## **OS Lab5 Report**

name: 刘乐奇 sid: 12011327

Ubuntu用户名: lynchrocket

### 1. 代码中如何区分父子进程? 父子进程的执行顺序是否是 固定的?

子进程的pid一般是父进程的pid+1; fork()的返回值,在父进程中是子进程的pid,在子进程中是0。父子进程的执行顺序要看CPU调度,不是固定的。

## 2. 请回答第四步僵尸进程中列举的第4种情况的结果会是什么。

父进程不执行wait(),父进程比子进程先结束。在父进程结束时,子进程会过继给继父进程 (init进程或者祖父进程),由继父进程来回收未来结束的子进程。

3. 请编写一段c语言代码(截图),用于产生僵尸进程,并 截图僵尸进程的状态(ps)。

C语言代码如图

#### 僵尸进程的状态如图

```
lynchrocket@lynchrocket-virtual-machine:~/Desktop/OSlab/5$ ps -al
F S
     UID
                                 NI ADDR SZ WCHAN TTY
             PID
                    PPID C PRI
                                                                TIME CMD
4 S
    1000
            1109
                    1105 0 80
                                  0 - 119427 ep_pol tty2
                                                            00:00:20 Xorg
 S
                                                            00:00:00 gnome-sess
    1000
            1322
                    1105 0
                             80
                                  0 - 47831 do sys tty2
    1000
            6003
                    5834 96 80
 R
                                  0
                                         624 -
                                                    pts/1
                                                            00:00:25 zombie
1 Z
            6004
                    6003 0 80
                                                            00:00:00
    1000
                                  0
                                                   pts/1
 R
    1000
            6007
                    5657 0 80
                                       3622 -
                                                   pts/0
                                                            00:00:00 ps
lynchrocket@lynchrocket-virtual-machine:~/Desktop/OSlab/5$
```

## 4. lab5的ucore代码具体通过哪条指令以什么形式跳转至 init\_main()

在 /kern/process/proc.c 的 proc init() 函数中调用

了 int pid = kernel\_thread(init\_main, "Hello world!!", 0)。在这个函数里将 init\_main() 函数的地址复制到中断帧的s0寄存器中,并在最后调用了 do\_fork() 函数创建新进程。

之后在 /kern/init/init.c 中调用了 cpu\_idle() 函数,其中调用了 schedule() 函数,在这个函数中切换进程。

由于在初始化的时候对中断帧做了一点手脚, epc 寄存器指向的是

kernel\_thread\_entry 。在 kernel\_thread\_entry 中跳转到s0寄存器保存的地址,也即 init\_main() 函数的地址。

# 5. lab5的ucore代码中是如何调用forkret和forkrets的, forkrets的具体功能是什么?

在 /kern/init/init.c 中调用了 proc\_init() 函数。在这个函数里通过 int pid = kernel\_thread() 调用了 kernel\_thread() 函数。在这个函数里设置了中断帧的一些参数,并在最后调用了 do\_fork() 函数创建新进程。

之后在 /kern/init/init.c 中调用了 cpu\_idle() 函数,其中调用了 schedule() 函数,在这个函数中调用了 proc\_run() 函数,其中调用 switch\_to() 函数来进行上下文切换。 switch\_to() 函数中 保存了寄存器中的值,然后跳转到ra寄存器保存的地址。由于之前ra寄存器中保存了 forkret() 函数的地址,所以此处会调用 forkret() 函数。 forkret() 函数中调用了 forkrets() 函数。

forkrets() 函数把传进来的参数,也就是进程的中断帧放在了sp寄存器中,这样在 \_\_trapret 中就可以直接从中断帧里面恢复所有的寄存器。