

1-3. 将下列数值转换成十进制数。

$$(1010.1011)_2= 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 + 1 \times 2^{-1} + 0 \times 2^{-2} + 1 \times 2^{-3} + 1 \times 2^{-4} = (10.6875)_{10}$$

$$(2E5.3)_{16}= 2 \times 16^2 + 14 \times 16^1 + 5 \times 16^0 + 3 \times 16^{-1} = (741.1875)_{10}$$

$$(35.36)_8= 3 \times 8^1 + 5 \times 8^0 + 2 \times 8^{-1} + 6 \times 8^{-2} = (29.34375)_{10}$$

1-8. 将下列十进制数转换为二、八、十六进制数和 8421 BCD 码(要求转换误差不大于 2^{-4}):

解:

十进制	二进制	八进制	十六进制	8421BCD 码
127	1111111	177	7F	0001 0010 0111
254.25	11111110.01	376.2	FE.4	001001010100.0010 0101

1-17. 设 $X=+1110101$, $Y=+0101101$, 用补码计算 $Z=X-Y$, 并求出真值。

解: $[X]_{\text{补}}=01110101$, $[-Y]_{\text{补}}=11010011$,

$[X-Y]_{\text{补}}=[X]_{\text{补}}+[-Y]_{\text{补}}=01110101+11010011=01001000$,

故 Z 的真值为 $+1001000$ 。

1-18. 用二进制数的补码形式计算 $2-9$ 、 $6+7$ 、 $8-2$ 、 $4-9$, 给出计算过程。

解: $2-9=2+(-9)=[2]_{\text{补}}+[-9]_{\text{补}}=00010+10111=11001$, 其原码为 10111 (-7)。

$6+7=[6]_{\text{补}}+[7]_{\text{补}}=00110+00111=01101$, 其原码为 01101 ($+13$)。

$8-2=8+(-2)=[8]_{\text{补}}+[-2]_{\text{补}}=01000+11110=00110$, 其原码为 00110 ($+6$)。

$4-9=4+(-9)=[4]_{\text{补}}+[-9]_{\text{补}}=00100+10111=11011$, 其原码为 10101 (-5)。

2-4. 用逻辑代数证明下列各等式

$$(2) \quad (A+B)(\bar{A}+C)(B+C) = (A+B)(\bar{A}+C)$$

解: (2) 左边 $= (A+B)(\bar{A}+C)(B+C) = (AC + \bar{A}B + BC)(B+C)$
 $= ABC + \bar{A}B + BC + AC + \bar{A}BC = \bar{A}B + AC$
右边 $= \bar{A}B + AC$, 左边 = 右边, 等式成立。

$$(4) \quad (A+B)(A+B+C+D+E+F) = A+B$$

$$\begin{aligned} & (A+B)(A+B+C+D+E+F) \\ &= (A+B)((A+B)+(C+D+E+F)) \\ &= (A+B)(A+B) + (A+B)(C+D+E+F) \\ &= (A+B) + (A+B)(C+D+E+F) \\ &= (A+B)(1+(C+D+E+F)) \\ &= A+B \end{aligned}$$

$$(5) \quad BC + D + \overline{D}(\overline{B} + \overline{C})(AD + B) = B + D$$

$$\begin{aligned} BC + D + \overline{D}(\overline{B} + \overline{C})(AD + B) &= BC + D + (\overline{B} + \overline{C})(AD + B) \\ &= BC + D + A\overline{B}D + A\overline{C}D + B\overline{B} + B\overline{C} = B(C + \overline{C}) + D(1 + A\overline{B} + A\overline{C}) \\ &= B + D \end{aligned}$$

2-5. 写出下列函数 F 的对偶函数 F^* 及反函数 \overline{F}

$$(2) \quad F = \overline{A + \overline{B + C}}$$

$$F^* = \overline{A \cdot \overline{B \cdot C}}; \quad \overline{F} = A + \overline{B + C}$$

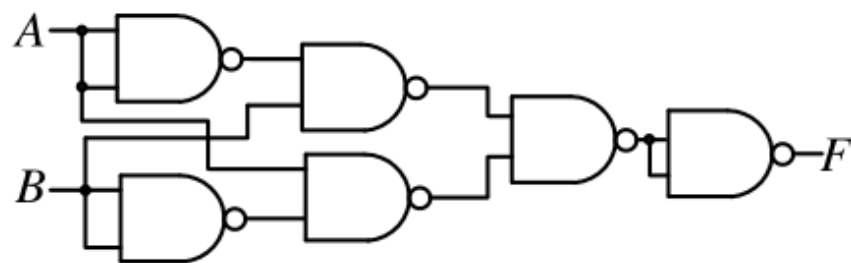
$$(4) \quad F = (A + B) \cdot (\overline{B} + C) + AD + \overline{E}$$

$$F^* = (AB + \overline{B}C)(A + D)\overline{E}; \quad \overline{F} = \overline{A}\overline{B} + B\overline{C}(\overline{A} + \overline{D})E$$

2-6. 画出下列各函数用与非运算表示的逻辑图(即只用与非门构建的电路实现以下逻辑函数)。

$$(2) Y = \overline{AB} + \overline{AB}$$

解：(2) 将函数转换为与非-与非的形式： $Y = \overline{AB} + \overline{AB} = \overline{\overline{\overline{AB}} \cdot \overline{\overline{AB}}}$ ，再画出其由与非门构建的电路图，如图所示。



2-9. 将下列函数展开为最小项表达式。

$$(2) \quad F(A, B, C) = AB + BC + CA$$

$$\begin{aligned} F(A, B, C) &= AB + BC + CA \\ &= AB(C + \overline{C}) + (A + \overline{A})BC + CA(B + \overline{B}) \\ &= ABC + \overline{A}BC + A\overline{B}C + ABC \\ &= \sum m(3, 5, 6, 7) \end{aligned}$$

$$(3) \quad F(A, B, C, D) = \overline{\overline{AB} + \overline{ABD}} \cdot (\overline{B} + CD)$$

$$\begin{aligned} F(A, B, C, D) &= \overline{\overline{AB} + \overline{ABD}} \cdot (\overline{B} + CD) \\ &= (A + \overline{B})(A + B + \overline{D})(\overline{B} + CD) \\ &= ABCD + \overline{A}\overline{B}C\overline{D} + A\overline{B}C\overline{D} + \overline{A}\overline{B}CD + \overline{A}B\overline{C}\overline{D} + \overline{A}BCD + \overline{A}BC\overline{D} \\ &= \sum m(0, 1, 2, 3, 8, 10, 15) \end{aligned}$$

2-10. 将下列函数展开成最大项表达式。

$$(1) \quad F = A \oplus B + \overline{AC}$$

$$\begin{aligned} F &= \overline{A}B + A\overline{B} + \overline{A} + \overline{C} = \overline{A} + A\overline{B} + \overline{C} \\ &= \overline{A}\overline{B}\overline{C} + \overline{A}\overline{B}C + \overline{A}B\overline{C} + \overline{A}BC + A\overline{B}\overline{C} + A\overline{B}C \\ &= \sum m(0,1,2,3,4,5,6) = \prod M(7) \end{aligned}$$

$$(2) \quad F = (\overline{A} \oplus B) + A(B \oplus C)$$

$$\begin{aligned} F &= (\overline{A} \oplus B) + A(B \oplus C) = \overline{A}\overline{B} + AB + A(\overline{B}C + B\overline{C}) \\ &= \overline{A}\overline{B}\overline{C} + \overline{A}\overline{B}C + A\overline{B}\overline{C} + ABC + A\overline{B}C \\ &= \sum m(0,1,5,6,7) = \prod M(2,3,4) \end{aligned}$$

2-11. 用公式法化简下列逻辑函数为最简与或表达式。

$$(3) \quad Y_2 = A\bar{B} + \bar{A}CD + B + \bar{C} + D$$

$$\begin{aligned} Y_3 &= A\bar{B} + \bar{A}CD + B + \bar{C} + D = A\bar{B} + B + \bar{C} + D \\ &= A + B + \bar{C} + D \end{aligned}$$

$$(4) \quad Y_4 = \overline{\overline{\overline{ACCD}}\overline{\overline{BD}}} + BC + \overline{\overline{\overline{ACD}}} + \overline{\overline{A}} + \overline{\overline{BD}}$$

$$\begin{aligned} Y_4 &= \overline{\overline{\overline{ACCD}}\overline{\overline{BD}}} + BC + \overline{\overline{\overline{ACD}}} + \overline{\overline{A}} + \overline{\overline{BD}} \\ &= \overline{\overline{0BD}} + BC + A + \overline{\overline{BD}} \\ &= \overline{\overline{BD}} + BC + A + \overline{\overline{BD}} \\ &= \overline{BD} \cdot \overline{BC} + A + \overline{\overline{BD}} = \overline{BC} + A + \overline{\overline{BD}} \\ &= \overline{B} + \overline{C} + A + B + \overline{D} = 1 \end{aligned}$$

2-14. 用卡诺图化简下列函数。

$$(4) \quad Y_4 = \sum m(0,1,5,7,8,11,14) + \sum d(3,9,15)$$

$\begin{array}{c} CD \\ \backslash AB \end{array}$	00	01	11	10
00	1	1	X	0
01	0	1	1	0
11	0	0	X	1
10	1	X	1	0

化简得 $Y_4 = \overline{B}\overline{C} + CD + \overline{A}D + ABC$

$$(5) \quad Y_5 = \sum m(2, 4, 6, 7, 12, 15) + \sum d(0, 1, 3, 8, 9, 11)$$

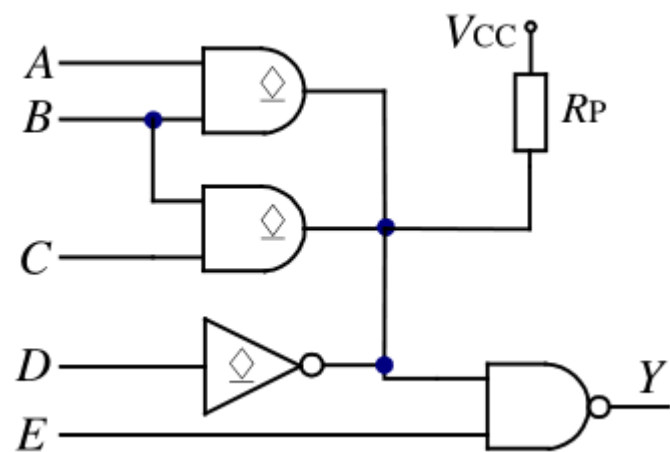
$\begin{array}{c} \diagup CD \\ AB \end{array}$	00	01	11	10
00	X	X	X	1
01	1	0	1	1
11	1	0	1	0
10	X	X	X	0

$\begin{array}{c} \diagup CD \\ AB \end{array}$	00	01	11	10
00	X	X	X	1
01	1	0	1	1
11	1	0	1	0
10	X	X	X	0

解法一：化简得 $Y_5 = \overline{C}\overline{D} + CD + \overline{A}C$

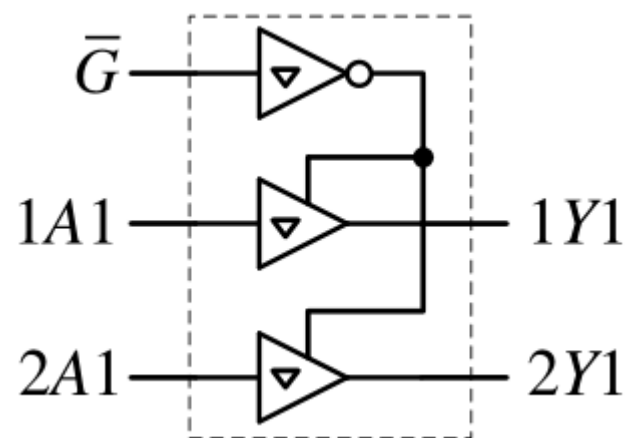
解法二：化简得 $Y_5 = \overline{C}\overline{D} + CD + \overline{A}\overline{D}$

3-5. 求图所示的电路的输出逻辑表达式。



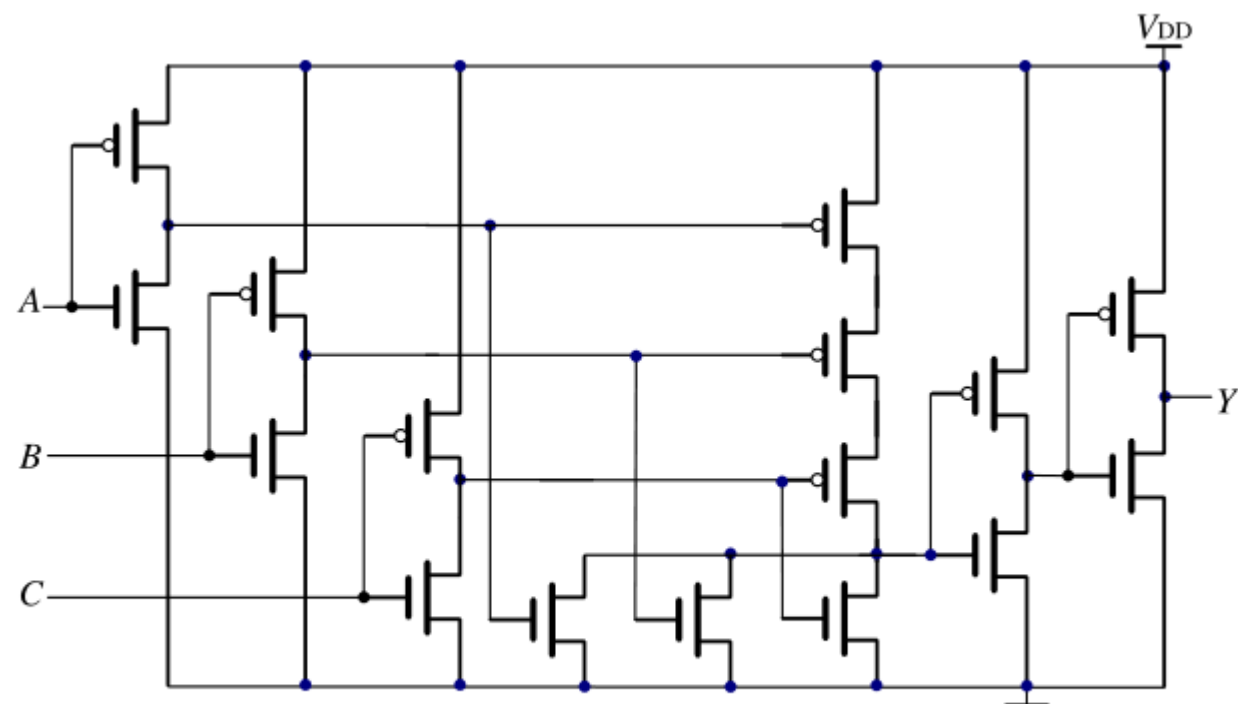
解: $Y = \overline{ABCDE}$

3-6. 集成逻辑电路 74LS244 的内部部分结构如图题所示, 试说明该电路的逻辑功能。



解: 当 $G=1$ 时, $1Y1=1A1$, $2Y1=2A1$;
当 $G=0$ 时, 输出呈高阻态, 传输中止。
开关功能

3-7. 分析如图所示的各 CMOS 电路图的逻辑功能。



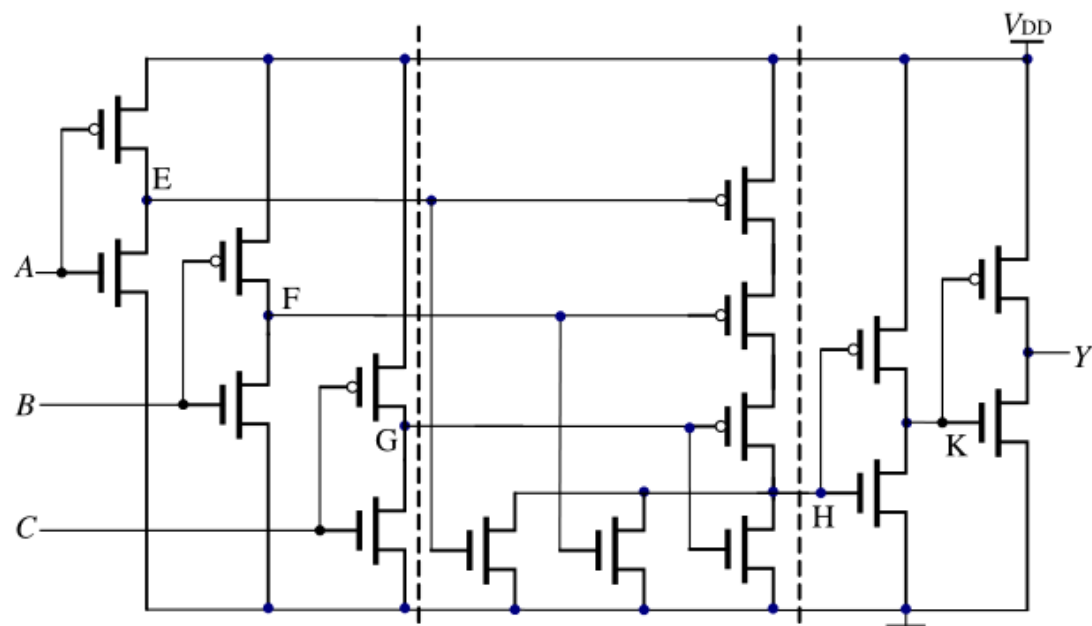
(a)

解：图(a)可以分成左、中、右三部分，如图。

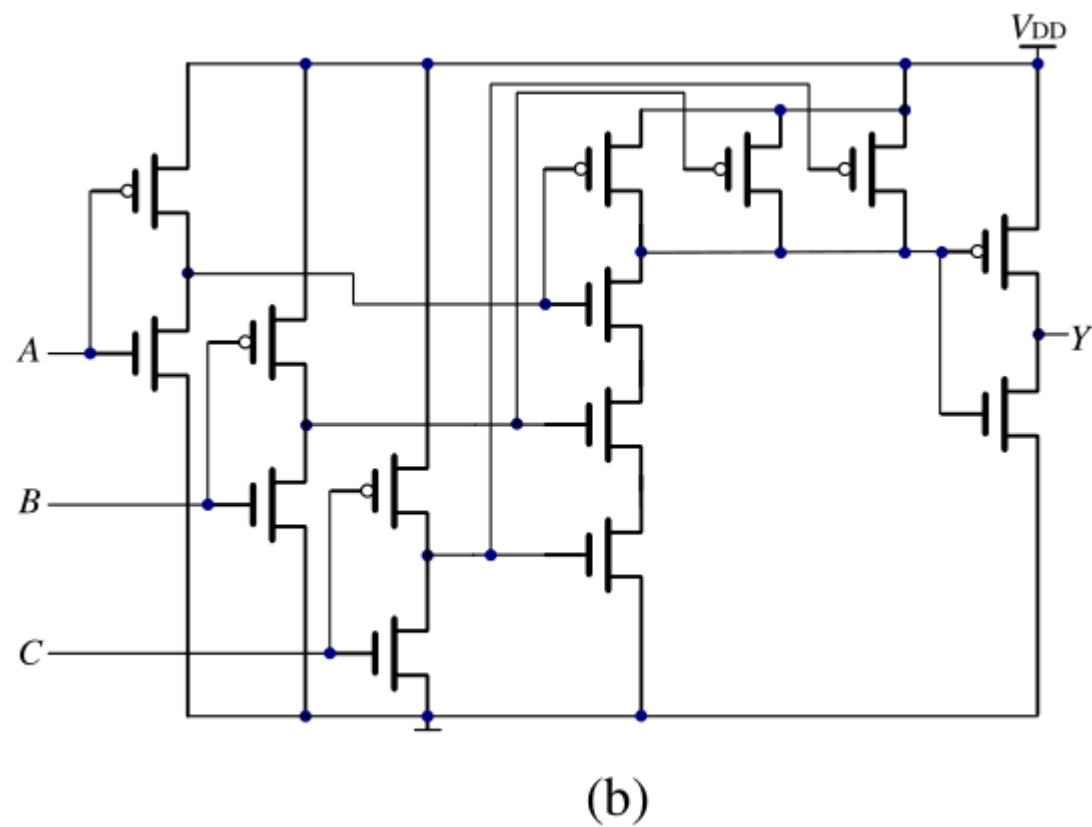
左边为三个 CMOS 反相器， E 、 F 、 G 分别为 \overline{A} 、 \overline{B} 、 \overline{C} 。中间部分是 E 、 F 、 G 的或非运算， H 得到 $\overline{E + F + G}$ 。右边为两个 CMOS 反相器，输出 $Y = \overline{\overline{E + F + G}} = \overline{\overline{H}} = H$ 。

$$\text{则 } Y = \overline{\overline{E + F + G}} = \overline{\overline{\overline{A} + \overline{B} + \overline{C}}} = ABC$$

即图 (a)所示电路为三输入与门。



3-7. 分析如图所示的各 CMOS 电路图的逻辑功能。

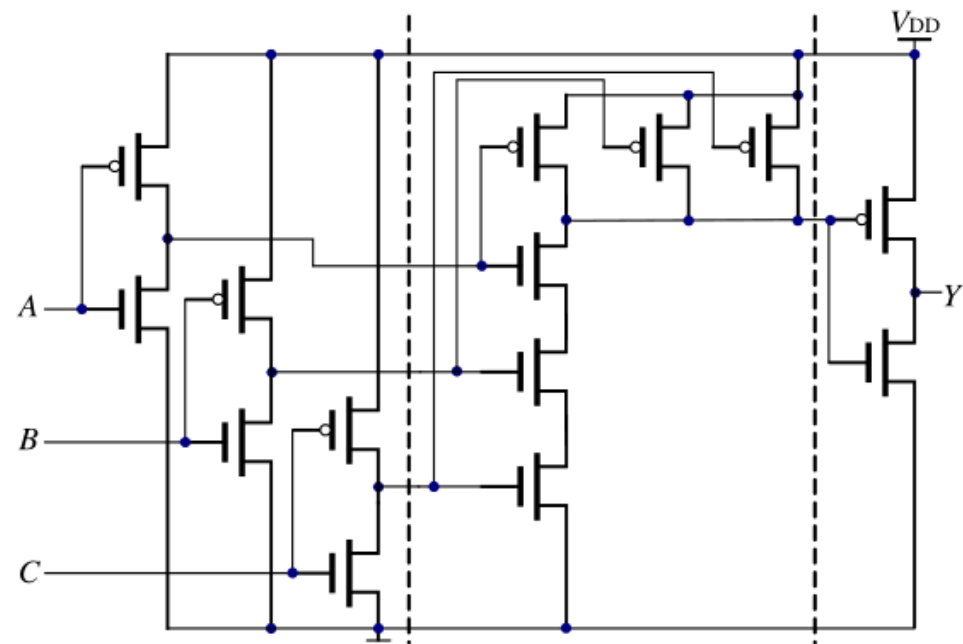


图(b)可以分成左、中、右三部分，如图。

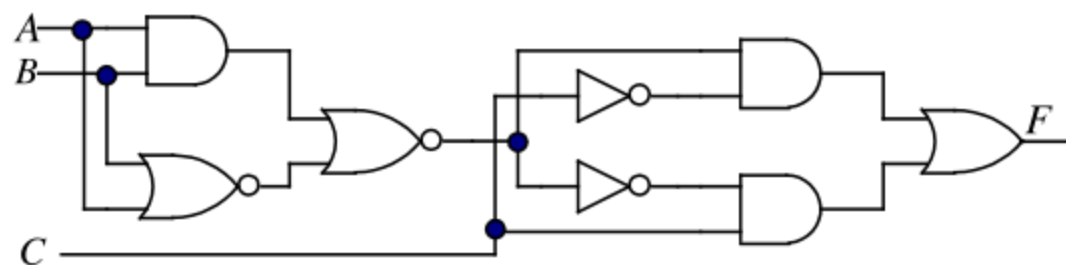
左边为三个 CMOS 反相器，分别输出 \bar{A} 、 \bar{B} 、 \bar{C} 。

中间部分是 \bar{A} 、 \bar{B} 、 \bar{C} 的与非运算，即得到 $\overline{\bar{A}\bar{B}\bar{C}}$ 。

右边为 CMOS 反相器，输出 $Y = \overline{\overline{\bar{A}\bar{B}\bar{C}}} = \overline{\bar{A}\bar{B}\bar{C}} = \overline{A+B+C}$ ，即图(b)所示电路为三输入或非门。



4-2. 已知逻辑电路如图所示，分析该电路的逻辑功能。



解：根据图得逻辑电路图表达式为

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

由表知，电路的逻辑功能是当输入有奇数个 1 时，输出 F 为 1

A	B	C	F
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

4-4. 用与非门及反相器设计一个带控制端的组合逻辑电路，当控制端 $X=0$ 时， $F = A \oplus B$ ；当控制端 $X=1$ 时， $F = \overline{AB}$ 。

解： F 的表达式为
$$F = \overline{X}(A \oplus B) + X \cdot \overline{AB} = \sum m(1, 2, 4, 5, 6)$$

用卡诺图化简函数 F ，得 $F = A\overline{B} + X\overline{B} + \overline{A}B$

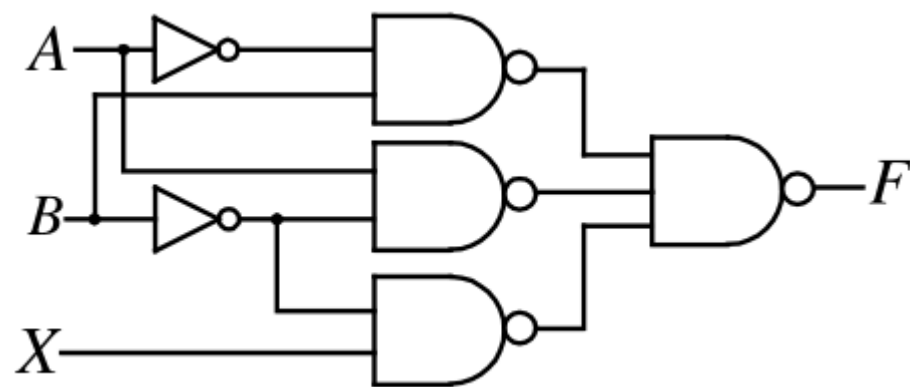
X	A	B	F
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	0

		B	
		0	1
XA	00	0	1
	01	1	0
	11	1	0
	10	1	1

用与非门实现题意功能，将函数 F 转换为与非式，即

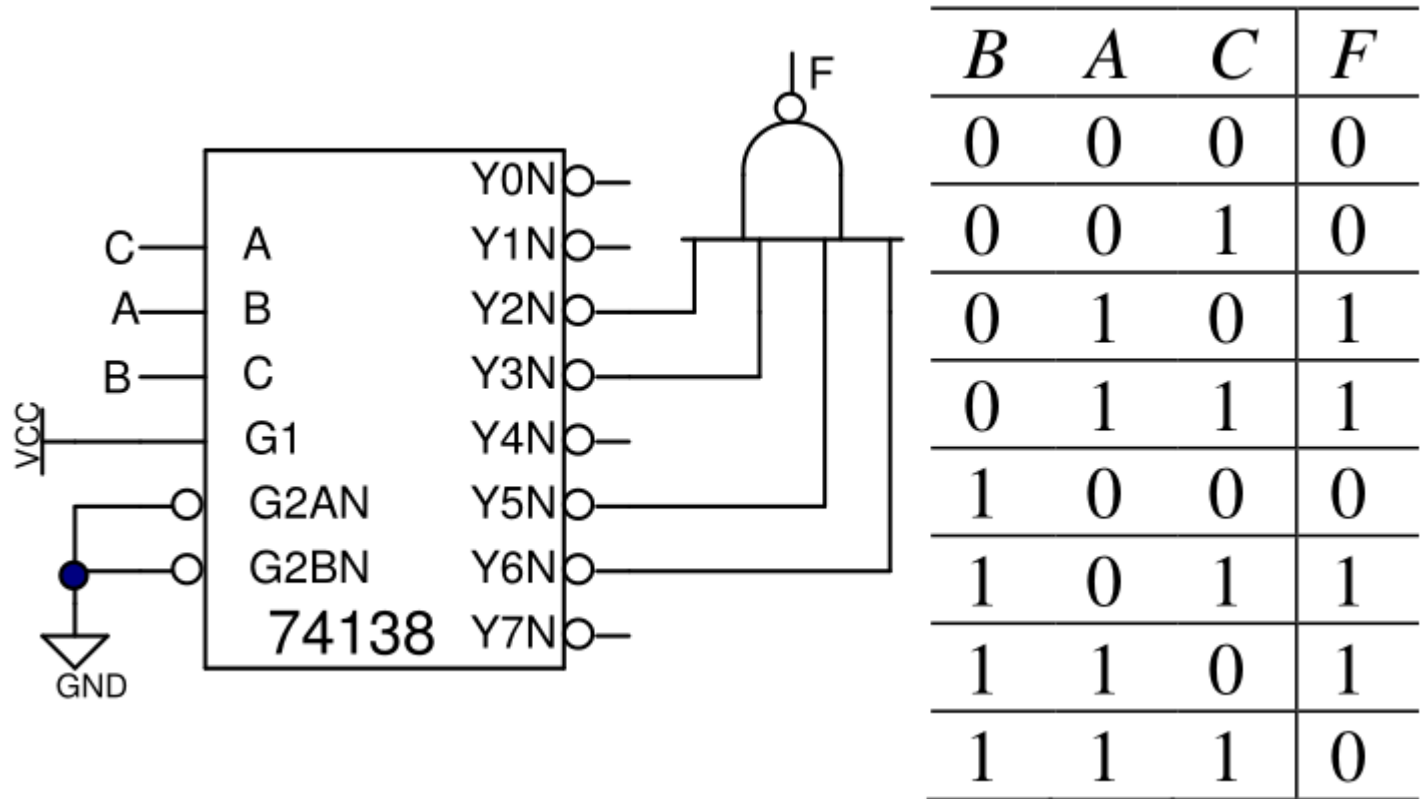
$$F = \overline{\overline{A}\overline{B}} + \overline{X\overline{B}} + \overline{\overline{A}B} = \overline{\overline{A}\overline{B} \cdot X\overline{B} \cdot \overline{A}B}$$

电路图如上图所示。



4-9. 试分析图中用 74LS138 译码器构成的逻辑电路，写出输出端 F 的逻辑表达式，列出真值表，说明电路的逻辑功能。

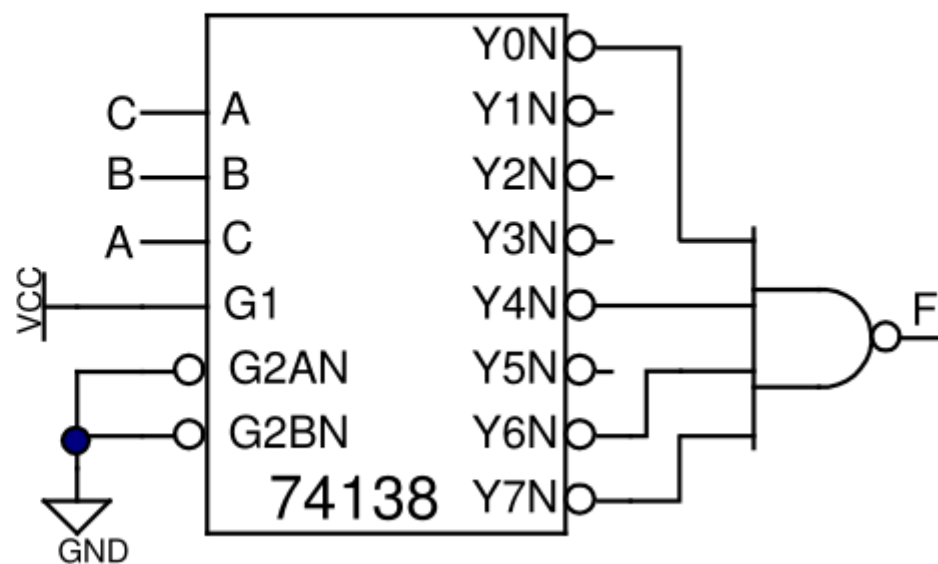
解： $F(B, A, C) = \sum m(2, 3, 5, 6) = \overline{B}A\overline{C} + \overline{B}AC + B\overline{A}C + BA\overline{C}$



4-13. 用译码器 74138 和适当的逻辑门实现函数 $F = \bar{A}\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + AB\bar{C} + ABC$

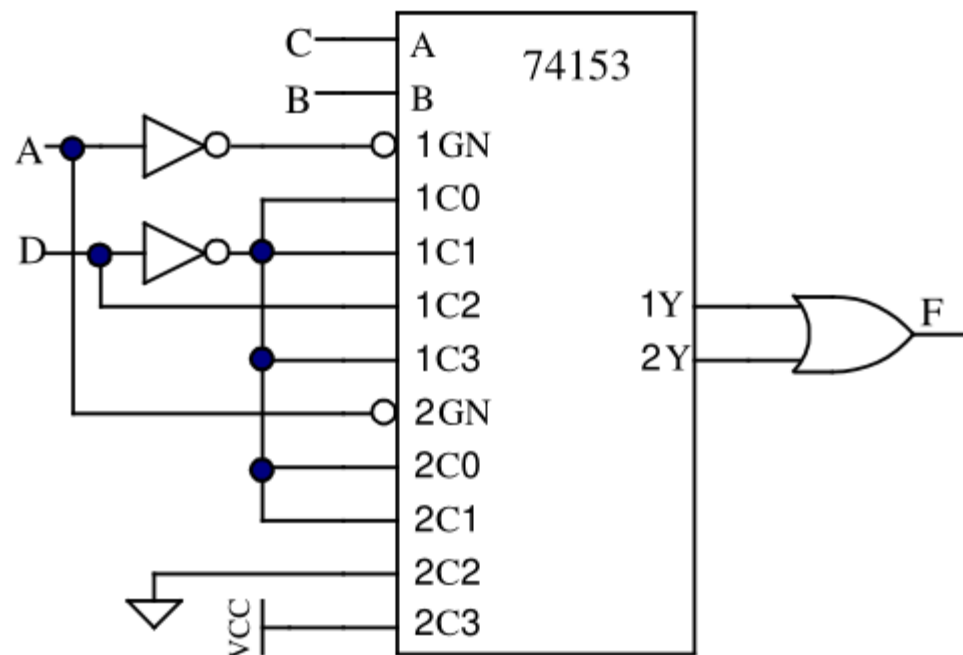
解: $F = \bar{A}\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + AB\bar{C} + ABC = \sum m(0, 4, 6, 7)$

电路图如图所示。



4-14. 由双 4 选 1 数据选择器 74153 构成的电路如图所示，其内部的单 4 选 1 数据选择器的真值表如表所示。试写出 F 的表达式，并用最小项之和 Σm 的形式表示。

输 入			输 出
B	A	GN	Y
\times	\times	1	0
0	0	0	C_0
0	1	0	C_1
1	0	0	C_2
1	1	0	C_3



$$\begin{aligned}
 \text{解: } F &= A(\overline{B}\overline{C}\overline{D} + \overline{B}C\overline{D} + B\overline{C}\overline{D} + BC\overline{D}) + \overline{A}(\overline{B}\overline{C}\overline{D} + \overline{B}C\overline{D} + BC) \\
 &= \overline{A}\overline{B}\overline{C}\overline{D} + \overline{A}\overline{B}C\overline{D} + \overline{A}B\overline{C}\overline{D} + \overline{A}BC\overline{D} + \overline{A}\overline{B}\overline{C}D + \overline{A}\overline{B}CD + \overline{A}BCD \\
 &= \Sigma m(0, 2, 6, 7, 8, 10, 13, 14)
 \end{aligned}$$

4-18. 某大厅有一盏灯和分布在不同位置的四个开关（A、B、C、D）。试利用 4 选 1 数据选择器为大厅设计一个电灯开关控制逻辑电路，使得人们可以在大厅的任何一个位置控制灯的亮或灭。例如：可以用 A 开关打开，然后用 B（或 C、D、A）开关熄灭。

解：根据题意，A、B、C、D 四个开关被按动用 1 表示，未按用 0 表示，设灯为 Y，亮为 1，灭为 0，列真值表如下。

由真值表可得表达式为

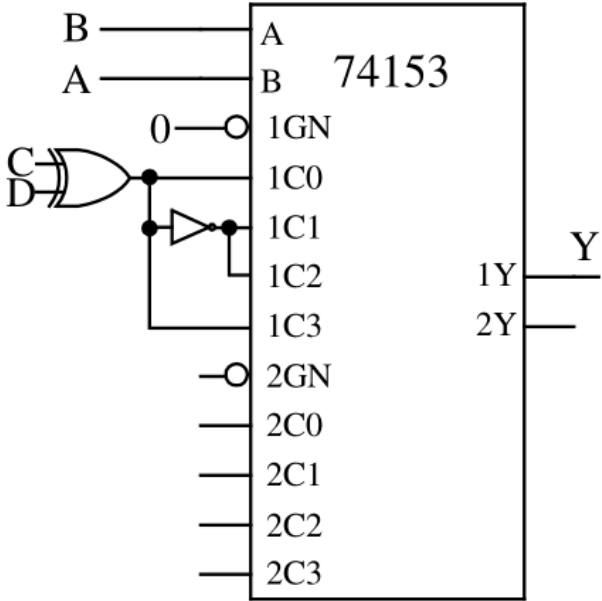
$$Y = \overline{A}\overline{B}\overline{C}\overline{D} + \overline{A}\overline{B}\overline{C}D + \overline{A}\overline{B}C\overline{D} + \overline{A}\overline{B}CD + \overline{A}B\overline{C}\overline{D} + \overline{A}B\overline{C}D + \overline{A}BC\overline{D} + \overline{A}BCD$$

选 AB 作为地址码，函数可表示为

$$Y = \overline{A}\overline{B}(\overline{C}D + C\overline{D}) + \overline{A}B(\overline{C}D + CD) + A\overline{B}(\overline{C}D + CD) + AB(\overline{C}D + C\overline{D})$$

$$= \overline{A}\overline{B}(C \oplus D) + \overline{A}B(C \odot D) + A\overline{B}(C \odot D) + AB(C \oplus D)$$

电路图如图所示。



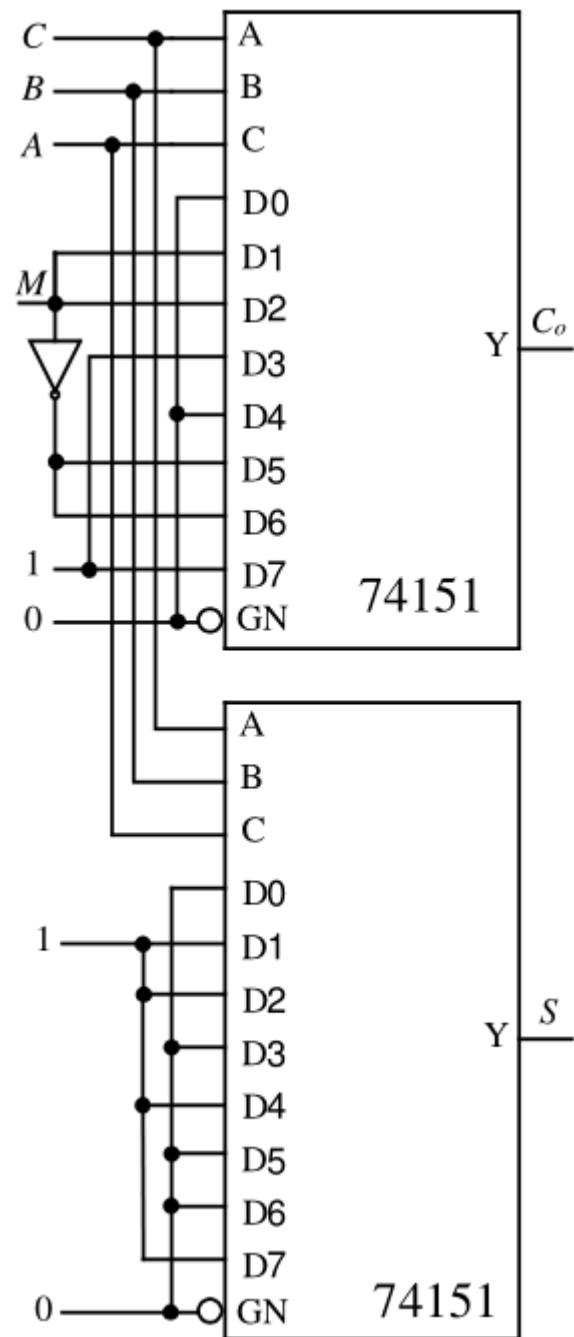
A	B	C	D	Y
0	0	0	0	0
0	0	0	1	1
0	0	1	0	1
0	0	1	1	0
0	1	0	0	1
0	1	0	1	0
0	1	1	0	0
0	1	1	1	1
1	0	0	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	0	1	1	1
1	1	0	0	0
1	1	0	1	1
1	1	1	0	1
1	1	1	1	0

4-22. 用 74151 设计一个能实现两个 1 位二进制数全加器和全减器的组合逻辑电路。
 解：设 M 为加减控制端，当 $M=0$ 时，电路实现全加器的功能；当 $M=1$ 时，电路实现全减器的功能； A 、 B 、 C_i 为输入变量， S 为本位的和（差）， C_o 为进位（借位）。

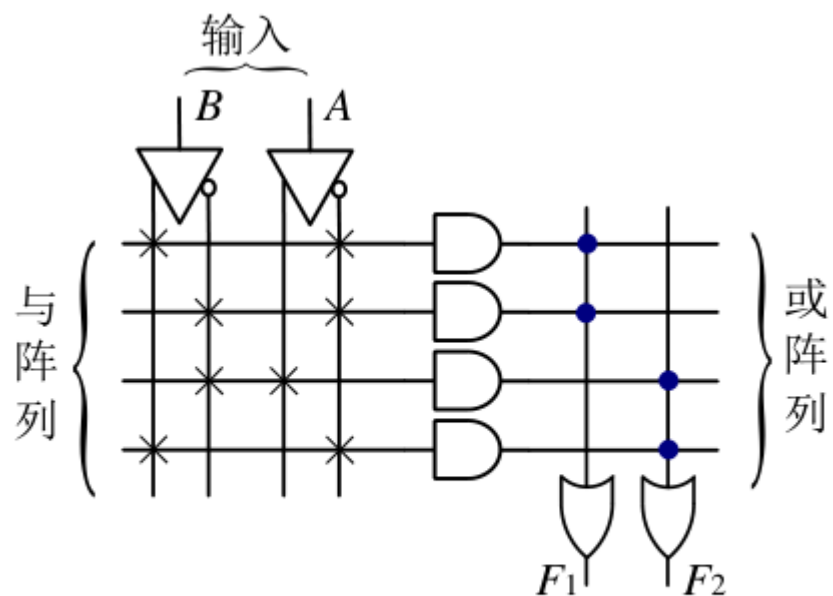
根据题意，列真值表，

M	A	B	C_i	S	C_o
0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	0
0	0	1	0	1	0
0	0	1	1	0	1
0	1	0	0	1	0
0	1	0	1	0	1
0	1	1	0	0	1
0	1	1	1	1	1
1	0	0	0	0	0
1	0	0	1	1	1
1	0	1	0	1	1
1	0	1	1	0	1
1	1	0	0	1	0
1	1	0	1	0	0
1	1	1	0	0	0
1	1	1	1	1	1

$$\begin{aligned}
 S &= \overline{M}(\overline{A}\overline{B}C_i + \overline{A}B\overline{C}_i + A\overline{B}\overline{C}_i + ABC_i) + M(\overline{A}\overline{B}C_i + \overline{A}B\overline{C}_i + A\overline{B}\overline{C}_i + ABC_i) \\
 &= 1 \cdot (\overline{A}\overline{B}C_i + \overline{A}B\overline{C}_i + A\overline{B}\overline{C}_i + ABC_i) \\
 C_o &= \overline{M}(\overline{A}BC_i + A\overline{B}C_i + AB\overline{C}_i + ABC_i) + M(\overline{A}\overline{B}C_i + \overline{A}B\overline{C}_i + A\overline{B}C_i + ABC_i) \\
 &= \overline{M}(\overline{A}BC_i + AB\overline{C}_i) + M(\overline{A}\overline{B}C_i + \overline{A}B\overline{C}_i) + 1 \cdot (\overline{A}BC_i + ABC_i)
 \end{aligned}$$

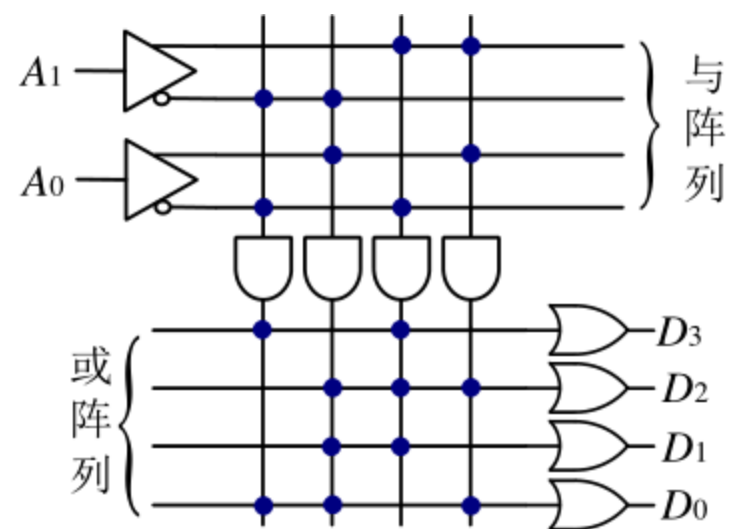


4-30 根据图中的左右两个逻辑电路图，分别给出两图的逻辑函数。



(a)

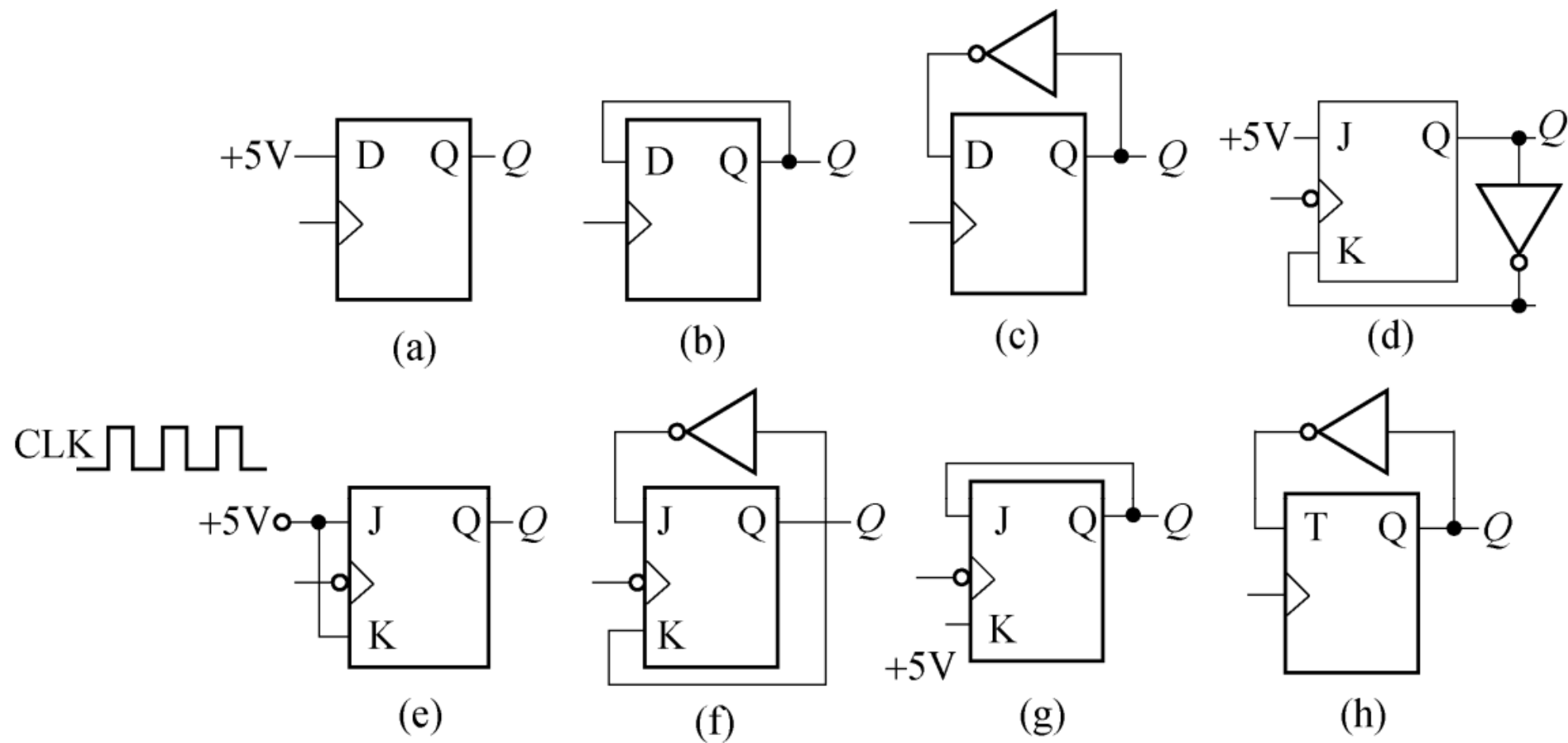
$$(a) \quad F_1 = \overline{A}\overline{B} + \overline{A}B = \overline{A}, \quad F_2 = A\overline{B} + \overline{A}B = A \oplus B$$

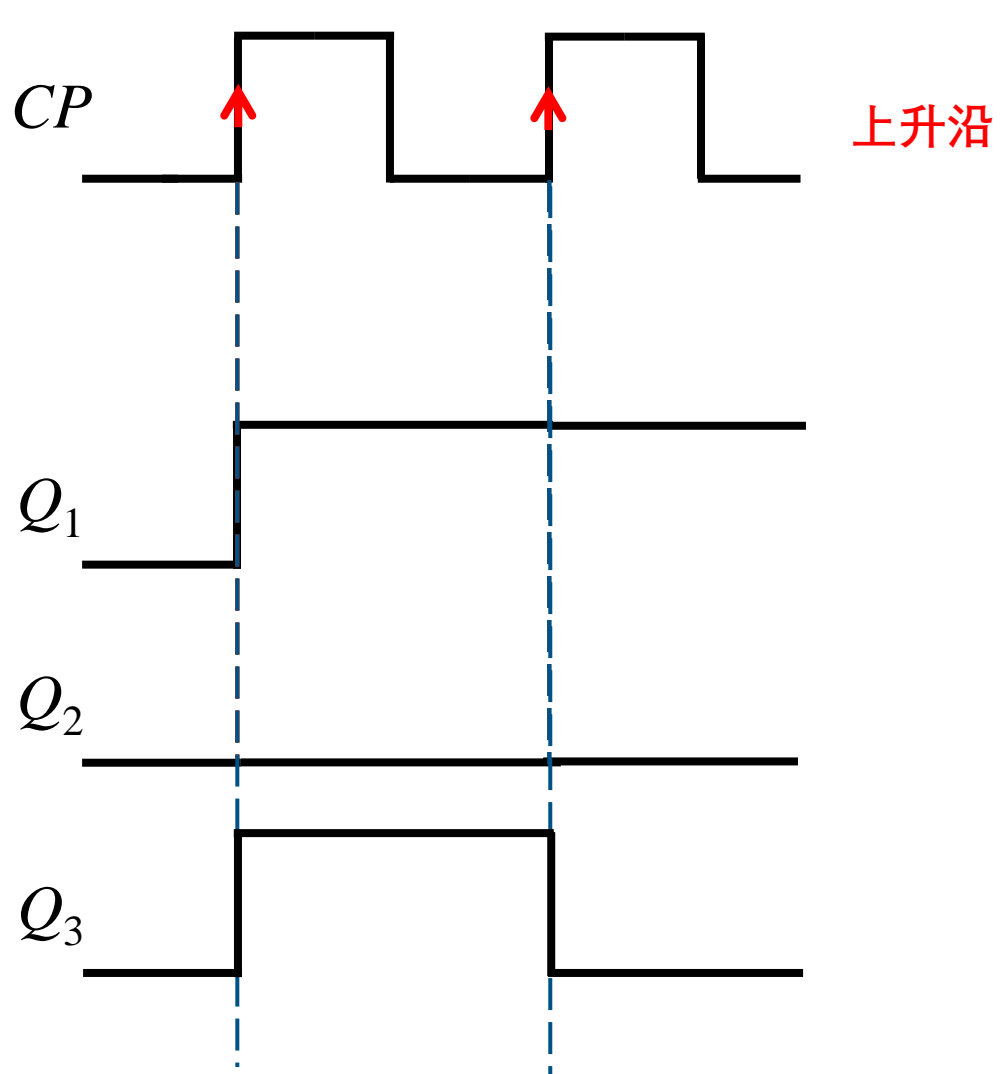
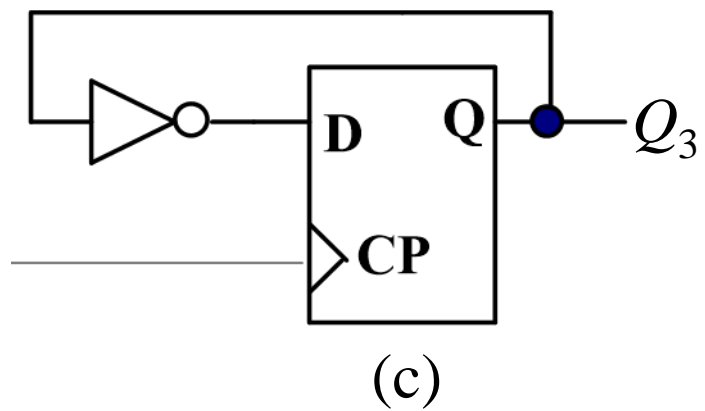
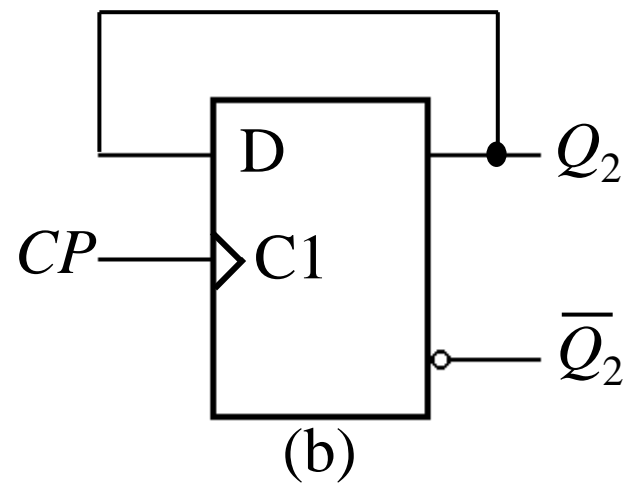
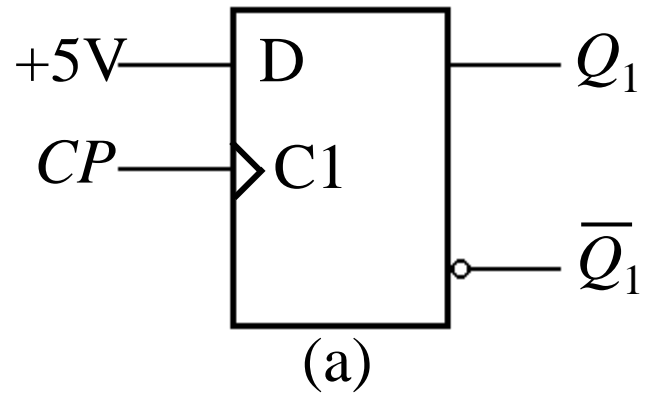


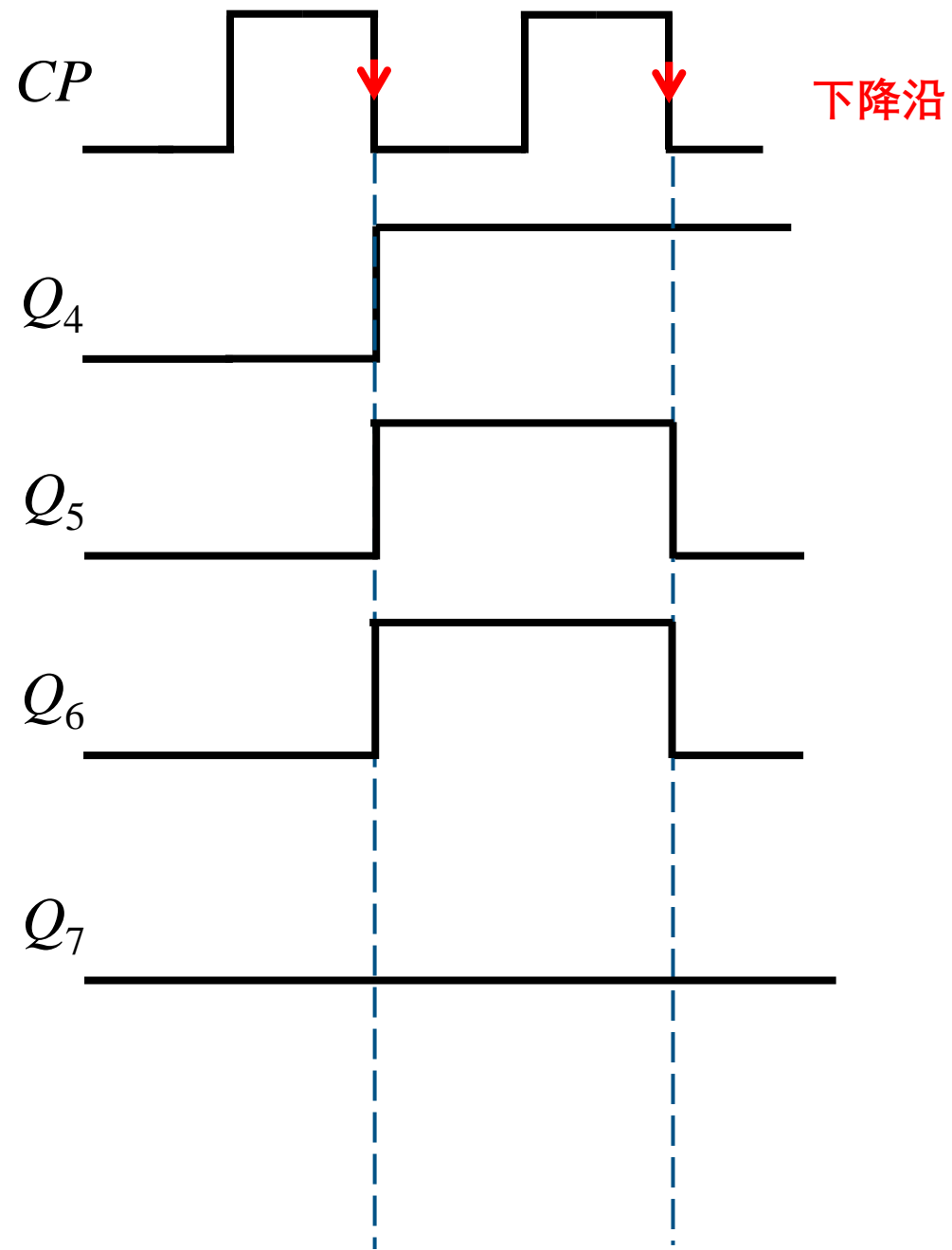
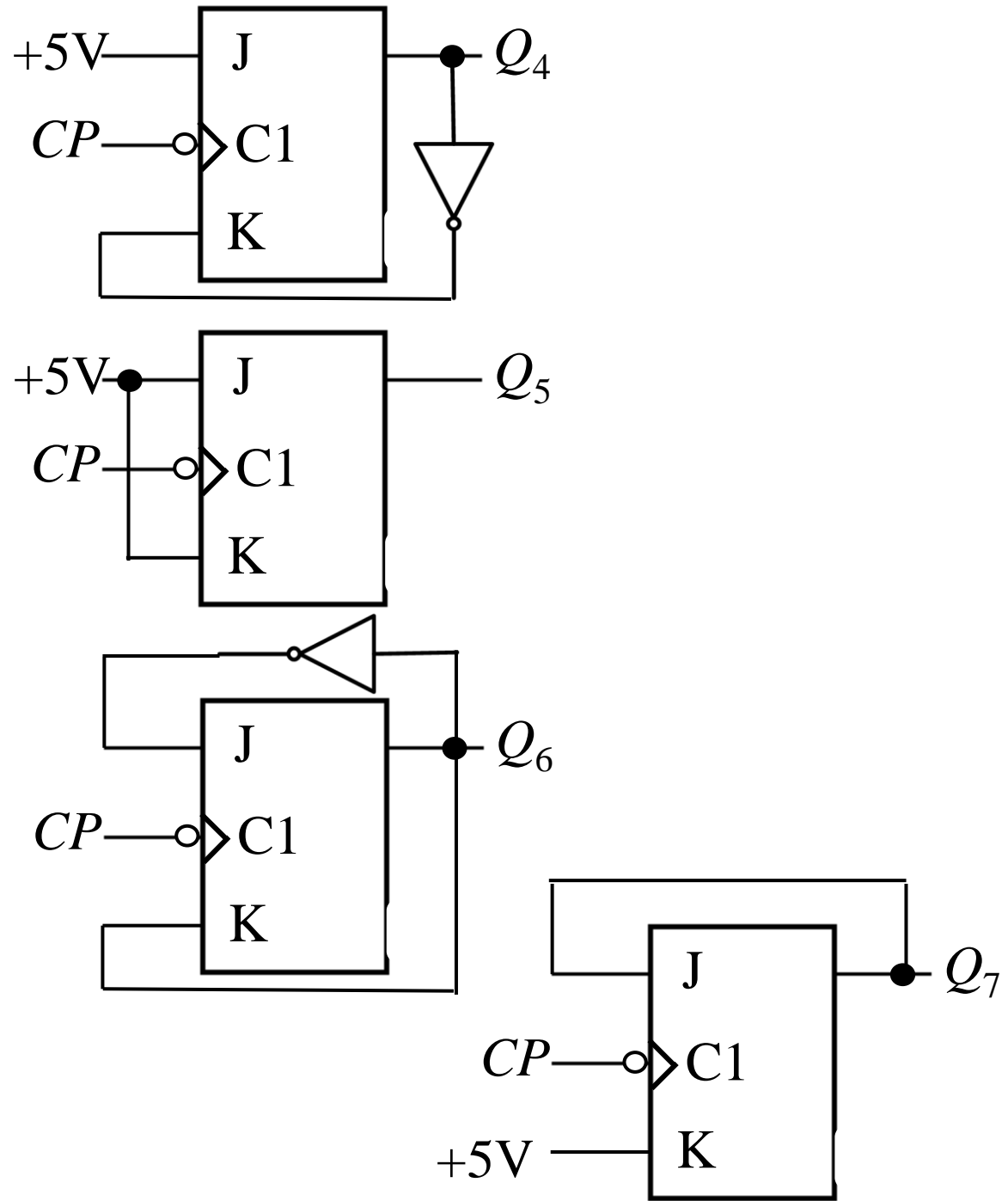
(b)

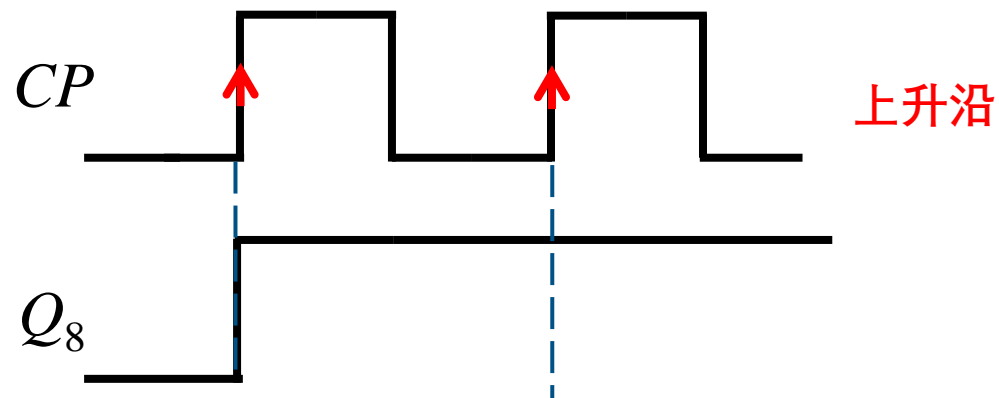
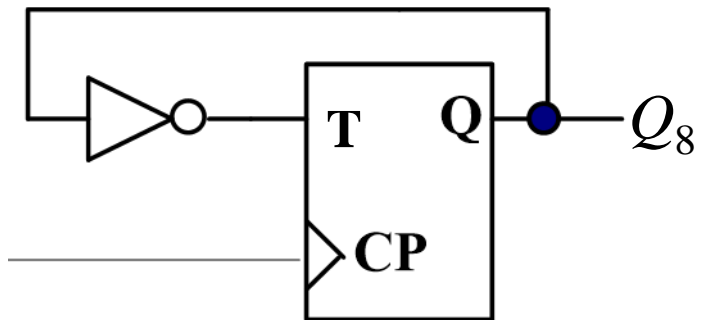
$$\begin{aligned}
 (b) \quad D_0 &= \bar{A}_1 \bar{A}_0 + \bar{A}_1 A_0 + A_1 A_0, & D_1 &= \bar{A}_1 A_0 + A_1 \bar{A}_0 = A_1 \oplus A_0 \\
 D_2 &= \bar{A}_1 A_0 + A_1 \bar{A}_0 + A_1 A_0 = A_1 + A_0, & D_3 &= \bar{A}_1 \bar{A}_0 + A_1 \bar{A}_0 = \bar{A}_0
 \end{aligned}$$

5-2 设图 5-41 中的触发器的初态均为 0，试画出 Q 端的波形。

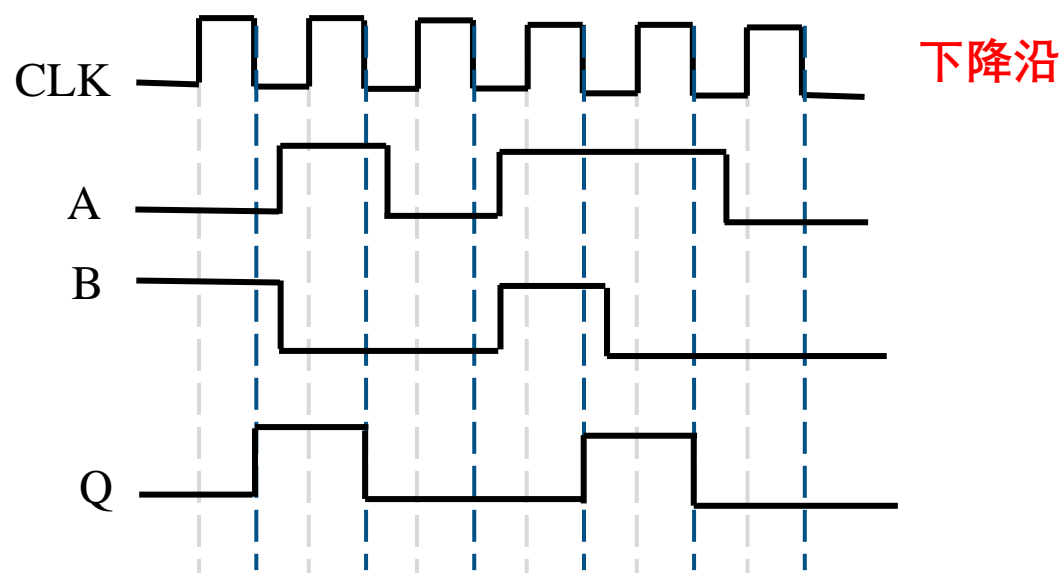
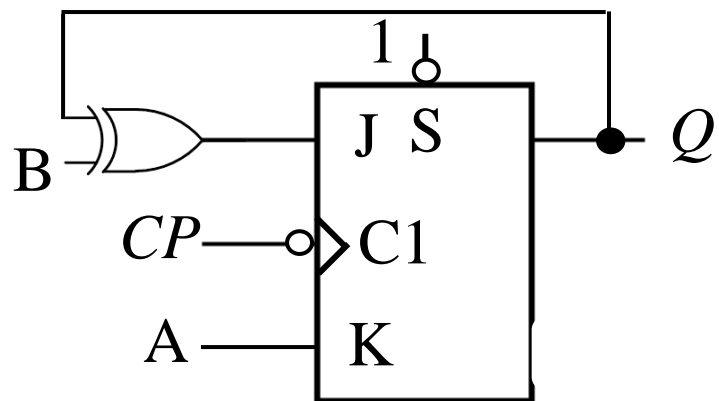




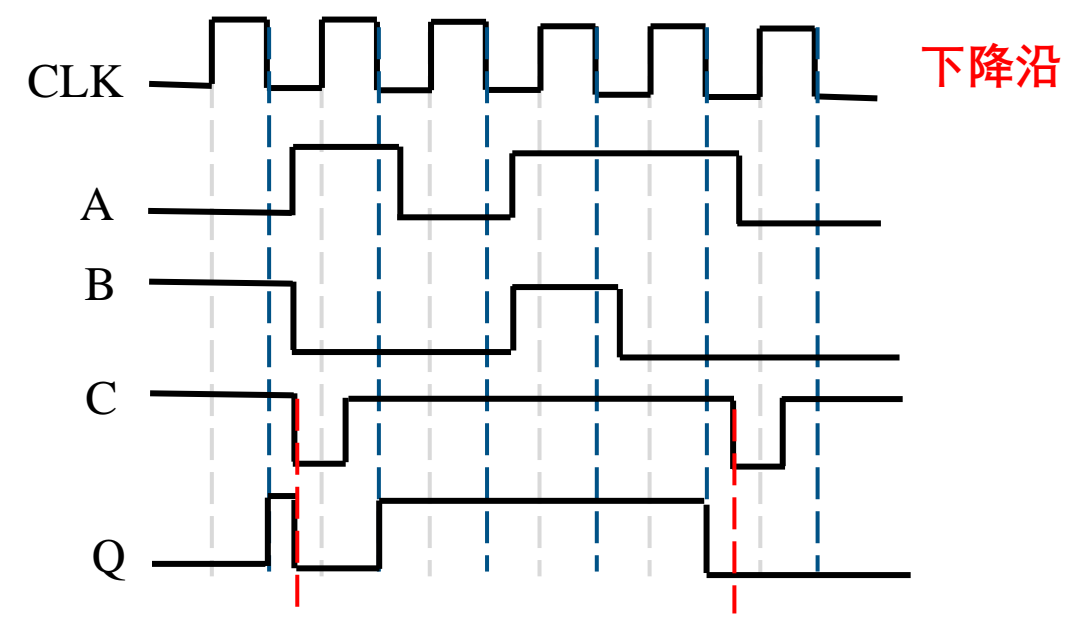
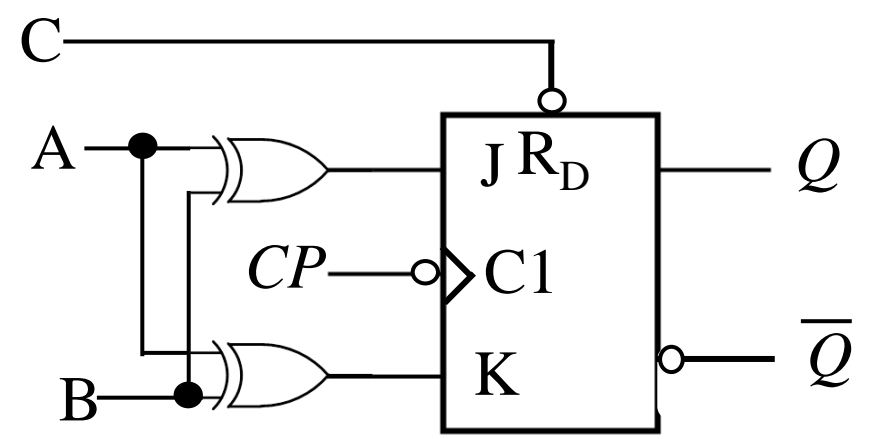




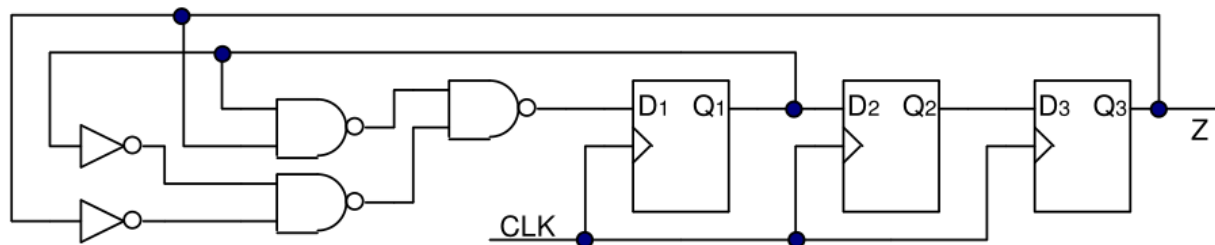
5-5 如图 5-44 所示电路，已知 CLK 波形，画出 Q 端的波形图（设触发器初态为 0，且不考虑器件的传输延迟时间）。



5-6 如图 5-45 所示电路, 已知 CLK 波形, 画出 Q 端的波形 (设触发器初态为 0, 不考虑器件的传输延迟)。



7-3. 分析图所示电路。写出驱动方程、输出方程、状态方程、状态转换表，画出状态转换图。



解：根据逻辑电路得驱动方程为： $D_3 = Q_2$ $D_2 = Q_1$ $D_1 = \overline{Q_1} \overline{Q_3} \cdot \overline{\overline{Q_1} \overline{Q_3}} = Q_1 \odot Q_3$

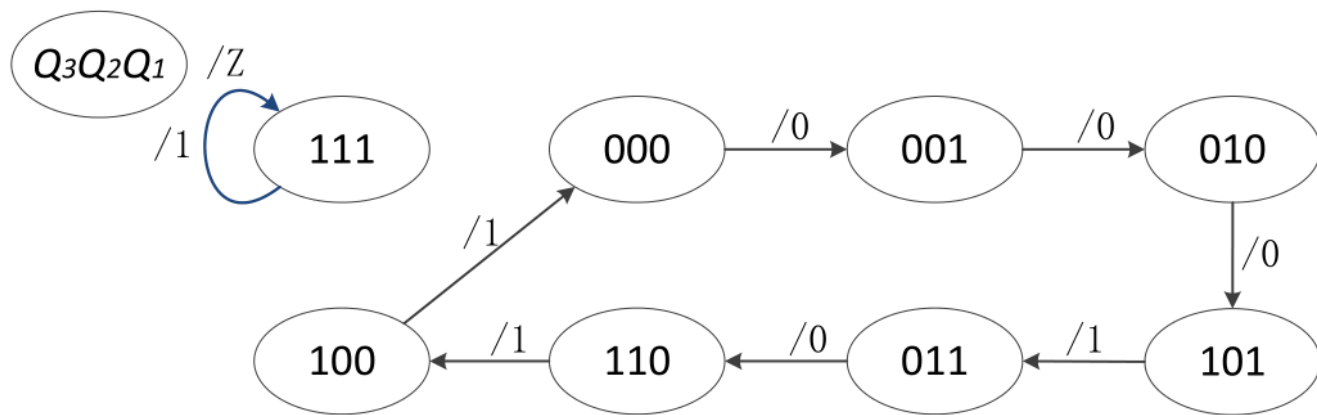
输出方程为： $Z = Q_3$

状态方程为： $Q_3^{n+1} = Q_2$ $Q_2^{n+1} = Q_1$ $Q_1^{n+1} = \overline{Q_1} \overline{Q_3} \cdot \overline{\overline{Q_1} \overline{Q_3}} = Q_1 \odot Q_3$

状态转换表如表所示：

Q_3^n	Q_2^n	Q_1^n	Q_3^{n+1}	Q_2^{n+1}	Q_1^{n+1}	Z
0	0	0	0	0	1	0
0	0	1	0	1	0	0
0	1	0	1	0	1	0
0	1	1	1	1	0	0
1	0	0	0	0	0	1
1	0	1	0	1	1	1
1	1	0	1	0	0	1
1	1	1	1	1	1	1

状态转换图如图所示：

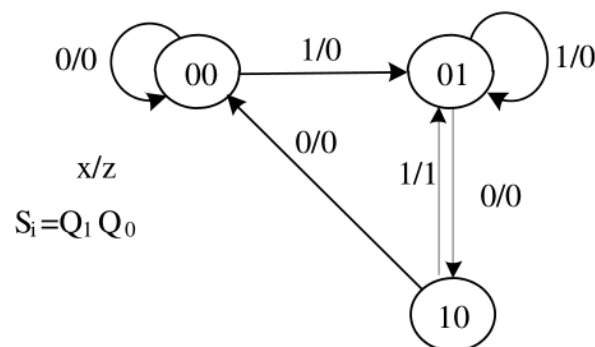


根据状态转换图得到此电路存在无效循环，不能自启动。

7-7. 试用 D 触发器设计一个“101”序列检测器，用于检测串行二进制序列，要求每当出现“101”时，检测器输出为 1，否则输出为 0，画出逻辑电路图。其典型输入输出序列如下：
 输入 X: 0101010001011; 输出 Z: 0001010000010

解：分析典型输入输出的序列，得到此检测器可重入，假设各状态如下：

S0=00 表示没有接收到 1 的状态；S1=01 表示收到一个 1 以后的状态；S2=10 表示收到 10 以后的状态；
 根据题意得到状态转换图如图所示：



根据状态转换图得到状态转换表：

Q_1^n	Q_0^n	X	Q_1^{n+1}	Q_0^{n+1}	Z
0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	1	0
0	1	0	1	0	0
0	1	1	0	1	0
1	0	0	0	0	0
1	0	1	0	1	1

根据状态转换表，得到状态方程和输出方程并化简：

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

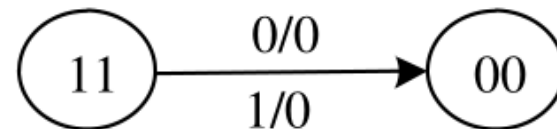
$$\begin{aligned} Q_0^{n+1} &= \overline{Q_1^n} \cdot \overline{Q_0^n} \cdot X + \overline{Q_1^n} \cdot Q_0^n \cdot X + Q_1^n \cdot \overline{Q_0^n} \cdot X = (\overline{Q_1^n} + Q_0^n) \cdot X + Q_1^n \cdot X \cdot \overline{Q_0^n} \\ &= X \cdot \overline{Q_0^n} + Q_1^n \cdot X \cdot \overline{Q_0^n} = X \cdot (\overline{Q_0^n} + Q_1^n \cdot \overline{Q_0^n}) \\ &= X \cdot (\overline{Q_0^n} + Q_1^n) \end{aligned}$$

$$Z = Q_1^n \cdot \overline{Q_0^n} \cdot X$$

根据状态方程，检测自启动功能：

将 $Q_1^n Q_0^n = 11$ 带入求得 $Q_1^{n+1} Q_0^{n+1} = 00$ ，如图所示：

$Q_1 Q_0$



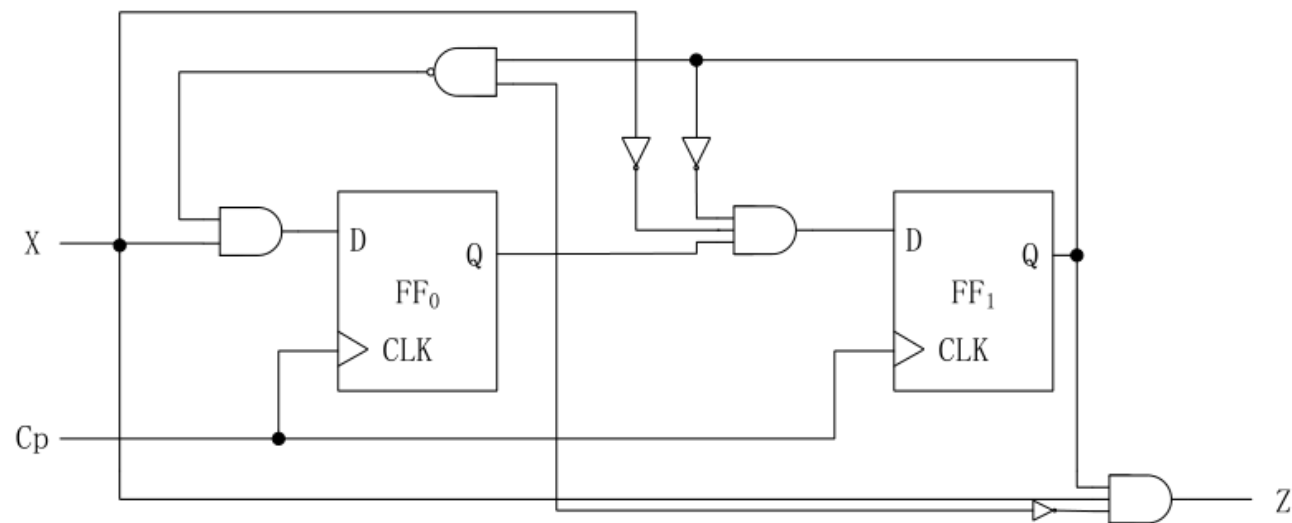
得到结果：可以自启动。

将 D 触发器的特性方程 $Q_1^{n+1} = D$

比对状态方程得到驱动方程为：

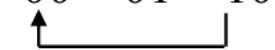
$$\begin{cases} D_0 = X \cdot \overline{Q_1^n} Q_0^n \\ D_1 = \overline{Q_1^n} \cdot Q_0^n \cdot \overline{X} \end{cases}$$

根据驱动方程得到逻辑电路如图 7-3-21 所示：




7-12. 使用 JK 触发器，设计一个变模计数器。画出逻辑电路图，给出时序波形图。

要求：（1）控制端 $X=0$ 时，计数器的模 $M=3$ ，计数规律为：

00→01→10


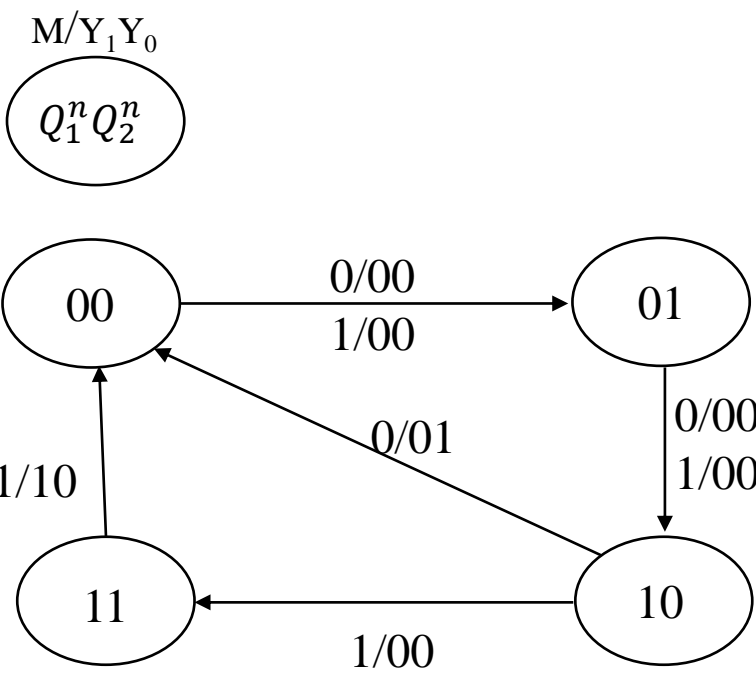
（2）控制端 $X=1$ 时，计数器的模 $M=4$ ，计数规律为：

00→01→10→11


解：根据题意， $X=0$ 时，计数器的模 $M=3$ ； $X=1$ 时，计数器的模 $M=4$ 。

Y_0 、 Y_1 分别对应这两种模式输出的进位信号。

状态转换图如图。



X	Q_1^n	Q_0^n	Q_1^{n+1}	Q_0^{n+1}	Y_0	$Y1$
0	0	0	0	1	0	0
0	0	1	1	0	0	0
0	1	0	0	0	1	0
0	1	1	X	X	X	X
1	0	0	0	1	0	0
1	0	1	1	0	0	0
1	1	0	1	1	0	0
1	1	1	0	0	0	1

状态方程

$$Q_1^{n+1} = XQ_1\overline{Q_0} + \overline{Q_1}Q_0$$

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

得到输出方程：

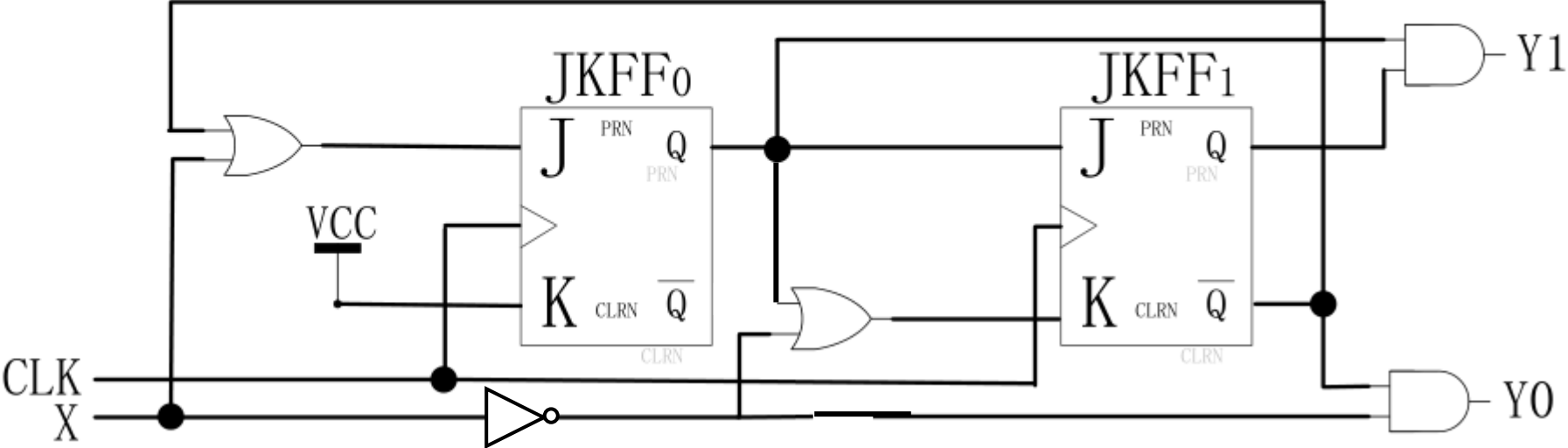
$$\begin{cases} Y_0 = \overline{X}Q_1 \\ Y_1 = Q_1Q_0 \end{cases}$$

特性方程

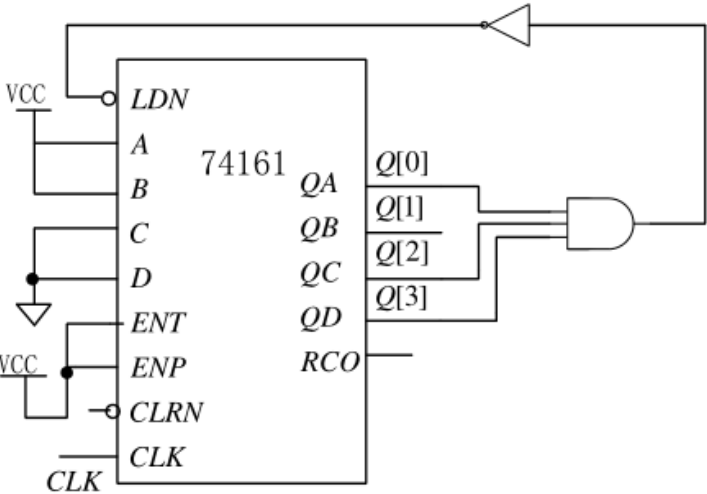
$$J_1 = Q_0 \quad K_1 = \overline{x} + Q_0$$

$$J_0 = x + \overline{Q_1} \quad K_0 = 1$$

根据驱动方程和输出方程画逻辑图如图所示：



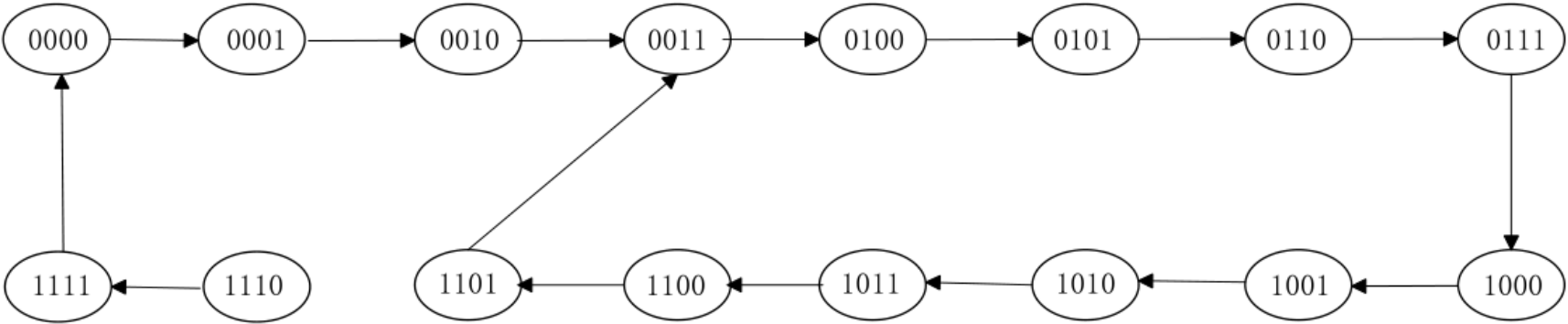
7-14. 分析图所示计数器电路，指出计数器的模值，并画出其状态转换图，并指出 QD 信号的占空比。



根据状态转换表得到状态转换图：

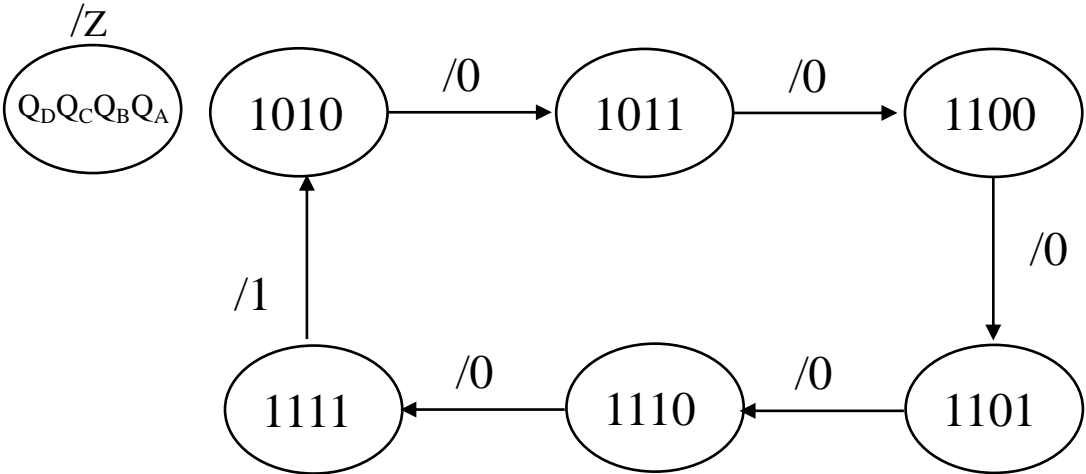
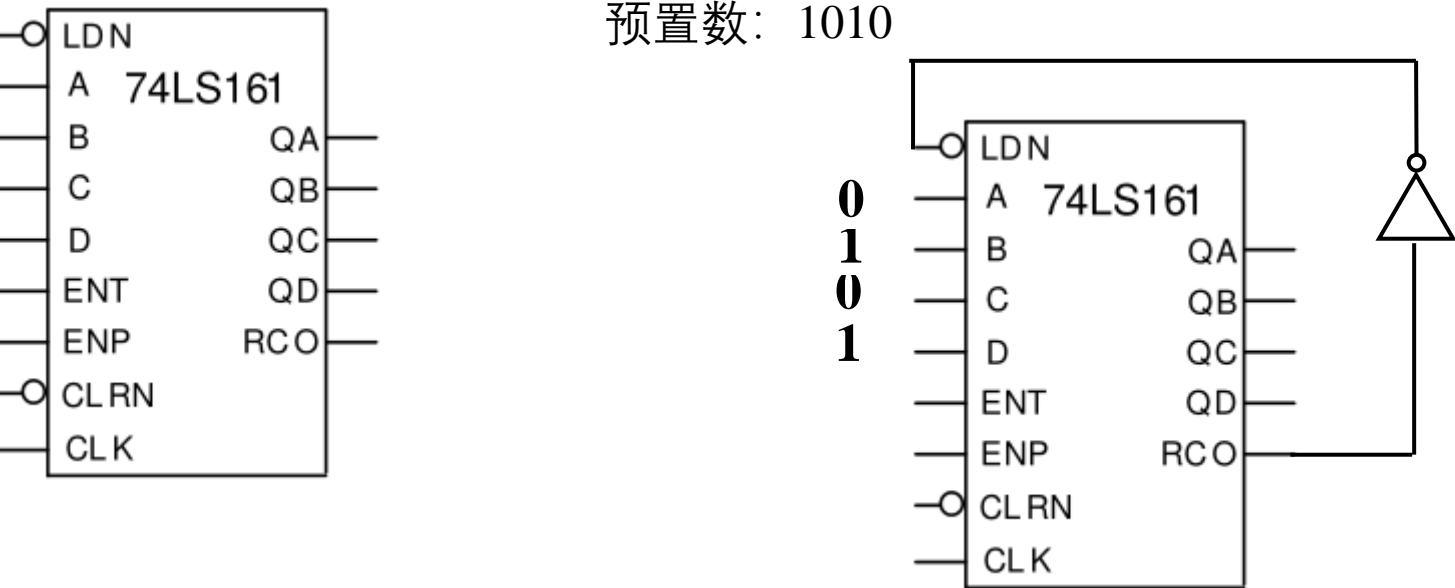
解：根据分析逻辑电路，得到状态转换表：

Q_3	Q_2	Q_1	Q_0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	0	1
0	1	1	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	0	1



Q3 的信号输出的占空比为 $6/(5+6)=6/11$

7-16. 试用 74LS161 实现模 6 计数器。要求使用 RCO进位置数法，画出逻辑电路图，状态转换图，CLK、Q1、Q2、Q3 及 C 的时序图。



计数 顺序	计数器状态			
	Q_3	Q_2	Q_1	Q_0
0	0	0	0	0
1	0	0	0	1
2	0	0	1	0
3	0	0	1	1
4	0	1	0	0
5	0	1	0	1
6	0	1	1	0
7	0	1	1	1
8	1	0	0	0
9	1	0	0	1
10	1	0	1	0
11	1	0	1	1
12	1	1	0	0
13	1	1	0	1
14	1	1	1	0
15	1	1	1	1
16	0	0	0	0

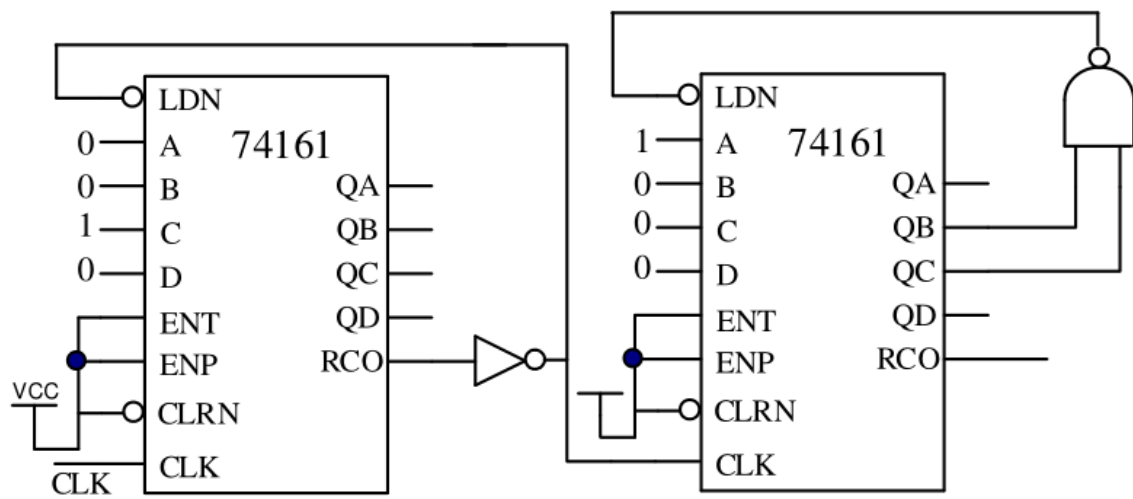
7-17.请用两片 74LS161 设计一个 72 分频电路，并使占空比为 50%。

解：①级联法。

$72 = 6 \times 12$ ，故高位片做六进制，低位片 12 进制，其状态转移表如表所示，连接图如图

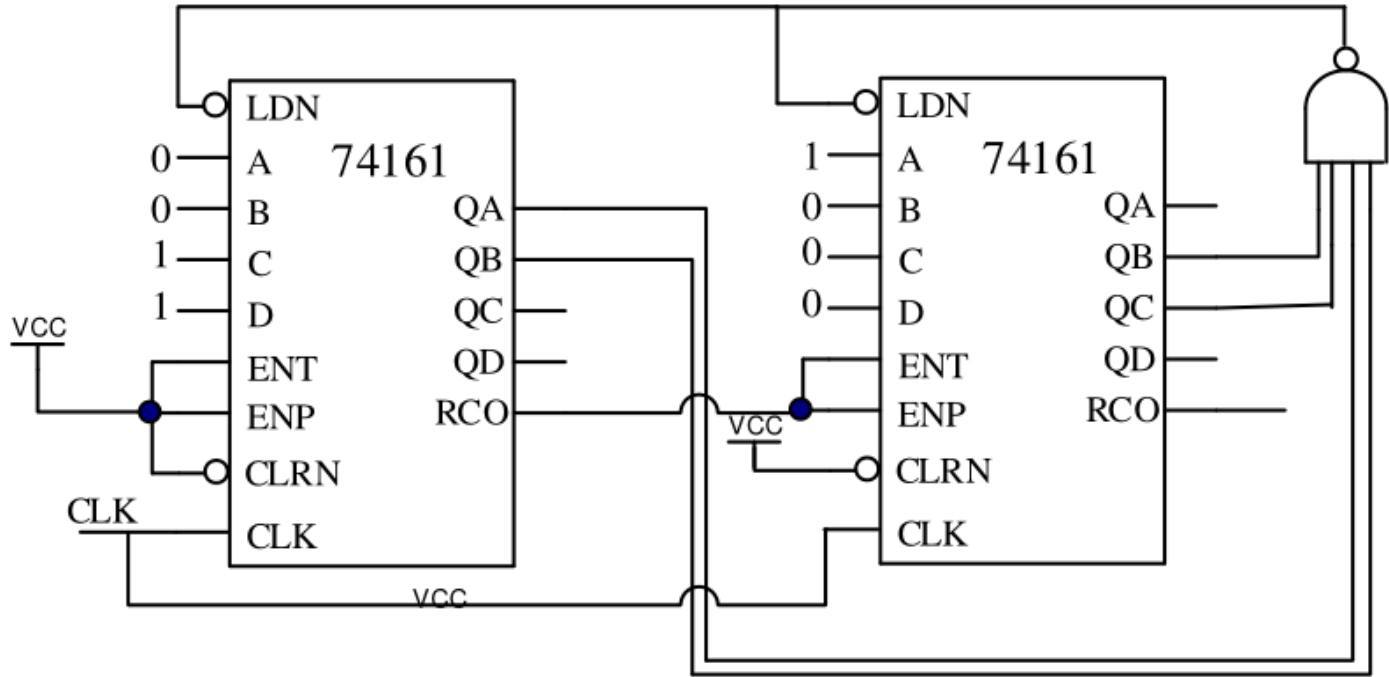
Q_C	Q_B	Q_A
0	0	1
0	1	0
0	1	1
1	0	0
1	0	1
1	1	0
0	0	1

Q_D	Q_C	Q_B	Q_A
0	1	0	0
0	1	0	1
0	1	1	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	0	1
1	1	1	0
1	1	1	1
0	1	0	0

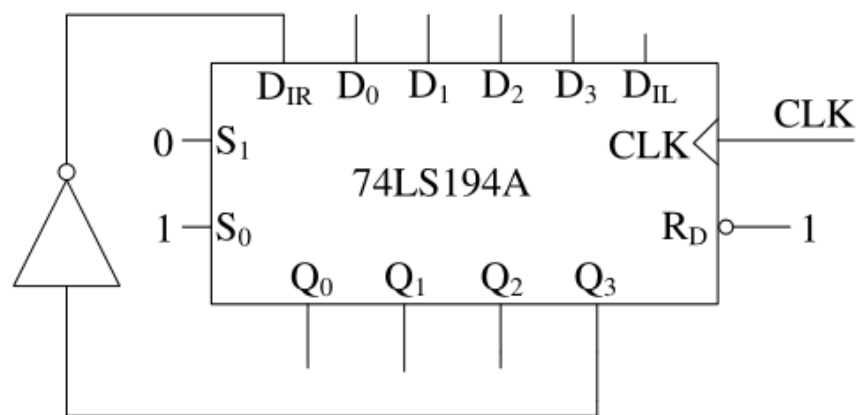


② 整体反馈法

Q_{C2}	Q_{B2}	Q_{A2}	Q_{D1}	Q_{C1}	Q_{B1}	Q_{A1}
0	0	1	1	1	0	0
.
.
.
0	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	0	0	0
.
.
.
1	1	0	0	0	1	1

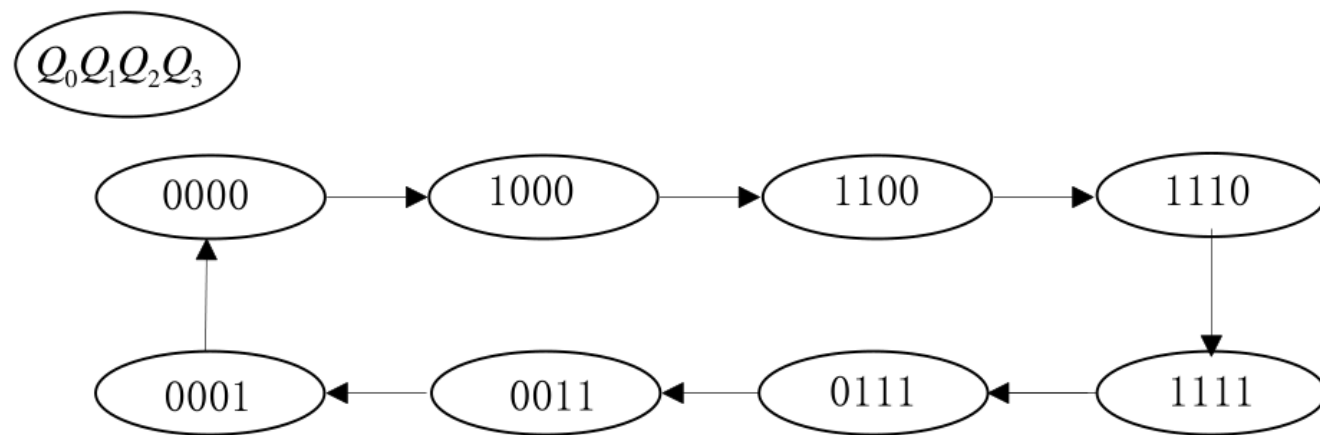


7-20. 已知 74LS194A 的功能表如下表所示。分析逻辑电路图，试画出其状态转移图（按 $Q_0Q_1Q_2Q_3$ 排列），并指出该电路的计数模值。



R_D	S_1	S_0	工作状态
0	×	×	置零
1	0	0	保持
1	0	1	右移
1	1	0	左移
1	1	1	并行输入

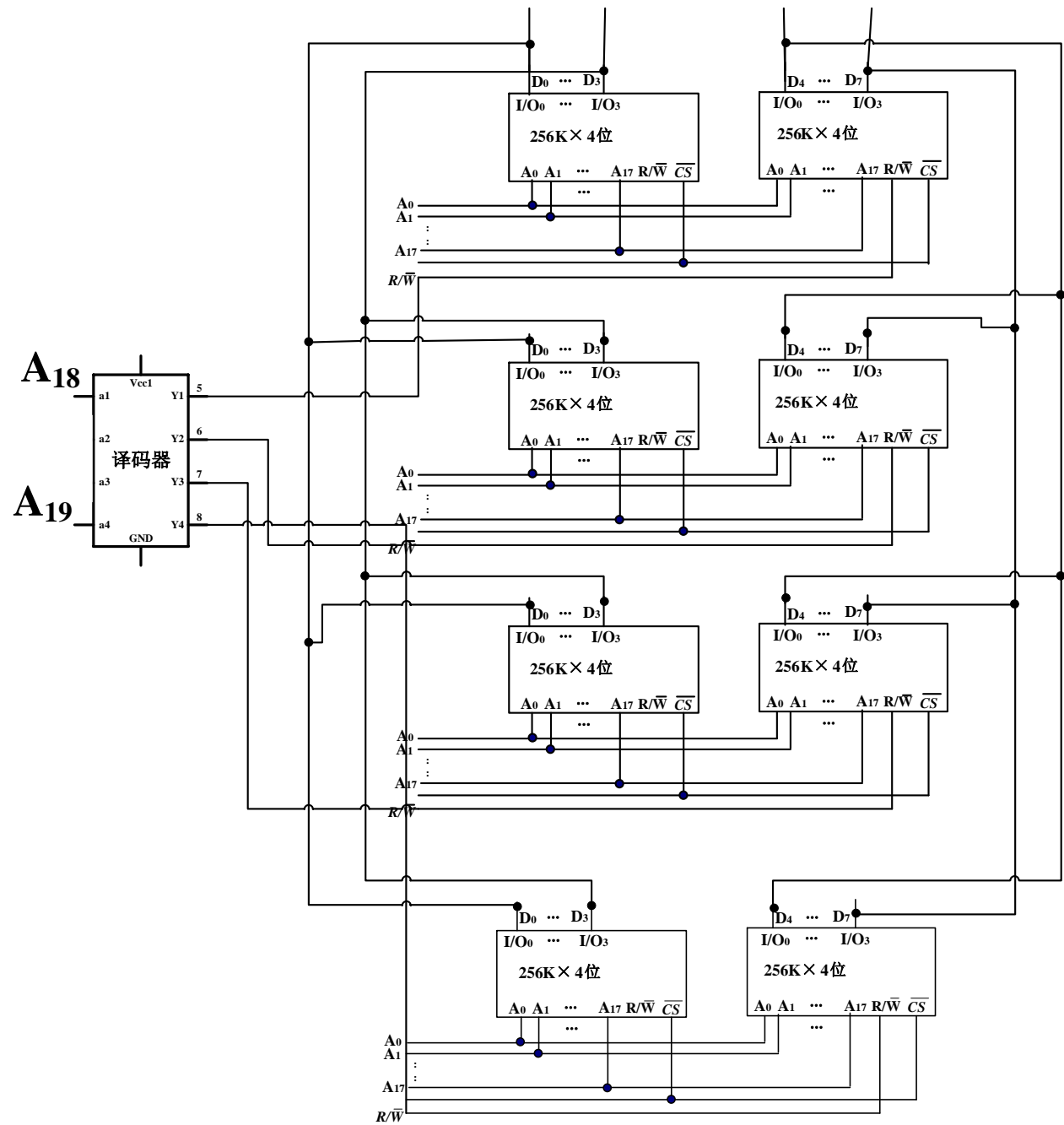
解：根据逻辑电路及 74LS194 的功能表，状态转移图：



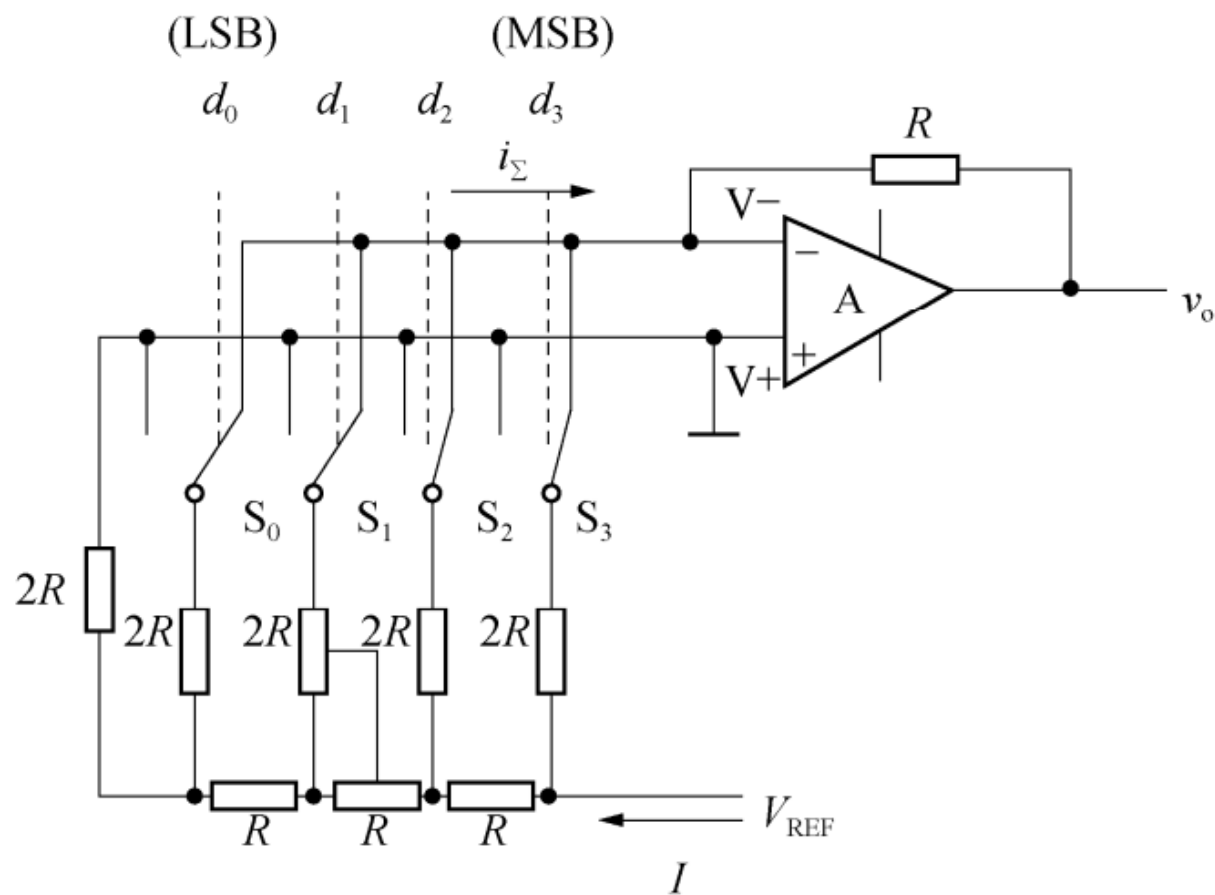
模值为 8.

9-3 若扩展成 1024×8 位 RAM 需要多少块 256×4 位 RAM? 画出连接图。

需要8片



10-7 4 位 R-2R 倒 T 型电阻网络 DAC 如图 10-36 所示, 设基准电压 $V_{\text{REF}} = -8\text{V}$, 试求输出电压 v_o 的表达式, 当输入为 $d_3d_2d_1d_0 = 1011$ 时, 求 v_o 的值。



$$V_0 = -\frac{V_{\text{REF}}R_F}{2^n R} \left(\sum_{i=0}^{n-1} 2^i d_i \right) = -\frac{8}{2^4} (2^0 \cdot 1 + 2^1 \cdot 1 + 2^2 \cdot 0 + 2^3 \cdot 1) = 5.5 \text{ V}$$