操作系统 习题 同济大学

## E02: 并发进程(UNIX 进程与中断)

## 一、单项选择题

1. 响应外部中断的过程中,下列不是中断隐指令完成的工作的一项\_\_\_\_A  $^{\mathbf{B}}$ 。

A. 美中断

B. 保存通用寄存器的内容

C. 形成中断入口程序地址并送程序计数器

D. 保护断点外

中断隐指令包括:

1. 获得中断源的中 断门

- 2. 关中断
- 3. 现场保护
- 4. 装入中断描述符

2. 下列选项中,会导致进程从用户态切换到核心态的操作是 B 。

I. 整数除以零

II. sin()函数调用

III. IO 操作结束

A. I, II

B. I, III

C. II, III

D. I,II 和 III

3. 下列选项中,在用户态执行的是\_\_\_\_\_A\_\_。

A. 命令解释程序

B. 缺页中断处理程序

C. 进程调度程序

D. 时钟中断处理程序

- A. 内存空间的大小
- B. 内存中共享该代码段的进程数量
- C. 盘交换区的大小
- D. 进程图象可交换部分的大小

如果当前进程图象的可交换部分在内存,且需要换到盘交换区,则:

- (1) 如果x\_ccount-1=0,则将代码段同时换出;
- (2) 如果x\_ccount-1>0,则将代码段不换出。
- 5. 若共享某一代码段的进程共有 5 个,其中有三个进程图象的可交换部分在内存,其余 2 个进程图象的可交换部分在盘交换区,则该代码段的 Text 结构中,x\_count 和 x\_ccount 的值分别为 A 。 ◢
  - A. 5, 3
  - B. 5, 2 如  $x_{\text{ccount}}=1$ ,则代码段在内存, $x_{\text{caddr}}$  为其内存起始
  - C. 5, 0 地址;如果x\_ccount==0,则代码段在盘交换区,x\_daddr 为其在盘交换区的起始盘块
  - D. 5, 5

6.已知p\_pid,可以通过访问类中p\_addr成员来得到进程图像可交换部分的物理地址,可以访问p\_textp成员来访问进程中的Text类,然后再访问Text类中的x\_daddr成员,获得代码段

二、简答题: 起始地址。如果进程图像可交换部分在内存的进程数为0,则可以把代码段一同换出

6. UNIX V6++中,如果已知一个进程的 ID 号,如何获得该进程图象可交换部分和代码段的起始地址?如果当前进程图象的可交换部分在内存,且需要换到盘交换区,如何确定是否需要将代码段同时换出? 中断是从用户态切换到核心态的唯一方法,有中断才能使操作系统掌

7. 多道计算机系统中为什么要有中断?

? 握控制权,开展多道运行程序。

(1) 保证了CPU 8. UNIX 中断返回时,如果先前态为核心态则不进行例行调度,这反映了什么思想?

核心态不抢断策略

根据proc 结构中p\_flag 是否具有SLOAD 标志位可判断该进程图象的可交换部分 是否在内存。再访问p\_addr。

## 三、应用分析题

9. 如果某一程序执行如下代码:

int i , j; for (i=0;i<M;i++)

(2)提供了进程执行内核代码的机会; (3) 多道程序并发的硬件基础。

多道计算机系统

中需要中断的原

和设备之间的并

因主要有:

行操作;

操作系统 习题 同济大学

假设汇编后形成的机器指令为1K, DATA 段长度为0, BSS 段长度为64字节,

- (1) 请绘制上述代码汇编后形成的可执行文件的结构;
- (2)分别创建进程 pa, pb, pc 执行上述可执行文件, 其中, pa, pb 在内存, pc 在盘交换区上,请绘制所有进程的图象。
- (3) 当 pa 执行到 produce 函数的 for 语句时,请绘制该进程的用户栈和核心栈的构成(图中需标出 main 函数中的 i 和 j,produce 函数中的 row 和 column,i 和 j 的位置)。
- (4) 如果此时中断控制器发来一个中断请求,且 CPU 开中断,请绘制进程 pa 响应中断后,核心栈的变化情况。





