

第三章 进程管理

3.1 进程概念

1、作业和作业步的概念

①作业：

②作业步：

2、程序的顺序执行的特点：

- ①
- ②
- ③

3、程序并发执行的特点：

- ①
- ②
- ③

4、程序并发执行的优缺点：

优点：

- ①
- ②

缺点：

- ①
- ②

5、进程的定义：

并发执行的程序在执行过程中分配和管理资源的基本单位

6、进程的特征以及各自的含义：（简答题必考）

- ①
- ②
- ③
- ④
- ⑤

7、程序和进程的不同：

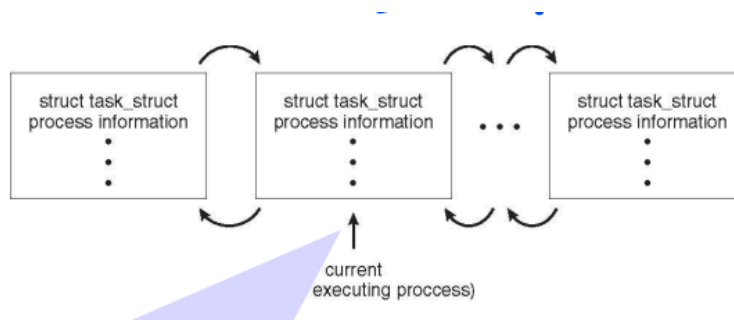
- ①
- ②
- ③

8、进程的状态以及转换图

9、进程控制块 PCB

①作用：

10、Linux 进程控制块的组织：



Current:指向当前正在执行进程的 **()**

内核如何修改当前进程的状态： ()

3.2 进程调度

1、上下文切换

概念：

2、进程上下文

概念：

保存于：

3、上下文切换的时间

①存粹的开销：

②影响因素： ()、()

3.3 进程控制

3.3.1 进程创建

1、过程描述：(进程图画一遍)

2、bash: (); P: ()

3、init 进程:

- ① pid== ()
- ② 启动 ()

4、ps 命令

- ①ps -a :
- 作用:

```
[tony@localhost tony]$ ps -a
  PID TTY          TIME CMD
 2038 pts/0    00:00:00 ps
```

PID:

TTY:

TIME:

CMD:

- ②ps -axu|more

```
[tony@localhost tony]$ ps -axu |more
USER      PID %CPU %MEM    VSZ   RSS TTY      STAT START   TIME COMMAND
root         1  0.8  0.1 1368 468 ?        S    15:44   0:03 init
root         2  0.0  0.0     0     0 ?        SW   15:44   0:00 [keventd]
root         3  0.0  0.0     0     0 ?        SW   15:44   0:00 [kapmd]

tony      2011  0.1  4.2 31212 10784 ?        S    15:46   0:00 gnome-terminal
tony      2012  0.0  0.2  1848   568 ?        S    15:46   0:00 [gnome-pty-helpe]
tony      2013  0.0  0.5  5552  1392 pts/0    S    15:46   0:00 bash
tony      2042  0.0  0.2  2648   704 pts/0    R    15:52   0:00 ps -axu
tony      2043  0.0  0.1  4516   472 pts/0    S    15:52   0:00 more
```

USER:

%CPU:

%MEM:

VSZ:

RSS:

STAT:进程的状态; R、S(D)、T、Z

5、Linux 下的进程创建 fork

- ①fork () 执行 2 次返回

建立一个子进程与自己独立的并发的运行

- ②fork () 的返回值

-1: 进程创建失败

>0: 返回值为子进程的 PID, 在父进程的上下文中

0:在子进程的上下文中

- ③fork 之后父子进程哪一个先执行不确定, 取决于内核调度; 如果想要让父子进程按照一定的顺序执行, 则需要使用进程同步的系统调用

6、fork 中父子进程的关系

①子进程继承父进程的相关属性（说明不是完全相同）

子进程的地址空间复制父进程的地址空间

②父子进程之间的区别：（）、（）

③数据段的内容

子进程刚创建时，复制父进程的（）

父子进程可以修改各自的（）而互不影响

7、通常在系统调用 fork()之后，有个进程使用系统调用 exec()，以用新程序来取代进程的内存空间。系统调用 exec()加载二进制文件到内存中（破坏了包含系统调用 exec()的原来程序的内存内容），并开始执行。采用这种方式，这 2 个进程之间能相互通信，并能够按各自方法运行。父进程能创建更多子进程，或者在子进程运行时没有什么可做时，那么它采用系统调用 wait()把自己移出就绪队列，直到子进程终止。因为调用 exec（）用新程序覆盖了进程的地址空间，所以调用 exec()除非出现错误，不会返回控制。

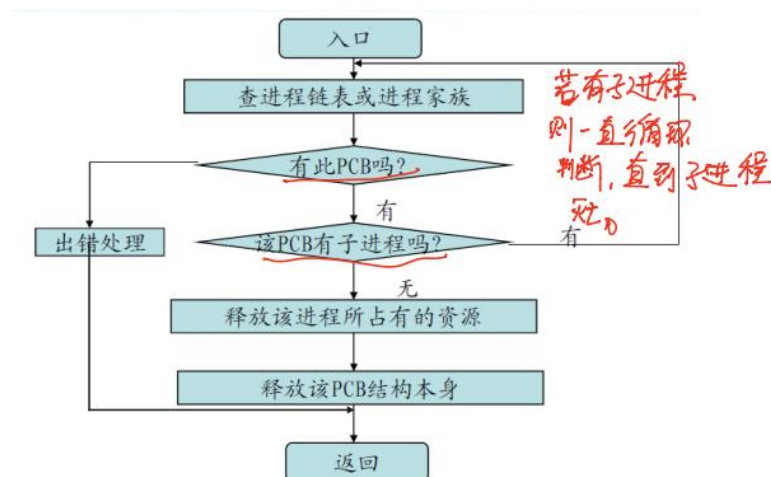
8、执行一个新程序—exec 族函数

Fork：子进程继承了父进程的地址空间，父子进程都继续执行处于 fork()之后的指令

Exec：加载并执行.exe 文件，以新程序取代子进程的地址空间

3.3.2 进程终止

1、进程中止



2、僵尸进程和孤儿进程：

①僵尸进程（过渡状态）：

②孤儿进程：

3、exit()系统调用

①正常终止：返回值（）；其余均为异常终止

②在 exit 之后，操作系统会释放其进程资源；但是还存在于进程表的条目中。直到其父进程

调用 wait(), 父进程释放其 pid 和在进程表中的条目。

4

实验教材P18

void exit (int status)

0: 正常结束; 其它: 出错

进程自我终止, 进入ZOMBIE 状态, 等待父进程善后处理。

清除task-struct之外的所有资源

父进程在收到子进程的status信息后, 释放子进程的task-struct。

pid_t wait(int *status)

pid_p pid; int status; **pid** = **wait(&status)**;

子进程的标志号

子进程的退出状态

