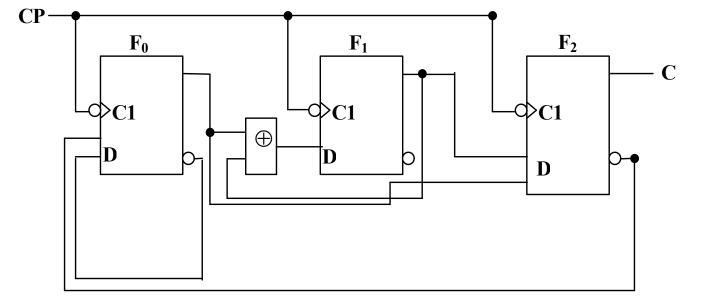
# 5) 画出逻辑图

$$C = Q_2^n$$

$$Q_2^{n+1} = D_2 = Q_1^n Q_0^n$$

$$Q_1^{n+1} = D_1 = Q_0^n \oplus Q_1^n$$

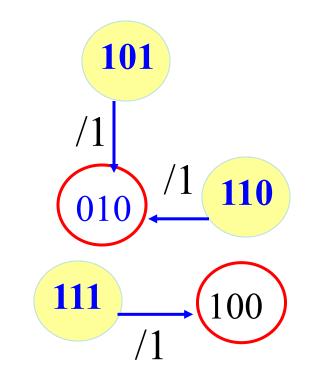
$$Q_0^{n+1} = D_0 = \overline{Q}_2^n \overline{Q}_0^n$$



# 6) 检查自启动

将无效状态101、110、111代入状态方程计算:

电路能够自启动



例设计一个串行数据111序列检测器,当连续输入3个或3个以上1时,检测器输出为1,否则输出为0。

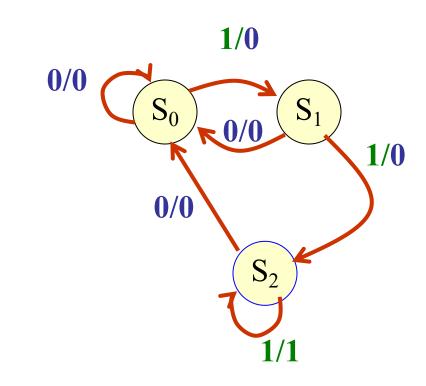
建立原始状态图

输入端X,输出端Y

S0: 初始状态或序列失败的状态;

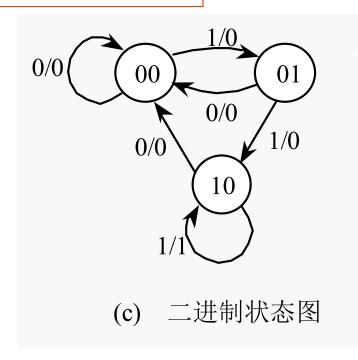
S1: 输入一个1的状态;

S2: 连续输入二个1的状态;





#### 状态编码



X	$Q_1^n$	$Q_0^n$	$Q_1^{n+}$	$Q_0^{n+1}$	Y
0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0
0	1	0	0	0	0
0	1	1	X	X	X
1	0	0	0	1	0
1	0	1	1	0	0
1	1	0	1	0	1
1	1	1	X	X	X

3

选触发器, 求输出、状态、驱动方程

2个D触发器

#### 输出方程

$$Y = XQ_1^n$$

#### 状态方程

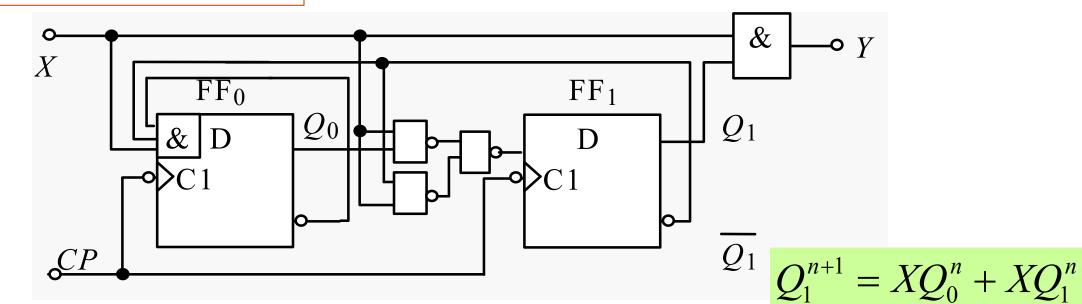
$$Q_1^{n+1} = XQ_0^n + XQ_1^n$$

X	$Q_1^n$	$Q_0^n$	$Q_{\rm l}^{n+1}$	$Q_0^{n+1}$	Y
0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0
0	1	0	0	0	0
0	1	1	X	X	X
1	0	0	0	1	0
1	0	1	1	0	0
1	1	0	1	0	1
1_	_1_	_1	X	X	X

$$Q_0^{n+1} = X \overline{Q}_1^n \overline{Q}_0^n$$



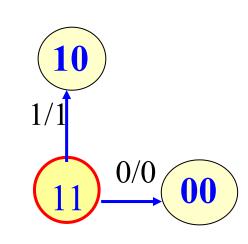
#### 电路图



5

#### 检查电路能否自启动

将无效状态11代入状态方程计算:



$$Q_0^{n+1} = X \overline{Q_1}^n \overline{Q_0}^n$$

$$Y = XQ_1^n$$

设计一个串行数据检测器,当输入001或011序列时,检测器输出为1,否则输出为0,且不重叠。

如 x: 10011011, Y: 00010001

1) 定状态,建立原始状态表(图)

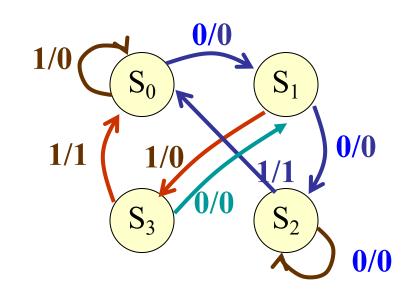
## 输入端X,输出端Y

S0: 初始状态或序列失败的状态;

S1: 输入一个0的状态;

S2: 连续输入二个0的状态;

S3: 连续输入01的状态;

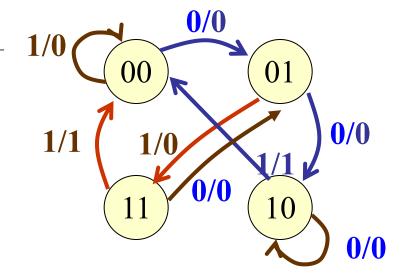


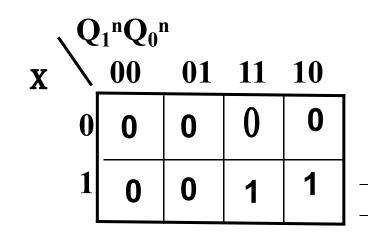
Z

## 状态编码

-	X	$Q_1^n$	$Q_0^n$	$Q_1^{n+}$	$Q_0^{n+1}$	Y
	0	0	0	0	1	0
	0	0	1	1	0	0
	0	1	0	1	0	0
	0	1	1	0	1	0
	1	0	0	0	0	0
	1	0	1	1	1	0
	1	1	0	0	0	1
_	1	1	1	0	0	1

# 列输出方程和驱动方程 Y=XQ<sub>1</sub><sup>n</sup>





X	$Q_1^n$	$Q_0^n$	$Q_1^{n+}$	$Q_0^{n+1}$	Y
0	0	0	0	1	0
0	0	1	1	0	0
0	1	0	1	0	0
0	1	1	0	1	0
1	0	0	0	0	0
1	0	1	1	1	0
1	1	0	0	0	1
1	_1_	1	0	00	11

## 列驱动方程

选用D触发器

$$Q_{1}^{n+1} = D_{1} = \overline{Q}_{1}^{n} Q_{0}^{n} + Q_{1}^{n} \overline{Q}_{0}^{n} \overline{X}$$

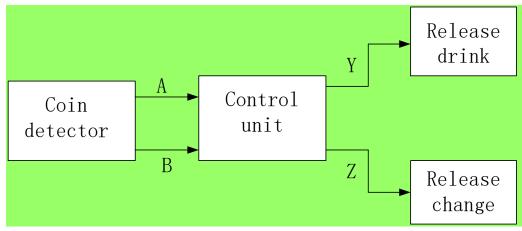
$$Q_0^{n+1} == D_0 = \overline{Q}_1^n \overline{Q}_0^n \overline{X} + \overline{Q}_1^n Q_0^n X + Q_1^n Q_0^n \overline{X}$$

, Q	$_{1}^{n}\mathbf{Q}_{0}^{n}$	1		
$\mathbf{x}$	00	01	11	<b>10</b>
0	0	1	0	1
1	0	1	0	0

\ Q	$_{1}^{n}\mathbf{Q}_{0}^{r}$	1		
$\mathbf{x}$	00	01	11	10
0	1	0	1	0
1	0	1	0	0

例:设计一个自动售饮料机的逻辑电路:它的投币口每次只能投入一枚五角或一元的硬币。投入一元五角钱硬币后机器自动给出一杯饮料;投入两元(两枚一元)硬币后,在给出饮料的同时找回一枚五角的硬币。

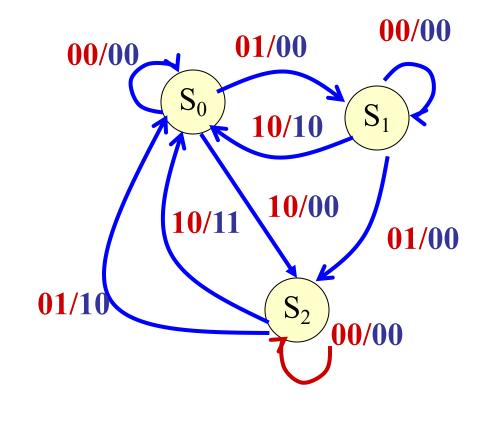
输入端A (1元)、B (5角), 输出端Y (饮)、Z (找)



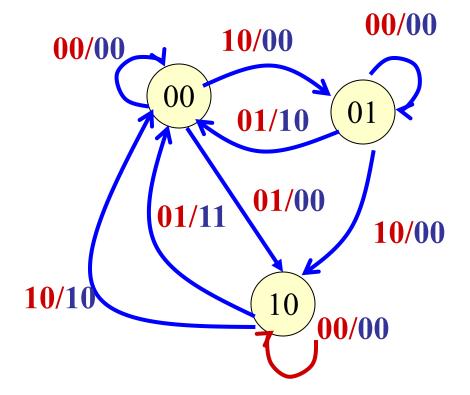
S0: 未投币;

S1: 投5角币;

S2: 投1元币;



АВ	$Q_1^n Q_0^n$	$Q_1^{n+1}Q_0^{n+1}$	Y Z
0 0	0 0	0 0	0 0
0 0	0 1	0 1	0 0
$\begin{array}{ccc} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{array}$	1 0 1 1	x x	хх
1 1	1 1		



# 本章小结

## 一、触发器

基本RS触发器 
$$Q^{n+1} = \overline{S} + RQ^n$$
  
 $S + R = 1$  (约束条件)

同步RS触发器

$$Q^{n+1} = S + \overline{R}Q^{n}$$
$$S \cdot R = 0 \quad (约束条件)$$

• 边沿 D 触发器

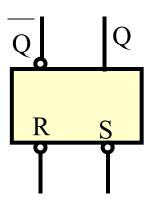
$$Q^{n+1} = D$$

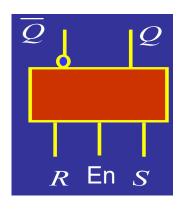
• 边沿 JK 触发器

$$Q^{n+1} = J\overline{Q^n} + \overline{K}Q^n$$

• 边沿 T 触发器

$$Q^{n+1} = T\overline{Q^n} + \overline{T}Q^n = T \oplus Q^n$$

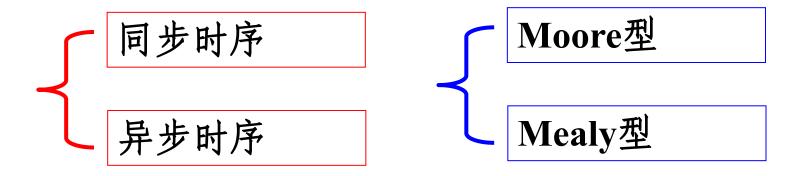




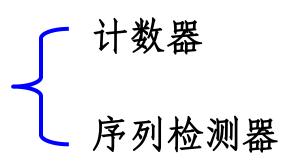
# 二、小规模时序电路

1. 时序逻辑电路的特点是:输出不仅和输入有关,且还和电路状态有关。

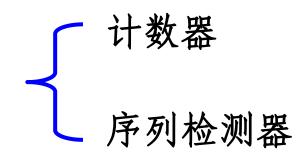
电路结构:组合电路+触发器。



2. 时序电路的分析步骤:写出输出方程、各触发器次态方程→列出真值表→状态图→确定功能。



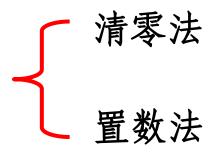
3.时序电路的设计步骤:画出状态图→状态编码→真值表→写出输出方程、激励方程→画出逻辑图→检查自启动。



# 三、中规模时序逻辑部件

计数器、寄存器、移位寄存器。

- 读懂功能表
- 利用集成计数器构成 N 进制计数器



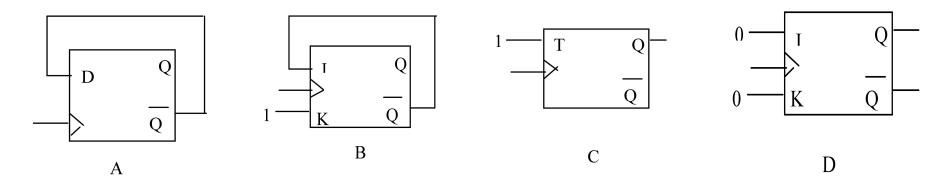
• 利用移位寄存器构成计数器

环型计数器 扭环型计数器 • 计数器应用

顺序脉冲发生器 序列信号发生器

## 1.所示电路中,不能完成 $Q^{n+1} = \overline{Q}^n$

逻辑功能的电路是。

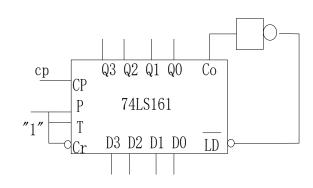


2. (1)处的频率是 \_\_\_\_\_, (2)处的频率是 \_\_\_\_\_

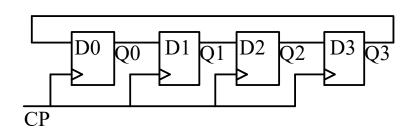
3. 由74LS161构成12进制计数器如图8所示,则 。(74LS161为16进制计数器,  $D_3D_2D_1D_0 =$ Co为进位输出端,LD端为同步置数端,D3为最高位, P, T为计数控制端, Cr为复位端, )

A. 0011 B. 0100 C. 0101

1100



4. 图所示计数器的模值为



5. 某移位寄存器的时钟脉冲频率为100KHz, 欲将存放在该寄存器中的数左移16位,完成该操作需要 μS。