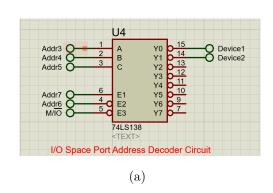
8086 实验报告

张浩宇 522031910129

1 实验一 I/O 译码

1.1 读入开关状态并输出



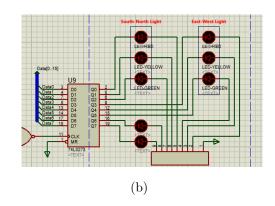


图 1: (a)IO 译码电路. (b) 交通灯 LED 连接

输入口(74LS244)和输出口(74LS273)的片选端口分别为 Device1 和 Device2,通过 74LS138 进行 IO 地址译码,如图1(a)。当 Device1 为低电平,选中 74LS244,即为输入;当 Device2 为低电平,选中 74LS273,即为输出。根据译码器连接方式,输入端口地址 80H,输出端口地址 88H。

因此从输入端口读入开关状态,取反输出到输出端口,即可实现开关状态的读入和输出。

1.2 模拟交通灯

如图1(b),交通灯为 6 个分为 2 组的共阳级 LED, 其另一端接在 74LS273 输出端口, 当对应位输出低电平时, LED 亮,则每一种亮灯状态对应一个 8 位编码,将该编码从 74LS273 的端口地址输出就可以按照对应状态点亮 LED。

代码的运行是很快的,为了让亮灯的效果保持以便看清,需在改变 LED 状态后进行延时操作以保留。延时等待的效果可以通过循环重复多次操作实现。由于程序中需多次进行延时,可以将延时程序写为一个子过程,在需要时调用。

该程序可以看作一个状态机,每个状态对应一段包括输出 LED 编码、延时、状态跳转的操作。从初始状态进入后,在不同状态之间循环,实现交通灯的模拟。

要实现灯闪烁的效果可以通过在 LED 的亮和灭的状态中快速切换实现,多次切换的过程可以通过循环语句完成。在切换中也需要短时间的延时才能看清变化。

1.3 修改选片地址

在该电路中,74LS244 和 74LS273 的片段端口分别为 Device1 和 Device2,这两个端口连接在译码器的输出端,而地址总线连接在译码器的输入端,输入地址决定译码器的哪个输出口为低电平从而使能 I/O 端口芯片。因此改变 Device1 和 Device2 的在译码器上的位置就可以改变对应的片选地址。要改为,只需把,如图。

要在修改选片地址后完成开关状态的写入和输出,只需将源代码中的输入和输出端口地址修改为新的地址即可。

1.4 实验中的问题与解决

在编写延时程序时,通过一层 LOOP 循环实现延时,但是在实际运行中发现延时时间不够长,LED 状态切换过快。在一层 LOOP 循环中在添加一层由跳转语句控制的第二层循环后,延时时间变长,效果符合预期。

2 内存扩展和 I/O 空间操作

2.1 8255 接口操作

2.1.1 8255 在 I/O 空间的地址

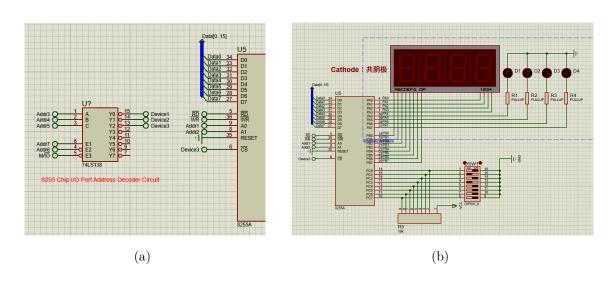


图 2: (a)8255 地址译码. (b)8255IO 连接

8255 的 CS 引脚为低电平时 8255 才工作, 其连接在译码器 Y2, 由地址 Addr7-Addr3 控制, 如图2(a)。要选片 8255, Addr7-Adddr3 应为 10010B。8255 的 A、B、C

三个口和控制寄存器的选择由 A1、A0 决定,分别由 Addr2、Addr1 控制。8255 使用低 8 为数据线,对应偶地址,Addr0 为 0。因此 8255 的地址分别为:

A(A1A0=00):10010000B=90H

B(A1A0=01):10010010B=92H

C(A1A0=10):10010100B=94H

控制寄存器 (A1A0=11):10010110B=96H

2.1.2 接收输入并通过数码管和 LED 输出

根据 8255 连接方式,如图2(b),A 口高 4 位连接 LED,A 口低 4 位连接数码管位选,B 口连接数码管段选,C 口连接开关输入。故应该将 8255 设置为方式 0,A 口为输出,B 口为输出,C 口为输入,对应控制字 10001001B。

将控制字输出至 8255 的控制寄存器完成 8255 的初始化,然后通过 C 口读入开关量,取其高 4 位并将低 4 位变为 1110B 输出至 A 口实现 LED 显示和数码管位选,根据低 4 位输出段码至 B 口实现数码管段选。在输出段码时,可预先将 1-F 的段码存储在数据段,输出时根据相应的值寻址并取出。

2.1.3 接收输入并通过多位数码管输出

该实验 8255 连接和初始化配置与上个实验相同。由于需要数码管多位显示不同的数字,而数码管同时只能接收一个段码的输入,因此需要在数码管的显示周期内快速切换显示的段码和位选,以实现多位显示。

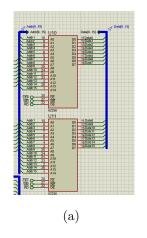
2.1.4 实验中的问题与解决

- (1) 在进行 I/O 操作时,由于输入和输出只能通过 AX/AL 寄存器进行,直接操作输入量会被覆盖。应当在输入后保存输入量以便进行多次操作。
- (2) 在该实验中需要对一个寄存器进行移位 SHR 右移 4 位,但直接 SHR AL,4 会报错,因为用立即数来移位只能移动 1 位,移动多位应当先在一个寄存器中保存移位值,再进行移位操作。
- (3) 在通过快速切换段码和位选来实现数码管多位显示不同数字时,会出现显示乱码的情况。这是因为切换过快导致重叠,因此应该在切换之间加上短时间的延迟。

2.2 内存扩展

2.2.1 内存地址和大小

根据原理图中内存芯片部分,如图3(a),内存由两片 32KB 的芯片组成,为 U10 和 U11,分别对应偶地址和奇地址。总的内存容量为 64KB。根据地址译码电路,如图3(b),



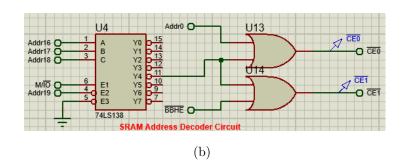


图 3: (a) 内存芯片. (b) 内存地址译码

当 Addr19-Addr16 为 0100B 时, Y4 为 0, 能选中内存芯片, Addr15-Addr1 为片内地址, Addr0 在 U10 和 U11 中选择, 决定奇偶地址, 故地址范围是 40000H-4FFFFH。

2.2.2 内存写入

已知 U10 和 U11 内存范围是 40000H-4FFFFH, 可将 4000H 作为段基址, 就是对 U10 和 U11 进行操作。

要操作内存,可以通过寄存器相对寻址的方法,将 BX 寄存器作为偏移地址,AX 寄存器存储要放入内存的数值,通过循环,每次放入内存并增加寄存器的值,实现对内存的遍历操作。

当操作完所有内存后,需要结束循环,由于偏移地址寄存器(16bit)的可表示的内存单元数与总的内存容量一致(64K),当出现进位时恰操作完,因此进位标志可以作为循环终止的判断条件。

2.2.3 修改内存地址

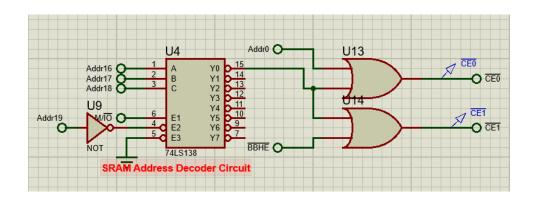


图 4: 修改内存起始地址

要使内存地址从 80000H 开始,可修改译码器输出的连接位置,如图4。内存地址

从 80000H 开始,则 Addr19-Addr16 应为 1000B,此时译码器 Y0 输出低电平,应将 Y0 与后续电路连接。

修改内存地址后的写入程序与之前完全一致,只需将段基址改为 8000H 即可。

2.2.4 实验中的问题与解决

- (1) 在该实验中,需要修改段寄存器 DS 的值,而段寄存器只能通过寄存器寻址方式赋值,不能用立即数寻址。
- (2) 8086 在操作内存时,默认是以字为单位进行操作,因此在本实验需要在代码中指明内存操作数的宽度属性是字节。

3 定时器、计数器的应用

3.1 8255 配置和应用

3.1.1 8255 初始化

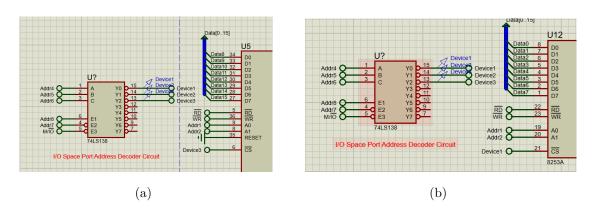


图 5: (a)8255 地址译码. (b)8253 地址译码

8255 的 CS 引脚为低电平时 8255 才工作,其连接在译码器 Y2,由地址 Addr8-Addr4 控制,如图5(a)。要选片 8255,Addr8-Adddr4 应为 10010B。8255 的 A、B、C 三个口和控制寄存器的选择由 A1、A0 决定,分别由 Addr2、Addr1 控制。8255 使用高 8 位数据线,对应奇地址,Addr0 为 1。因此 8255 的地址分别为:

A(A1A0=00):100100001B=121H

B(A1A0=01):100100011B=123H

C(A1A0=10):100100101B=125H

控制寄存器 (A1A0=11):100100111B=127H

在本实验中,A口输出,B口输出,C口高4位输出、低4位输入,则控制字10000001B,将控制字写入控制寄存器即完成初始化。

3.1.2 数码管输出学号

在数码管上同时多为显示不同数字的方法与之前相同,需要快速切换段码和位选,以实现多位显示。在切换之间需要延迟以免重叠。

3.1.3 PC0 开关量输出至 PC6

要使 PC0 开关量输出到 PC6,可以将 C 口输入数据后,根据 PC0 的值设置 PC6 的值,再输出至 C 口。

在判断 PC0 的值时,可以通过 AND 指令与 00000001B 进行与操作,若结果为 0,则 PC0 为 0,否则为 1。

在改变 PC6 的值时,为了不影响 C 口其他引脚的值,可以通过 OR 指令与 01000000B 进行或操作来令其为 1,通过 AND 指令与 10111111B 进行与操作令其为 0,不会影响其他位。

3.1.4 8253 配置和应用

3.1.5 8253 初始化并输出 10ms 方波

8253 的 CS 引脚为低电平时 8253 才工作,其连接在译码器 Y0,由地址 Addr8-Addr4 控制,如图5(b)。要选片 8253,Addr8-Adddr4 应为 10000B。8253 的 0,1,2 三个计数器的选择由 A1,A0 决定,分别由 Addr2,Addr1 控制。8253 使用高 8 位数据线,对应偶地址,Addr0 为 0。因此 8253 的地址分别为:

Timer0(A1A0=00):100000000B=100H

Timer1(A1A0=01):100000010B=102H

Timer2(A1A0=10):100000100B=104H

控制寄存器 (A1A0=11):100000110B=106H

要让 OUT0 输出 10ms 方波,应采用 8253 的工作方式 3。输入时钟周期为 1us,要输出 10ms 方波,则需要计数 10000 次,应该设置初值为 10000,在二进制计数下为 2710H,需要 16 位。故 Timer0 的控制字为 00110110B。初始化时需要将初值放入其初值寄存器

当 PC0 上的开关拨到 OFF, PC0 为 1, PC6 为 1, 即 Timer0 的 GATE0 为 1, 能够工作,输出方波;当 PC0 上的开关拨到 ON, PC0 为 0, PC6 为 0, 即 Timer0 的 GATE0 为 0,不能工作,不输出方波。

3.1.6 级联输出方波

要让 OUT1 输出 1s 方波,应采用方式 3。将 OUT0 级联到 Timer1 的时钟输入,周期为 10ms,则需要计数 100 次,应该设置初值为 100,在二进制计数下为 64H,需要 8 位。故 Timer1 的控制字为 01010110B。初始化时需要将初值放入其初值寄存器。

当 PC0 上的开关拨到 OFF, PC0 为 1, PC6 为 1, 即 Timer0 的 GATE0 为 1, 能够工作,输出方波,Timer1 有正常的时钟输入也能工作输出方波当 PC0 上的开关拨到 ON, PC0 为 0, PC6 为 0, 即 Timer0 的 GATE0 为 0, 不能工作,不输出方波,此时 Timer1 没有时钟输入,不能工作,不输出方波。

3.1.7 实验中的问题与解决

在对 8253 计数器的初值寄存器赋值时,一次只能操作一个字节,因此需要分别对 高 8 位和低 8 位进行赋值。