

预习课

UC Day09

预习课





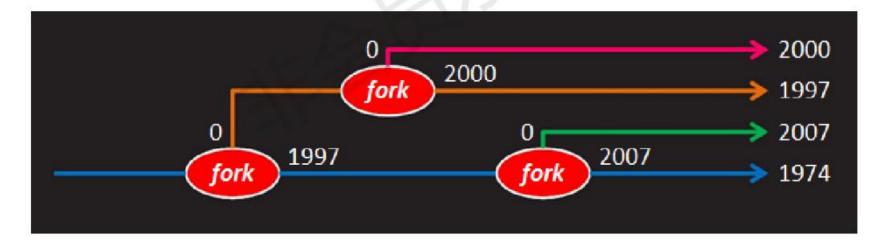




预习课



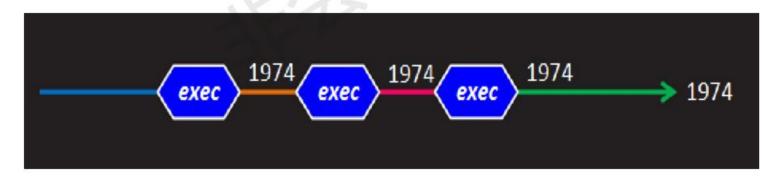
 在前面的课程中,我们已经学习了fork函数用来创建子进程,子进程是 父进程的副本,会复制父进程除代码段以外的其他数据,代码段数据和 父进程共享







- 而今天我们要聊的是创建新进程。与fork不同,exec函数族不是创建调用进程的子进程,而是创建一个新的进程取代调用进程自身
- 新进程会用自己的全部地址空间,覆盖调用进程的地址空间,但进程的 PID保持不变







预习课

直播课见



UC

C/C++教学体系



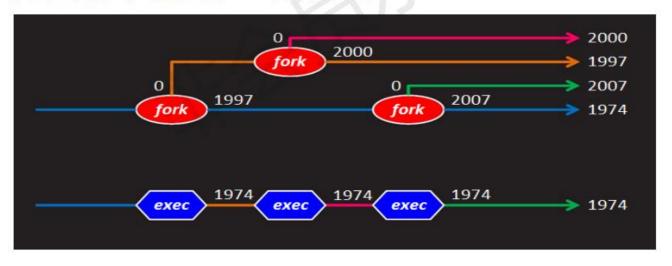
system







 与fork不同,exec函数不是创建调用进程的子进程,而是创建一个新的 进程取代调用进程自身。新进程会用自己的全部地址空间,覆盖调用进程的地址空间,但进程的PID保持不变







- exec不是一个函数而是一堆函数(共6个),一般称为exec函数族。它们的功能是一样的,用法也很相近,只是参数的形式和数量略有不同
 - #include <unistd.h>
 - int execl (const char* path, const char* arg, ...);
 - int execlp (const char* file, const char* arg, ...);
 - int execle (const char* path, const char* arg, ...,char* const envp[]);
 - int execv (const char* path, char* const argv[]);
 - int execvp (const char* file, char* const argv[]);
 - int execve (const char* path, char* const argv[],char* const envp[]);





- exec函数族一共包括6个函数,它们的函数名都是在exec后面加上一到两个字符后缀,不同的字符后缀代表不同的含义
 - I: 即list,新进程的命令行参数以字符指针列表(const char* arg, ...)的形式传入,列表以空指针结束
 - p: 即path, 若第一个参数中不包含"/",则将其视为文件名,并根据PATH环境 变量搜索该文件
 - e: 即environment,新进程的环境变量以字符指针数组(char* const envp[])的形式传入,数组以空指针结束,不指定环境变量则从调用进程复制
 - v: 即vector, 新进程的命令行参数以字符指针数组(char* const argv[])的形式传入, 数组以空指针结束





 其实6个exec函数中只有execve是真正的系统调用,其它5个函数不过是 对execve函数的简单包装







- 调用exec函数不仅改变调用进程的地址空间和进程映像,调用进程的一 些属性也发生了变化
 - 任何处于阻塞状态的信号都会丢失
 - 被设置为捕获的信号会还原为默认操作
 - 有关线程属性的设置会还原为缺省值
 - 有关进程的统计信息会复位
 - 与进程内存相关的任何数据都会丢失,包括内存映射文件
 - 标准库在用户空间维护的一切数据结构(如通过atexit或on_exit函数注册的退出处理函数)都会丢失



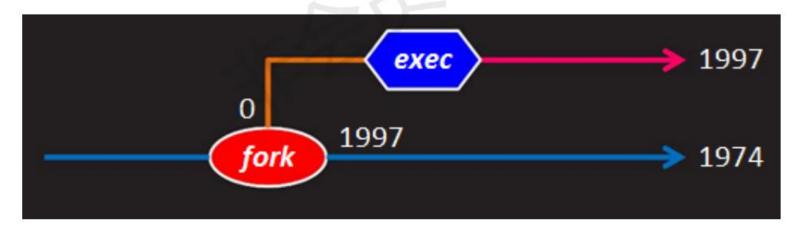


- 但也有些属性会被新进程继承下来,比如PID、PPID、实际用户ID和实际组ID、优先级,以及文件描述符等
- 注意如果进程创建成功, exec函数是不会返回的, 因为成功的exec调用会以跳转到新进程的入口地址作为结束, 而刚刚运行的代码是不会存在于新进程的地址空间中的。但如果进程创建失败, exec函数会返回-1





调用exec函数固然可以创建出新的进程,但是新进程会取代原来的进程。如果既想创建新的进程,同时又希望原来的进程继续存在,则可以考虑fork+exec模式,即在fork产生的子进程里调用exec函数,新进程取代了子进程,但父进程依然存在







system





system

- #include <stdlib.h>
- int system (const char* command);
 - 功能: 执行shell命令
 - 参数: command shell命令行字符串
 - 返回值:成功返回command进程的终止状态,失败返回-1
 - system函数执行command参数所表示的命令行,并返回命令进程的终止状态
 - 若command参数取NULL,返回非0表示Shell可用,返回0表示Shell不可用





system

- 在system函数内部调用了vfork、exec和waitpid等函数
 - 如果调用vfork或waitpid函数出错,则返回-1
 - 如果调用exec函数出错,则在子进程中执行exit(127)
 - 如果都成功,则返回command进程的终止状态(由waitpid的status参数获得)

• 使用system函数而不用vfork+exec的好处是, system函数针对各种错误和信号都做了必要的处理, 而且system是标准库函数, 可跨平台使用





谢谢



预习课

UC Day09

复习课









 在前面的课程中,我们已经了解了什么是设置用户ID位,到目前位置, 我们也学完了关于进程的知识,本节课我们来实际演示下设置用户ID位 对进程的影响。





这是我们曾经课程中实现过的代码,用来输出进程相关的各种ID。

```
2 #include<stdio.h>
3 #include<unistd.h>
  int main(void){
      printf("进程的ID:
                          %d\n",getpid());
      printf("父进程的ID:
                         %d\n",getppid());
      printf("实际用户ID:
                         %d\n",getuid());
      printf("实际组ID:
                          %d\n",getgid());
                          %d\n",qeteuid());
10
      printf("有效用户ID:
11
      printf("有效组ID:
                          %d\n",getegid());
12
      return 0;
13 }
```







以当前tarena用户对代码进行编译,生成可执行程序,并运行。此时进程的有效用户ID是1000。

```
day09$gcc id.c -o id
day09$ls -l id
-rwxrwxr-x 1 tarena tarena 8920 9月 30 10:34 id
day09$./id
进程的ID: 15946
父进程的ID: 14649
实际用户ID: 1000
实际组ID: 1000
有效用户ID: 1000
有效组ID: 1000
day09$
```





• 接下来我们切换用户为root,并重新编译代码,生成可执行程序,此时得到的可执行程序idroot为root用户。

```
day09$su root
密码:
root@tarena-virtual-machine:/home/tarena/2205/uc/day09# gcc id.c -o idroot
root@tarena-virtual-machine:/home/tarena/2205/uc/day09# ls -l idroot
-rwxr-xr-x 1 root root 8920 9月 30 10:38 idroot
root@tarena-virtual-machine:/home/tarena/2205/uc/day09#
```





• 通过chmod命令,为可执行程序idroot添加设置用户ID位

```
root@tarena-virtual-machine:/home/tarena/2205/uc/day09# chmod u+s idroot
root@tarena-virtual-machine:/home/tarena/2205/uc/day09# ls -l idroot
-rwsr-xr-x 1 root root 8920 9月 30 10:38 idroot
root@tarena-virtual-machine:/home/tarena/2205/uc/day09#
```





切换回tarena用户,执行idroot,此时会发现,程序运行后的有效用户ID为0,代表root用户。拥有设置用户ID位的可执行程序执行后,其进程的有效用户ID取决于文件的拥有者而非登陆用户

```
root@tarena-virtual-machine:/home/tarena/2205/uc/day09# su tarena day09$ls -l idroot
-rwsr-xr-x 1 root root 8920 9月 30 10:38 idroot
day09$./idroot
进程的ID: 16014
父进程的ID: 16001
实际用户ID: 1000
实际组ID: 1000
有效用户ID: 0
有效组ID: 1000
```





预习课

下节课见