操作系统

第二章操作系统运行机制与用户界面

文艳军(教授) 计算机学院



本章讲授计划

- ① 中断和异常
- ② 中断/异常的响应和处理过程
- ③ 系统调用

- 一. 版本1内核简介
- 二. 中断
- 三. 异常
- 四. 自学&讨论
- 五. 答疑



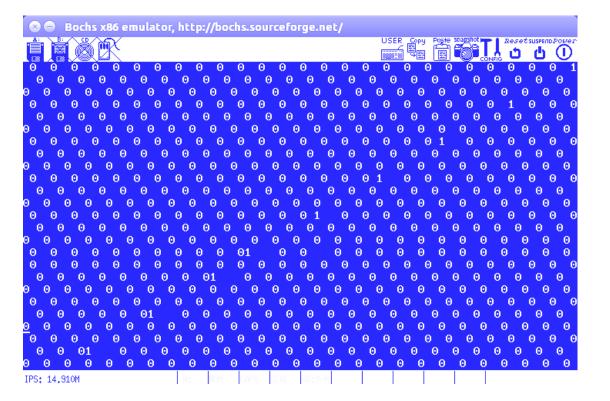
- Intel Architecture 32bit, 简称IA32, 常被称为i386、x86-32或是x86。
- ■是英特尔公司推出的一种复杂指令集 (CISC)架构,在80386微处理器(1985年) 中首先采用,至今英特尔最受欢迎的处理 器仍然采用此架构。

IA32 的寄存器结构

	31	16	15	87 (31	16	15	0
EAX			(AH) AX (AL)	ESP			S	P
EBX			(BH) BX (BL		EBP		7	В	P
ECX			(CH)CX(CL)		ESI			S	I
EDX			(DH)DX(DL)	EDI			D	I
	15	0		31		0 19		11	. (
	cs选	择器	cs 描述符高速緩存寄存器						
	SS选	择器	SS 描述符高速缓存寄存器						
	DS 选择器		DS 描述符高速缓存寄存器						
	ES选择器		ES 描述符高速缓存寄存器						
	E2 177	O 1 Pere		FS描述符高速缓存寄存器					
	FS选				FS 描述	符高速線	存寄存	90 66	
		择器				符高速線 符高速線			
	FS选	择器							
	FS选	择器	15						
EIP	FS 选 GS 选	择器	15	IP	GS 描述	符高速線	存寄存	15	AGS
EIP	FS选 GS选 31	择器	15	IP	GS 描述 EFLAGS	符高速線 31	存寄存	15	
	FS 选 GS 选	择器	15	IP	GS 描述	符高速線	存寄存	15	
EIP GDTR IDTR	FS选 GS选 31	择器	15	IP	GS 描述 EFLAGS	符高速線 31	存寄存	15	
DTR	FS选 GS选 31	择器	15	IP	GS 描述 EFLAGS	符高速線 31	存寄存	15	
DTR	FS选 GS选 31	择器 择器 16	15	IP	GS 描述 EFLAGS	0 0 19	16	15	AGS
DTR	FS选 GS选 31	择器 择器 16	15	IP	GS 描述 EFLAGS	31 0	16	15 FL	AGS

第2、3、5章实验内容(版本1内核)

■分析一个只具有两个进程的Linux 0.11内核映像的执行过程



demo

```
sched init();
    buffer_init(buffer_memory_end);
    hd_init();
   floppy_init();
                                          完成初始化,进入
   sti(); /* wyj */
   move_to_user_mode();
                                                 用户态
   if (! fork())-{----/* we count on this going ok */
        (void)mysignal(SIGALRM, SIG_IGN);
        for(;;) {
             task1(); /* wyj */
alarm(1);
             pause();
                            睡眠
        init(); */
          For any other task 'pause()' would mean we have to get a
* signal to awaken, but task0 is the sole exception (see 'schedule()')
* as task 0 gets activated at every idle moment (when no other tasks
* can run). For task0 'pause()' just means we go check if some other
* task can run, and if not we return here.
   for(;;) {
        task0(); /* wyj */
        pause();
   end main?
```

```
task0:
    movl $48, %al
                            /* print '0' */
    int $0x81
                           输出字符0
    movl $0xffff, %ecx
1: loop 1b
                            /* print ' ' */
    movl $32, %al
    int $0x81
    movl $0xffff, %ecx
    loop 1b
1:
                            /* print ' ' */
    movl $32, %al
    int $0x81
    movl $0xffff, %ecx
    loop 1b
    ret
```

- 一. 版本1内核简介
- 二. 中断
- 三. 异常
- 四. 自学&讨论
- 五. 答疑

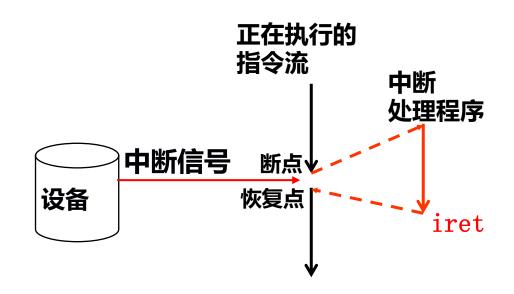


二. 中断

- 什么是中断?
 - □中断是CPU收到的一种来自外部设备的控制信号
 - □又称为外部中断

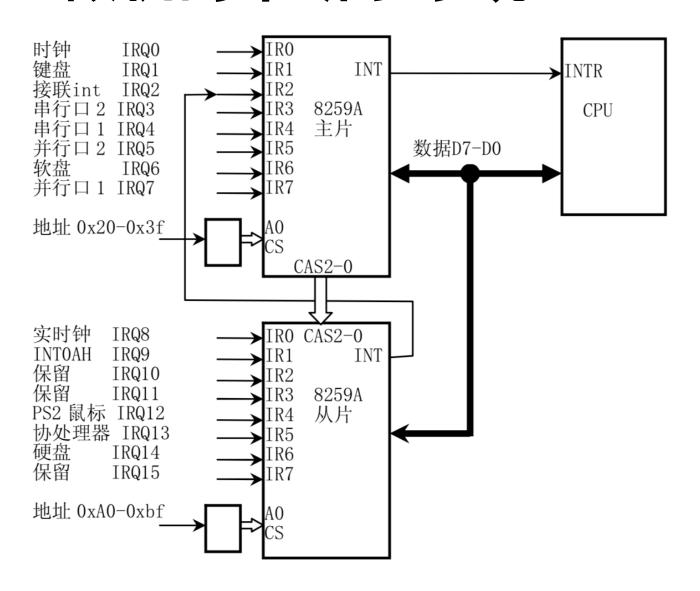
例:

- **➢ I/O中断**
- > 时钟中断
- > ctl-c



M

80x86微机的中断子系统





二. 中断

■演示:

时钟中断的发生

□观察: do_timer, jiffies

□分析: 断点和恢复点



操作系统的整体运行视图

```
进程1:
                     进程2:
     main() {
                     main() {
                                     用户态
                                           核心态
                          keyboard interrupt:
timer interrupt:
          hd interrupt:
```

- 一. 版本1内核简介
- 二. 中断
- 三. 异常
- 四. 自学&讨论
- 五. 答疑



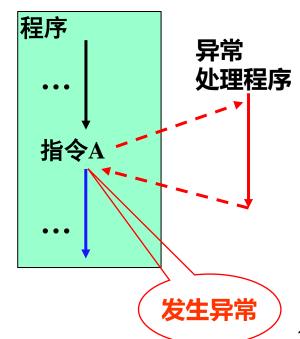
- 什么是异常?
 - □异常是CPU在执行指令时内部 产生的一种信号,通常意味着 某种意外事情的发生
 - □也称为内中断
 - □处理机制与中断类似

中断(狭义)与异常的区别:

- •中断: 与正执行指令无关, 可以屏蔽
- •异常: 与正执行指令有关, 不可屏蔽

例:

- > 系统调用
- > 缺页
- > 断点指令
- > 算术溢出



80x86 CPU的中断/异常ID分配

Table 9-1. Interrupt and Exception ID Assignments

0 Divide error 1 Debug exceptions
1 Dobug exacetions
1 Debug exceptions
Nonmaskable interrupt
3 Breakpoint (one-byte INT 3 instruction)
4 Overflow (INTO instruction)
5 Bounds check (BOUND instruction)
6 Invalid opcode
7 Coprocessor not available
8 Double fault
9 (reserved)
10 Invalid TSS
11 Segment not present
12 Stack exception
13 General protection
14 Page fault
15 (reserved)
16 Coprecessor error
17-31 (reserved)
32-255 Available for external interrupts via INTR pin

IA32的中断/异常分类

Class	Cause	Async/Sync	Return behavior
Interrupt	Signal from I/O device	Async	Always returns to next instruction
Trap	Intentional exception	Sync	Always returns to next instruction
Fault	Potentially recoverable error	Sync	Might return to current instruction
Abort	Nonrecoverable error	Sync	Never returns

Exception number	Description	Exception class	
0	Divide error	Fault	
13	General protection fault	Fault	
14	Page fault	Fault /	
18	Machine check	Abort	
32–127	OS-defined exceptions	Interrupt or trap	
128 (0x80)	System call	Trap	
129–255	OS-defined exceptions	Interrupt or trap	



四. 异常

■演示:

异常的发生

□位置: 除零指令 (idiv) task0, int 0x81

□int指令: 软中断指令, 会产生异常



操作系统的整体运行视图

```
进程1:
                     进程2:
     main() {
                     main() {
                                     用户态
                                           核心态
                             divide error:
timer interrupt:
             hd interrupt:
```

- 一. 版本1内核简介
- 二. 中断
- 三. 异常
- 四. 自学&讨论
- 五. 答疑

- 一. 版本1内核简介
- 二. 中断
- 三. 异常
- 四. 自学&讨论
- 五. 答疑



答疑

- ■中断处理程序可以嵌套执行吗?可 以重入吗?
- ■异常处理程序可以嵌套执行吗?可 以重入吗?



小结

- 一. 版本1内核简介
 两个进程, task0, task1, int 0x81
- 二. 中断: INTR, 中断处理程序, 断点和恢复点
- 三. 异常: 中断号的分配, 异常的类型