本节主题



选择、大题高频考点!

北京大学。嘉谯

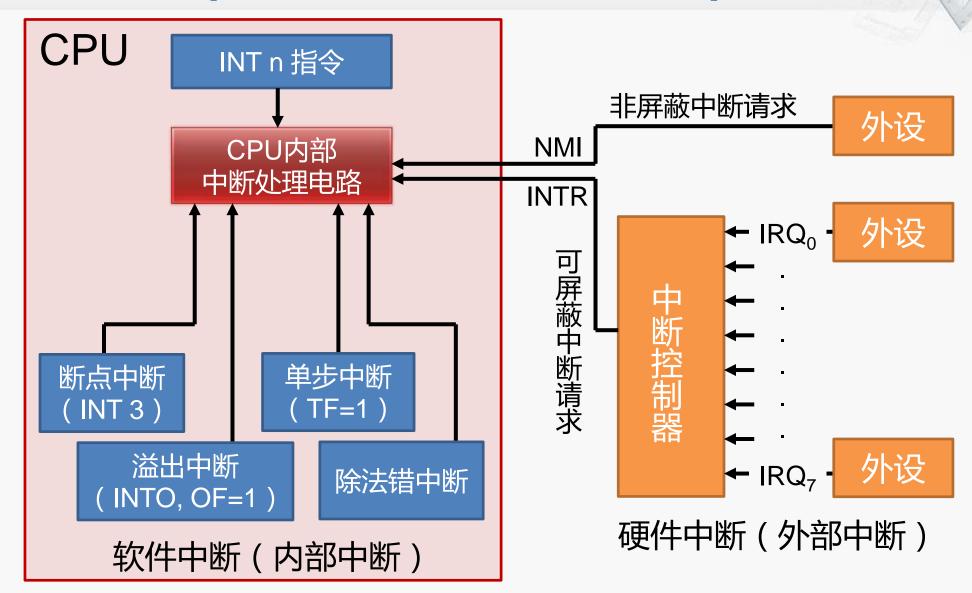
计算机组制成

制作人: 贴後旅





中断的检测(示例:x86实模式系统)



中断处理过程 必会!

1. 关中断

。CPU关闭中断响应,即不再接受其它外部中断请求

2. 保存断点

。将发生中断处的指令地址压入堆栈,以使中断处理完后能正确地返回

3. 识别中断源

。CPU识别中断的来源,确定中断类型号,从而找到相应的中断服务程序的入口地址

中断处理过程(续)

4. 保护现场

必会!

。将发生中断处的有关寄存器(中断服务程序中要使用的寄存器)以及标志寄存器的内容压入堆栈

保护现场的作用

```
主程序片段:
...
MOV CX, [2CH]
MOV BX, [3AH]
DIV BX;假设此时发生中断
CMP CX, BX
JNZ NOT_EQUAL
...
```

```
中断服务程序片段1:
...
ADD CX, DX
...
IRET; 中断返回后, CX内容已改变
```

```
中断服务程序片段2:
...
PUSH CX
...
ADD CX, DX
...
POP CX
IRET; 中断返回后, CX内容没有变化
```

中断处理过程(续)

4. 保护现场

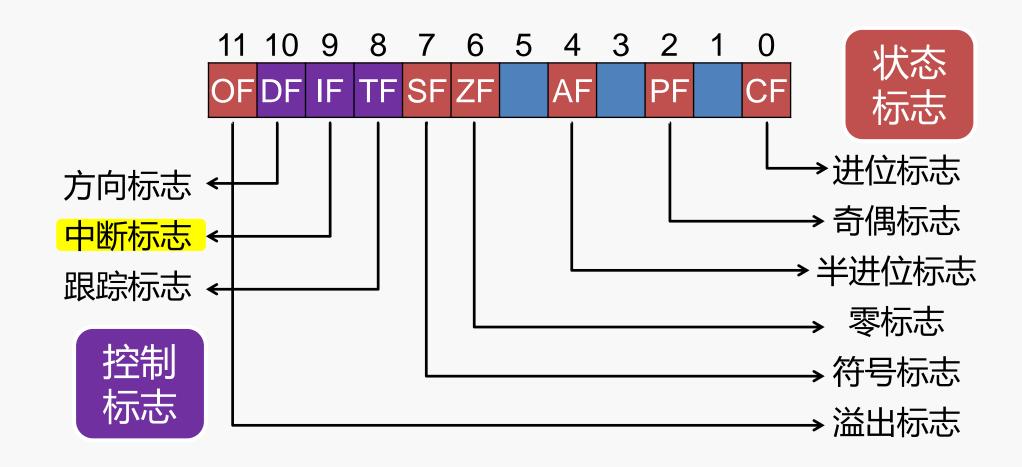
必会!

。 将发生中断处的有关寄存器 (中断服务程序中要使用的寄存器)以及标志寄存器的内容压入堆栈

5. 执行中断服务程序

。转到中断服务程序入口开始执行,可在适当时刻重新开放中断,以便允 许响应较高优先级的外部中断

软件开放和关闭中断响应的方法



控制标志的功能简述(IF) 必会!

- 中断标志IF (Interrupt Flag)
 - 。 控制对可屏蔽中断的响应
 - 若IF=1,则允许CPU响应可屏蔽中断请求
 - 若IF=0 ,则不允许CPU响应可屏蔽中断请求
 - 。可以用指令设置IF标志位
 - STI ; 把中断标志IF置1
 - CLI ; 把中断标志IF清0
 - 。IF对非屏蔽中断和内部中断不起作用

中断处理过程(续) 必会!

4. 保护现场

。将发生中断处的有关寄存器(中断服务程序中要使用的寄存器)以及标志寄存器的内容压入堆栈

5. 执行中断服务程序

。转到中断服务程序入口开始执行,可在适当时刻重新开放中断,以便允 许响应较高优先级的外部中断

6. 恢复现场并返回

。把"保护现场"时压入堆栈的信息弹回原寄存器,然后执行中断返回指令,从而返回主程序继续运行

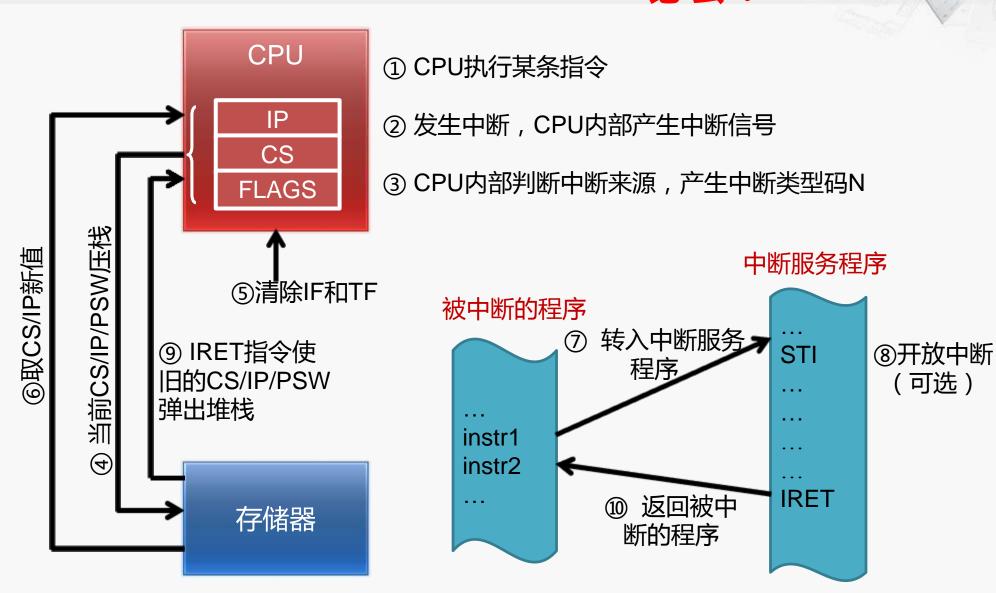
如何从中断服务程序中返回 必会!

IRET指令(中断返回)

- ❷ 格式:IRET
- № 操作
 - 。从栈顶弹出3个字,分别送入IP、CS和FLAGS寄存器
- 说明
 - 。放在中断服务程序的末尾
 - 。按中断调用时的逆序恢复现场
 - 。返回到程序发生中断处继续执行

扩展:IRETD指令,IRETQ指令

中断处理过程(以内部中断为例)必会!



中断处理过程的任务分工 必会!

- ❷ 通常的软硬件分工
 - 。前3项通常由处理中断的硬件 电路完成
 - 。后3项通常由软件(中断服务 程序)完成

- 关中断
- 2 保存断点
- 3 ・识别中断源
- 4 保护现场
- 5 执行中断服务程序
- 恢复现场并返回

中断处理过程的任务分工

❷ 注意事项

- 针对具体系统,中断服务程序设计者必须清楚软硬件的具体分工
- 。 硬件完成了哪些操作?如标志寄 存器是否已被压入堆栈
- 。需要软件完成哪些操作?

- 1 关中断
- 2 保存断点
- 3 ・识别中断源
- 4 保护现场
- 5 执行中断服务程序
- 恢复现场并返回

本节小结

中断的处理过程

北京大学。嘉潔

计算机组成

制作人:临後旅



