

数字电子技术作业(三)

谢悦晋 U202210333

Oct 23rd, 2023

4.4.9 试用74HC138和必要的与非门，设计一个乘法器电路，实现两位二进制数相乘，并输出结果。

解：

设输入分别为 A_1, A_0, B_1, B_0 ，输出为 P_3, P_2, P_1, P_0 ，列写真值表和逻辑函数：

4.4.9真值表

A_1	A_0	B_1	B_0	P_3	P_2	P_1	P_0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	0	0
0	0	1	1	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	0	0
0	1	0	1	0	0	0	1
0	1	1	0	0	0	1	0
0	1	1	1	0	0	1	1
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	1	0	0	1	0
1	0	1	0	0	1	0	0
1	0	1	1	0	1	1	0
1	1	0	0	0	0	0	0
1	1	0	1	0	0	1	1
1	1	1	0	0	1	1	0
1	1	1	1	1	0	0	1

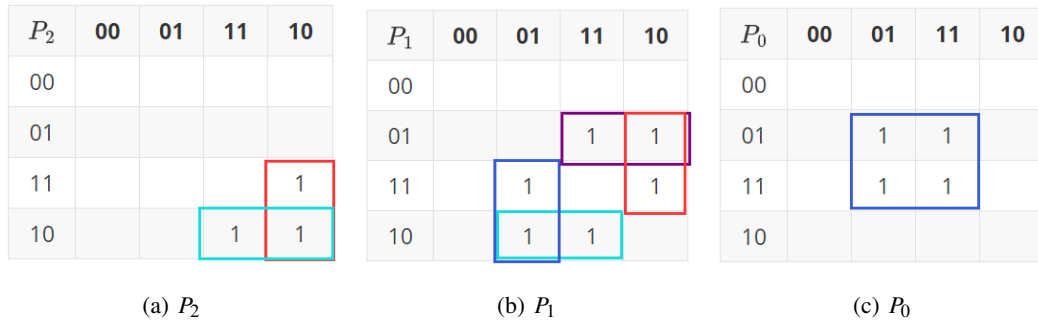


图 1: 4.4.9卡诺图

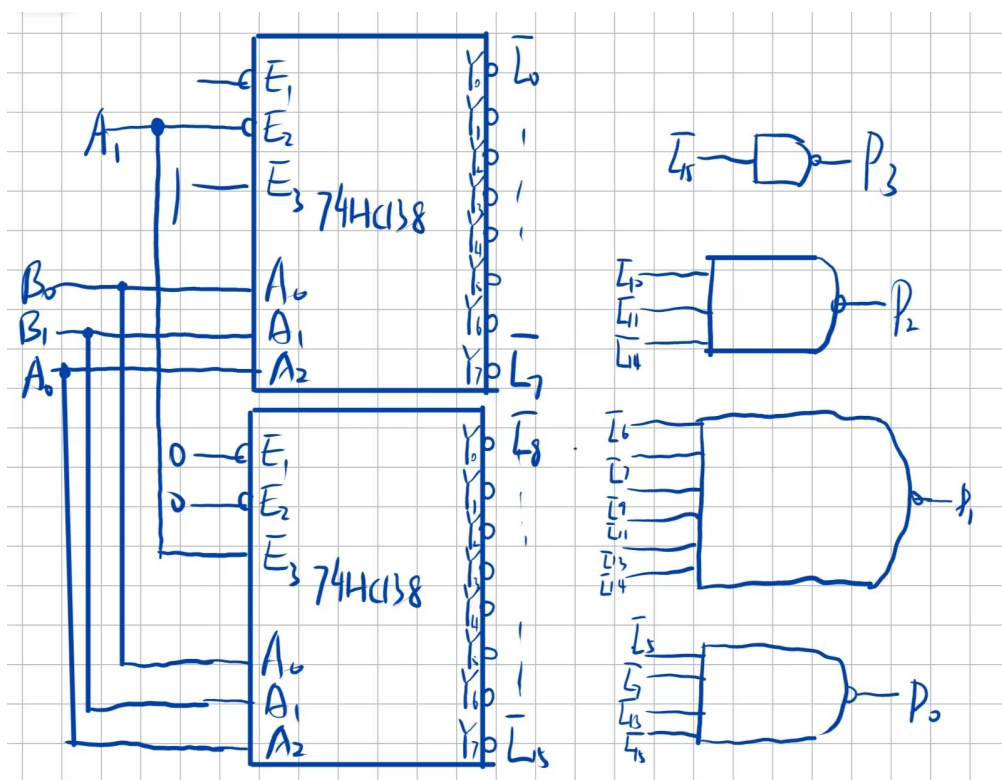
$$P_3 = A_1 A_0 B_1 B_0$$

$$P_2 = A_1 \bar{A}_0 B_1 + A_1 B_1 \bar{B}_0$$

$$P_1 = A_1 \bar{A}_0 B_0 + A \bar{B}_1 B_0 + A_0 B_1 \bar{B}_0 + \bar{A}_1 A_0 B_1$$

$$P_0 = A_0 B_0$$

实际上我们知道可以通过74HC138实现逻辑函数(取最小项相加)，所以我们很容易得到电路图：

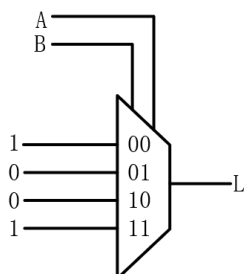


4.4.12 图题 4.4.12 所示为 8×8 个 LED 阵列显示示意图。3 线-8 线译码器控制逐行扫描，从上到下每次显示一行。存储阵列共有 8×8 个存储单元，每个单元存放 1 位显示的数据，需要显示的点存 1, 否则存 0。地址线 $W_2W_1W_0$ 从 000 到 111 变化时，每次将一组 8 个数据送到输出端，控制发光二极管，需要发光的二极管接 1, 否则接 0。如要显示的字形如图题 4.4.12(b) 所示，试写出存储器存放的数据。若人的视觉暂留时间为 0.05 s, 在满足 LED 阵列图像稳定不闪烁的情况下，试计算地址变换的最低频率。

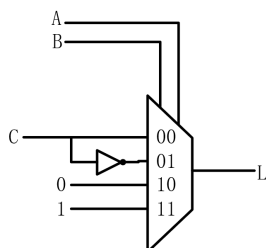
$$(2)L(A,B,C) = \sum m(1,2,6,7)$$

解:

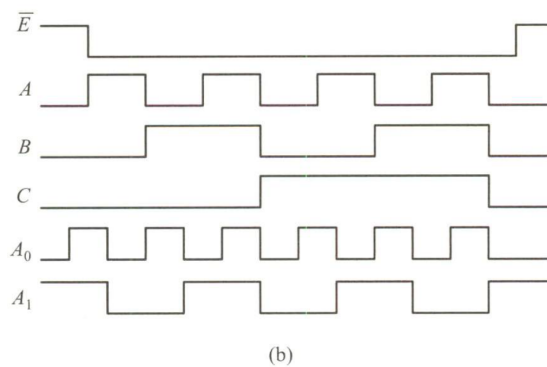
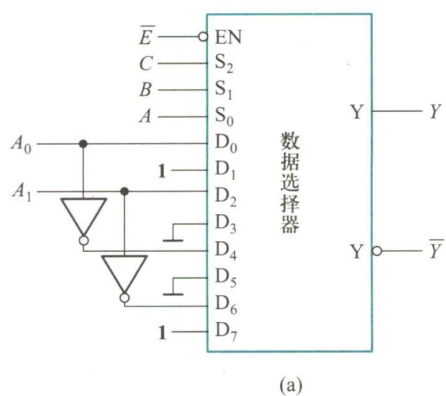
(1)



(2)



4.4.23 具有低使能控制的8选1数据选择器(74HC151, $\bar{E} = 1$ 时, $Y = 0$)构成的电路和各输入端的输入波形如图题 4.4.23 所示, 画出输出端 Y 的波形。



解:

注意到：

$$D_0 = A_0 \quad D_1 = 1 \quad D_2 = A_1$$

$$D_3 = 0 \quad D_4 = \bar{A}_0 \quad D_5 = 0$$

$$D_6 = \bar{A}_1 \quad D_7 = 1$$

数据选择器根据CBA的输入，选择输出，选择输出如下：

Input				Output
\bar{E}	C	B	A	Y
1	x	x	x	0
0	0	0	0	A_0
0	0	0	1	1
0	0	1	0	A_1
0	0	1	1	0
0	1	0	0	\bar{A}_0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	\bar{A}_1
0	1	1	1	1

画出波形：

4.4.35 仿照半加器和全加器的设计方法，试设计一半减器和一全减器，所用的门电路由自己选定。

解：

半减器仅考虑向高位借位，全减器还要额外考虑低位的借位。

半减器：

设A,B分别为被减数和减数，S,D为差值和向高位的借位，真值表如下：

A	B	S	D
0	0	0	0
0	1	1	1
1	0	1	0
1	1	0	0

图 2: 半减器真值表

易得逻辑函数:

$$S = \bar{A}B + A\bar{B} = A \oplus B$$

$$D = \bar{A}B$$

电路如下:

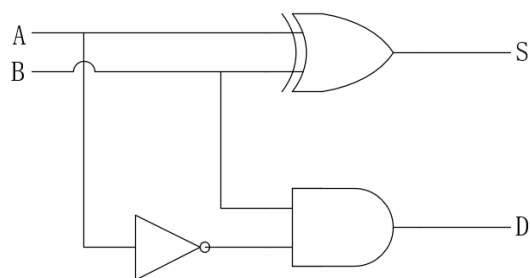


图 3: 半减器

全减器:

设 A, B 分别为被减数和减数, C 为低位借位, S, D 为差值和向高位的借位, 真值表如下:

A	B	C	S	D
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	1	1
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	1	1

图 4: 半减器真值表

易得逻辑函数:

$$S = \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + ABC = \bar{A}(B \oplus C) + A\bar{B} \oplus \bar{C} = A \oplus B \oplus C$$

$$D = \bar{A} \cdot \bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + \bar{A}BC + ABC = \bar{A}B(\bar{C} + C) + (\bar{A} \cdot \bar{B} + AB)C = \bar{A}B + \bar{A} \oplus \bar{B} \cdot C$$

用两个半减器和一个或门就可以组成全减器：

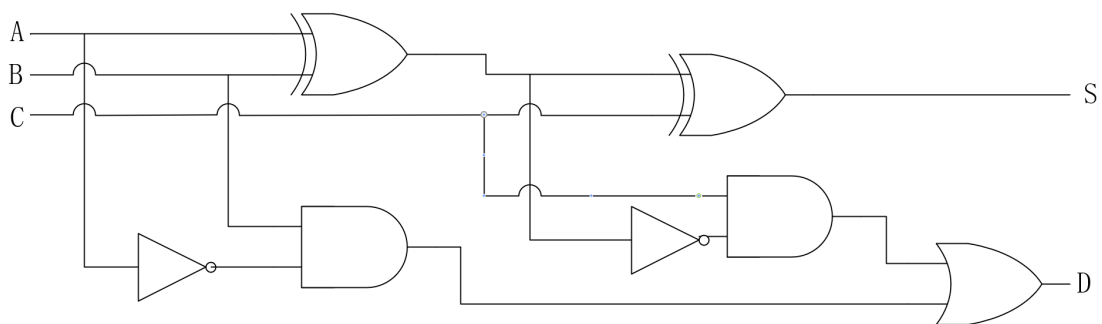


图 5: 全减器

4.4.37 逻辑电路如图题 4.4.37 所示，试分析该电路的功能

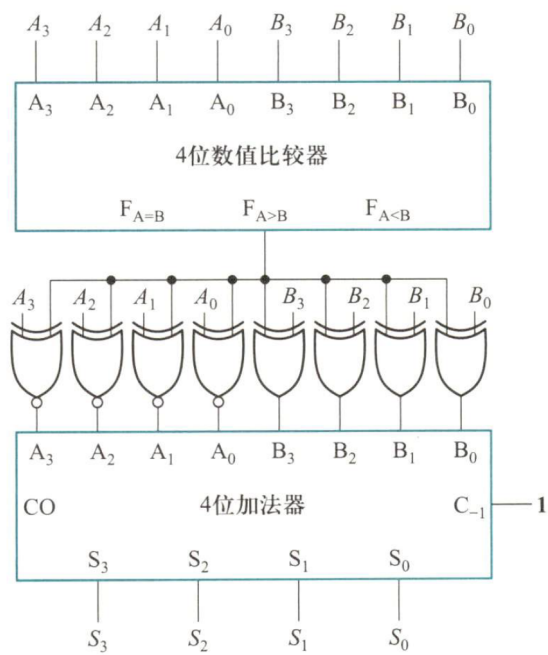


图 6: 全减器

解：

case 1: $F_{A>B} = 1$

考虑两个个端子的输入:

$$A_3 = A_3 \odot 1 = A_3 \cdot 1 + \bar{A}_3 0 = A_3$$

$$B_3 = B_3 \oplus 1 = B_3 \cdot 0 + \bar{A}_3 1 = \bar{B}_3$$

因此所有B端口输入相当于取反,A不变:

$$S_3 S_2 S_1 S_0 = A_3 A_2 A_1 A_0 + \bar{B}_3 \bar{B}_2 \bar{B}_1 \bar{B}_0 + 0001 = A_3 A_2 A_1 A_0 - B_3 B_2 B_1 B_0$$

case 2: $F_{A>B} = 0$

这种情况是类似的, 易得最终结果:

$$S_3 S_2 S_1 S_0 = A_3 A_2 A_1 A_0 + \bar{B}_3 \bar{B}_2 \bar{B}_1 \bar{B}_0 + 0001 = B_3 B_2 B_1 B_0 - A_3 A_2 A_1 A_0$$

综上, 可以看出该电路是一个取两数相减绝对值的逻辑电路

课堂习题:

- (1) 一个电路有8个输入信号I7-I0, 8个输入按键K7-K0, 2个输出信号L0和L1。
- (2) 按键K7 K0用于从8个输入信号I7 I0中选择2个信号从L0和L1中输出。K7按下时I7将输出, ..., K0按下时I0将输出。
- (3) 按键优先级从高到低为K7 K0。按键高电平有效。
- (4) 按键每次至少按下任意2个, 将优先级最高按键所选择的信号输出到L1, 优先级次高按键所选择的信号输出到L0。
- (5) 例如: 同时按下K5、K1和K0, K5优先级最高, I5输出到L1; K1优先级次高, I1输出到L0; K0优先级最低, I0不输出。
- (6) 设计要求: 利用8-3编码器CD4532、3-8译码器74HC138、8-1选择器74HC151以及门电路, 完成以上电路功能。各元器件的数量不限。

解:

设计思路: 为了实现这个电路, 我们可以按照以下步骤进行设计:

1. 使用8-3编码器CD4532将8个按键K7-K0的优先级编码为3位二进制数。这样, 我们可以确定按下的按键的优先级。
2. 将CD4532的3位输出连接到3-8译码器74HC138的输入端。再将输出的 $\bar{Y}_7 - \bar{Y}_0$ 依次与 $K_7 - K_0$ 两两输入与门, 再输入一个CD4532, 这样我们就可以屏蔽掉优先级最高的输入。
3. 使用两个8-1选择器74HC151, 每个选择器的输入端分别连接到8个输入信号I7-I0。
4. 将两个CD4532的输出端与两个74HC151的选择输入端相连接。使得当两个按键以上被按下时, 相应的输入信号可以从选择器的输出端输出。

电路图如下：

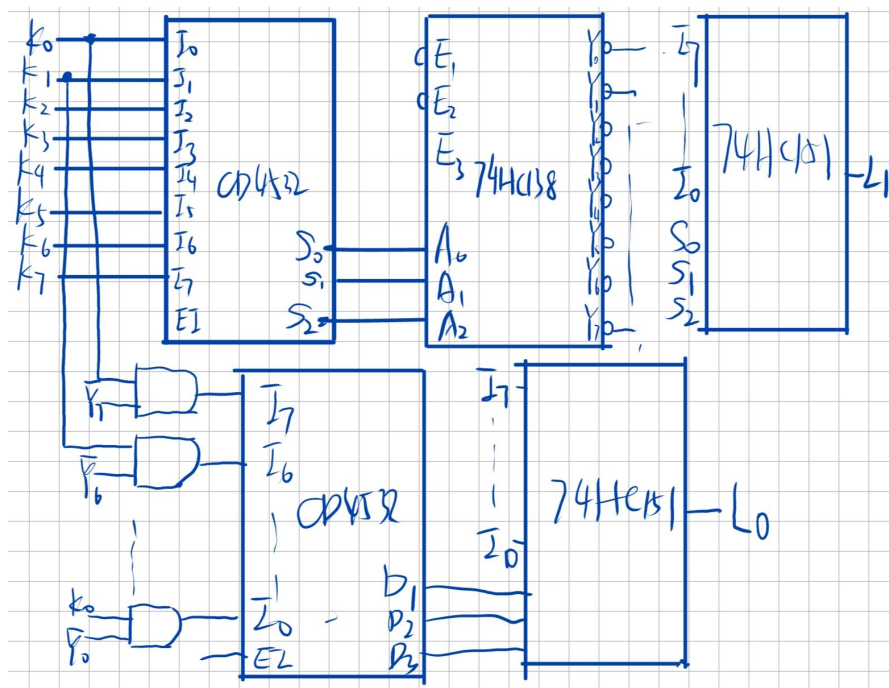


图 7: 课堂练习逻辑电路图