操作系统实验(四)

南京大学软件学院

2017.5

实验重点

本次作业重点:操作系统的进程,系统调用,PV操作以及进程调度的实现。

1 实验内容

1.1 实现进程调度

参考《Orange's》,在之前搭建的 nasm + bochs 实验平台上实现特定进程 调度问题的模拟,具体要求如下。

- 添加一个系统调用 sys_process_sleep, 其功能是接受一个 int 型参数 mill_seconds, 调用此 System Call 的进程会在 mill_seconds 毫秒内不被 进程调度函数分配时间片。
- 添加一个系统调用 sys_disp_str, 其功能接受一个 char* str 参数, 打印出字符串。
- 添加两个系统调用,sys_sem_p 和 sys_sem_v, 即信号量的 PV 操作, 在此基础上模拟睡眠的理发师问题。
- 共有五个进程, A 进程普通进程, B 进程是理发师, C 进程是顾客, D 进程是顾客, E 进程是顾客。要求有一把理发椅, 并支持等待椅子的数目分别为 1、2、3(必须都能够支持, 并且可以现场修改, 助教检查时在其中随机选择数目), 开始时理发师处于沉睡状态。理发师理发消耗两个时间片。
- 普通进程、理发师进程和顾客进程用不同颜色打印,其中顾客要打印递增的顾客 ID,并打印基本操作比如理发师剪发,顾客得到服务,顾客到来并等待,顾客离开等。

1.2 注意事项

- 第六章代码已经有 sys_get_ticks 系统调用和基于此的 mills_delay 函数,似乎已经有了 sleep 的功能可以把进程延迟,但它本质上还是给予分配了时间片的,只不过在分配的时间片里在 mills_delay 函数中什么也没做。我们的 sys_process_sleep 是不分配时间片的。你可能有疑惑要是所有进程都 sleep 了时间片给谁了?这确实是个问题,如果四个进程都调用的 sleep,在目前《Orange'S》的代码上要完美解决可能的改动很大,有难度,所以我们规定A 进程是不调用 sleep 的 (相当于不可以被 sleep 的系统进程),检查作业时不会要求 A 进程调用 sleep。
- 第六章的代码已经在 kliba.asm 文件中有了 disp_str 函数显示字符串, 但 注意这是内核函数, 写在 main.c 中的 testA,testB,testC 能够调用只是因 为它们虽然是用户进程但仍然写死在了内核中。所以本次实验要求加入一个系统调用, 通过系统调用模式打印字符串。
- 在阅读源代码时可能需要经常:
 - 1. 查看某段代码第一次在教材中出现的地方。
 - 2. 使用 grep 命令查找某个函数或变量在哪儿定义和哪儿使用到了。比如 grep -r "some_function",其中 -r 表示递归查找所有文件,会有很详细的解释。
- 请在 CMS 上面提交你的实验代码,并提交一个以你学号命名的 pdf 文档, 在其中说明你改动的部分和思路,并将各个椅子数目下的实验结果截图插 入其中。

2 问题清单

在整个实验的过程中,无论是编程还是查资料,请各位同学注意思考以下问题,助教检查时会从中随机抽取数个题目进行提问,根据现场作答给出分数。请注意,我们鼓励自己思考和动手实验,如果能够提供自己的思考结果并辅助以相应的实验结果进行说明,在分数评定上会酌情考虑。

- 1. 进程是什么?
- 2. 进程表是什么?
- 3. 进程栈是什么?
- 4. 当寄存器的值已经被保存到进程表内, esp 应指向何处来避免破坏进程表的值?
- 5. tty 是什么?
- 6. 不同的 tty 为什么输出输出不同的画面在同一个显示器上?
- 7. 解释 tty 任务执行过程?
- 8. tty 结构体中大致包含哪些内容?
- 9. console 结构体中大致包含哪些内容?

3 参考资料

1. 《Orange'S: 一个操作系统的实现》