### 第4章 进程管理

- 4.1进程概念
- 4.2进程控制
- 4.3线程
- 4.4临界区和锁
- 4.5同步和P-V操作
- 4.6Windows和Linux同步机制
- 4.7进程通信



### 4.6Windows和Linux同步机制

- 4.6.1 Windows同步机制
- 4.6.2 <u>Linux父子进程</u>同步

## 《操作系统原理》

4.6.2 Linux父子进程同步

教师: 苏曙光

华中科技大学软件学院

## 思考:程序运行流程?pid\_1和pid\_2的值?

```
main()
   □ {
        pid_t pid, pid_1, pid_2 ;
        pid = fork(); ___
        if (pid == 0){/* 子进程 */
             pid 1 = getpid( );
             printf("pid 1 = %d \n", pid 1);
8
             sleep (10);
 9
        if ( pid > 0 ){ /* 父进程 */
10
11
              pid_2 = wait ( NULL );
12
              printf("pid 2 = %d \n", pid 2);
13
     <u>exit(0);</u>
14
15
```

# ■ 进程调用<u>wait(</u>int status )阻塞自己

- 阻塞到有子进程结束?
  - ◆没有:进程一直阻塞。
  - ◆有(僵尸进程)
    - □ Wait收集该子进程信息并彻底销毁它后返回。
- status 保存进程退出时的状态。
  - ◆若忽略退出信息 pid = wait(NULL);

进程的阻塞 wait()

- 调用void exit(int status)终结进程
- **进程终结时要释放资源并报告父进程** 
  - 利用status传递进程结束时的状态
  - 变为僵尸状态,保留部分PCB信息供wait收集
    - □ 正常结束还是异常结束
    - □占用总系统cpu时间
    - 缺页中断次数
  - 调用schedule()函数,选择新进程运行。

进程的终结 exit()

## 进程的休眠 sleep()

- sleep( int nSecond).
  - 进程暂停执行nSecond秒
  - 系统暂停调度该进程
  - 相当于windows的suspend(), 挂起若干秒。

## 思考:程序运行流程?pid\_1和pid\_2的值?

```
main()
   □ {
        pid t pid, pid 1, pid 2;
        pid = fork();
 5
        if (pid == 0) {/* 子进程 */
 6
             pid 1 = getpid( );
             printf( "pid_1 = %d \n",pid_1 );
             sleep(10);
 9
10
        if ( pid > 0 ){ /* 父进程 */
11
              pid 2 = wait ( NULL );
              printf( "pid 2 = %d \n",pid_2 );
12
13
14
     exit(0);
15
```

## 父子进程共享普通变量

```
int main(int argc,char *argv[ ])
  pid_t pid;
 int i = 1;
  pid = fork( ); //创建新进程
  if(pid==0) //子进程
    printf( "In child i=%d\n" _i); //打印 i 值
    exit(0);
 else //父讲程
    sleep(10); //10秒休眠, 让子进程先执行
    printf( "In parent i =%d\n"__i); //打印 i 值
    exit(0);
```

#### 思考:父子进程输出i是多少?

[root@michael root]# ./test

In child i = 2 In parent i = 1

结论:对于普通变量,父子进程 各自操作变量副本,互相不影响。

## 父子进程共享文件资源

```
int main(int argc,char *argv[ ])
                                         思考:程序运行后test.txt内容是什么?
  int file:
  char *chA= "A"
   //打开(创建)一个文件
  file = open( "test.txt" );
write (file, chA, strlen(chA));
pid_t pid = fork( ); //创建新进程
  if(pid==0) //子进程
    write(file, chB, strlen(chB)); //写test.txt
     exit(0);
  else //父进程
     sleep (10); // 休眠10秒, 让子进程先运行完
     write(file_chC, strlen(chC)); //写test.txt
     exit(0);
```

test.txt内容是:

ABC或ACB或A或B或C或AC或AB或.....?

结论:对于文件,父子进程 共享同一文件和读写指针。