实验2:进程及线程创建

网安1901 201904080142 刘润东

一、实验目的

理解创建子进程函数的fork()的用法,通过观察运行结果理解进程的基本特征;通过代码及运行结果理解 线程的概念,能够理解进程与线程之间的关联。

二、实验方法

本次实验属于验证型实验,按照实验内容的指导完成所有实验步骤,并记录下实验结果,遇到不懂的问题或是在某一步骤上卡壳,先尝试在搜索引擎上寻找解决方法,积极与老师、同学沟通,务必亲自将实验完成。

三、实验内容

1. 使用编辑器gedit新建一个helloProcess.c源文件,并输入后面的范例代码。

```
#include<stdio.h>
#include<sys/types.h>
#include<unistd.h>

int main()
{
    pid_t pid,cid;
    printf("Before fork Process id :%d\n",getpid());
    cid = fork();
    printf("After fork, Process id :%d\n",getpid());
    return 0;
}
```

```
lrd@lrd-PC:~/Desktop/1$ ./1
Before fork Process id :6168
After fork, Process id :6168
lrd@lrd-PC:~/Desktop/1$ After fork, Process id :6169
```

fork()会创建一个子进程,子进程会复制fork()后的所有语句,父进程和子进程会并发执行相同的代码

2. 练习ps命令,该命令可以列出系统中当前运行的进程状态,我们在上面代码的21行处加入下面两行语句,目的是让父子进程暂停下来,否则我们无法观测到他们运行时的状态。

```
#include<stdio.h>
#include<sys/types.h>
#include<unistd.h>

int main()
{
    pid_t pid,cid;
    printf("Before fork Process id :%d\n",getpid());
```

```
cid = fork();
printf("After fork, Process id :%d\n",getpid());
int i;
scanf("%d",&i);
return 0;
}
```

重新编译运行程序, 开启一个新的终端窗口输入下面的命令并观察运行结果。

```
lrd@lrd-PC:~/Desktop/1$ ./1
Before fork Process id :6269
After fork, Process id :6269
After fork, Process id :6270
```

3. 通过判断fork的返回值让父子进程执行不同的语句。

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
int main()
{
    pid_t cid;
    printf("Before fork process id :%d\n", getpid());
   cid = fork();
   if(cid == 0){
       printf("Child process id (my parent pid is %d):%d\n",
getppid(),getpid());
       for(int i=0; i<3; i++)
            printf("hello\n");
    }else{
        printf("Parent process id :%d\n", getpid());
        for(int i=0; i<3; i++)
            printf("world\n");
        wait(NULL);
    }
    return 0;
}
```

```
lrd@lrd-PC:~/Desktop/1$ gcc 2.c -o 2
lrd@lrd-PC:~/Desktop/1$ ./2
Before fork process id :6480
Parent process id :6480
world
world
world
lrd@lrd-PC:~/Desktop/1$ Child process id (my parent pid is 1):6481
hello
hello
hello
```

父进程先于子进程运行完毕时,会将子进程移交给pid=1的进程,在else语句中加入wait(NULL)让父进程等待子进程,wait函数会让调用者陷入等待,直到子进程的状态变为可用(即子进程结束前父进程一直处于等待状态)。

将循环次数改成30000,观察

```
hello
world
hello
world
hello
hello
world
hello
world
hello
world
hello
world
hello
world
hello
world
```

说明父进程和子进程是并发执行的

4. 验证父子进程间的内存空间是相互独立的。在终端中进入自己的主目录,使用gedit命令新建一文件helloProcess2.c,输入下面的代码,然后编译运行,解释其原因。

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>

int main()
{
    pid_t cid;
    int x = 100;
    cid = fork();

    if(cid == 0){ //该分支是子进程执行的代码
        X++;
```

```
lrd@lrd-PC:~/Desktop/1$ ./3
In parent: x=101
lrd@lrd-PC:~/Desktop/1$ In child: x=101
```

说明父进程与子进程的存储空间相互独立,子进程是复制了一份父进程

5. 在上一步的代码的20行添加如下语句,同时代码最顶端要包含一个新的头文件

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include<sys/wait.h>
int main()
   pid_t cid;
   int x = 100;
   cid = fork();
  if(cid == 0){ //该分支是子进程执行的代码
      X++;
      printf("In child: x=%d\n",x);
   }else{ //该分支是父进程执行的代码
      X++;
      printf("In parent: x=%d\n",x);
      wait(NULL);
   }
   return 0;
}
```

wait函数会让调用者陷入等待,直到子进程的状态变为可用(即子进程结束前父进程一直处于等待状态)。

为了让效果更清楚,请将wait语句从20行移到18行,并在15行加上如下语句:

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include<sys/wait.h>
```

sleep该函数可以让调用进程睡上指定的时间长度(单位是second)。 重新编译代码运行,我们特意让子进程输出完毕后睡了3秒,在这期间父进程什么事也没有做一直 在wait,直到子进程结束后父进程才执行printf语句。

6. 创建线程。先关闭先前的文件,gedit helloThread.c以创建一个新的C语言源文件,将下面的代码 拷贝进编辑器。

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>

void* threadFunc(void* arg){ //线程函数
    printf("In NEW thread\n");
}

int main()
{
    pthread_t tid;
    pthread_create(&tid, NULL, threadFunc, NULL);
    //pthread_join(tid, NULL);
    printf("In main thread\n");
    return 0;
}
```

编译该段代码时,请注意gcc要加入新的参数,命令如下:

gcc helloThread.c -o helloThread -l pthread

运行一下观察到什么现象了?将上面第18行代码的注释去掉又观察到了什么现象?为什么?

lrd@lrd-PC:~/Desktop/1\$./4
In main thread
lrd@lrd-PC:~/Desktop/1\$./4
In NEW thread
In main thread

主线程没有等待子线程的进行。

试着在主线程和新线程里加入循环输出,观察一下输出的效果和并发父子进程的执行效果是否相似。

是并发执行,但线程中全局函数是共享参数。

四、总结

无