

计算机组织与体系结构

Computer Architectures

陆俊林

北京大学本科生主干基础课





第十讲 中断和异常

本讲要点

首先介绍中断和异常,重点讲解CPU内部的异常,其次分析CPU外部的中断,并讲解中断控制器,然后分析定时与技术的需求,并讲解定时器,最后从系统的角度讲解中断和定时的功能。







主要内容

通过学习本课程 了解计算机的发展历程,理解计算机的组成原理,掌握计算机的设计方法



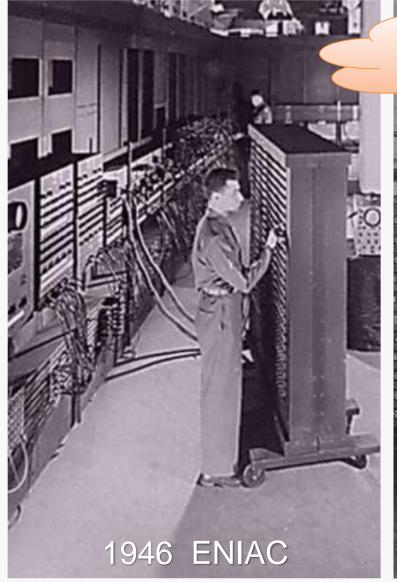
- I 中断和异常
- II 中断控制器
- Ⅲ 定时器
- IV 系统中的中断和定时

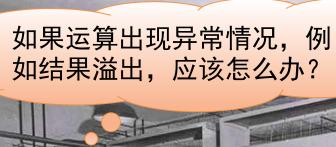


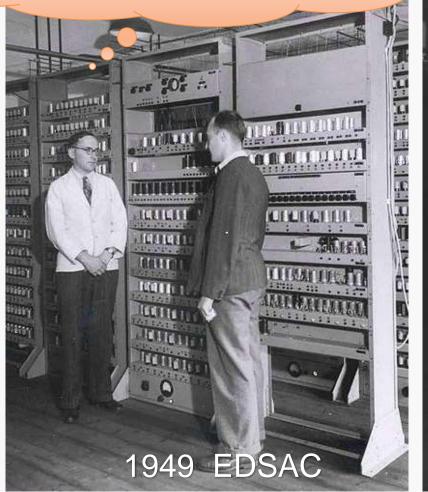




早期的电子计算机





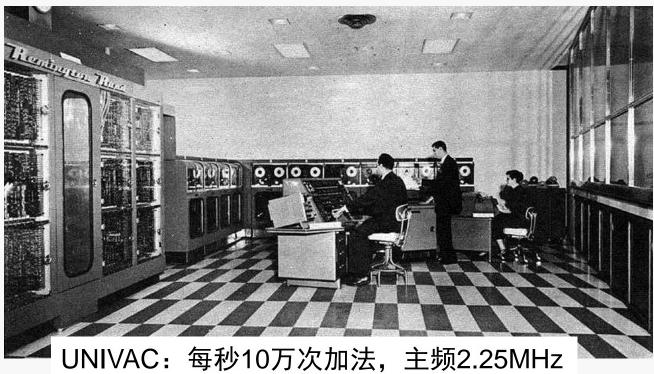




异常处理的起源

- № 第一个带有异常处理的系统: UNIVAC, 1951年
 - 。算术运算溢出时:转向地址0执行两条修复指令,或者停机





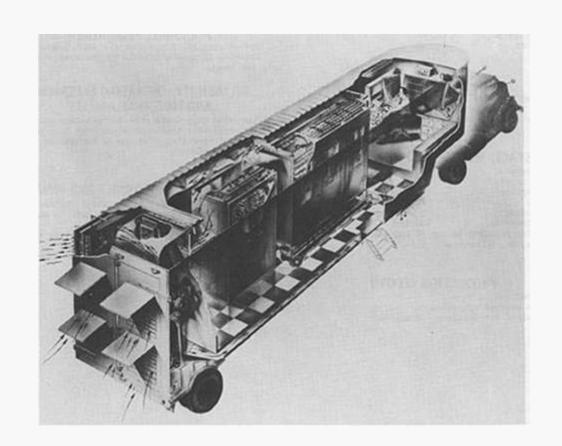
中断处理的起源

- № 第一个带有外部中断的系统: DYSEAC, 1954年
 - 。有两个程序计数器(PC),根据I/O信号进行切换



FIGURE 3.3. Yes No. 1, ocalaining the DYSERC control center and computer restuding the mercury money,

DYSEAC: 装在两个卡车拖车上, 12吨+8吨



中断和异常处理的起源

- № 第一个带有异常处理的系统: UNIVAC, 1951年
 - 。算术运算溢出时:转向地址0执行两条修复指令,或者停机
 - 。1955年, UNIVAC 1103 增加了外部中断, 用于风洞数据的实时收集





CPU遇到的"事件"

- 1. 在程序运行时,系统外部、内部或现行程序本身出现需要特殊处理的"事件"
- 2. CPU立即强行中止现行程序的运行,改变机器的工作状态并启动相应的程序来处理这些"事件"
- 3. 处理完成后, CPU恢复原来的程序运行

这些"事件"被称为"中断"或"异常"

"事件"的命名

常见的 命名方式		=	三	四	
外部事件	外部中断	硬件中断	中断	中断	
内部事件	内部中断	软件中断	异常	异常	••••
统称	中断 interrupt	中断 interrupt	中断 interrupt	异常 exception	•••••

异常处理的起源

- № 第一个带有异常处理的系统: UNIVAC, 1951年
 - 。算术运算溢出时:转向地址0执行两条修复指令,或者停机
 - 。1955年, UNIVAC 1103 增加了外部中断, 用于风洞数据的实时收集





处理异常的硬件修改 (MIPS流水线简化示意图)

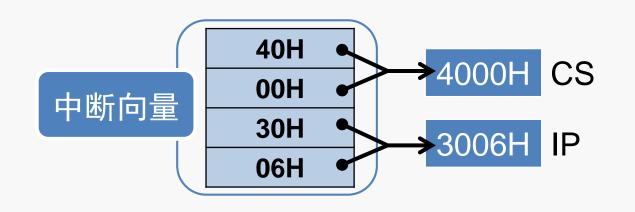
* ID.Flush 清除译码阶段的指令 * EX.Flush 清除执行阶段的指令 Instruction Word Instruction [′]32 **Memory** * 出现异常的指令的地址 Address Cause | * 产生异常的原因 5 busA Ra Rb Rw 32 busW 5 RegFile /32 32-bit \times 32busB 0008x0 0180 WrEn Adr Data In PC update **Data** imm16 $\frac{1}{16}$ **Memory** * 处理异常的 程序入口地址

MIPS CPU的异常处理

- ② 在EPC中保存出现异常的指令的地址
 - 。EPC: Exception Program Conter, 异常程序计数器
 - 。需要将当前保存的指令地址-4
- 清空流水线中之后的指令
- 记录产生异常的原因
- 把控制权转交给操作系统的特定地址
 - 。转移到特定地址执行下一条指令

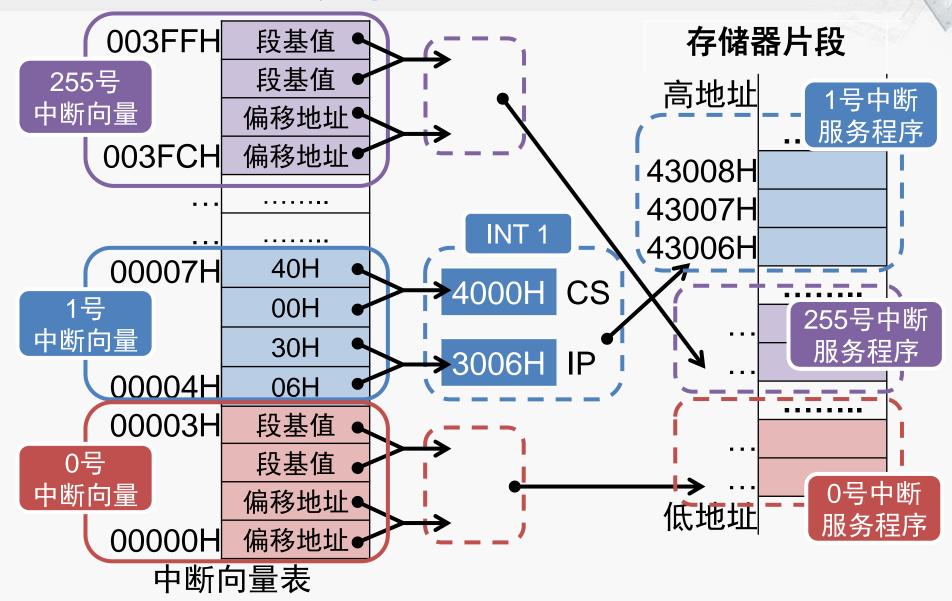
中断向量(interrupt vector)

- ❷ 中断向量:中断服务程序的入口地址
- ❷ 每个中断类型对应一个中断向量(4字节)
 - 。前两个字节单元存放中断服务程序入口地址的偏移量 (IP),低字节在前,高字节在后
 - 。后两个字节单元存放中断服务程序入口地址的段基值 (CS), 低字节在前, 高字节在后

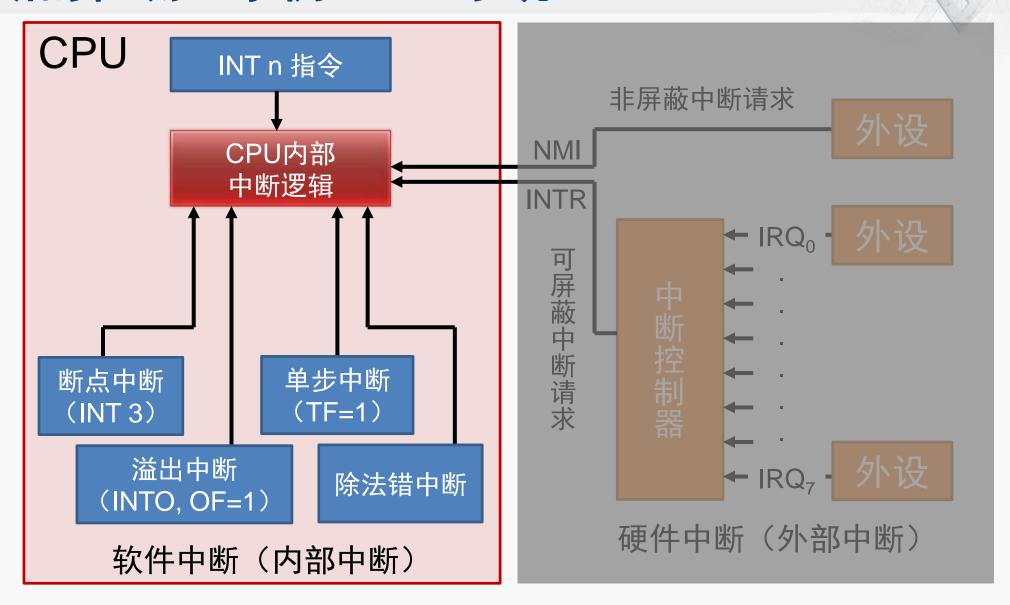


* Intel x86实模式示例

中断向量和中断服务程序



中断的检测(示例: x86系统)



8086的中断向量表

中断用途	类型号	说明
	类型255	
供用户定义的中断 (224个)		
(227)	类型32	
/口 以刀 4万 十,此亡	类型31	
保留的中断 (27个)		
(21)	类型5	
	类型4	溢出
十. 四 4.4. 此广	类型3	断点
专用的中断 (5个)	类型2	非屏蔽
	类型1	单步
	类型0	除法错

80386 ~ Core2的中断向量表

中断用途	类型号	说明	类型号	说明	
	类型9	协处理器段超限			
	类型8	双中断错	类型18	机器检查**	
	类型7	协处理器不存在	类型17	对齐检查**	
专用的 中断 (19个)	类型6	未定义的操作码	类型16	协处理器出错*	
	类型5	边界	类型15	未分配	
	类型4	溢出	类型14	页面出错*	
	类型3	断点	类型13	一般性保护	
	类型2	非屏蔽	类型12	堆栈段超限	
	类型1	单步	类型11	段不存在	
	类型0	除法错	类型10	无效任务状态段	

中断用途	类型号	
供用户定义的 中断	类型255	
(224个)	类型32	
	类型31	
保留的中断 (13个)		
(101)	类型19	

^{*} 自80386起

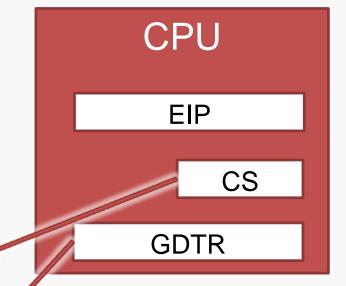
^{**}自80486起

IA-32的存储器寻址

❷ 保护模式下,段基址不在CS中,而是在内存中

存储器片段

							I J IM	
高地址								
描述符8191								
描述符8190								
其中一个 描述符→	字节7基地址	字节6 其它	字节5 权限	字节4	字节3基地址	字节2	字节1 段界	4
描述符1								
描述符0								A
低地址								



- GDT: 全局描述符表
- GDTR: 全局描述符表 的地址寄存器
- GDT可在系统中的任 何存储单元,通过 GDTR定位

保护模式的中断操作

中断向量表位置不同,其它操作与实模式类似存储器片段

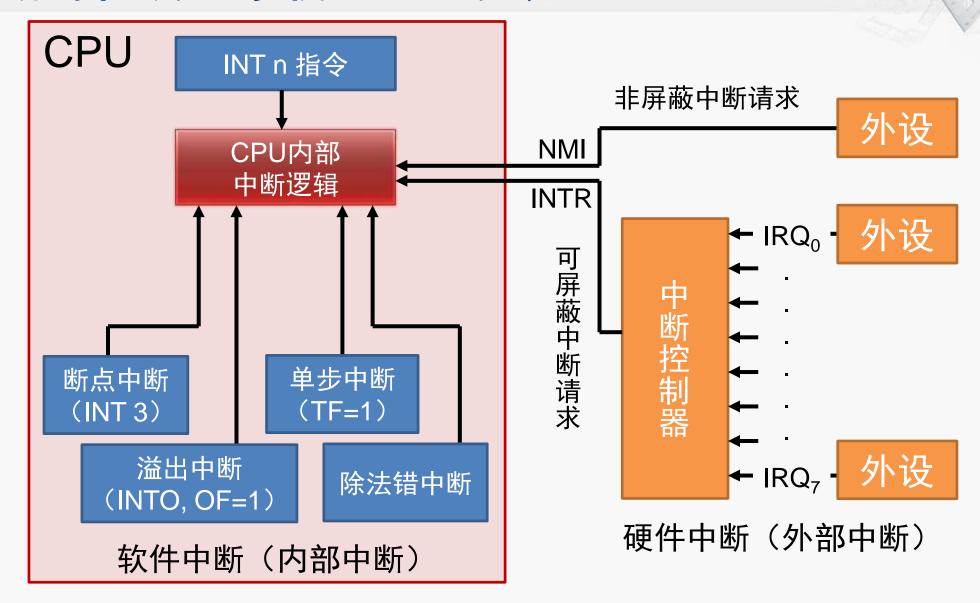


中断描述符表(interrupt descriptor table, IDT) 每个中断描述符8个字节,256个中断描述符共2K字节 IDTR

IDTR:中断描述符表 地址寄存器

IDT可在系统中的任何 存储单元,通过IDTR 定位

中断的检测(示例: x86系统)



主要内容

通过学习本课程 了解计算机的发展历程,理解计算机的组成原理,掌握计算机的设计方法

I 中断和异常



- II 中断控制器
- Ⅲ 定时器
- IV 系统中的中断和定时

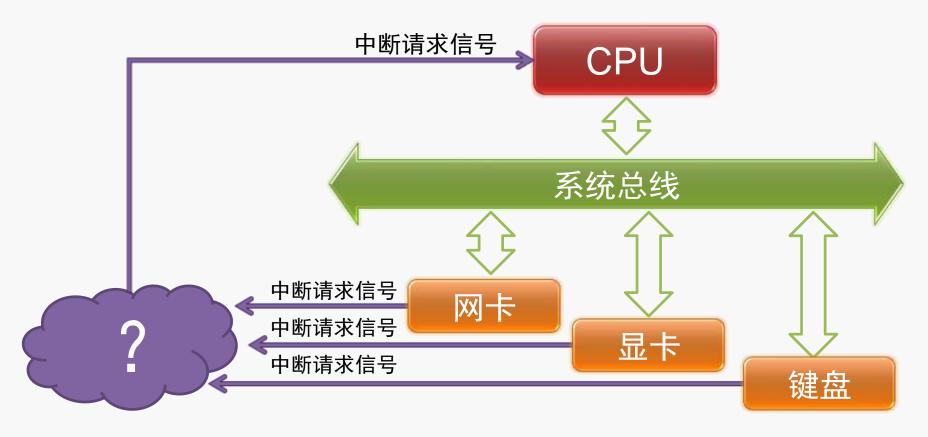






外部中断的需求

- № 优先级: 多个中断请求同时出现,如何确定响应次序?
- № 屏蔽: 可否屏蔽指定I/O接口设备的中断请求?



外部中断优先级的确定方法

1. 软件查询确定中断优先级

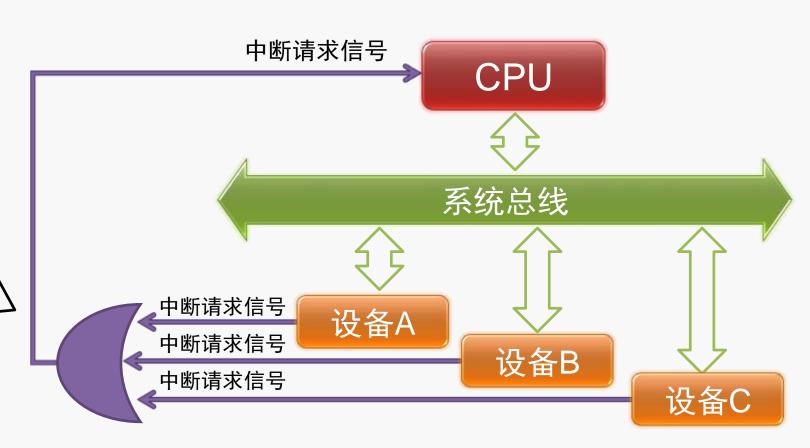
2. 硬件中断优先级编码电路

3. 可编程中断控制器

1. 软件查询确定中断优先级

② 采用软件查询法解决中断优先级只需要少量硬件电路

硬件电路: 将所有的外部中断请求信号相"或",产生一个总中断请求信号



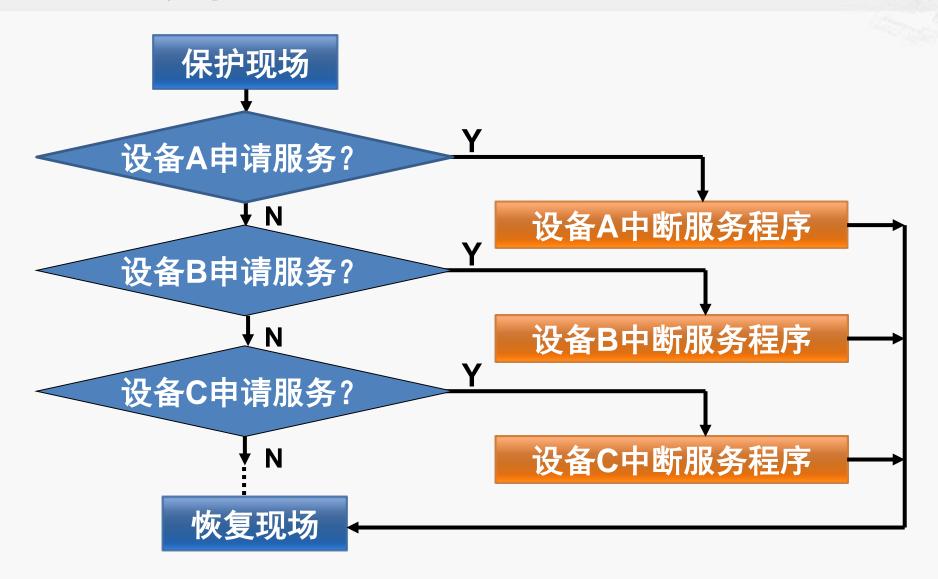
带优先级的查询程序

在中断服务程序的开始部分,需安排一段查询程序

- 查询的先后顺序体现不同设备的中断优先级
 - 。先查的设备具有较高优先级
 - 。后查的设备具有较低优先级

№ 一般来说,总是先查询速度较快或是实时性较高的设备

软件查询流程图



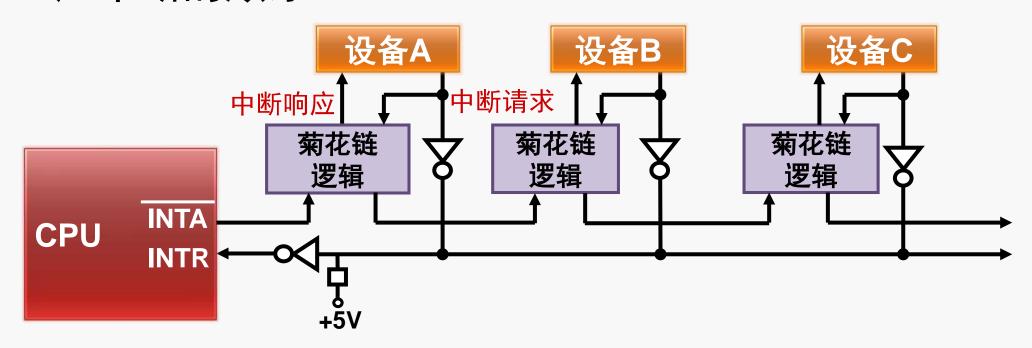
2. 硬件中断优先级编码电路

- ② 菊花链优先级排队电路
 - 。一种优先级管理的简单硬件方案

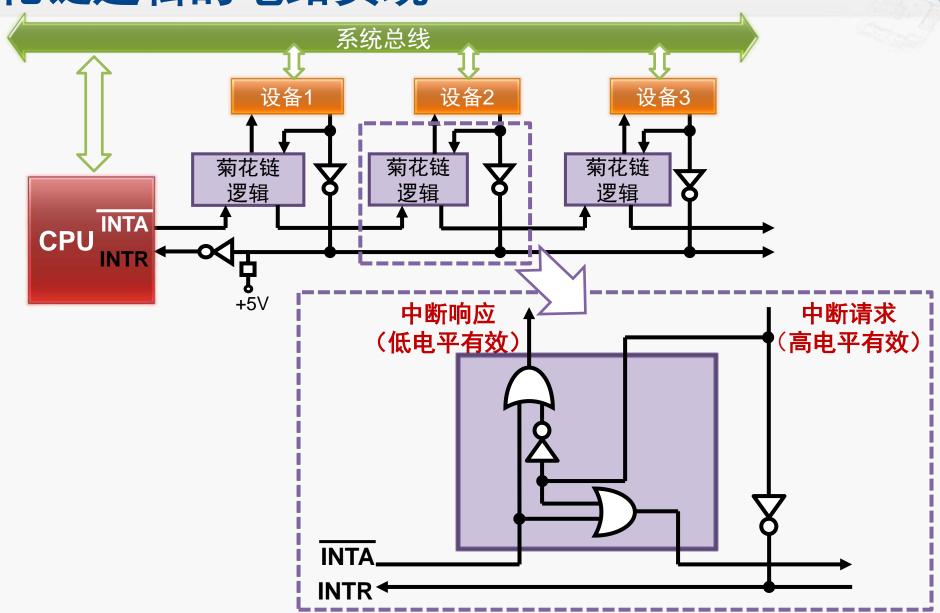


典型的菊花链优先级结构

在每个设备接口设置一个简单的逻辑电路,根据优先级顺序来传递或截留CPU发出的中断响应信号,以实现响应中断的顺序

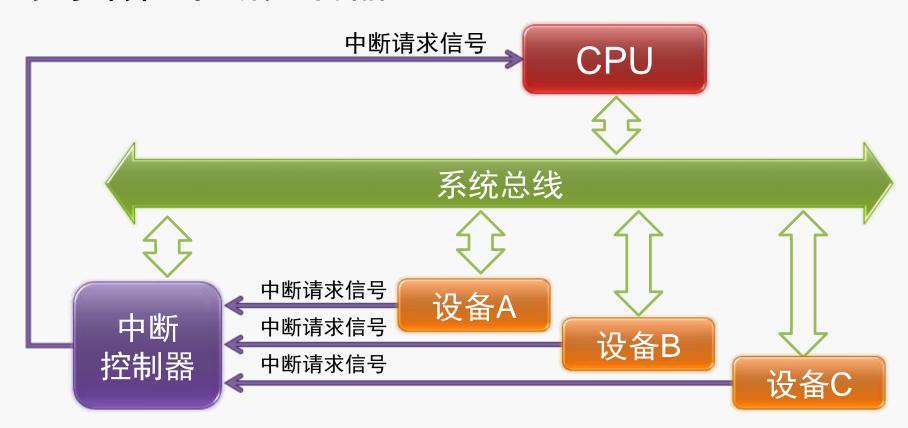


菊花链逻辑的电路实现

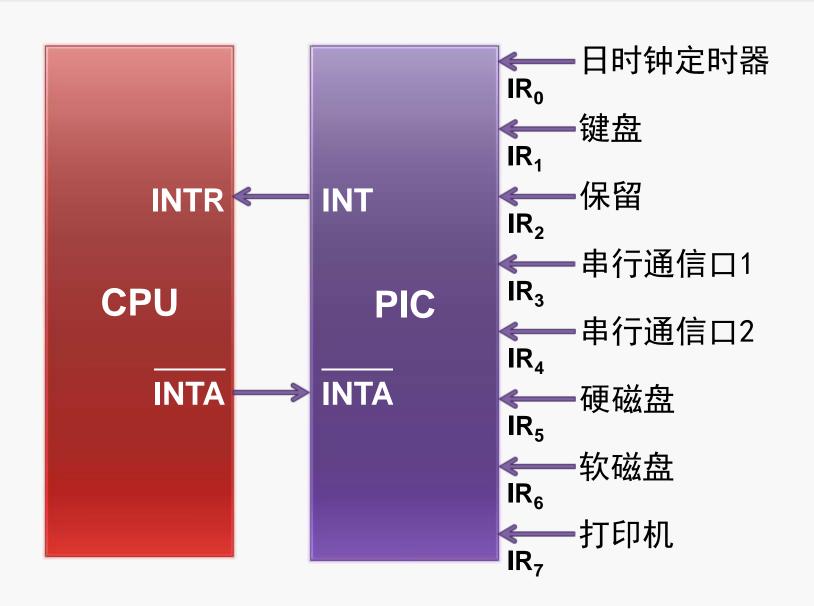


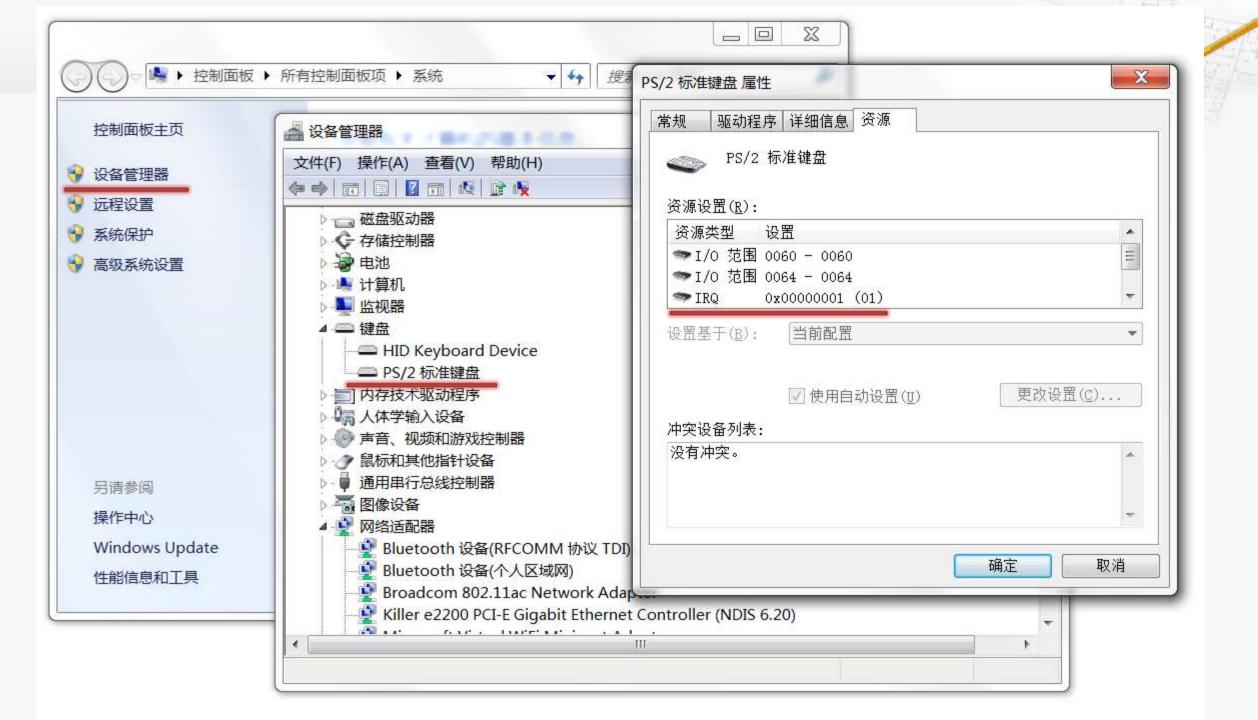
3.可编程中断控制器

- ② 现代PC机中多采用可编程中断控制器来处理中断
- № 例如:典型的可编程中断控制器8259A
- 管理和控制CPU 的外部中断请求
- 实现中断优先级的判决
- 为CPU提供中断 类型码
- 选择屏蔽设备的 中断请求

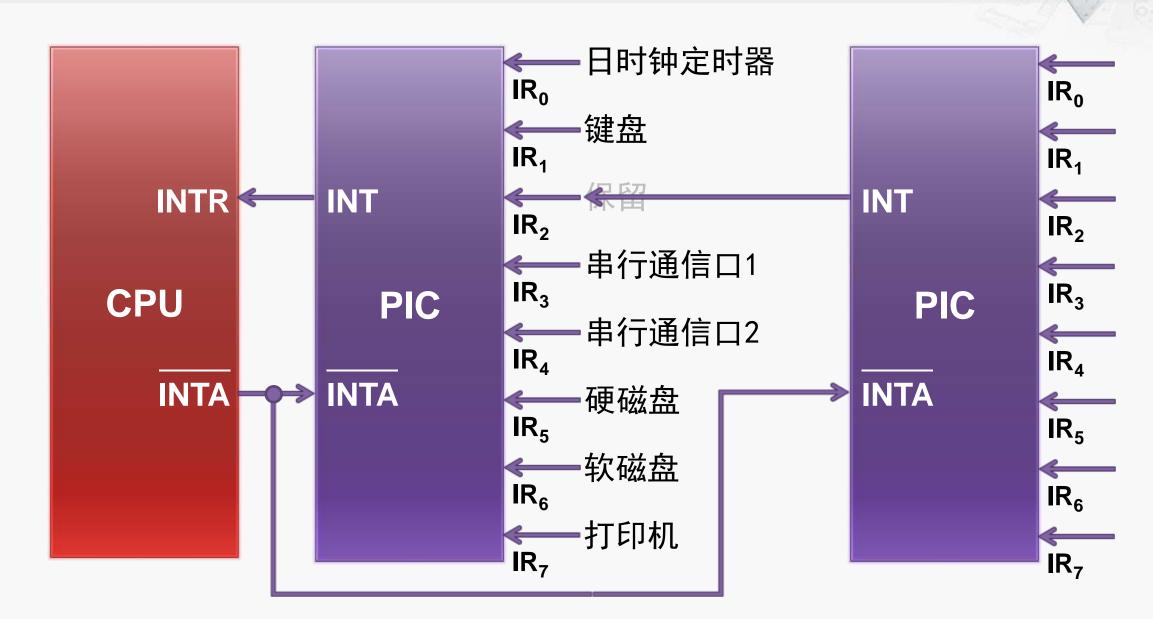


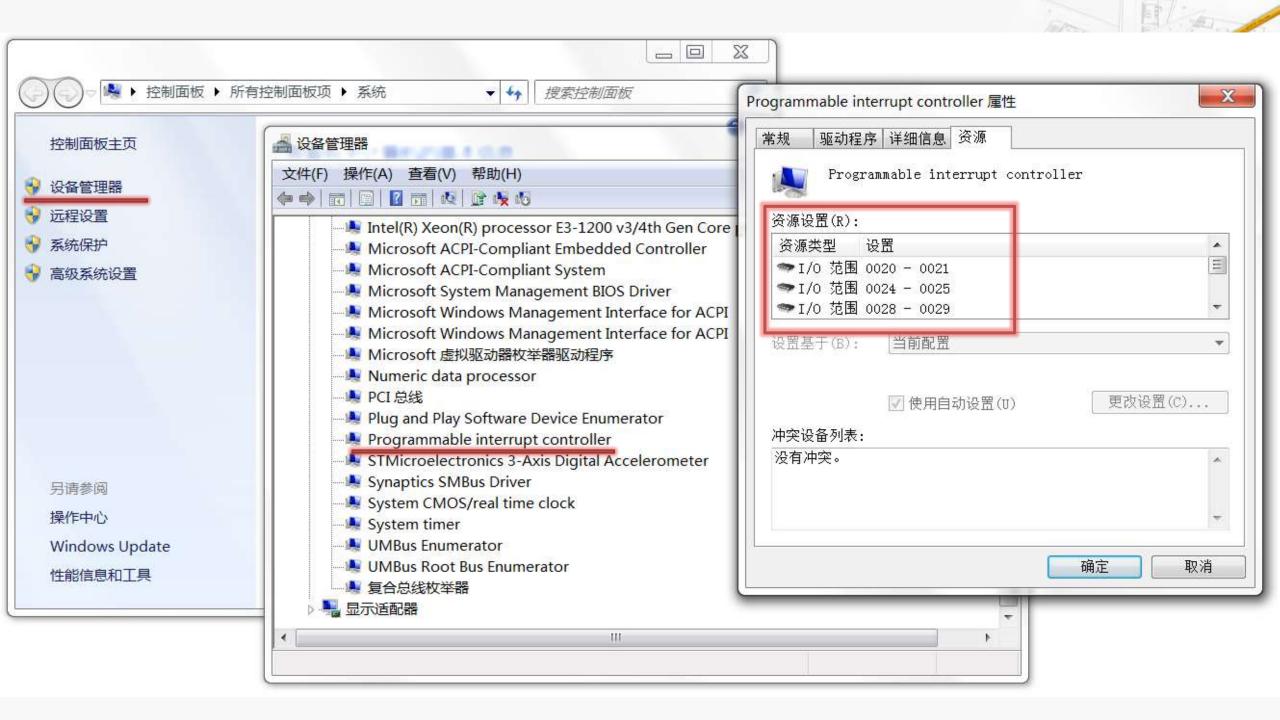
中断控制器在IBM PC/XT中的连接结构





中断控制器在IBM PC/AT中的连接结构



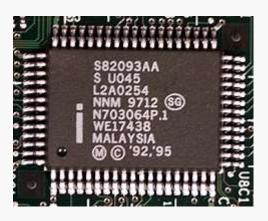


中断控制器的发展

- ❷ 可编程中断控制器: PIC
 - Programmable Interrupt Controller
- ❷ 高级可编程中断控制器: APIC
 - Advanced Programmable Interrupt Controller

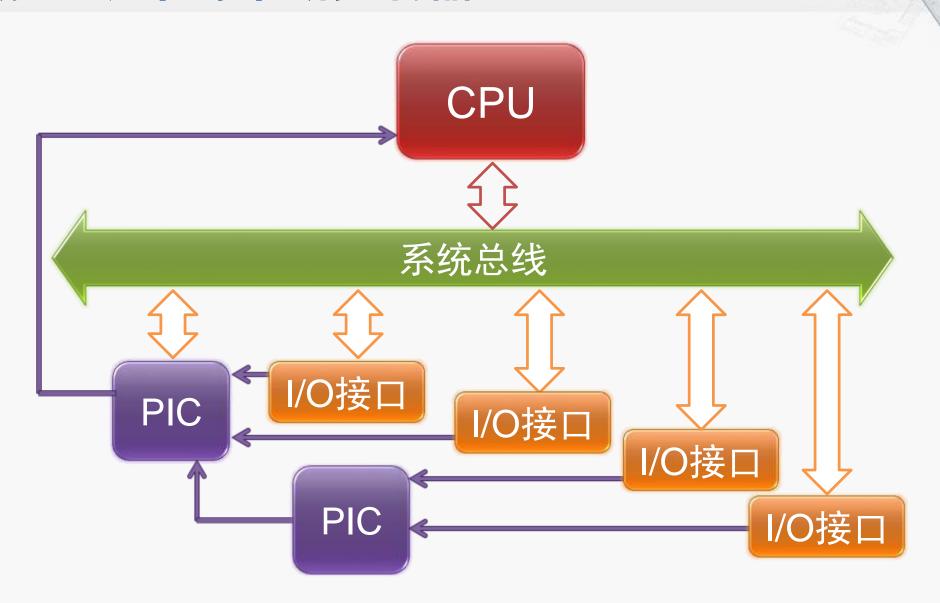


PIC示例: 8259A

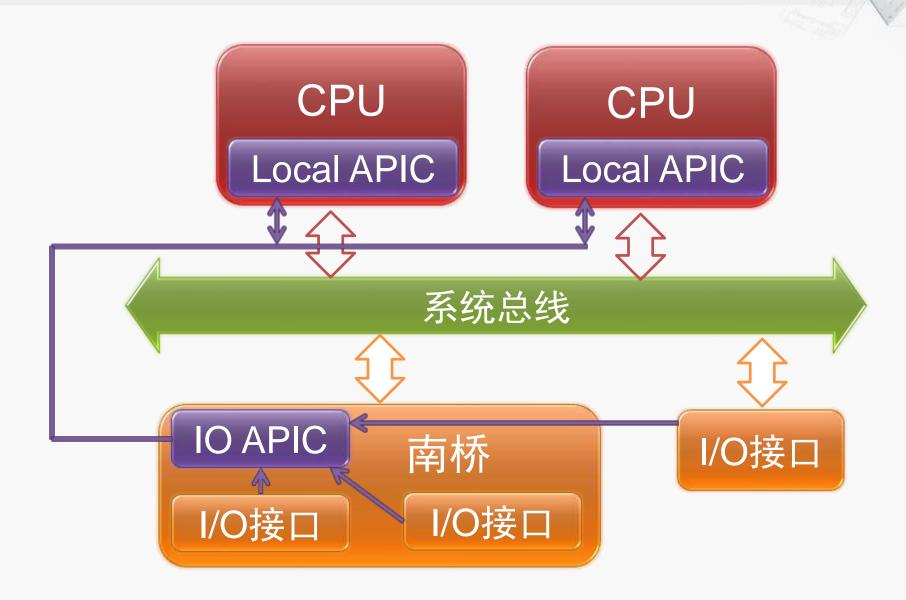


APIC示例: 82093AA

早期PC机中的中断控制器



当前PC机中的中断控制器



主要内容

通过学习本课程 了解计算机的发展历程,理解计算机的组成原理,掌握计算机的设计方法

- I 中断和异常
- II 中断控制器
- Ⅲ 定时器
- IV 系统中的中断和定时





计数/定时的基本概念

- 计数
 - 。主要是指对外部事件发生的次数进行计量

◉ 定时

- 。主要是指产生一段准确的时延
- 。定时是对固定的时间单位进行计数
- 。定时本质上也是计数,定时是以计数为基础的

计数/定时的主要用途

计算机系统

- 。提供系统的日时钟
- 。接口电路的工作节拍、信息传送的同步信号
- 。保证在确定时刻完成规定动作
- 。提供时间基准,供操作系统切换进程使用

▶ 工业测控系统

- 。 计数: 对零件和产品的计数、对车流量的统计
- 。定时: 定时采样、定时检测、定时扫描

№ 声音/音乐

。由计数/定时的基本功能派生而来

可编程计数器/定时器

② 软硬件相结合的定时计数方法,采用专用的定时电路, 其定时值通过软件进行控制

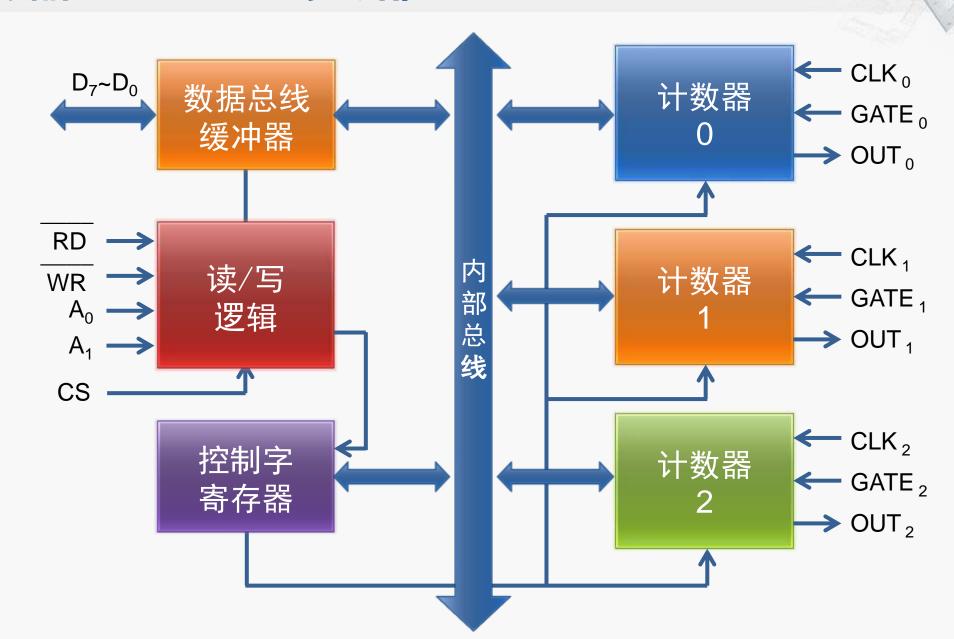
❷ 特点:功能灵活,使用方便

- № 早期的典型产品
 - Zilog Z80-CTC
 - Intel 8253(8254)



Intel 8253 可编程计数器/定时器

定时器(8253)的内部结构

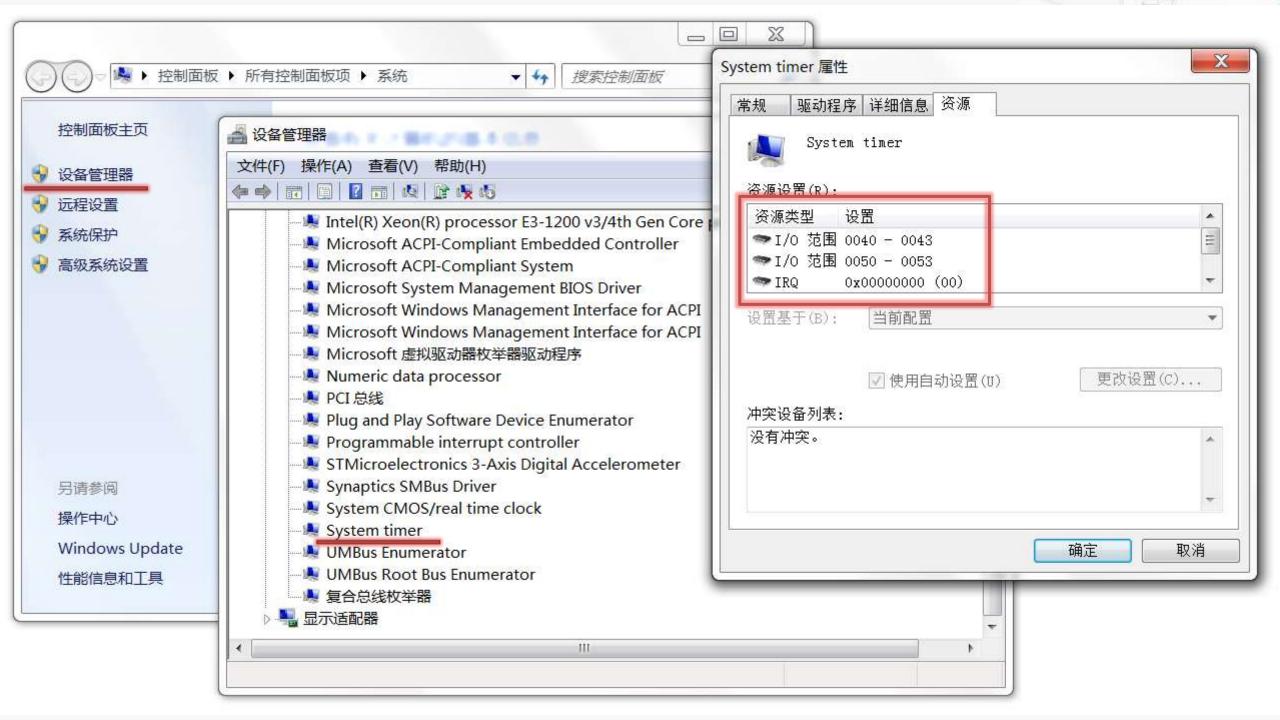


定时器的内部主要部件

- 计数器0、计数器1、计数器2
 - 。3个计数器/定时器通道
 - 。3个通道的操作是完全独立的

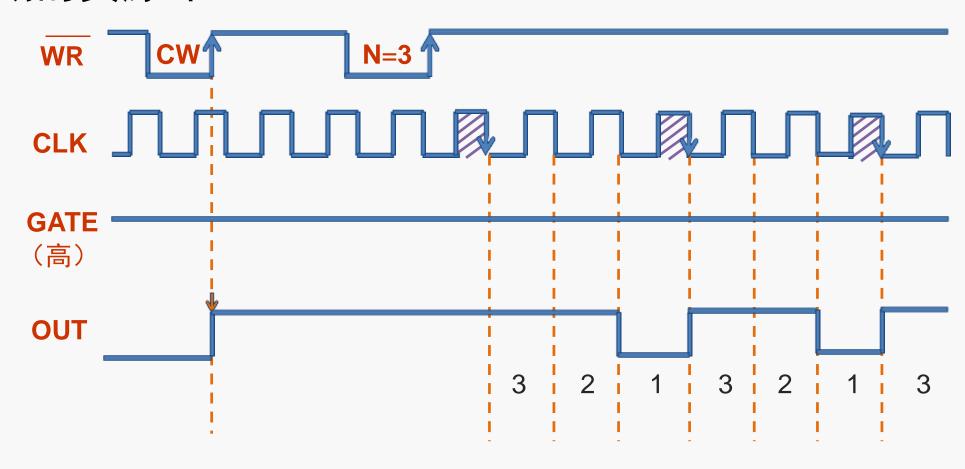


- CLK: 时钟输入信号,作为计数脉冲,可以是非周期性脉冲, 也可以是频率精确的周期性脉冲
- 。GATE: 门控输入信号,对计数过程进行控制,具体作用视工作方式而定
- 。OUT: 计数输出信号, "计数到零/定时时间到"输出,输出 信号形式视工作方式而定



方式2: 分频器

输出波形:每输入N个CLK脉冲,输出宽度为1个CLK周期的负脉冲



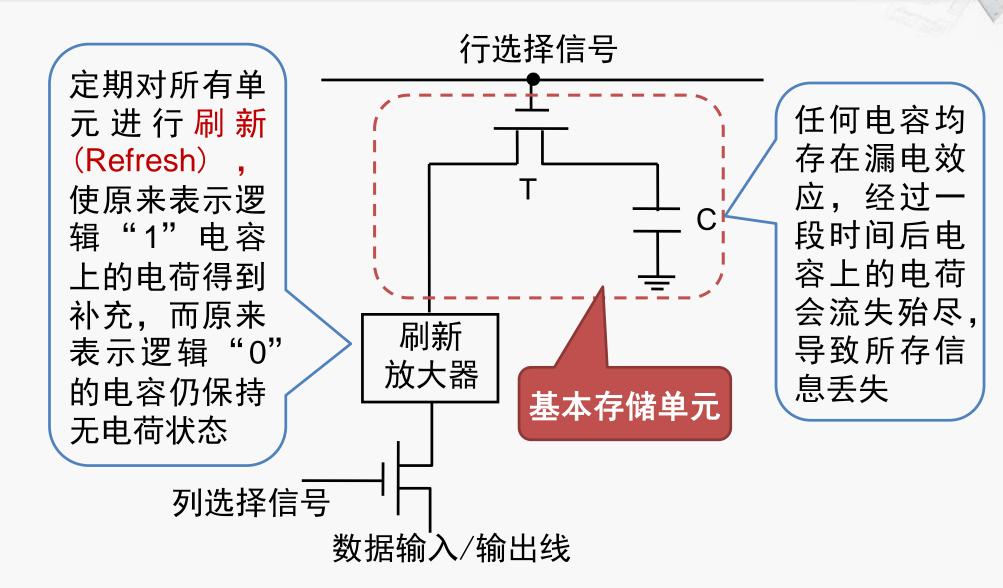
方式2的主要特点及用途

- ❷ 触发方式
 - 。软件启动,自动重复,周期性输出固定频率的脉冲
 - 。又称为Rate Generator

❷ 主要用途

。脉冲速率发生器,类似"Divide-by-N" Counter Count(N) = Input(Hz) ÷ Frequency of Output

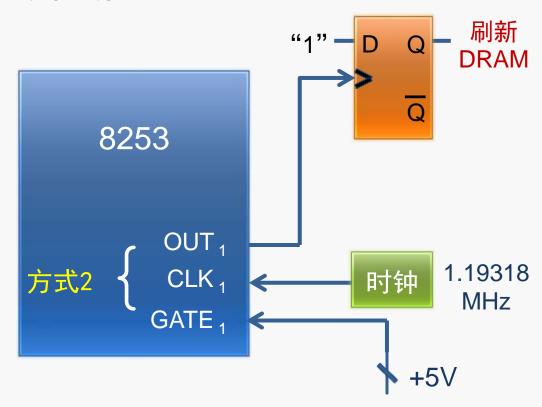
DRAM的定时刷新



用方式2产生DRAM定时刷新信号

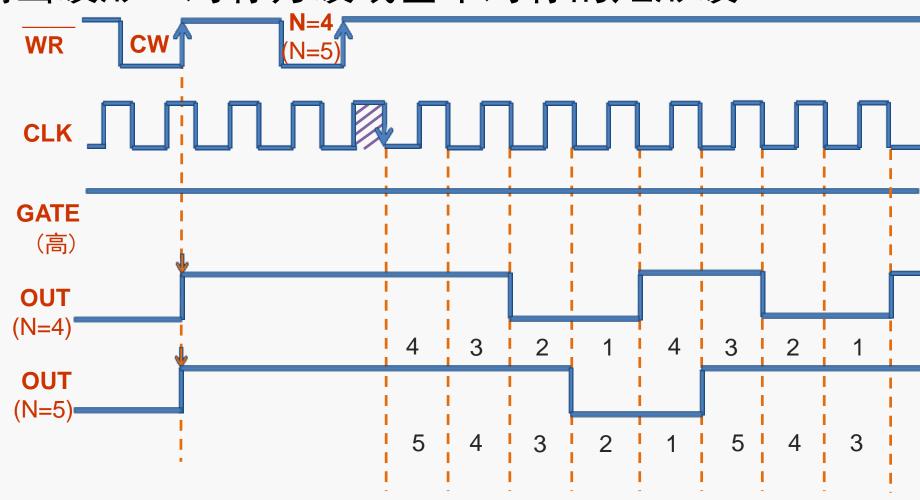
- IBM PC XT/AT中,8253通道1的专用功能
- DRAM刷新频率
 - 。若每2ms需刷新128次,则刷新频率为64KHz

- ❷ 计数通道1
 - 。方式2
 - 。 计数初值: 18
- 1.19318MHz ÷ 64KHz=18



方式3: 方波发生器

❷ 输出波形:对称方波或基本对称的矩形波



方式3的主要特点及用途

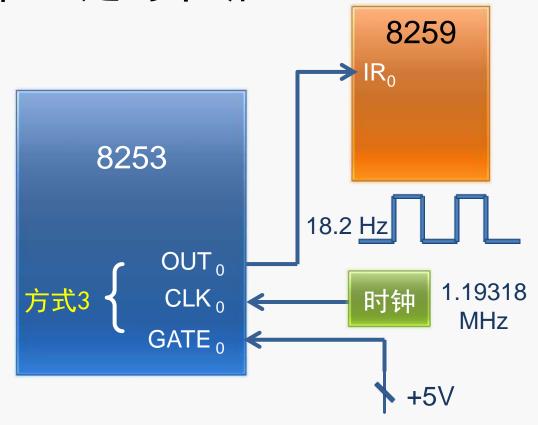
- ❷ 触发方式
 - 。软件启动,自动重复,周期性输出固定频率的的方波
 - 又称为Square Wave Generator

- ❷ 主要用途
 - 。产生系统的时钟
 - 。扬声器发声控制

用方式3产生系统的时钟

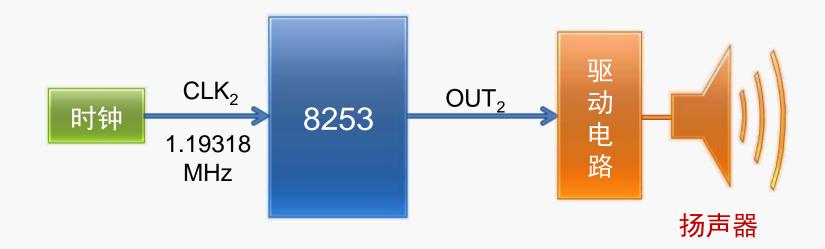
- IBM PC XT/AT中,8253通道0的专用功能
- 为系统软件产生基本计时单位(定时中断)

- № 计数通道0
 - 。方式3
 - 。 计数初值: 最大值65536
 - 。输出方波频率: 18.2Hz
 - 。定时中断间隔: 54.945ms
 - 1.19318MHz ÷ 65536=18.2Hz



用方式3控制扬声器发声

- IBM PC XT/AT中,8253通道2的专用功能
- ❷ 计数通道2
 - 。方式3
 - 。设置计数初值控制扬声器声音频率



主要内容

通过学习本课程 了解计算机的发展历程,理解计算机的组成原理,掌握计算机的设计方法

- I 中断和异常
- II 中断控制器
- Ⅲ 定时器



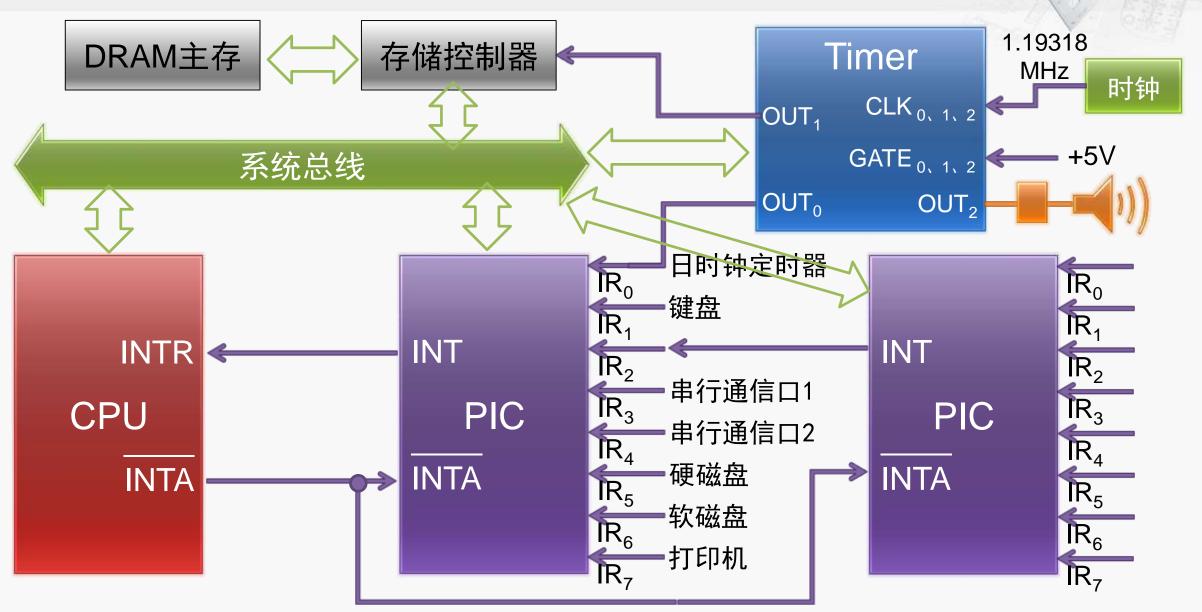
IV 系统中的中断和定时



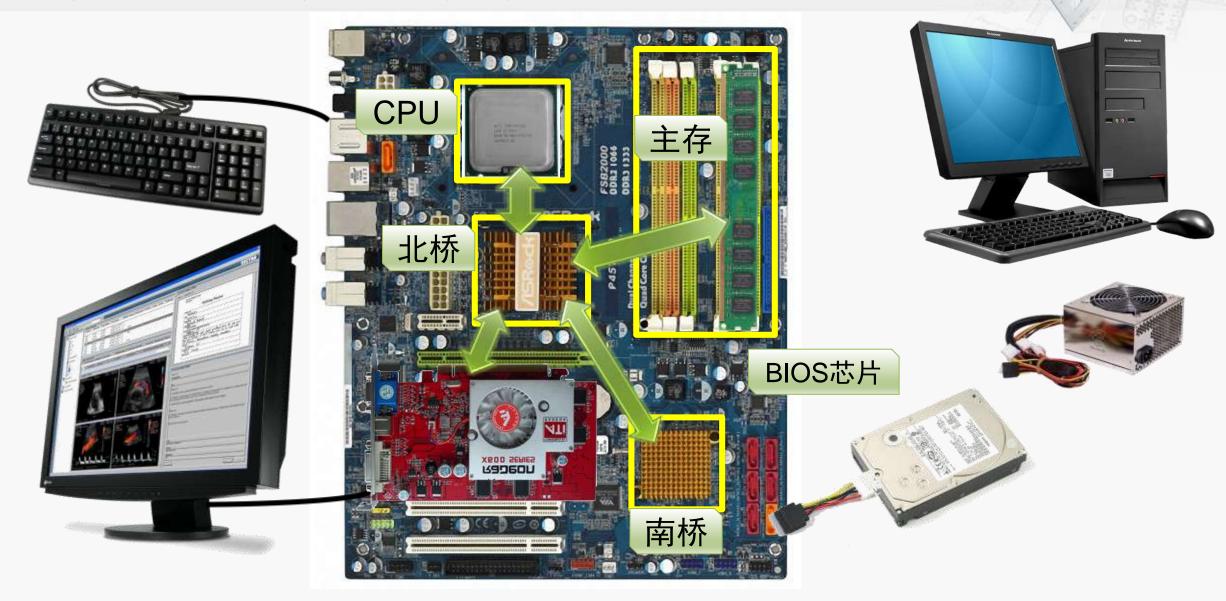




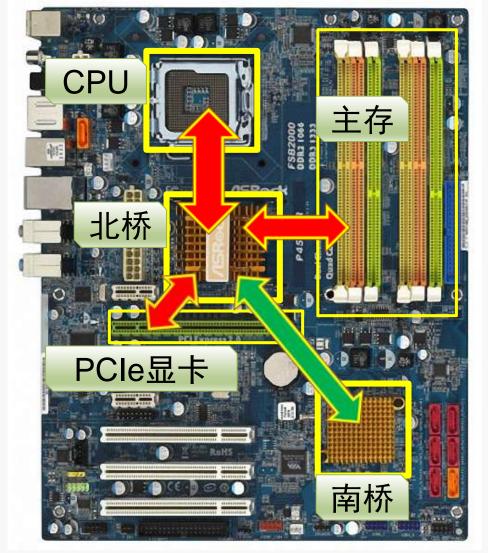
中断控制器和定时器在IBM PC/AT中的连接结构

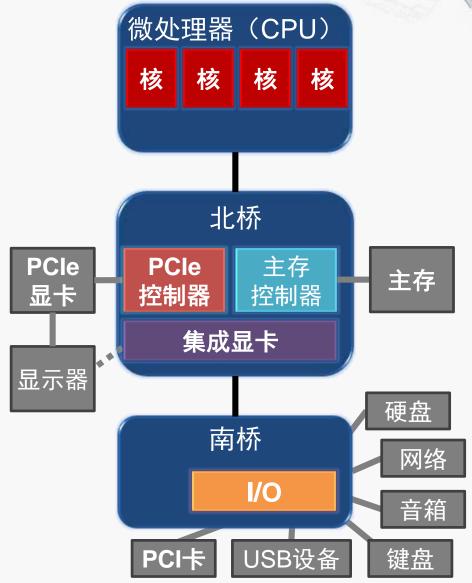


现代电子计算机的实现

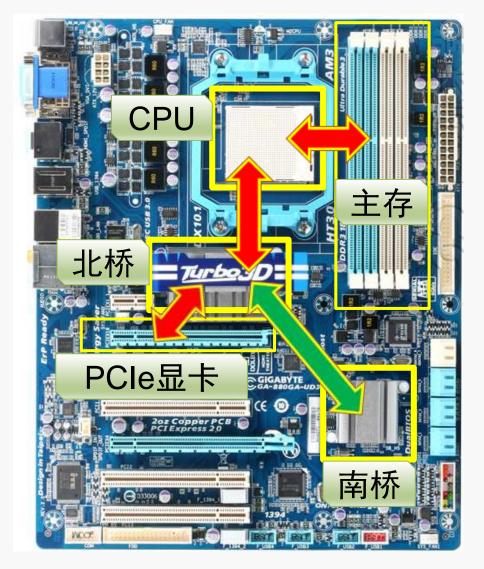


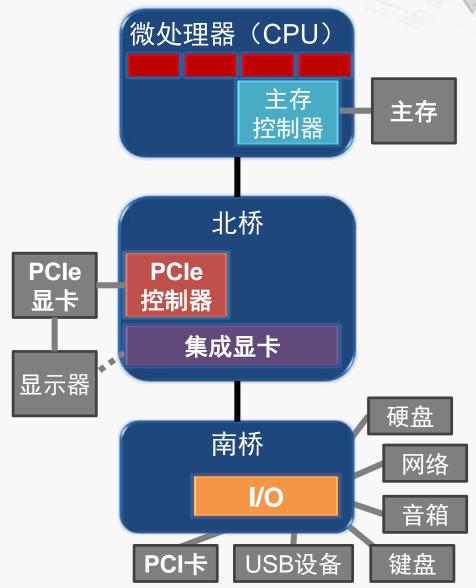
南北桥架构的演变(1)



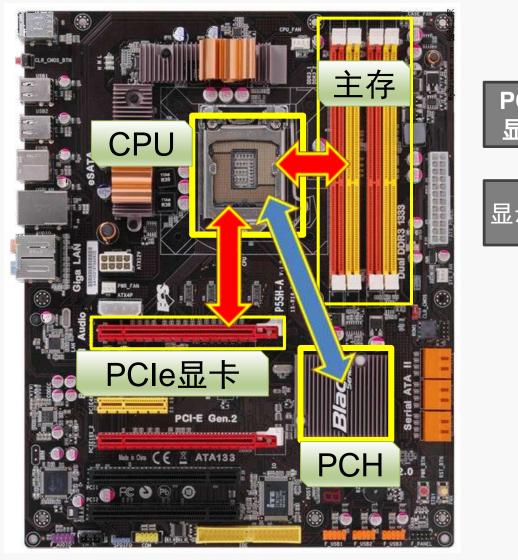


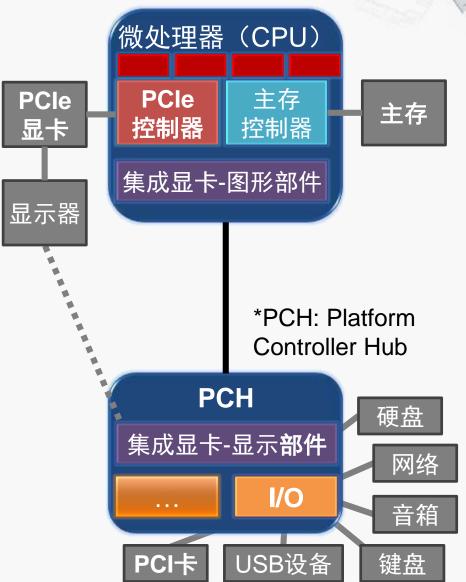
南北桥架构的演变(2)





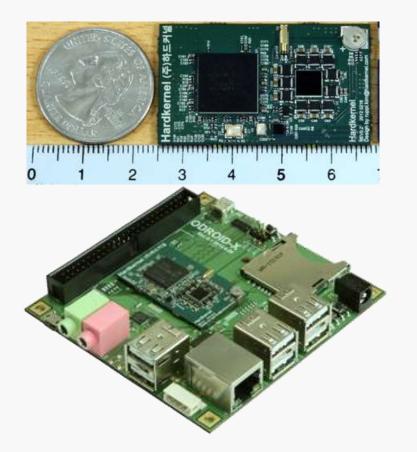
南北桥架构的演变(3)





系统芯片(Sytem-on-a-Chip, SoC)

- ❷ 将计算机或其他电子系统集成为单一芯片的集成电路
- 在智能手机、平板电脑等移动计算设备上得到广泛应用







本讲到此结束,谢谢 欢迎继续学习本课程

计算机组织与体系结构 Computer Architectures 主讲:陆俊林



