



输入输出技术概述



了解和掌握:

I/O接口的基本功能

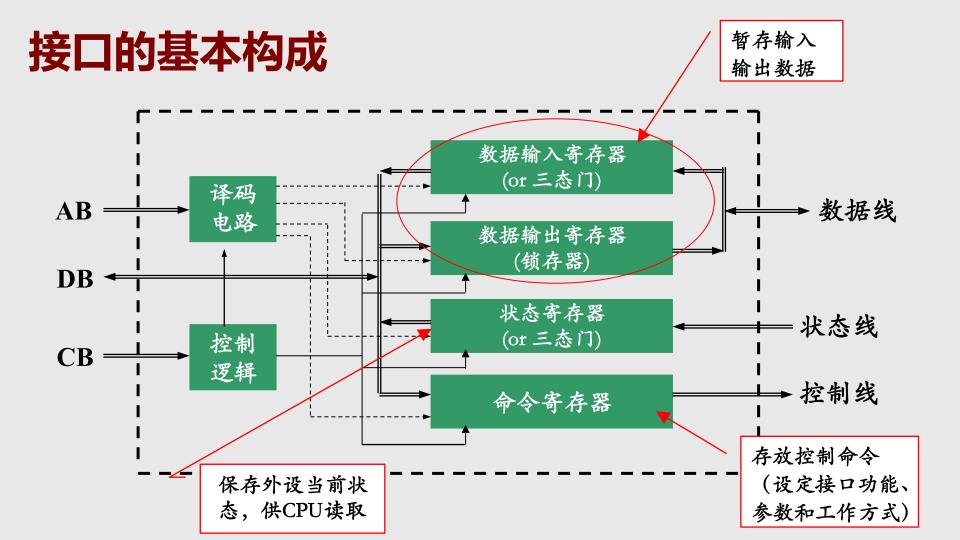
I/O端口及其编址方式

I/O地址译码

1. I/O接口

接口要解决的问题

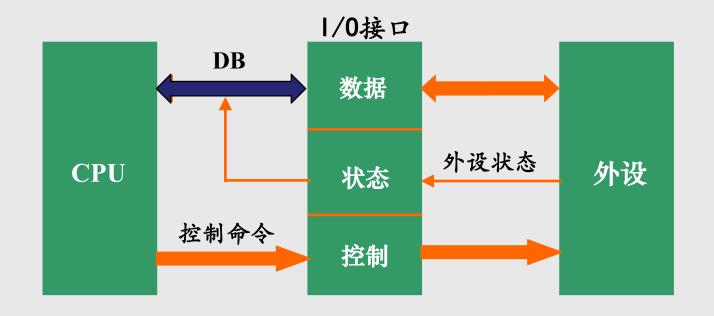
- 信号的驱动能力 ———— 信号驱动
- 信号形式和电平的匹配 ——— 信号类型转换
- 信息格式 ————— 信号格式转换
- 时序匹配 (定时关系)
- 总线隔离 —————— 三态门



2. I/O端口及其编址

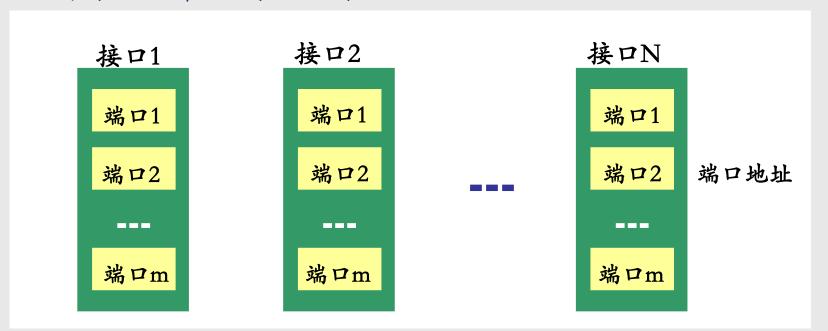
端口:接口电路中用于缓存数据及控制信息的部件

数据端口 状态端口 控制端口



I/0端口编址

- 计算机系统中包含各类不同功能的接口电路。
- 每个接口中含1个或多个端口。



I/0端口编址

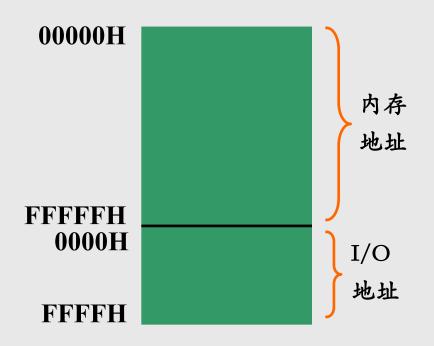
- 端口编址
 - 为确保CPU能够访问到每个不同的端口
- 寻址端口的方法:
 - 先找到端口所在的接口电路芯片 片选
 - 再在该芯片上找具体访问的端口 片内寻址
 - 若接口中仅有一个端口,则找到芯片即找到端口
 - 若接口中有多个端口,则找到芯片后需再找端口

每个端口地址=片选地址(高位地址)+片内地址

I/O端口编址

- 8086/8088寻址端口的能力:
 - 64K个端口
- 端口的编址方式:
 - 与内存统一编址
 - 独立编址

内存地位资源充分利用 能够应用子端口的指令较少



8088/8086的I/O端口编址

- 采用I/O独立编址方式,与内存共用地址总线,用IO/#M信号 状态区分
- 访问端口时仅使用地址总线的: A₁₅~A₀
- 可寻址的I/O端口数为64K(65536)个, I/O地址范围: **0**~FFFFH
- IBM PC只使用了1024个I/O地址(**0**~**3FFH**)

3. I/O地址译码

- 目的:
 - 确定端口的地址
- 参加译码的信号:
 - #IOR, #IOW, 高位地址信号
- 对端口读/写信号的产生条件
 - IO/#M=1
 - #RD=0 → #IOR=0
 - #WR=0 → #IOW=0

- ➤ OUT指令将使总线 的#IOW信号有效
- ► IN指令将使总线的 #IOR信号有效

I/O地址译码

- 当接口只有一个端口时:
 - 无片内地址,全部地址信号均为高位地址(可全部参与译码),译码输出直接选择该端口;
- 当接口具有多个端口时:
 - 则16位地址线的高位参与译码(决定接口的基地址),而
 低位则用于确定要访问哪一个端口。

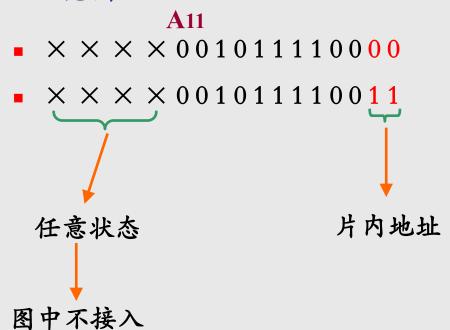
由于端口资源丰富,端口地址译码常采用部分地址译码

I/O地址译码例

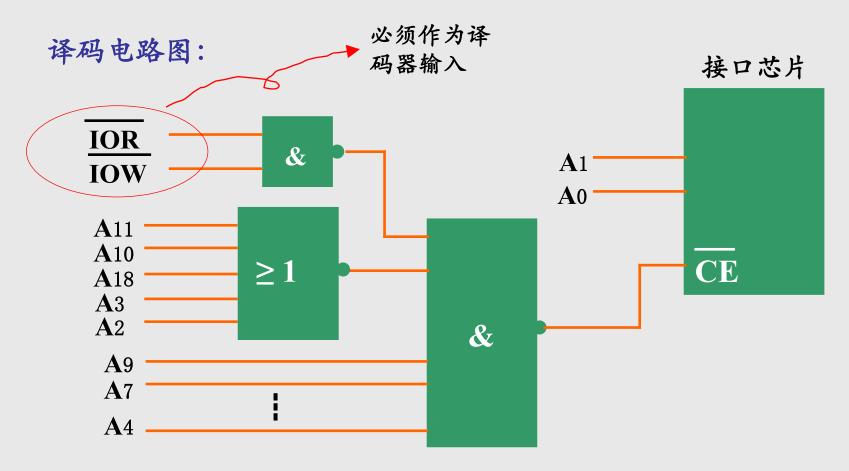
■ 某外设接口有4个端口,地址为2FOH——2F3H,由A15~A2译码得到,而A1、A0用来区分接口中的4个端口。试画该接口与系统的连接图。

I/O地址译码例

■ 地址范围:



I/O地址译码例









简单接口电路



了解和掌握:

不同类型接口的特点

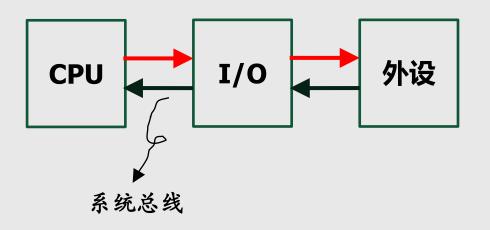
三态门接口

锁存器接口



1. 接口的分类及特点

- 按传输信息的方向分类:
 - 输入接口
 - 输出接口
- 按传输信息的类型分类:
 - 数字接口
 - 模拟接口
- 按传输信息的方式分类:
 - 并行接口
 - 串行接口



接口特点

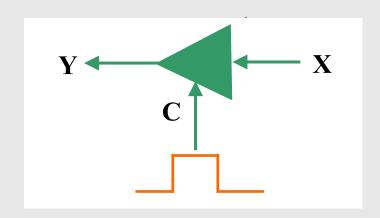
■ 输入接口:

- 要求对数据具有控制能力
- 常用三态门实现

■ 输出接口:

- 要求对数据具有锁存能力
- 常用锁存器实现





2. 三态门接口

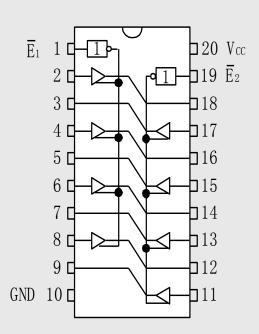
■ 特点:

具有对数据的控制能力,但不具备对数据的控制能力

74LS244

- 含8个三态门的集成电路芯片
- 在外设具有数据保持能力时用来输入接口





三态门接口应用例

编写程序:

> 判断图中的开关状态。若所有 开关都闭合,则程序转向标号 NEXT1, 否则转向标号为 NEXT2的程序段执行。

采用了部分地址译码,地址线A₁和A₀未参加译码

接口芯片的地址范围:

83FCH~83FFH

 K_0 DO_0 D07 TOR -系统总线信 A11 -≥1 A_{13} - A_{14}

74LS244

当地址总线上A15~A0出现此4个地址之一时, #E1#E2端有效,三态门导通。

三态门接口应用例

题目分析:

- 当开关断开时,三态门输入端I呈现高电位;
- 当开关闭合时,三态门输入端I呈现低电位;

```
MOV DX, 83FCH
       IN AL, DX
       AND AL, 0FFH
       JZ NEXT1
       JMP NEXT2
NEXT1:
NEXT2:
```

3. 锁存器接口

特点:

■ 具有对数据的锁存能力



■ 8D锁存存器

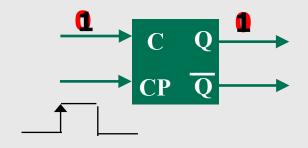
■ 74LS273: 8D触发器,不具备数据的控制能力

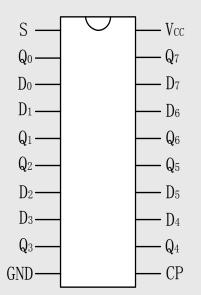
■ 74LS373: 含三态的8D触发器,具有对数据的控制能力。

■ 既可以做输入接口,也可以做输出接口。

74LS273

■ 由8个D触发器组成





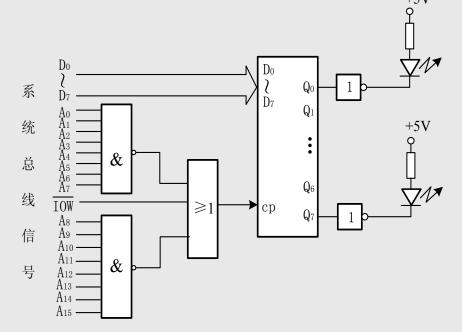
S	СР	Di	Q_{i}
0	X	X	0
1	↑	1	1
1		0	0

锁存器接口例:

应用74LS273作为输出接口,实现对8个发光二极管的控制。

题目分析:

■ 由图得,要使接到Q端的发 光二极管亮,其对应的Q端 须输出"1"状态,反之输 出"0"状态。



锁存器接口例:

- 由图得出锁存器74LS273的端口地址: FFFFH
- 程序段:

MOV DX, OFFFFH 数字的第1个数符是字符 型时其前要加0 MOV AL, 01000001B OUT DX, AL







基本输入输出方法



基本输入/输出方法

无条件传送 程序控制方式 查询式传送 中断方式传送 直接存储器存取(DMA)

1. 无条件传送

- 要求外设总是处于准备好状态
- 优点:
 - 软件及接口硬件简单
- 缺点:
 - 只适用于简单外设,适应范围较窄

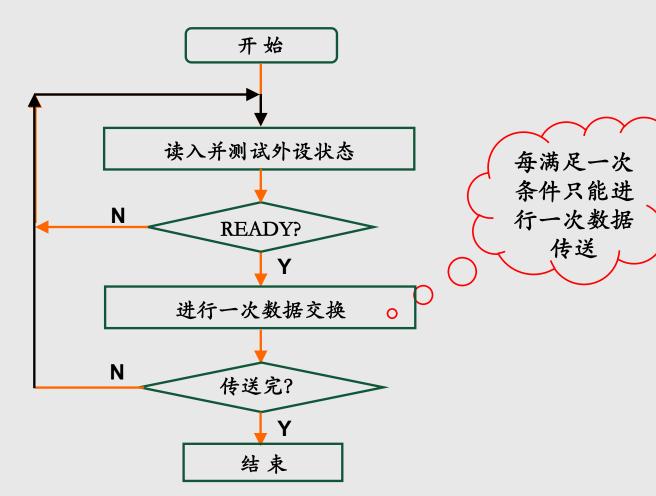
无条件传送例

+5V 读取开关的状态; 当开关闭合时,输出编码使发光二极管亮。 **D**1 输出端口地 址 38F3H $\mathbf{D0}$ 输入端口地 址 38F0H

2. 查询工作方式

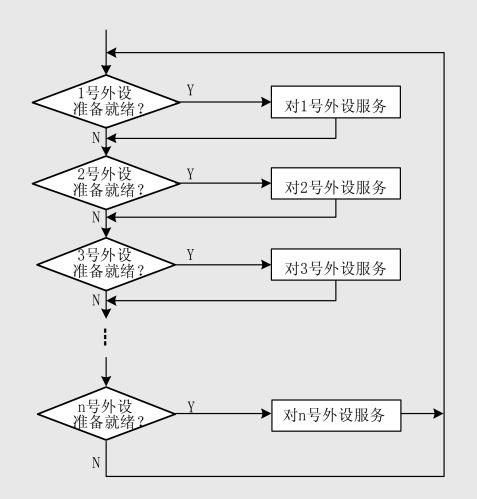
- 仅当条件满足时才能进行数据传送;
- 每满足一次条件只能进行一次数据传送。
- 适用场合:
 - 外设并不总是准备好
 - 对传送速率和效率要求不高
- 工作条件:
 - 外设应提供设备状态信息
 - 接口应具备状态端口

查询工作方 式流程图



查询工作方式

- 优点:
 - 软硬件比较简单
- 缺点:
 - CPU效率低,数据传送的 实时性差,速度较慢



3. 中断控制方式

■ 特点:

外设在需要时向CPU提出请求,CPU再去为它服务。服务结束后或在外设不需要时,CPU可执行自己的程序。

■ 优点:

■ CPU效率高,实时性好,速度快。

■ 缺点:

■ 程序编制相对较为复杂。

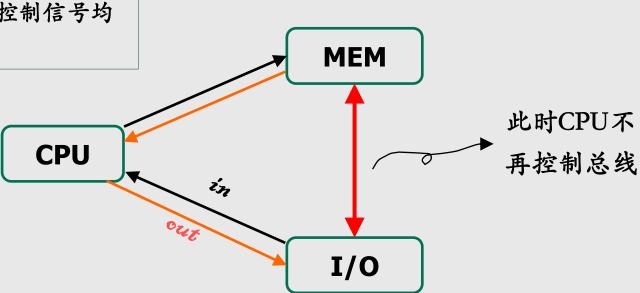
以上三种I/O方式的共性

- · 信息的传送约需通过CPU
- 软件:
 - 外设与内存之间的数据传送是通过CPU执行程序来完成的(PIO 方式);
- 硬件:
 - I/O接口和存储器的读写控制信号、地址信号都是由CPU发出的。
- 缺点:
 - 程序的执行速度限定了传送的最大速度



▶ I/O过程由CPU控制

▶ 地址信号、控制信号均 由CPU产生

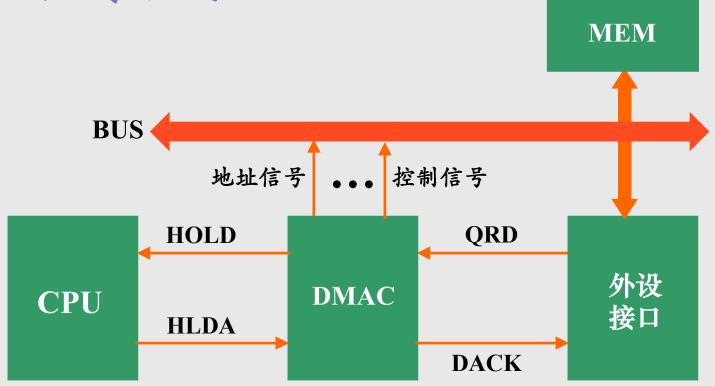


4. DMA控制方式

■ 特点:

- 外设直接与存储器进行数据交换 , CPU不再担当数据传输的中介者;
- 总线由DMA控制器(DMAC)进行控制(CPU要放弃总线控制权),内存/外设的地址和读写控制信号均由DMAC提供。

DMA控制方式



DMA控制方式的工作过程

- ① 外设向DMA控制器发出"DMA传送请求"信号DRQ;
- ② DMA控制器收到请求后,向CPU发出"总线请求"信号 HOLD;
- ③ CPU在完成当前总线周期后会立即发出HLDA信号,对 HOLD信号进行响应;
- ④ DMA控制器收到HLDA信号后,就开始控制总线,并向外设发出DMA响应信号DACK。

DMA工作方式

■ 周期窃取:

■ 每个DMA周期只传送一个字节或一个字就立即释放总线。

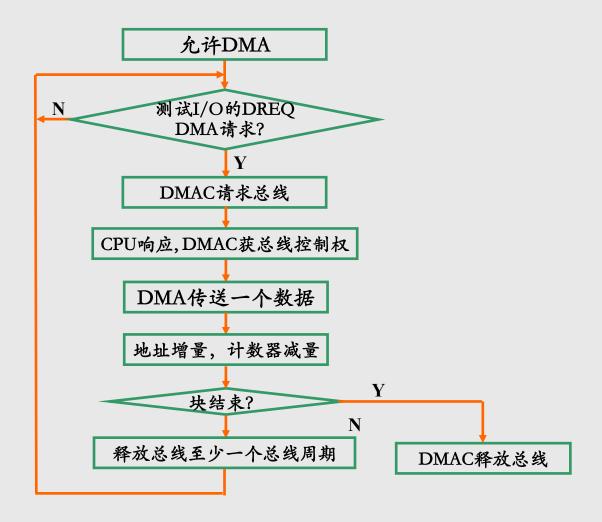
■ 数据块传送:

DMAC在申请到总线后,将一块数据传送完后才释放总 线,而不管中间DREQ是否有效。

■ 直接存取方式:

DMA的数据传送请求直接发到主存储器,在得到响应后, 整个工作过程在DMA控制器中由硬件完成。

周期窃取的DMA方式



4种基本I/0控制方式总结

- 无条件传送:
 - 简单,适用范围小,仅适用于"随时准备好"的低速外设
- 查询工作方式
 - 简单,适用于具备"状态信息"的低速外设
 - CPU效率低,控制实时性差
- 中断方式
 - 适用于中速外设
 - 相对于查询方式,CPU效率较高,控制实时性较好
- DMA方式:
 - 数据传输由DMA硬件来控制,数据直接在内存和外设之间交换,可以达到很高的传输速率。
 - 控制复杂,硬件成本相对较高。







简单I/O控制系统设计

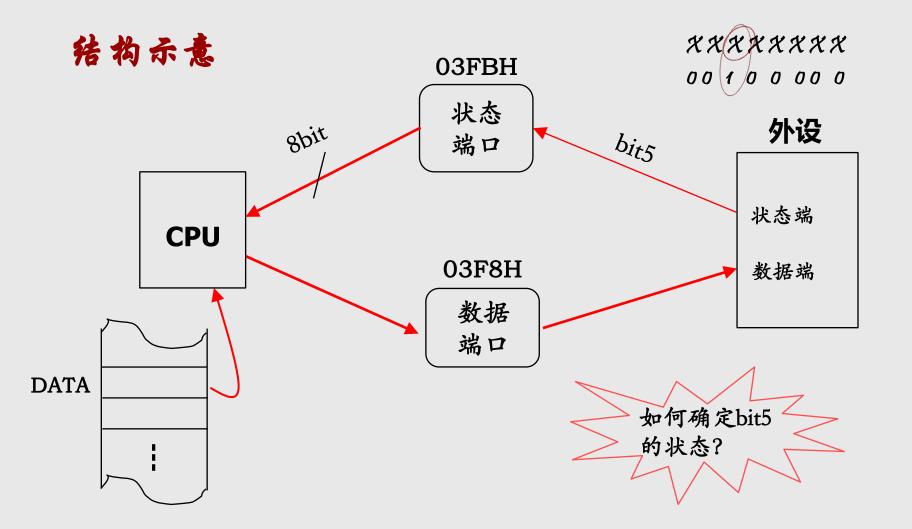


例1

▶ 外设状态端口地址为03FBH,第5位(bit5)为状态标志 (=1忙, =0准备好);外设数据端口地址为03F8H,写入数据会使状态标志置1;外设把数据读走后又把它置0。

> 要求:

- > 画出该控制系统电路图
- ▶ 利用查询工作方式,将DATA下100B数据输出。

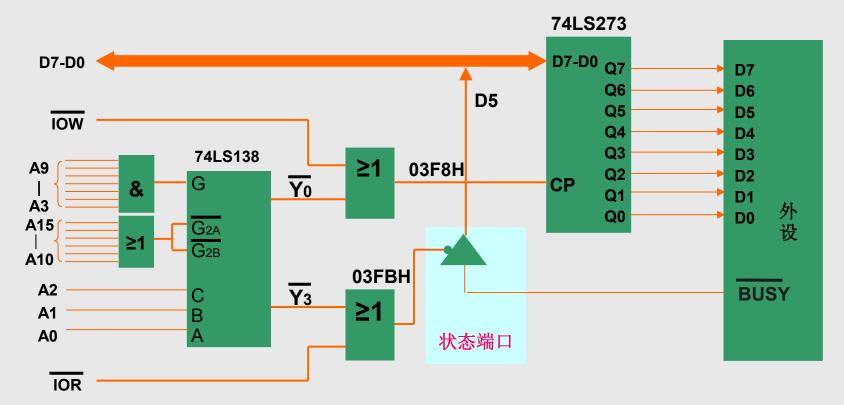


查询工作方式例

- 题目分析:
 - 外设有1位状态位,需要通过输入接口将状态信息输入系统;
 - 可选择一个三态门或74LS244接口
 - 数据需由系统输出,需要通过输出接口
 - 可选择74LS273接口
 - 输入接口地址= 03FBH, bit5=1表示"忙";
 - 输出接口地址=03F8H
 - 待输出数据在内存中的首地址=DATA;
 - 待输出数据块大小=100B

状态端口地址: 0000 0011 1111 1011

数据端口地址: 0000 0011 1111 1000



控制程序

LEA SI, DATA

MOV CX,100

AGAIN: MOV DX,03FBH

WAITT: IN AL,DX

TEST AL, 20H

JNZ WAITT

MOV DX,03F8H

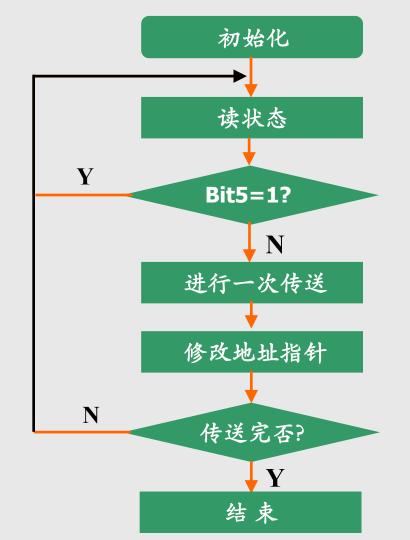
MOV AL, [SI]

OUT DX, AL

INC SI

LOOP AGAIN

HLT





仅给出8位地址,为 部分地址译码

根据开关状态在7段数码管上显示数字或符号

- 设输出接口的地址为F0H, 输入接口地址为F1H
- 当开关的状态分别为0000~1111时,在7 段数码管上对应显示'0'~'F'

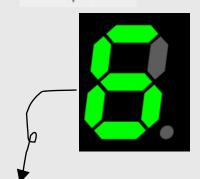
题目分析:

输入设备: 4个开关

输出设备: 1个七段数码管

需要1个输入接口,1个输出接口

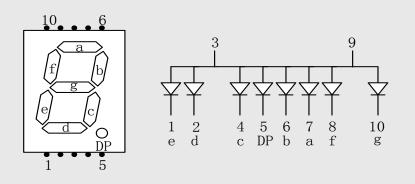


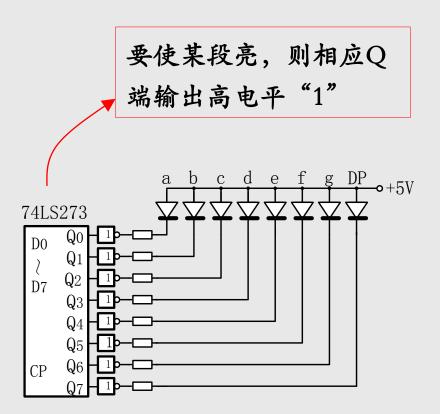


外部设备,需要 通过I/O接口与 系统连接

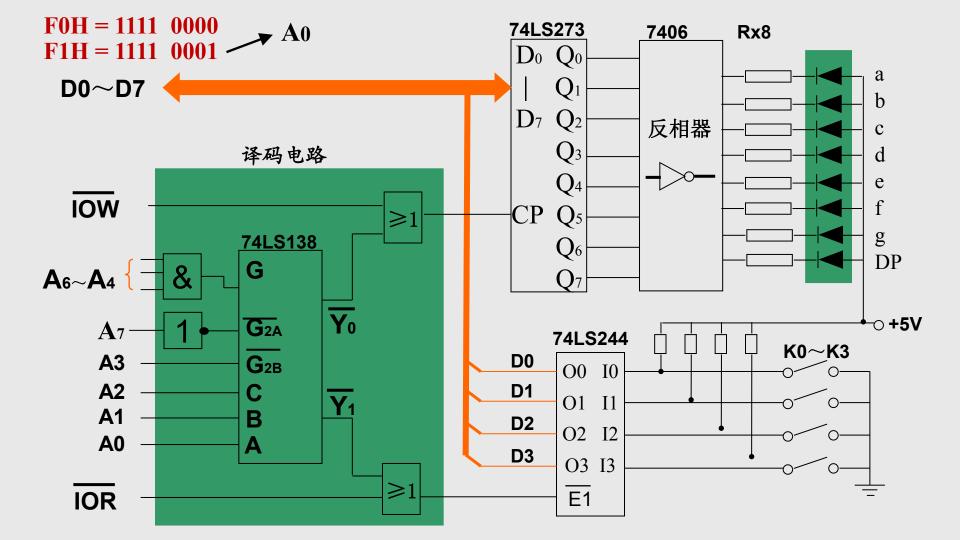
柳 2

采用共阳极七段码关





符号	形状	7段码 .gfedcba	符号	形状	7段码 .gfedcba
'O'	0	00111111	'8'	ω	01111111
'1'		00000110	'9'	o	01100111
'2'	0	01011011	' A '	00	01110111
'3'	3	01001111	'B'	Ū	01111100
'4'	Ţ	01100110	'C'	Ш	00111001
'5'	5	01101101	'D'	Ū	01011110
'6'	18	01111101	'E'	Ш	01111001
'7 '	7	00000111	' F '	Ш	01110001



I/O接口综合应用例____程序段

.....

Seg7 DB 3FH,06H,5BH,4FH,66H,6DH,7DH,07H,7FH,67H,77H,7CH,39H,5EH,79H,71H

LEA BX, Seg7 4个开关的不同状态呈现为: $0000 \sim 1111$ MOV AH, 0 GO: IN AL, 0F1H AND AL, 0FH → 读开关状态 则: 此时AL的值为: 0000~1111 SI,AX ── 开关状态的编码 MOV AL, [BX+SI] : AH=0 : AX= $0000 \sim 1111$ OUT 0F0H, AL 开关状态对应的 JMP GO

七段码值的编码







中断技术



理解和掌握:

1 中断的基本概念

2 中断响应的一般过程

3 中断向量表

4 8088/8086中断系统

1. 中断的基本概念

■ 中断:

CPU执行程序时,由于发生了某种随机的事件(外部或内部),引起CPU暂时中断正在运行的程序,转去执行一段特殊的服务程序,以处理该事件,该事件处理完后又返回被中断的程序继续执行,这一过程称为中断。

中断源

→中断服务(处理)子程序

引入中断的原因

- 提高对外设请求的响应实时性。
- 提高了CPU的利用率
 - 避免了CPU不断检测外设状态的过程

中断类型

根据中断请求的来源分为:



外部 可屏蔽中断

2. 外部可屏蔽中断响应的一般过程

- 中断请求
- 中断源识别及中断判优
- 中断响应
- 中断处理(服务)
- 中断返回

1)中断请求

外部可屏蔽中断请求信号: INTR

- 中断请求信号应保持到中断被处理为止;
- CPU响应中断后,中断请求信号应及时撤销。

2)中断源识别

中断判优

优先级法则

低优先级的中断程序允许被高优先 级的中断源所中断

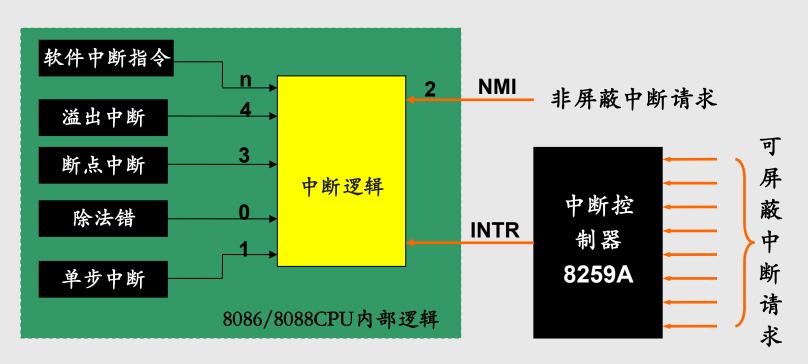
排队法则

■ 先来先响应



中断源判优

中断控制器判优:根据中断向量码(中断类型码)确定中断源



3)中断响应

外部可屏蔽中断响应信号: #INTA

- 向中断源发出#INTA中断响应信号;
- 关中断 —— 不允许响应其它中断
- 保护硬件现场 → 将FLAGS压入堆栈
- 保护断点 → 将CS、IP压入堆栈
- 获得中断服务程序入口地址

由硬件系统完成

4)中断处理

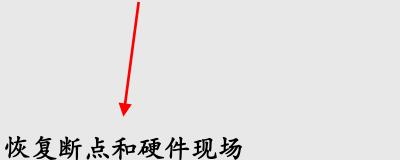
- 执行中断服务子程序
- 中断服务子程序的特点:
 - 为"远过程"
 - 用IRET指令返回

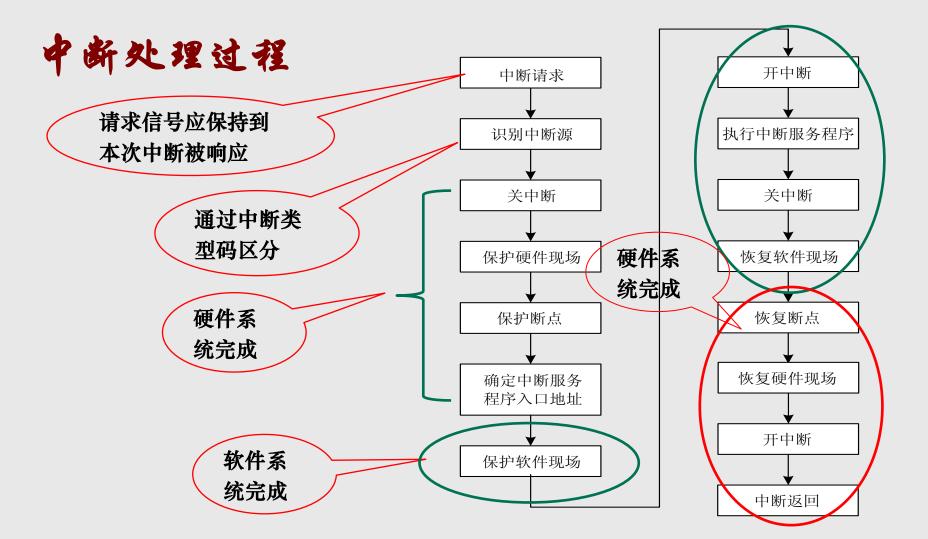
中断服务子程序完成的工作

- 关中断,保护现场,保护断点,找入口地址
- 保护软件现场 (参数)
- 开中断 (STI)
- 中断处理
- 关中断 (CLI)
- 恢复现场
- 中断返回

5)中断返回

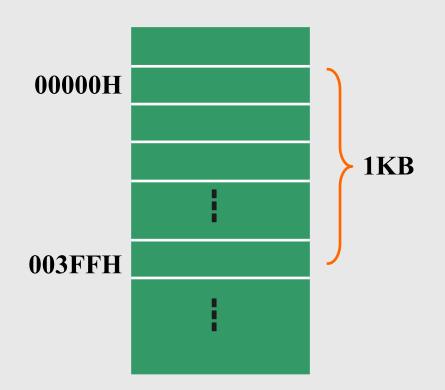
■ 执行IRET指令,使IP、CS和FLAGS从堆栈弹出





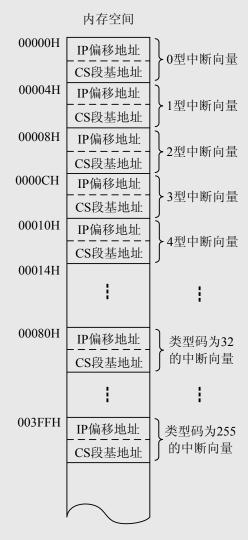
3. 中断向量表

- 存放各类中断的中断服务程序的 入口地址;
- 位于内存的00000H~003FFH。

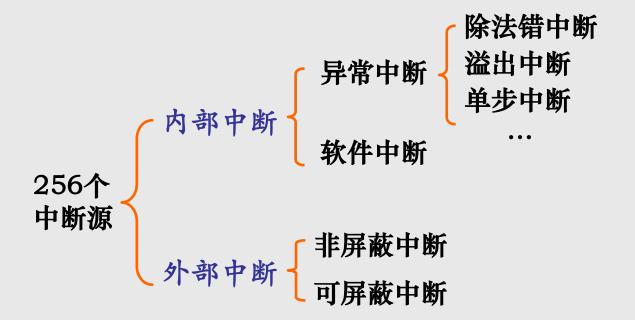


中断向量表

- 每个入口占用4 Bytes, 低字为段内偏移, 高字 为段基址;
- 中断向量表大小为1KB, 共256个入口。



4.8088/8086中断系统

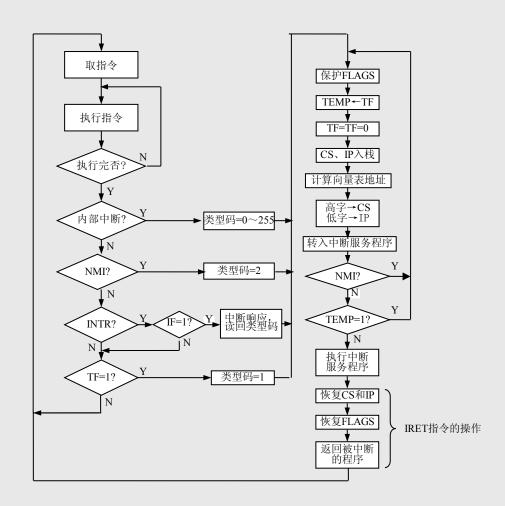


8088内部中断与NMI中断

特点:

- 无INTA周期
- 中断类型码固定或由指令给出

8088/8086 中断 响应和处理流程









输入输出与中断技术小结



应理解:



I/O接口的基本概念和功能

什么是/O端口?

I/O端口的编址方式

4种基本I/O方法的特点及适用场合

什么是中断?什么是中断向量表?

中断响应的一般过程

应掌握:

I/O接口译码电路设计方法



利用无条件传送或查询方式实现对简单外设的控制

利用三态门接口和锁存器接口芯片实现对简单外设的控制

注意点与常见问题

- 4种基本输入输出方法各自的应用场合
 - 无条件传送方式:
 - 外设随时处于"准备好"状态,且不能提供状态信息
 - 查询方式:
 - 外设必须要能够提供状态信息
 - 中断方式:
 - 外设必须具备发出高电平中断请求信号的能力
 - 常用于实时性要求较高的中速外设控制
 - DMA方式
 - 整个输入输出由硬件系统完成,适用于高速外设。

注意点与常见问题

- 简单接口电路设计
 - 译码电路设计
 - 总线信号
- 接口系统的译码电路常采用部分地位译码
- 中断技术
 - 中断响应的一般过程
 - 中断向量表 ◆

每个表项的含义

