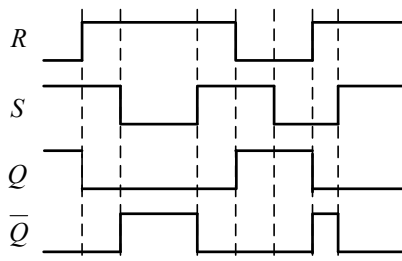


## 习 题

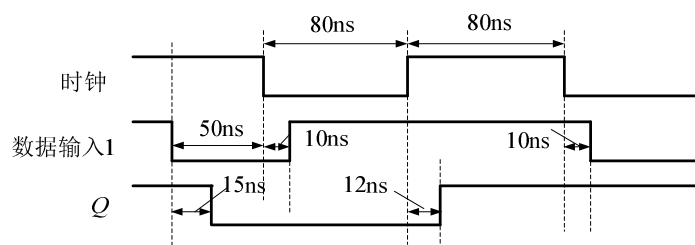
1. 解:

3. 解:  $CP=0$  时,  $R_D=S_D=0$ ,  $Q^{n+1}=Q^n$ ; $CP=1$  时,  $R_D = R\bar{S}$ ,  $S_D=S$ ;

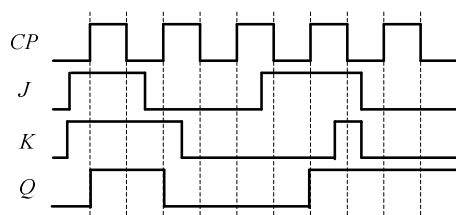
$$Q^{n+1} = S_D + \bar{R}_D Q^n = S + \bar{R}\bar{S}Q^n = S + \bar{R}Q^n$$

不管  $S$ 、 $R$  输入何种组合, 锁存器均不会出现非正常态。5. 解: (1) 系统的数据输入建立时间  $t_{\text{SU sys}}$  = 或门的传输延迟 + 异或门的传输延迟 + 锁存器的建立时间 - 与门的传输延迟 =  $t_{\text{pd OR}} + t_{\text{pd XOR}} + t_{\text{SU}} - t_{\text{pd AND}} = 18\text{ns} + 22\text{ns} + 20\text{ns} - 16\text{ns} = 44\text{ns}$ 。

(2)



6. 解:

8. 解: 当  $C=0$  时,  $J=X$ ,  $K=X$ 

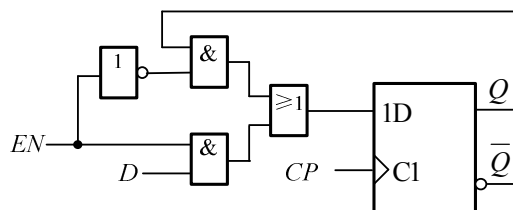
$$Q^{n+1} = J\bar{Q}^n + \bar{K}Q^n = X\bar{Q}^n + \bar{X}Q^n \quad \text{为 T 触发器}$$

当  $C=1$  时,  $J=X$   $K=\bar{X}$

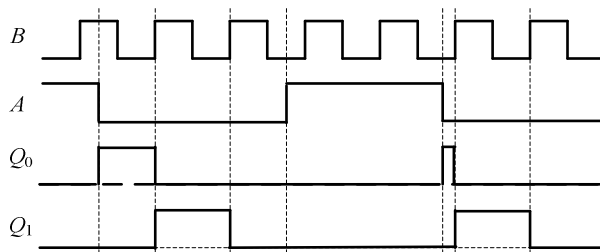
$Q^{n+1} = J\bar{Q}^n + \bar{K}Q^n = X$  为 D 触发器

9. 解: 当  $EN=0$ ,  $Q^{n+1}=Q^n$ ; 当  $EN=1$ ,  $Q^{n+1}=D$ , 则

$Q^{n+1} = \overline{EN} \cdot Q_1^n + EN \cdot D$ , 令  $D = \overline{EN} \cdot Q_1^n + EN \cdot D$  即可。

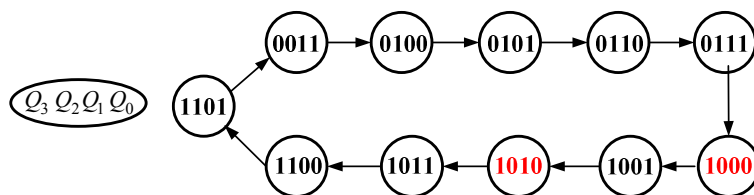


10. 解:

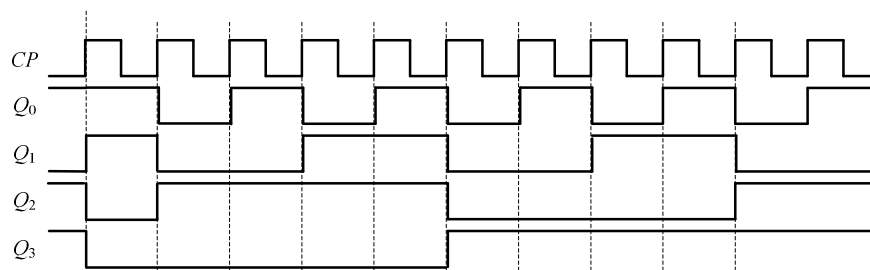


根据电路波形, 它是一个单发脉冲发生器,  $A$  可以为随机信号, 每一个  $A$  信号的下降沿后;  $Q_1$  端输出一个脉宽周期的脉冲。

12. 解: (1)



(2)



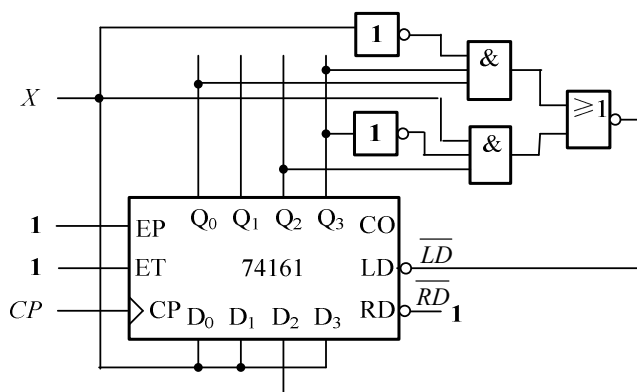
(3) 11 进制加法计数器

(4) 修改 74LS85 的  $B_3B_2B_1B_0$  输入即可。

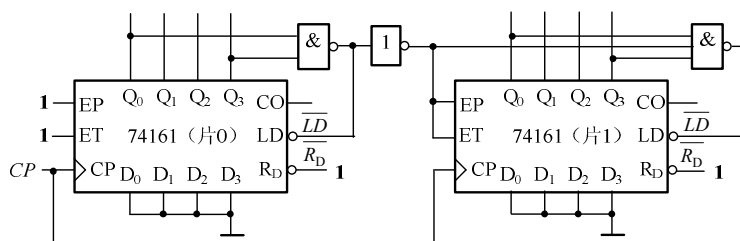
15. 解:  $X=0$  时, 计至 9 时置 **0000**:  $\overline{LD} = \overline{Q_3 Q_0}$ ,  $D_3 D_2 D_1 D_0 = 0000$

$X=1$  时, 计至 4 时置 **1011**:  $\overline{LD} = \overline{Q_3 Q_2}$ ,  $D_3 D_2 D_1 D_0 = 1011$

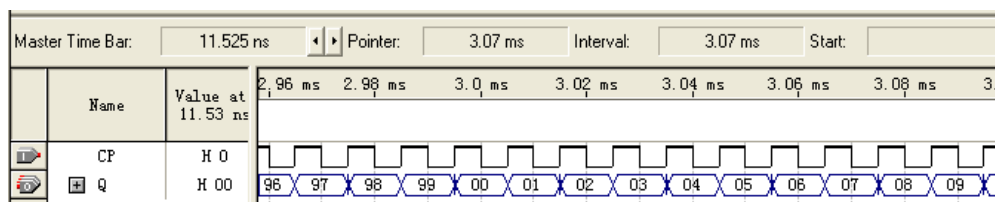
$$\overline{LD} = \overline{X Q_3 Q_0} + X \overline{Q_3 Q_2}, D_2 = 0, D_3 = D_1 = D_0 = X$$



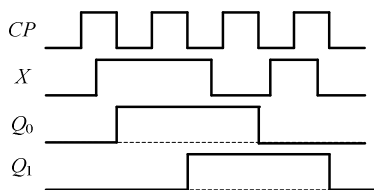
16. 解: 当片 1 计数到 1001 时, 置数信号  $\overline{LD}$  为低电平, 这时, 再来一个 CP 脉冲, 下一个状态就进入 0000。应该等到片 0 和片 1 的状态同时为 1001 时, 片 1 的下一个状态才能进入 0000。改进后电路为:



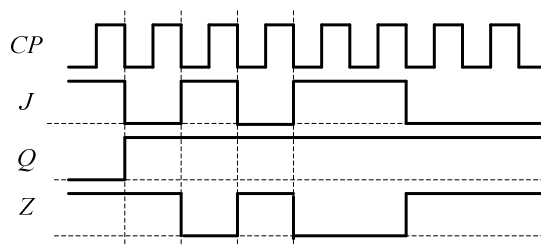
对改进后电路的仿真结果:



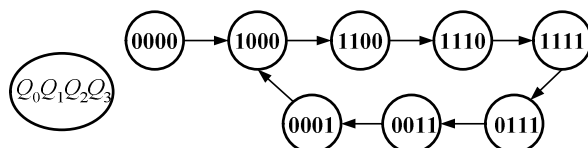
17.解:



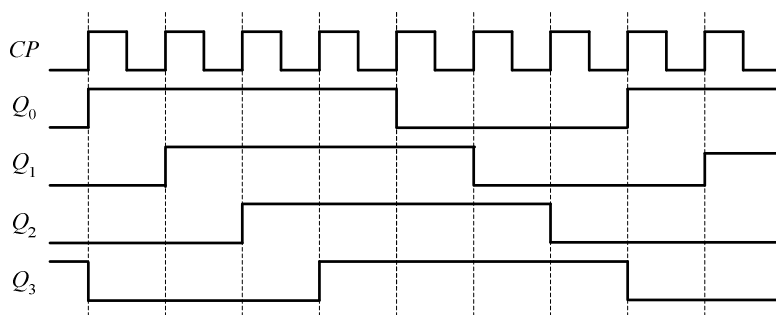
18. 解:



19. 解: 从图所示电路图可知,  $S_1S_0=01$ , 根据表 4.8-3 所示的 74LS194 功能表, 电路处于右移功能。右移数据输入端的逻辑表达式为:  $D_{IR} = \overline{Q_2Q_3}$ 。图中异步清零端  $\overline{R_D}$  加了一负脉冲, 使寄存器的初始状态  $Q_0Q_1Q_2Q_3=0000$ 。根据右移寄存器的逻辑功能, 可画出如图所示的状态图。

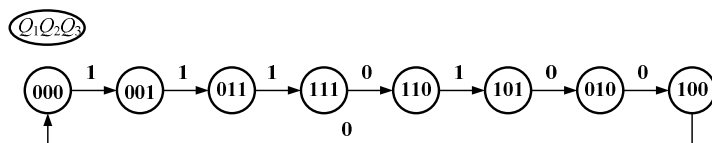


根据状态图, 可画出如图所示的时序图。



从上述时序图可知,  $CP$  与  $Q_2$  之间的关系为七分频。

20. 解: (1) 确定移位寄存器的  $M$  个独立状态。将序列码 00011101 按照每 3 位一组, 划分为 8 个状态, 其状态转换图如图所示。



(2) 根据 8 个不同状态列出移位寄存器的状态表和反馈函数表, 求出反馈函数  $F$  的表达式。

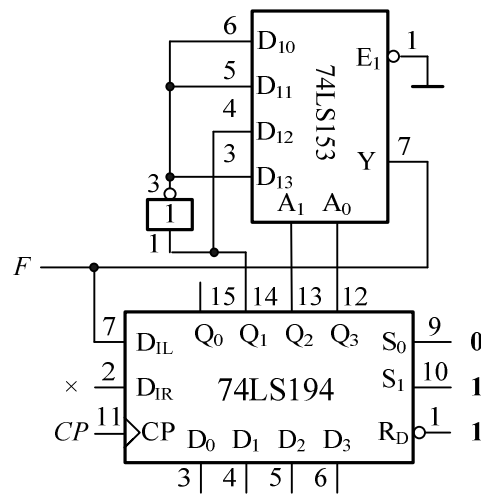
| $Q_1^n$ | $Q_2^n$ | $Q_3^n$ | $F$ |
|---------|---------|---------|-----|
| 0       | 0       | 0       | 1   |
| 0       | 0       | 1       | 1   |
| 0       | 1       | 1       | 1   |

|   |   |   |   |
|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 |

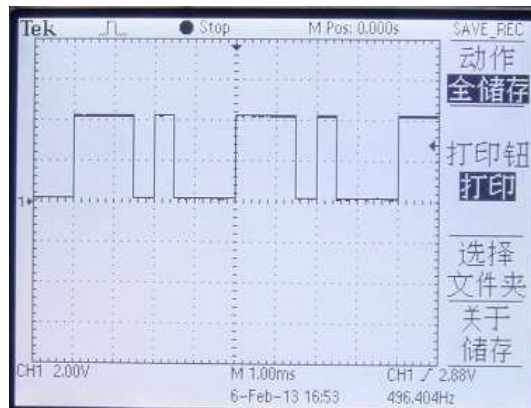
逻辑表达式

$$F = \overline{Q_1} \overline{Q_2} \overline{Q_3} + \overline{Q_1} \overline{Q_2} Q_3 + \overline{Q_1} Q_2 Q_3 + Q_1 Q_2 \overline{Q_3}$$

(3) 逻辑图如图所示。

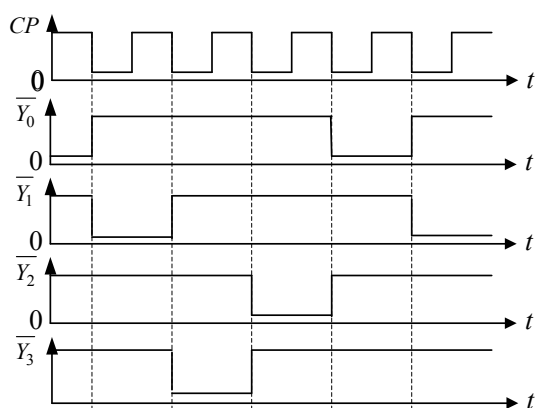


(4) 实测波形如图所示。



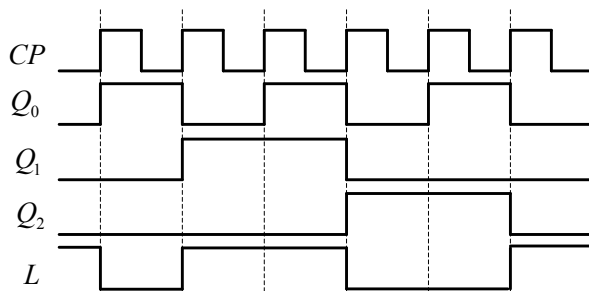
21. 解:





24. 解: (1) 74161 接成 6 进制计数器

(2) 波形如下:



25. 解: (1)  $Q^{n+1} = J\overline{Q^n} + \overline{K}Q^n = XY\overline{Q^n} + (X+Y)Q^n = XY + XQ^n + YQ^n$

(2)  $P = X \oplus Y \oplus Q^n$

| $X$ | $Y$ | $Q^n$ | $Q^{n+1}$ | $P$ | $X$ | $Y$ | $Q^n$ | $Q^{n+1}$ | $P$ |
|-----|-----|-------|-----------|-----|-----|-----|-------|-----------|-----|
| 0   | 0   | 0     | 0         | 0   | 1   | 0   | 0     | 0         | 1   |
| 0   | 0   | 1     | 0         | 1   | 1   | 0   | 1     | 1         | 0   |
| 0   | 1   | 0     | 0         | 1   | 1   | 1   | 0     | 1         | 0   |
| 0   | 1   | 1     | 1         | 0   | 1   | 1   | 1     | 1         | 1   |

(3) 串行加法器

26. 解: (1) 写出驱动方程

$$\begin{aligned} J_0 &= \overline{Q_2^n} & J_1 &= Q_0^n & J_2 &= Q_0^n Q_1^n \\ K_0 &= Q_2^n & K_1 &= Q_0^n & K_2 &= Q_2^n \end{aligned}$$

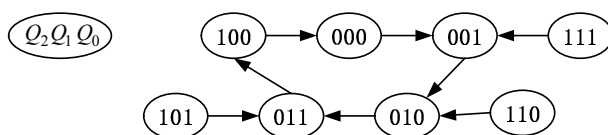
(2) 写出状态方程

$$Q_0^{n+1} = \overline{Q_2^n} \overline{Q_0^n} + Q_2^n Q_0^n, \quad Q_1^{n+1} = Q_0^n \overline{Q_1^n} + \overline{Q_0^n} Q_1^n, \quad Q_2^{n+1} = Q_0^n Q_1^n \overline{Q_2^n}$$

(3) 列出状态转换真值表

| $Q_2^n$ | $Q_1^n$ | $Q_0^n$ | $Q_2^{n+1}$ | $Q_1^{n+1}$ | $Q_0^{n+1}$ | $Q_2^n$ | $Q_1^n$ | $Q_0^n$ | $Q_2^{n+1}$ | $Q_1^{n+1}$ | $Q_0^{n+1}$ |
|---------|---------|---------|-------------|-------------|-------------|---------|---------|---------|-------------|-------------|-------------|
| 0       | 0       | 0       | 0           | 0           | 1           | 1       | 0       | 0       | 0           | 0           | 0           |
| 0       | 0       | 1       | 0           | 1           | 0           | 1       | 0       | 1       | 0           | 1           | 1           |
| 0       | 1       | 0       | 0           | 1           | 1           | 1       | 1       | 0       | 0           | 1           | 0           |
| 0       | 1       | 1       | 1           | 0           | 0           | 1       | 1       | 1       | 0           | 0           | 1           |

(4) 画出状态转换图



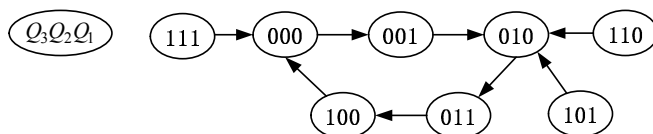
(5) 自启动校验, 能够自启动

(6) 结论: 具有自启动能力的同步五进制加法计数器。

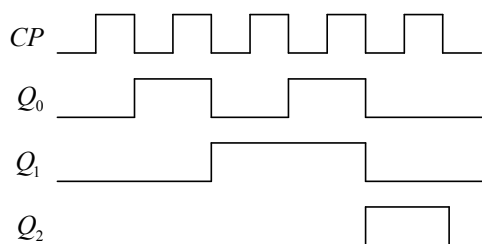
27. 解: (1) 写出每级触发器的状态方程

$$Q_2^{n+1} = \overline{Q_2^n} \overline{Q_1^n} Q_0^n, \quad Q_1^{n+1} = \overline{Q_1^n} Q_0^n + Q_1^n \overline{Q_0^n}, \quad Q_0^{n+1} = \overline{Q_2^n} \overline{Q_0^n}$$

分析后, 其状态转换图为:



所以波形图为:



电路是一个同步五进制可以自启动的加法计数器

$$(2) Y = (X_0 \oplus Q_0) + (X_1 \oplus Q_1) + (X_2 \oplus Q_2),$$

当  $X_0X_2X_3=110$  时,

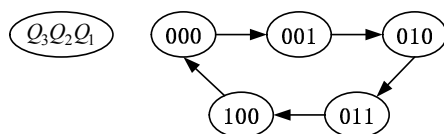
$$Y = \overline{Q_0} + \overline{Q_1} + Q_2,$$

当  $Q_2Q_1Q_0$  出现 011 状态时,  $\overline{R_D} = Y = 0$  使计数器的状态清 0, 故此种情况下, 整个电

路功能为一个三进制加法计数器。

28. 解: (1) 状态转换图





(2) 状态真值表

| $Q_2^n$ | $Q_1^n$ | $Q_0^n$ | $Q_2^{n+1}$ | $Q_1^{n+1}$ | $Q_0^{n+1}$ | $Q_2^n$ | $Q_1^n$ | $Q_0^n$ | $Q_2^{n+1}$ | $Q_1^{n+1}$ | $Q_0^{n+1}$ |
|---------|---------|---------|-------------|-------------|-------------|---------|---------|---------|-------------|-------------|-------------|
| 0       | 0       | 0       | 0           | 0           | 1           | 1       | 0       | 0       | 0           | 0           | 0           |
| 0       | 0       | 1       | 0           | 1           | 0           | 1       | 0       | 1       | ×0          | ×1          | ×0          |
| 0       | 1       | 0       | 0           | 1           | 1           | 1       | 1       | 0       | ×0          | ×1          | ×0          |
| 0       | 1       | 1       | 1           | 0           | 0           | 1       | 1       | 1       | ×1          | ×0          | ×0          |

(3) 求状态方程

$$Q_2^{n+1}$$

| $Q_2^n$ | $Q_1^n Q_0^n$ | 00 | 01 | 11 | 10 |
|---------|---------------|----|----|----|----|
| 0       |               | 0  | 0  | 1  | 0  |
| 1       |               | 0  | ×  | ×  | ×  |

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

$$Q_1^{n+1}$$

| $Q_2^n$ | $Q_1^n Q_0^n$ | 00 | 01 | 11 | 10 |
|---------|---------------|----|----|----|----|
| 0       |               | 0  | 1  | 0  | 1  |
| 1       |               | 0  | ×  | ×  | ×  |

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

$$Q_0^{n+1}$$

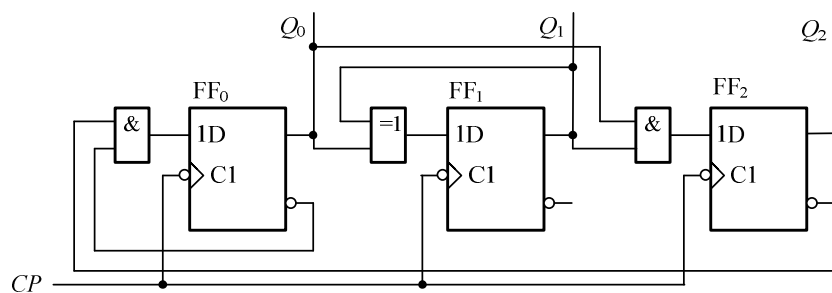
| $Q_2^n$ | $Q_1^n Q_0^n$ | 00 | 01 | 11 | 10 |
|---------|---------------|----|----|----|----|
| 0       |               | 1  | 0  | 0  | 1  |
| 1       |               | 0  | ×  | ×  | ×  |

$$Q_0^{n+1} = \overline{Q_2^n} \overline{Q_0^n}$$

(4) 驱动方程

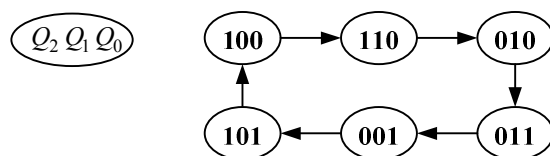
$$D_2 = Q_1^n Q_0^n, \quad D_1 = Q_1^n \oplus Q_0^n, \quad D_0 = \overline{Q_2^n} \overline{Q_0^n}$$

(5) 逻辑图



(6) 自启动检验。根据卡诺图化简可知, 3 个无效状态均在一个 CP 脉冲后进入有效循环, 所以可以自启动。

29. 解: 将  $A$ 、 $B$ 、 $C$  分别由三个触发器 ( $Q_2$ 、 $Q_1$ 、 $Q_0$ ) 的输出, 则可画出状态转换图:



根据状态转换图列出状态真值表

(2) 状态真值表

| $Q_2^n$ | $Q_1^n$ | $Q_0^n$ | $Q_2^{n+1}$ | $Q_1^{n+1}$ | $Q_0^{n+1}$ | $Q_2^n$ | $Q_1^n$ | $Q_0^n$ | $Q_2^{n+1}$ | $Q_1^{n+1}$ | $Q_0^{n+1}$ |
|---------|---------|---------|-------------|-------------|-------------|---------|---------|---------|-------------|-------------|-------------|
| 0       | 0       | 0       | ×           | ×           | ×           | 1       | 0       | 0       | 1           | 1           | 0           |
| 0       | 0       | 1       | 1           | 0           | 1           | 1       | 0       | 1       | 1           | 0           | 0           |
| 0       | 1       | 0       | 0           | 1           | 1           | 1       | 1       | 0       | 0           | 1           | 0           |
| 0       | 1       | 1       | 0           | 0           | 1           | 1       | 1       | 1       | ×           | ×           | ×           |

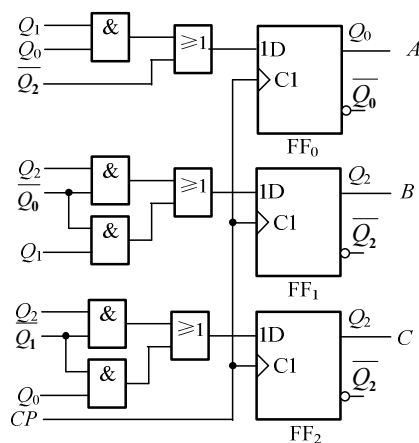
(3) 求状态方程

$$Q_2^{n+1} = Q_2^n \overline{Q_1^n} + Q_1^n \overline{Q_0^n}$$

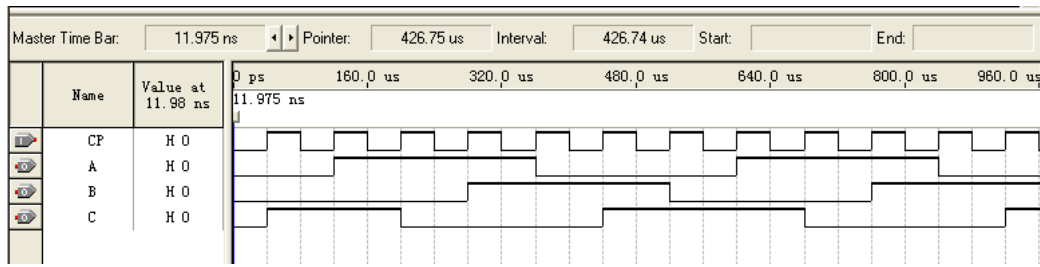
$$Q_1^{n+1} = Q_2^n \overline{Q_0^n} + Q_1^n \overline{Q_0^n}$$

$$Q_0^{n+1} = \overline{Q_2^n} + Q_1^n \overline{Q_0^n}$$

(4) 逻辑图



(4) 仿真结果



31. 解: (1) 根据题意列出电路的状态表:

| $X$ | $Q_1^n$ | $Q_0^n$ | $Q_1^{n+1}$ | $Q_0^{n+1}$ | $Z$ |
|-----|---------|---------|-------------|-------------|-----|
| 0   | 0       | 0       | 0           | 0           | 0   |
| 0   | 0       | 1       | 0           | 1           | 0   |
| 0   | 1       | 1       | 1           | 1           | 0   |
| 1   | 0       | 0       | 0           | 1           | 0   |
| 1   | 0       | 1       | 1           | 1           | 0   |
| 1   | 1       | 1       | 0           | 0           | 1   |
| 0   | 1       | 0       | 1×          | 0×          | 0×  |
| 1   | 1       | 0       | 0×          | 0×          | 1×  |

(2) 状态方程:

| $Q_1^{n+1}$ |   | $Q_1^n Q_0^n$ |    |    |    |
|-------------|---|---------------|----|----|----|
|             |   | 00            | 01 | 11 | 10 |
| $X$         | 0 | 0             | 0  | 1  | ×  |
|             | 1 | 0             | 1  | 0  | ×  |

| $Q_0^{n+1}$ |   | $Q_1^n Q_0^n$ |    |    |    |
|-------------|---|---------------|----|----|----|
|             |   | 00            | 01 | 11 | 10 |
| $X$         | 0 | 0             | 1  | 1  | ×  |
|             | 1 | 1             | 1  | 0  | ×  |

| $Z$ |   | $Q_1^n Q_0^n$ |    |    |    |
|-----|---|---------------|----|----|----|
|     |   | 00            | 01 | 11 | 10 |
| $X$ | 0 | 0             | 0  | 0  | ×  |
|     | 1 | 0             | 0  | 1  | ×  |

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

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

$$Z = XQ_1$$

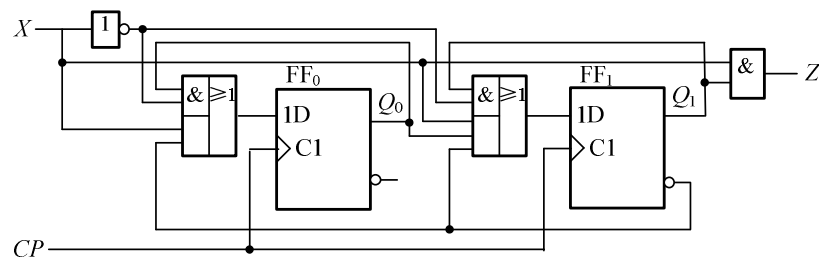
(3) 输出方程:  $Z = XQ_1$

(4) 驱动方程:

$$D_1 = X\overline{Q_1}Q_0 + \overline{X}Q_1$$

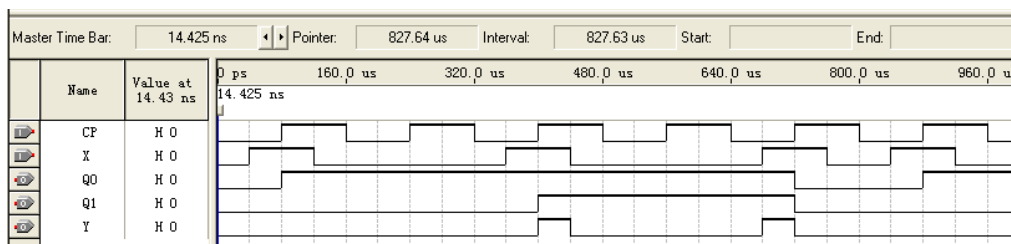
$$D_0 = \overline{X}Q_0 + X\overline{Q_1}$$

(5) 电路图



## (6) 仿真结果

逻辑功能：该电路统计输入 1 的个数，当  $X$  输入 3 个 1（不需要连续输入）时，输出  $Z$  为 1。



32. 解：8421BCD 码只要加上 0011 就可以得到余 3BCD 码。如果 8421BCD 码并行输入，则采用一片 4 位加法器就可以实现。本设计题的 8421BCD 码是串行传输的数据，因此，可将编码转换器视为串行数据检测器，用米里型状态机来设计。

## (1) 画出状态转换图

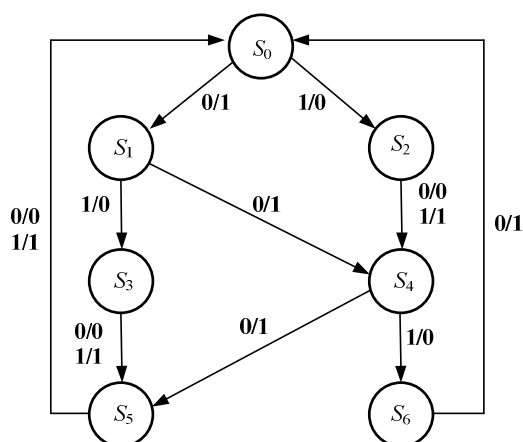
设初始状态为  $S_0$ ，当 8421BCD 码第一位到达时，如果  $X=0$ ，则加上 1 以后  $Y=1$ ，进入状态  $S_1$ （表示第一次加运算后没有进位）；如果  $X=1$ ，则加上 1 以后  $Y=0$ ，进入状态  $S_2$ （表示第一次加运算后有进位）。

当 8421BCD 码第二位到达时，如果在状态  $S_1$  且  $X=0$ ，则加上 1 后  $Y=1$ ，进入状态  $S_3$ （表示第二次加运算后没有进位）；如果在状态  $S_1$  且  $X=1$ ，则加上 1 后  $Y=0$ ，进入状态  $S_4$ （表示第二次加运算后有进位）。如果在状态  $S_2$  且  $X=0$ ，则加上 1 后  $Y=0$ ，进入状态  $S_4$ ；如果在状态  $S_2$  且  $X=1$ ，则加上 1 后  $Y=1$ ，进入状态  $S_4$ 。

当 8421BCD 码第三位到达时，如果状态为  $S_3$ ，则无论  $X=0$  还是为 1，进入状态  $S_5$ （无进位）；如果状态为  $S_4$ ，当  $X=0$  时， $Y=1$ ，进入状态  $S_5$ ，如果  $X=1$ ， $Y=0$ ，状态进入  $S_6$ （有进位）。

当 8421BCD 码第四位到达时，不管状态为  $S_5$  还是  $S_6$  均回到  $S_0$ 。注意，如果状态进入  $S_6$ ，则第 4 位不可能为 1。

根据上述分析，状态转换图如图所示。



(2) 状态表

| 当前状态 | 下一状态 |     | Y   |     |
|------|------|-----|-----|-----|
|      | X=0  | X=1 | X=0 | X=1 |
| S0   | S1   | S2  | 1   | 0   |
| S1   | S3   | S4  | 1   | 0   |
| S2   | S4   | S4  | 0   | 1   |
| S3   | S5   | S5  | 0   | 1   |
| S4   | S5   | S6  | 1   | 0   |
| S5   | S0   | S0  | 0   | 1   |
| S6   | S0   | —   | 1   | —   |

(3) 状态编码

为了减少逻辑门的数量，状态编码采用以下原则：

- (1) 在给定输入的情况下，有相同次态的状态应给予只有一位不同的相邻赋值；
- (2) 同一状态的次态应给予相邻赋值；
- (3) 在给定输入的情况下，输出相同的状态给予相邻赋值。

因此，状态编码如图所示。

| $Q_2^n$ | $Q_1^n Q_0^n$ |    |    |    |
|---------|---------------|----|----|----|
|         | 00            | 01 | 11 | 10 |
| 0       | S0            | S1 | S4 | S6 |
| 1       |               | S2 | S3 | S5 |

(4) 根据状态编码，列出状态转换真值表。

| $Q_2^n Q_1^n Q_0^n$ | $Q_2^{n+1} Q_1^{n+1} Q_0^{n+1}$ |       |  | Y   |     |
|---------------------|---------------------------------|-------|--|-----|-----|
|                     | X=0                             |       |  | X=0 | X=1 |
| 0 0 0               | 0 0 1                           | 1 0 1 |  | 1   | 0   |
| 0 0 1               | 1 1 1                           | 0 1 1 |  | 1   | 0   |

|       |       |       |   |   |
|-------|-------|-------|---|---|
| 1 0 1 | 0 1 1 | 0 1 1 | 0 | 1 |
| 1 1 1 | 1 1 0 | 1 1 0 | 0 | 1 |
| 0 1 1 | 1 1 0 | 0 1 0 | 1 | 0 |
| 1 1 0 | 0 0 0 | 0 0 0 | 0 | 1 |
| 0 1 0 | 0 0 0 | × × × | 1 | × |
| 1 0 0 | × × × | × × × | × | × |

|                                    |   |    |    |    |    |
|------------------------------------|---|----|----|----|----|
| $Q_2^{n+1} \backslash Q_1^n Q_0^n$ |   |    |    |    |    |
| $X Q_2^n$                          |   | 00 | 01 | 11 | 10 |
| 00                                 | 0 | 1  | 1  | 0  |    |
| 01                                 | × | 0  | 1  | 0  |    |
| 11                                 | × | 0  | 1  | 0  |    |
| 10                                 | 1 | 0  | 0  | ×  |    |

|                                    |   |    |    |    |    |
|------------------------------------|---|----|----|----|----|
| $Q_1^{n+1} \backslash Q_1^n Q_0^n$ |   |    |    |    |    |
| $X Q_2^n$                          |   | 00 | 01 | 11 | 10 |
| 00                                 | 0 | 1  | 1  | 0  |    |
| 01                                 | × | 1  | 1  | 0  |    |
| 11                                 | × | 1  | 1  | 0  |    |
| 10                                 | 0 | 1  | 1  | ×  |    |

$$Q_2^{n+1} = \overline{X} \overline{Q_2^n} Q_0^n + Q_2^n Q_1^n Q_0^n + X \overline{Q_1^n} \overline{Q_0^n}$$

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

|                                    |   |    |    |    |    |
|------------------------------------|---|----|----|----|----|
| $Q_0^{n+1} \backslash Q_1^n Q_0^n$ |   |    |    |    |    |
| $X Q_2^n$                          |   | 00 | 01 | 11 | 10 |
| 00                                 | 1 | 1  | 0  | 0  |    |
| 01                                 | × | 1  | 0  | 0  |    |
| 11                                 | × | 1  | 0  | 0  |    |
| 10                                 | 1 | 1  | 0  | ×  |    |

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

|                            |   |    |    |    |    |
|----------------------------|---|----|----|----|----|
| $Y \backslash Q_1^n Q_0^n$ |   |    |    |    |    |
| $X Q_2^n$                  |   | 00 | 01 | 11 | 10 |
| 00                         | 1 | 1  | 1  | 1  |    |
| 01                         | × | 0  | 0  | 0  |    |
| 11                         | × | 1  | 1  | 1  |    |
| 10                         | 0 | 0  | 0  | ×  |    |

$$Y = \overline{X} \overline{Q_2^n} + X Q_2^n$$

(5) 逻辑图

