

主要内容

- 基本概念
 - 输入输出系统
 - I/O接口和端口
 - ■端口的编址方式
- 简单接口芯片及其应用
- 基本输入输出方法
- 中断的基本概念及工作过程
- 中断控制器8259A介绍
- DMA控制器8237介绍



了解和掌握:

- I/O系统组成及主要特点
- 接口的基本功能
- ■端口的概念
- 端口的编址方式
- I/O地址译码



- 输入输出系统:
 - 计算机系统中除CPU和内存储器之外的部分

I/O系统 输入输出接口 输入输出软件

输入输出系统特点

- 复杂性
 - 输入输出设备、处理器、操作系统的复杂性
- 异步性
 - 工作速度和时序不一致
- 实时性
 - 控制的时效性。I/O系统保证处理器对不同设备的 请求提供及时服务。
- ■与设备无关性
 - 接口的标准化,由操作系统屏蔽了设备的差异。

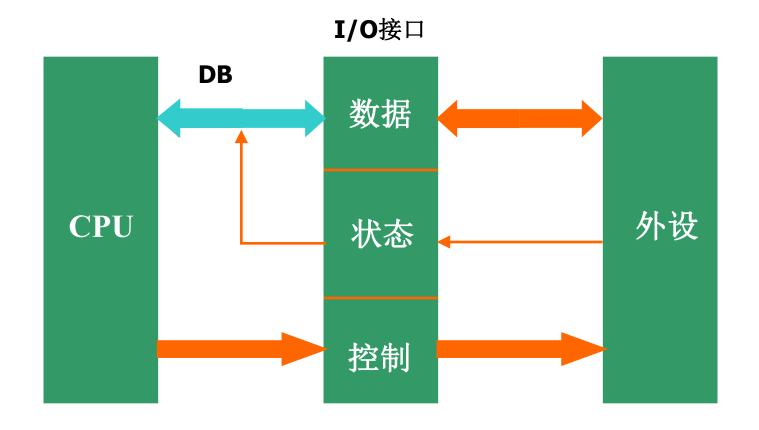
二、I/O接口系统及接口

- 有关I/O系统的概念、特点,以及I/O接口的功能等,请参阅教材描述,自行学习。
- 总体上,I/O接口应具备以下功能:
 - 数据的缓冲与暂存
 - 信号电平与类型的转换
 - 增加信号的驱动能力
 - 对外设进行监测、控制与管理,中断处理

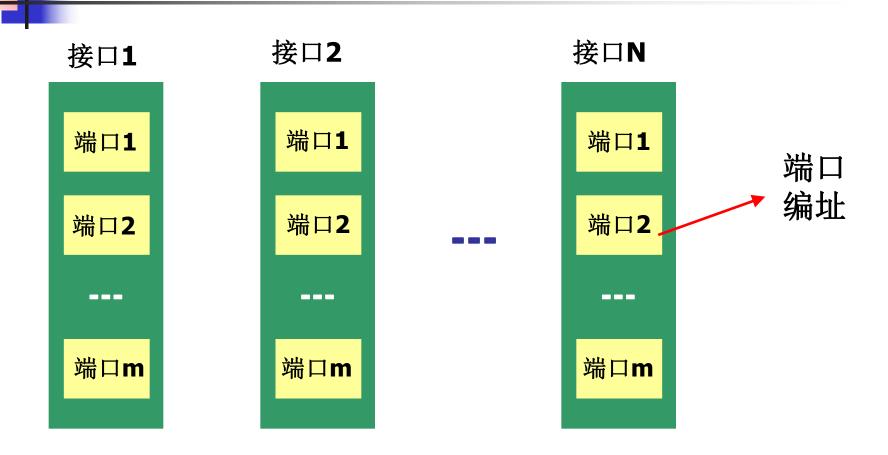
三、I/O端口

- ■端口
 - 接口中的寄存器
- ■端口的主要作用
 - 信息的缓存
- ■端口类型
 - 数据端口
 - 缓存输入和输出的数据
 - 状态端口
 - 缓存需要输入的外设工作状态
 - 控制端口
 - 缓存由系统输出的各种控制信息

I/O端口



I/O系统中的接口和端口



端口地址=芯片地址(高位地址)+片内地址



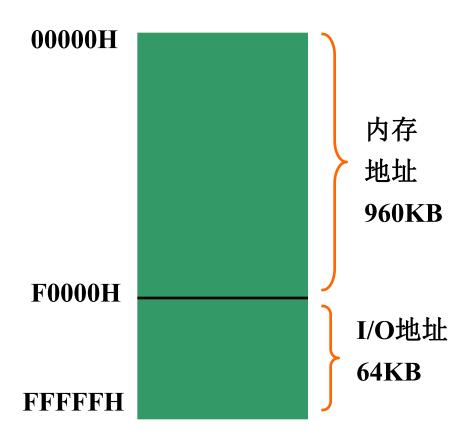
四、I/O端口的编址方式

- 编址方式:
 - 与内存统一编址
 - 独立编址



特点:

- 指令及控制信号统一
- 内存地址资源减少





特点: 00000H 内存地址资源充分利用 内存 能够应用于端口的指令较少 地址 FFFFFH 0000H I/O 地址 FFFFH

8088/8086的I/O端口编址

- 采用I/O独立编址方式(但地址线与存储器共用)
- 地址线上的地址信号用IO/M来区分
- I/O操作只使用20根地址线中的16根: A₁₅~A₀
- 可寻址的I/O端口数为64K(65536)个
- I/O地址范围为0~FFFFH
- IBM PC只使用了1024个I/O地址(0~3FFH)

五、I/O地址译码

- 目的
 - ■确定端口的地址
- 寻址端口的信号
 - IOR、IOW
 - lacksquare A15 \sim A0
- 参加译码的信号:
 - IQR, IOW, 高位地址信号

IN指令将使总线 中的该信号有效 OUT指令将使总线 中的该信号有效

I/O地址译码

- 一个接口电路中可以有多个端口,也可以只有 一个端口。
- 对全地址译码:
 - 当接口只有一个端口时, **16**位地址线应全部参与译码,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),低位用于寻址接口中 要访问的端口。
- 对部分地址译码:
 - 仅用部分地址信号参与译码
 - 对含多个端口的接口,最低的几位直接连到接口。

I/O地址译码

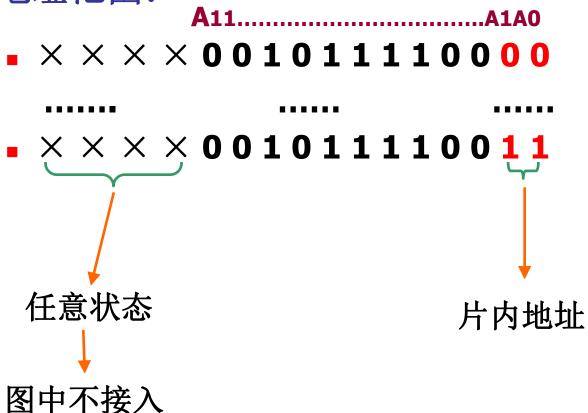
I/O系统中,因地址资源丰富,多采用部分地址译码。

I/O地址译码例

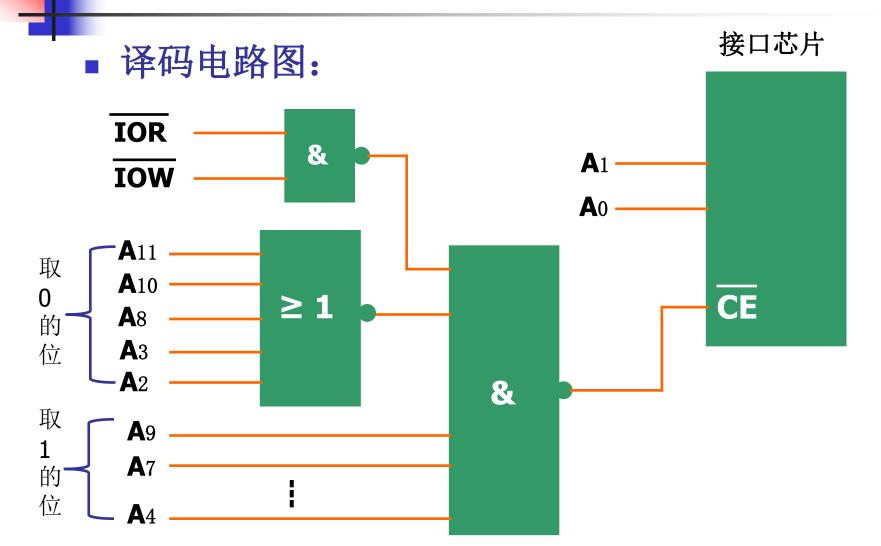
- 例:某外设接口有4个端口,地址为2F0H——2F3H,由A₁₅~A₂译码得到,而A₁、A₀用来区分接口中的4个端口。试画出该接口与系统的连接图。
- 题目分析:
 - 寻址端口的地址信号最多为16bit,题中仅用 12bit就能表示其地址——故采用部分地址译码
 - 该接口电路中含有4个端口,片内端口寻址需2位 地址信号,其余10位为片选地址信号。

I/O地址译码例

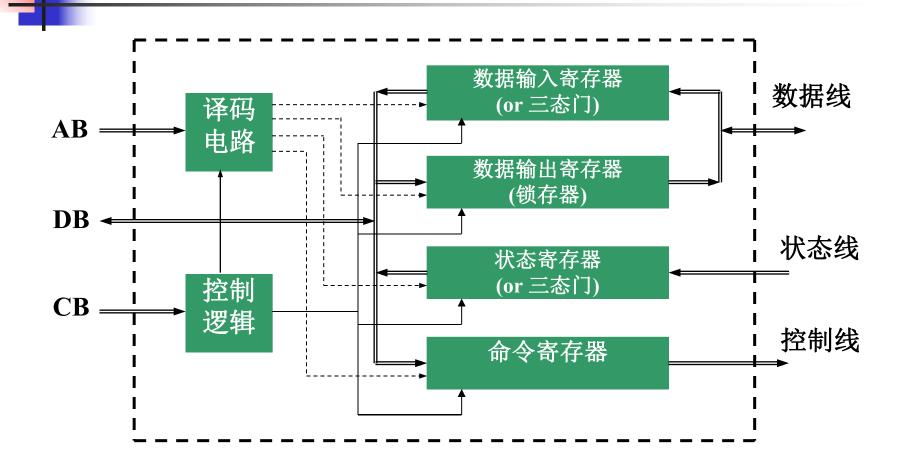




I/O地址译码例



六、接口的基本构成



接口的基本构成

- 数据输入/输出寄存器
 - 暂存输入/输出的数据
- 命令寄存器
 - 存放控制命令
 - 设定接口功能、工作参数和工作方式。
- 状态寄存器
 - 保存外设当前状态,以供CPU读取。

七、接口的类型及特点

- 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



■ 输入接口:

- 要求对数据具有控制能力(允许数据送到数据线)
- 常用三态门实现

■ 输出接口:

- 要求对数据具有锁存能力(接收后保持数据不变)
- ■常用锁存器实现



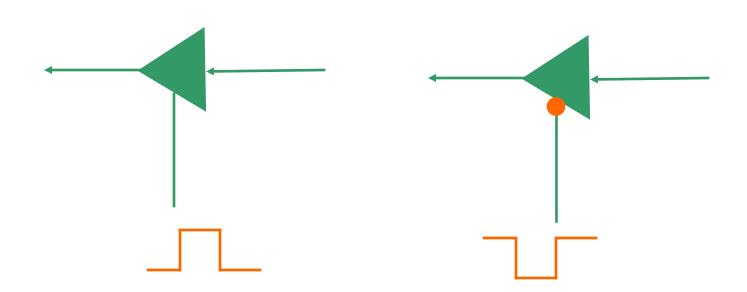
§6.2 简单接口电路

掌握:

■两类简单接口芯片的应用

一、三态门接口

■ 高电平、低电平、<u>高阻态</u>

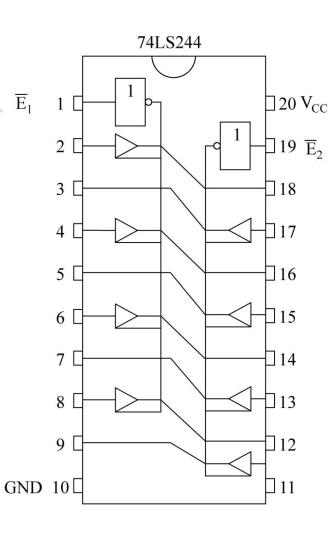




74LS244

- 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 来输入接口数据
- 74LS244应用例
 - 教材p239





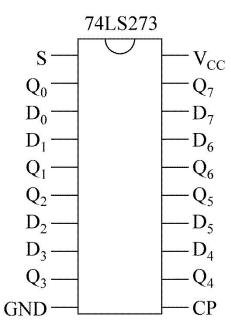
二、锁存器接口

- 通常由D触发器构成;
- 特点:
 - 具有对数据的锁存能力;
 - 不具备对数据的控制能力

常用锁存器芯片

74LS273

- 8D触发器
- 不具备数据的控制能力

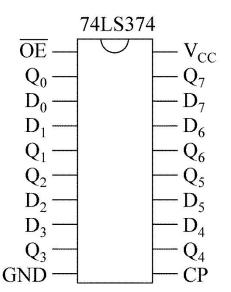


S	CP	D_i	Q_i
0	X	X	0
1	A	1	1
1	4	0	0

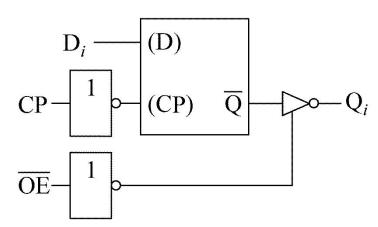


74LS373和74LS374

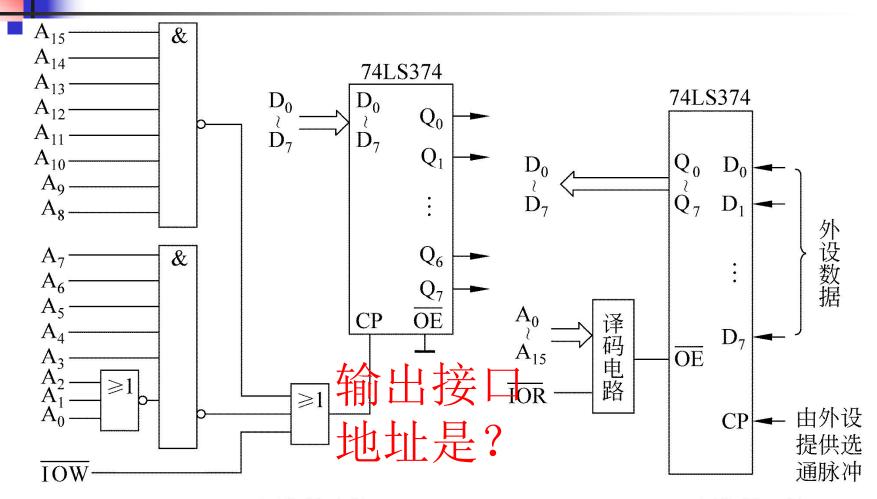
- 含三态的8D触发器,并具有对数据的控制能力。
- 既可以做输入接口,也可以做输出接口。



D_i	СР	ŌE	Q_i
1	4	0	1
0	A	0	0
X	X	1	高阻



74LS374作输入输出接口示例



(a) 74LS374用作输出接口

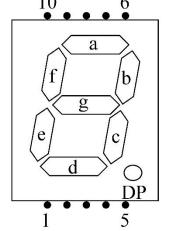
(b) 74LS374用作输入接口

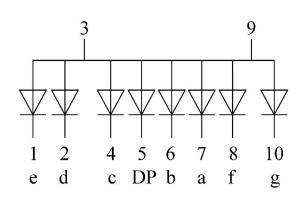


I/O接口综合应用例

- 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
- 设输入接口地址为F1H
- 当4个开关的状态分别为0000~1111时,在7段数码管上对应显示'0'~'F'

共阳极数码管结构 示意图





输出口: F0H = 1111 000 0 ▼A0的两个取值分别用于显示输出和开关输入的控制 输入口: F1H = 1111 000 1 74LS273 7406 Rx8 a Do Qo $D0\sim D7$ b 反相器 \mathbf{Q}_1 D₇ Q₂ \mathbf{c} 译码器 d \mathbf{Q}_3 Q_4 e **IOW** F0H CP Q_5 ≥ 1 Q_6 g Q_7 74LS138 DP $A6\sim A4$ G Y₀ **A**7 G₂A +5V **Y**1 74LS244 $K0\sim K3$ D0**A3** G_{2B} O1 I1 0 **A2 D1** O2**I**2 **A1** В **D2 A0** O3**I3 D3** O4**I**4 <u>E</u>1 ≥ 1 **IOR** F₁H

34

显示符号与输出数据对应表

符号	形状	7段码 Dp gfedcba D7 D0	符号	形状	7段码 Dp gfedcba D7 D0
'O'	0	00111111,3FH	'8'	00	01111111,7FH
'1'	-	00000110,06Н	'9 '	10	01100111,67H
'2'	-2	01011011,5BH	'A'	Я	01110111,77H
'3'	m	01001111,4FH	'B'	10	01111100,7CH
'4'	Ţ	01100110,66H	'C'		00111001,39H
'5'	5	01101101,6DH	'D'		01011110,5EH
'6'	-8	01111101,7DH	'E'	Ε	01111001,79Н
'7'		00000111,07H	'F'	F	01110001,71H



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 MOV AH, 0 GO: IN AL, 0F1H

AND AL, OFH

MOV SI, AX

MOV AL, [BX+SI]

OUT 0F0H, AL

JMP GO



基本输入/输出方法

无条件传送 查询式传送

程序控制方式

中断方式传送

直接存储器存取(DMA)

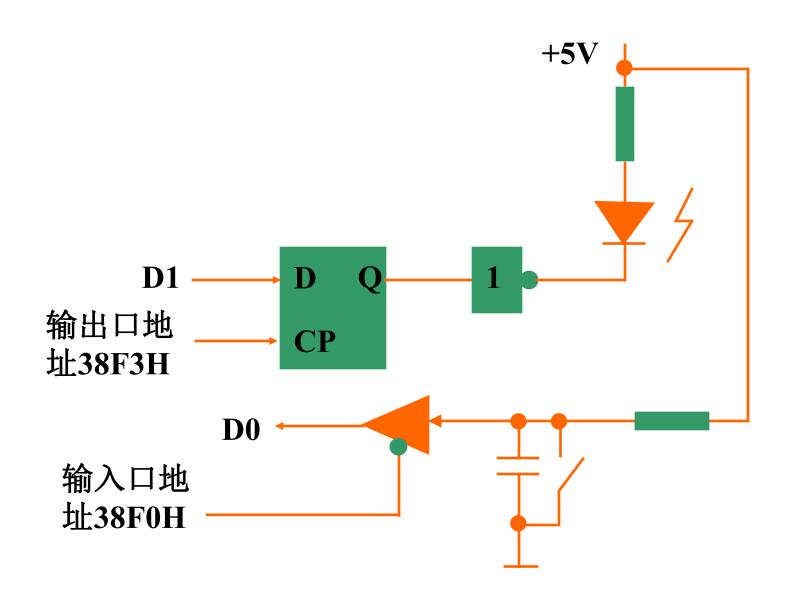


- 要求外设总是处于准备好状态
- 优点:
 - 软件及接口硬件简单
- 缺点:
 - 只适用于简单外设,适应范围较窄



无条件传送例

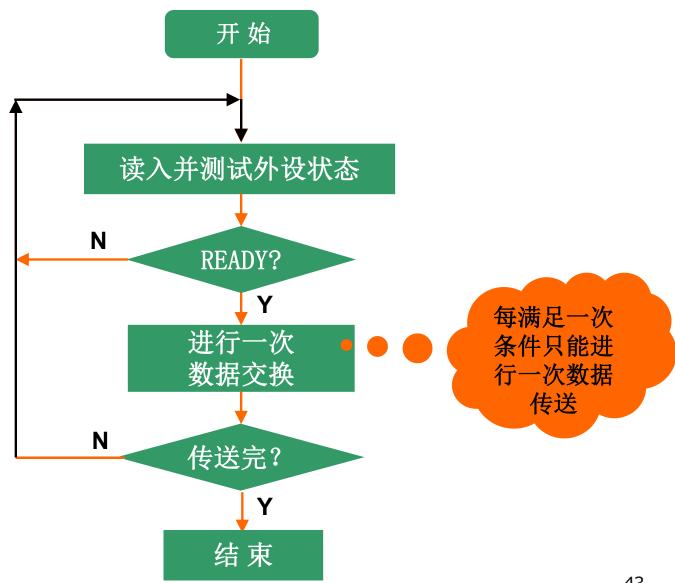
- 读取开关的状态;
- 当开关闭合时,输出编码使发光二极管亮。

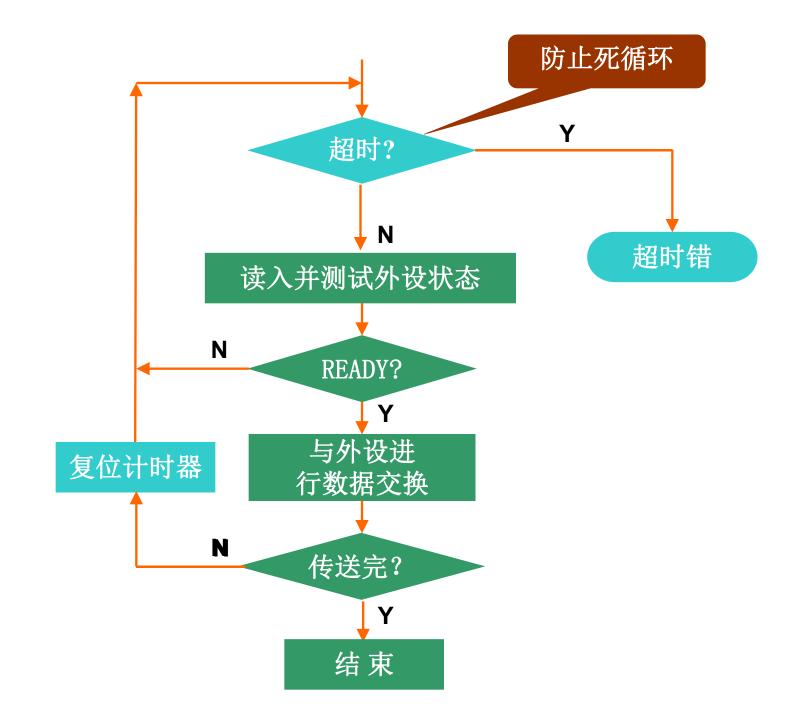


二、查询工作方式

- 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



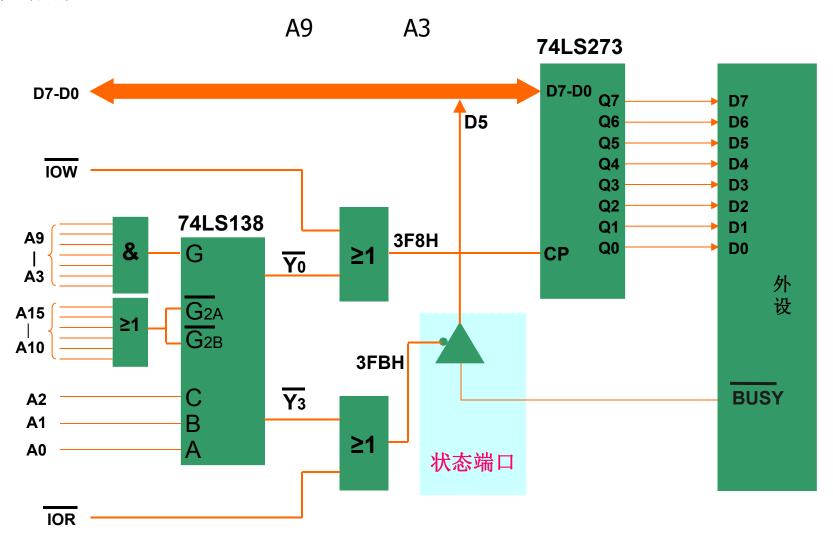


查询工作方式的例子

- ▶ 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。
- ➤ 试画出其电路图,并将BUF中的100个字节数据输出。

状态端口地址: 0000 0011 1111 1011 3FBH

数据端口地址: 0000 0011 1111 1000 3F8H



控制程序

MOV CX,100

AGAIN: MOV DX,03FBH

WAITT: IN AL, DX

TEST AL, 20H

JNZ WAITT

MOV DX,03F8H

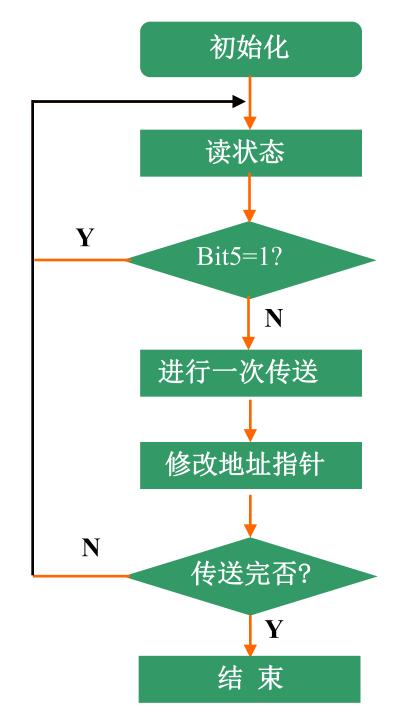
MOV AL, [SI]

OUT DX, AL

INC SI

LOOP AGAIN

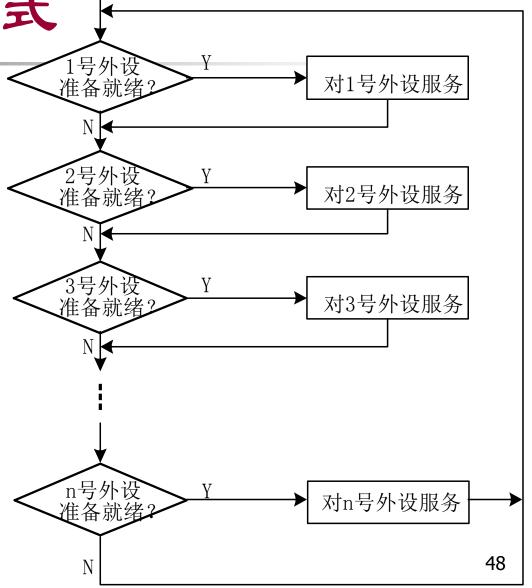
HLT



一般工作流程

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



三、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:

程序编制相对较复杂。

以上三种I/O方式的共性

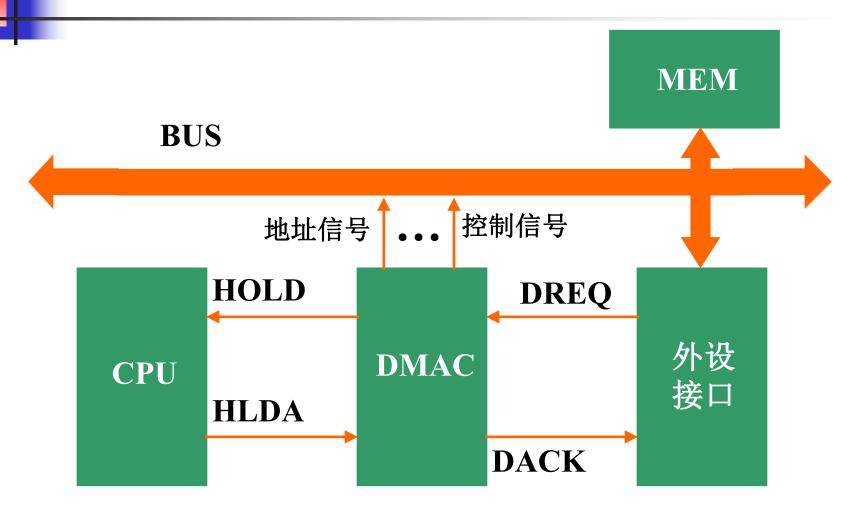
- 信息的传送均需通过CPU
- 软件:
 - 外设与内存之间的数据传送是通过CPU执行程序来完成的(PIO方式);
- 硬件:
 - I/O接口和存储器的读写控制信号、地址信号都是由 CPU发出的。
- 缺点:
 - 程序的执行速度限定了传送的最大速度

四、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





- 外设向DMA控制器发出"DMA传送请求"信号 DREQ;
- DMA控制器收到请求后,向CPU发出"总线请求"信号HOLD;
- 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;
- 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。



- 例: 从外设向内存传送若干字节数据
 - DMAC向I/O接口发出读信号;
 - 向地址总线上发出存储器的地址;
 - 发出存储器写信号和AEN信号;
 - 传送数据并自动修改地址和字节计数器
 - 判断是否需要重复传送操作;
 - 若数据传送完,DMA控制器撤销发往CPU的HOLD信号;
 - CPU检测到HOLD失效后,则撤销HLDA信号,并在下一时 钟周期重新开始控制总线。



DMA工作方式

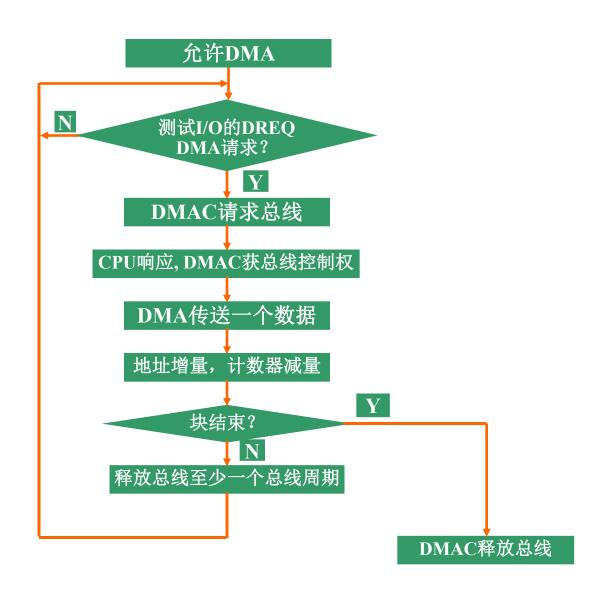
■ 周期窃取:

■ 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。

周期窃取的DMA方式:





DMA控制方式的优缺点

- 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。



§ 6.4 中断技术

掌握:

- ■中断的基本概念
- ■中断响应的一般过程
- 中断向量表及其初始化
- 8088/8086中断系统

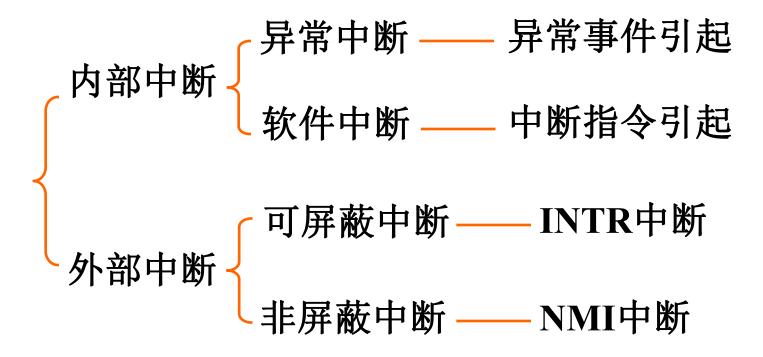
一、中断的基本概念

■ 中断:

CPU执行程序时,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(称为中断服务程序或中断处理程序),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

■ 引起CPU中断的事件,发出中断请求的来源。





- 提高数据传输率;
- 避免了CPU不断检测外设状态的过程,提高了CPU的利用率。
- 实现对特殊事件的实时响应。



二、中断处理的一般过程

- 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

中断请求

NMI 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。



- 软件查询法: 在中断处理程序中查找中断源
- 中断矢量法
 - 由中断源提供中断类型号,CPU根据类型确定中断源。

中断源识别及确定先响应哪个中断请求(中断判优)由硬件系统完成

中断判优

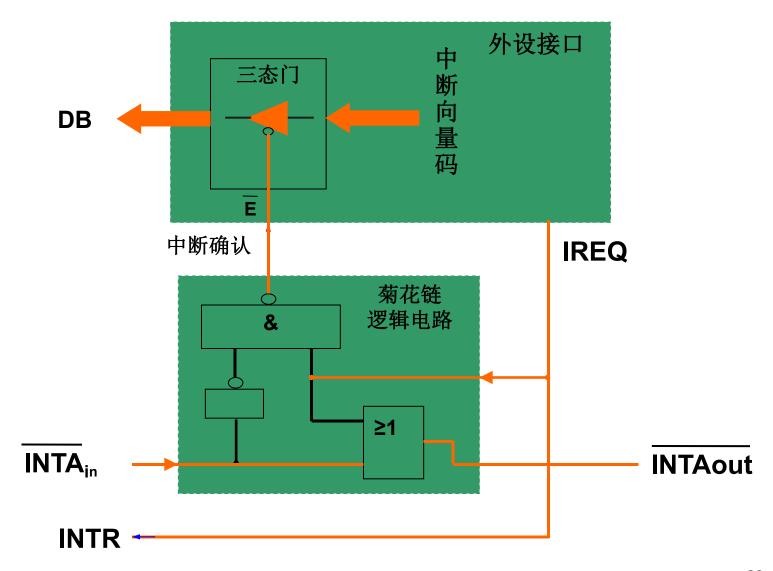
- 当有多个中断源同时提出请求时,需要确定 首先响应哪一个中断源。
- 优先级法则
 - 低优先级的中断程序允许被高优先级的中断源 所中断
- 排队法则
 - 先来先响应

中断嵌套

中断判优方法

- 软件判优
 - 顺序查询中断请求,先查询的先服务
 - 即先查询的优先级别高
- 硬件判优
 - 链式判优、并行判优(中断向量法)

菊花链逻辑电路



由硬件系统完成

中断响应

- 向中断源发出INTA中断响应信号
- 关中断
- 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



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

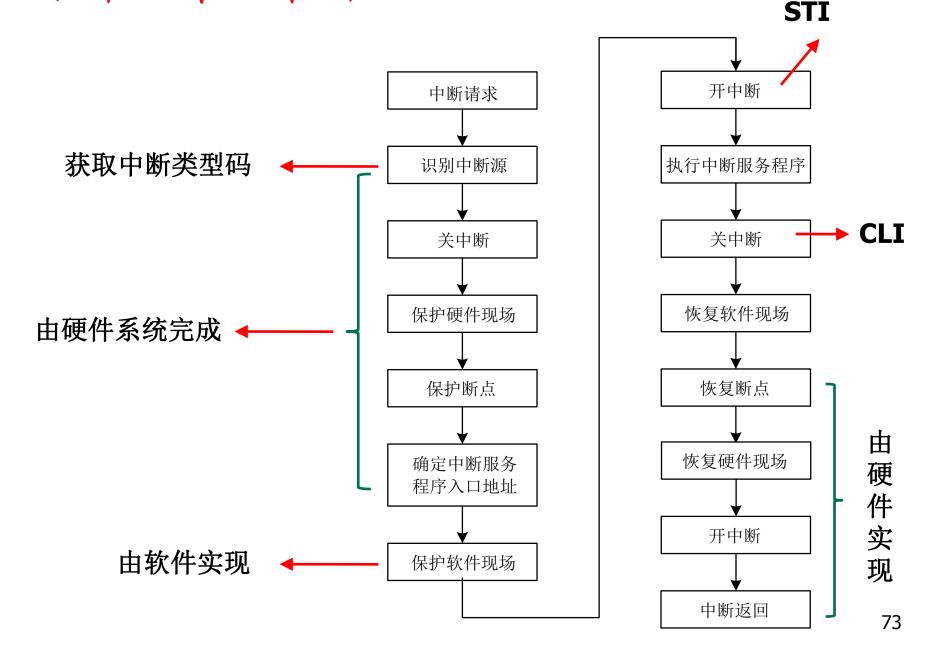
- 关中断,保护现场,保护断点,找入口地址
- 保护软件现场(参数)
- 开中断 (STI)
- ■中断处理
- 关中断 (CLI)
- 恢复现场
- 中断返回

中断返回

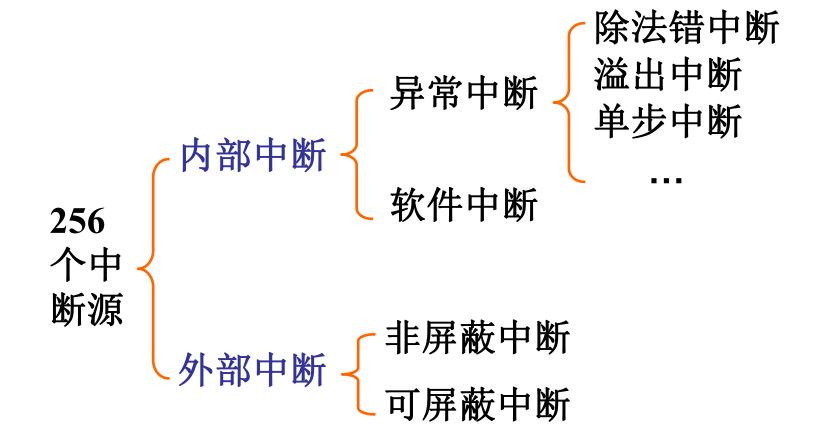
■ 执行IRET指令,使IP、CS和FLAGS从堆栈弹出

恢复断点和硬件现场

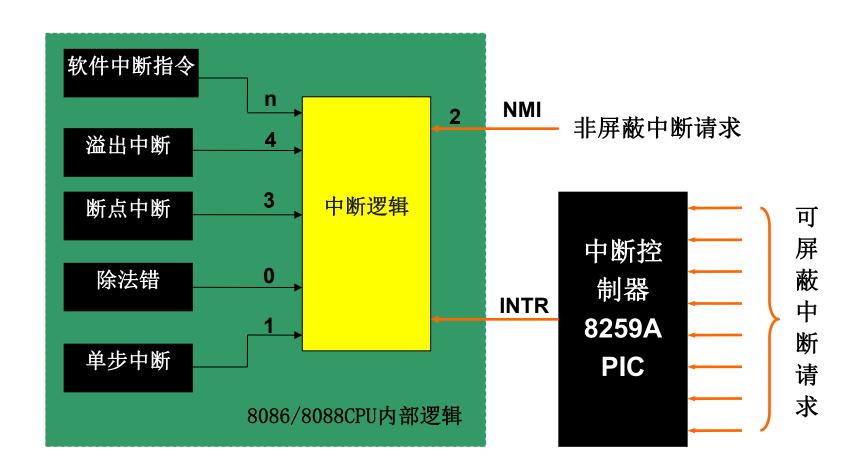
外部可屏蔽中断处理过程

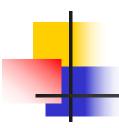


三、8088/8086中断系统



8086/8088中断源类型:





内部中断

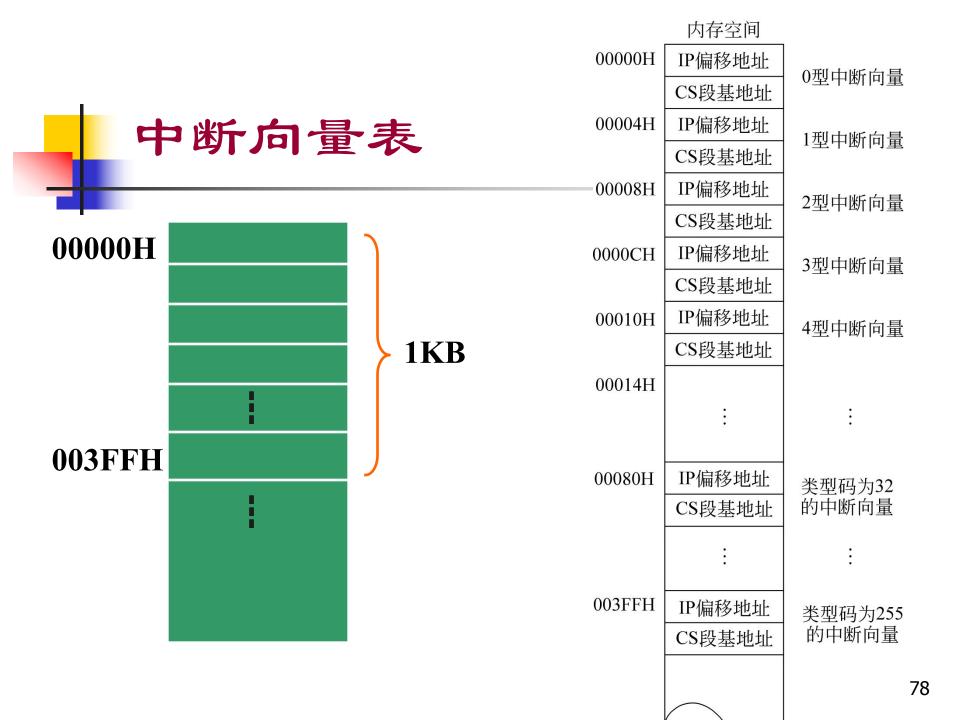
中断类型	功能
类型0	除数为0中断例行程序
类型1	单步
类型2	非屏蔽中断, NMI
类型3	设置断点
类型4	溢出处理中断,INTO指令
类型10	显示设备中断
类型20	程序结束中断
类型21	DOS系统功能调用功能程序

2019-10-23 76



- 1、非屏蔽中断
- NMI 引脚上出现上升沿触发,
- 不受标志位IF的限制
- 类型号: 2

- 2、可屏蔽中断
- INTR引脚输入,高电平有效
- 受标志位IF的限制
- 类型号: 08H~0FH 70H~77H





- 存放各类中断的中断服务程序的入口地址;
- 每个入口占用4 Bytes,低字为段内偏移,高 字为段基址;
- 表的地址位于内存的00000H~003FFH,大小为1KB,共256个入口。

中断向量表的初始化

- 将用户自定义的中断服务程序入口地址放入向量表
- 注意点:
 - 向量表所在的段地址=0
 - 存放子程序入口的单元的偏移地址=n×4
- 例:
 - 将中断类型码为48H的服务程序入口地址放入向量表
 - p274 剩

教材中使用了DOS功能调用将服务程序入口地址写入向量表

中断向量表的初始化

- 将类型码为48H的中断服务子程序TIMER 的中断向量用MOV指令放入向量表
 - MOV AX, 0000H
 - MOV DS. AX
 - MOV SI, 0120H; 48H*4
 - MOV BX, OFFSET TIMER
 - MOV [SI], BX
 - MOV BX, SEG TIMER
 - MOV [SI+2], BX

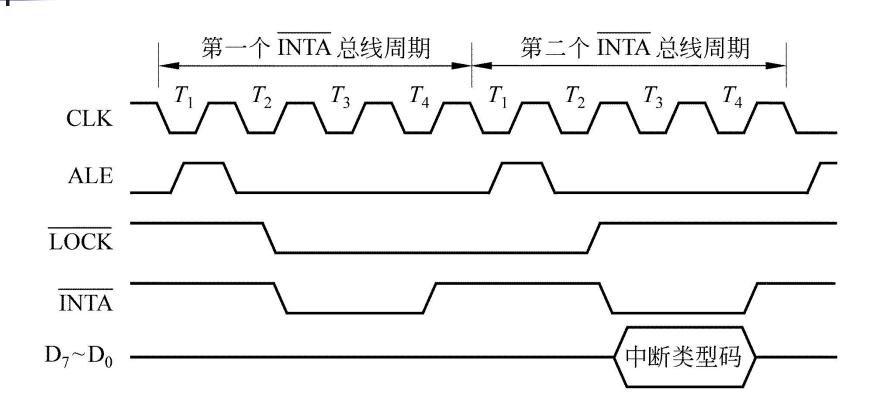


8088内部中断与NMI中断

特点:

- 无INTA周期
- 中断类型码固定或由指令给出

可屏蔽中断的类型号的获取



8086 的 中 断 响 应和处 理 流

