OS Lab3 Report

1. 个人信息

姓名: 佘帅杰

学号: 181860077

邮箱: <u>3121416933@qq.com</u>

2. 实验进度

我完成了所有的内容

成功的输出ping pong以及后续加载print进程

实现了中断嵌套

实验内容

- 1. 完成库函数
- 2. 处理时钟中断
- 3. 完成系统调用例程
- 4. 实现中断嵌套

最终的结果:

- 1. 成功的输出pingpong
- 2. 成功的加载elf文件并运行
- 3. 完成了中断嵌套

代码修改位置

- 1. irqHandle.c里的timerHandle()
- 2. irqHandle.c的syscallExec()
- 3. irqHandle.c的syscallFork()
- 4. irgHandle.c的syscallSleep()
- 5. irqHandle.c的syscallExit()
- 6. syscall.c里对应上述的四个函数
- 7. kvm.c里的loadElf函数

3. 实验思路

实现库函数

库函数可以看作系统的调用的前一等级的封装

库函数就是在调用系统调用也就是irq_Handle,所以这里只需要小心的设置好参数传递的顺序。

接下来的工作就交给系统调用了

处理时钟中断

时钟中断有若干的功能

- 1. 对正在运行的进程已用时间片加一
- 2. 对处于阻塞状态的进程休眠时间减一
- 3. 判断当前进程是否时间片用完以及是否处于阻塞或者是死亡状态,或者是当前运行IDLE
- 4. 若上述条件成立则进入调度阶段, 寻找RUNABLE的进程进行替换
- 5. 替换的核心思路就是换内核栈的栈顶信息,然后利用iret从内核态顺利返回用户态实现切换

对于IDLE的考虑就是只要当前有程序可运行就运行可运行程序,否则进入IDLE

也就是一个等待程序,等待下一个时钟中断被唤醒并做同样的检查(找可运行程序)

系统调用实现

Fork

fork是从当前进程拷贝出新的进程

首先是寻找dead状态的讲程块讲行替换,没有的则fork失败

找到之后应该拷贝数据段和代码段的内容,然后拷贝部分寄存器的值eflags,eip,cs

还有一部分的值直接计算得到,最后设置各自的返回值,返回值的设置是通过pcb块的里的tf的eax设置的,到了这里fork就实现好了

sleep

sleep的处理思路比较简单,就是通过之前约定好的参数位置,得到了对应的睡眠时间的参数 然后设置好值之后设置当前进程为阻塞,然后调用时钟中断,就会实现进程新的调度

exit

exit是退出进程,也就是设置当前的进程为dead,然后调用时钟中断就可以了时钟中断会进行新的进程的调度

exec

这个系统调用是为了加载新的程序替换原来的程序

实现相对的复杂,一个是对输入的字符串指针进行处理,然后传入loadelf函数对文件进行解析

在loadelf函数里要负责打开和读取文件,还需要拷贝对应的信息

读入字符串的功能是参考了sysprint里的,由于这个时候是用户态转向内核态,原先的字符串指针所指的位置并不是所需要的位置,所以需要对数据段的选择子进行处理,然后在进行进一步的读取。

得到的字符串作为地址传入了loadelf,这里就调用先前熟悉的readInode读取文件的信息,然后进一步的基于信息去读取文件。这里设置了一个缓冲数组,读入数组,然后开始根据elf头的内容决定是否加载和加载的位置,然后拷贝即可

最后返回的时候需要设置对应的entry,如果load的过程顺利,那么就可以直接修改eip实现程序的替换

中断嵌套

中断嵌套就是在fork里,fork已经是在中断的状态下了,那么此时进行时钟中断并进行处理

4. 实验结果

pingpong

右边是实验过程中的调试输出(基本的语义就是在执行sleep或者是timehandle的时候打印出操作的信息,这个在初期实现的时候调错帮助很大)

exec elf

```
QEMU
Father Process: Ping 1, 1;
Child Process: Pong 2, 1;
Father Process: Ping 1, 0;
Child Process: Pong 2, 0;
                                                                        int32_t *
fset,
>phoff
Test end!!! Good luck!!!
         C fs.c
                                      putInt(ph->vaddr);
                               94
                                      putInt(ph->filesz);

    fs.o

                                      putInt(ph->memsz);
         C i8259.c
                                      for(int i=0; i < elf->phnum; ++i)
         ≣ i8259.o
         C idt.c
                                          if (ph->type == 1)
         ≣ idt.o
         C irgHandle.c
                                             unsigned int p = ph->vaddr, q = ph->of
```

中断嵌套

由于完全的中断太慢了。设置了个模运算(模数少了个0,应该是16次)(原版的也可以运行)

5.自由报告

问题1

为什么在exec的时候都已经提供了文件名指针了,还要做处理?

因为二者所处的特权级不同,需要对数据段进行设置之后再进行读取,才能得到正确的结果

问题2

为什么出现了父进程sleep的时候进入子进程,子进程也执行了fork得到了第三个进程? 因为部分寄存器设置错误,导致子进程重复执行了fork,出现了多个子进程

问题3

为什么fork的时候返回值一直是0,无法标识出是父进程

因为fork函数写错了,一直返回的0。应该返回sysfork返回的pid作为最后的结果