### 1进程以及状态

## 1. 进程

程序: 例如 xxx.py 这是程序,是一个静态的

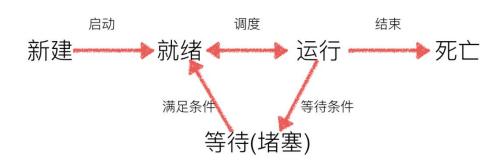
进程:一个程序运行起来后,**代码+用到的资源** 称之为进程,它**是操作系统分配资源的基本单元。** 

Cpu, 内存, 文件, socket 对象

不仅可以通过线程完成多任务, 进程也是可以的

## 2. 进程的状态

工作中,任务数往往大于 cpu 的核数,即一定有一些任务正在执行,而另外一些任务在等待 cpu 进行执行,因此导致了有了不同的状态



- 就绪态:运行的条件都已经满足,正在等在 cpu 执行
- 执行态: cpu 正在执行其功能
- 等待态: 等待某些条件满足, 例如一个程序 sleep 了, 此时就处于等待态

#### top

ps

R 状态 运行

S状态睡眠

看到 R 状态是两次采样之间的一个时间片变化分析计算 cat /proc/cpuinfo 查看 Linux 的 cpu 的核数

### 3 Linux 下的进程管理

启动进程: 手工启动 调度启动

命令₽	舎 义↩
ps+°	查看系统中的进程⇨
top₽	动态显示系统中的进程。
kille	向进程发送信号(包括后台进程)。
crontab.	用于安装、删除或者列出用于驱动 cron 后台进程的任务。
bg₽	将挂起的进程放到后台执行₽

#### 备注:

进程 process: 是 os 的最小单元 os 会为每个进程分配大小为 4g 的虚拟内存空间,其中 1g 给内核空间 3g 给用户空间 {代码区 数据区 堆栈区} cat /proc/cpuinfo 查看 CPU 个数

ps 查看活动进程 ps - aux 查看所有的进程 ps -aux | grep 'aa' 查找指定 (aa) 进程 ps - elf 可以显示父子进程关系

进程状态: 执行 就绪 等待状态

```
S UID
                 PID
                       PPID C PRI NI ADDR SZ WCHAN STIME TTY
                                                                             TIME CMD
                         0 0 0 0 0 - 40057 -

9 0 80 父亲的pid 0 -

2 0 60 -20 - 0 -
4 Stroot
                                                         09:29 ?
                                                                         00:00:03\/sbin/init auto noprompt
1 S root
1 I root
                                                                         00:00:00 kthreadd]
                                                         09:29 ?
                                                                         00:00:00 [rcu_gp]
00:00:00 [rcu_par_gp]
                                                         09:29 ?
                   4
                           2 0
                                60 - 20 -
                                               0 -
                                                         09:29 ?
1 I root
1 I root
                   6
                           2 0
                                 60
                                    -20 -
优先级
                                               0 -
                                                         09:29 ?
                                                                         00:00:00 [kworker/0:0H-kb]
1 I root
                   7
                           2 0
                                 80
                                               0 -
                                                         09:29 ?
                                                                         00:00:00 [kworker/0:1-eve]
1 I root
                          2 0
                                60 - 20 -
                                               0 -
                                                         09:29 ?
                                                                         00:00:00 [mm percpu wq]
                                                                         00:00:00 [ksoftirqd/0]
1 S root
                  10
                          2 0
                                80
                                     0 -
                                               0 -
                                                         09:29 ?
                                                         09:29 ?
                                                                         00:00:04 [rcu_sched]
1 I root
                  11
                           2 0 80
                                      0 -
                                               0 -
                                                                         00:00:00 [migration/0]
1 S root
                  12
                           2 0 -40
                                               0 -
                                                         09:29 ?
5 S root
                  13
                             0
                                 9
                                               0 -
                                                         09:29 ?
                                                                         00:00:00 [idle_inject/0]
1 S root
                           2 0
                                80
                                      0 -
                                                         09:29 ?
                                                                         00:00:00 [cpuhp/0]
5 S root
                  15
                             0
                                 80
                                      0 -
                                               0 -
                                                         09:29 ?
                                                                         00:00:00 [kdevtmpfs]
```

ps -aux 看%cpu(cpu 使用量) %mem (内存使用量) stat 状态 {S睡眠 T 暂停 R 运行 Z 僵尸}

top显示前20条进程,动态的改变,按q退出

```
top - 16:24:25 up 284 days, 4:59, 1 user, load average: 0.10, 0.05, 0.01

Tasks: 115 total, 1 running, 114 sleeping, 0 stopped, 0 zombie

Cpu(s): 0.1%us, 0.0%sy, 0.0%ni, 99.8%id, 0.0%wa, 0.0%hi, 0.1%si, 0.0%st

Mem: 4074364k total, 3733628k used, 340736k free, 296520k buffers
```

```
Swap: 2104504k total, 40272k used, 2064232k free, 931680k cached

PID USER PR NI VIRT RES SHR S %CPU %MEM TIME+ COMMAND

11836 root 15 0 2324 1028 800 R 0.3 0.0 0:00.02 top

27225 root 25 0 1494m 696m 11m S 0.3 17.5 2304:03 java

1 root 18 0 2072 620 532 S 0.0 0.0 7:04.48 init
```

#### 第一行分别显示:

```
16:24:25 当前时间、
up 284 days, 4:59 系统启动时间、
1 user 当前系统登录用户数目、
load average: 0.10, 0.05, 0.01 平均负载 (1 分钟,10 分钟,15 分钟)。
```

平均负载(load average), 一般对于单个 cpu 来说,负载在  $0\sim1.00$  之间是正常的,超过 1.00 须引起注意。在多核 cpu 中,系统平均负载不应该高于 cpu 核心的总数。

#### 第二行分别显示:

```
115 total 进程总数、
1 running 运行进程数、
114 sleeping 休眠进程数、
0 stopped 终止进程数、
0 zombie 僵死进程数。
```

#### 第三行:

	<b>0.1%us</b>	%us 用户空间占用 cpu 百分比;
1	0.0%sy	%sy 内核空间占用 cpu 百分比;
١	0.0 <mark>%</mark> ni	%ni 用户进程空间内改变过优先级的进程占用 cpu 百分比;
	99.8%id	%id 空闲 cpu 百分比,反映一个系统 cpu 的闲忙程度。越大越空闲;
	0.0%wa	%wa 等待输入输出(I/O)的 cpu 百分比;
	0.0 <mark>%</mark> hi	%hi 指的是 cpu 处理硬件中断的时间;
	0.1 <mark>%</mark> si	%si 值的是 cpu 处理软件中断的时间;
	0.0%st	%st 用于有虚拟 cpu 的情况,用来指示被虚拟机偷掉的 cpu 时间。

#### 第四行 (Mem):

4074364k total total 总的物理内存;
3733628k used used 使用物理内存大小;
340736k free free 空闲物理内存;
296520k buffers buffers 用于内核缓存的内存大小
查看系统内存占用情况
free 内存泄露 python 循环引用会发生内存泄露

#### 第五行(Swap):

2104504k total total 总的交换空间大小;
40272k used used 已经使用交换空间大小;
2064232k free free 空间交换空间大小;
931680k cached cached 缓冲的交换空间大小

buffers 与 cached 区别: buffers 指的是块设备的读写缓冲区, cached 指的是文件系统本身的页面缓存。他们都是 Linux 系统底层的机制,为了加速对磁盘的访问。

然后下面就是和 ps 相仿的各进程情况列表了

第六行:

PID 进程号

USER 运行用户

PR

优先级, PR(Priority)优先级

NI 任务 nice 值

VIRT 进程使用的虚拟内存总量,单位 kb。VIRT=SWAP+RES

RES 物理内存用量

SHR 共享内存用量

S 该进程的状态。其中 S 代表休眠状态; D 代表不可中断的休眠状态; R 代表运行状态; Z 代表僵死状态; T 代表停止或跟踪状态

%CPU 该进程自最近一次刷新以来所占用的 CPU 时间和总时间的百分比 %MEM 该进程占用的物理内存占总内存的百分比

TIME+ 累计 cpu 占用时间

COMMAND 该进程的命令名称,如果一行显示不下,则会进行截取。内存中的进程会有一个完整的命令行

### 查看当前窗口启动的任务情况

python 1.while 死循环.py & 让进程后台运行

vi a.c &(&表示后台运行),一个死循环,按 ctrl+z 可以把进程暂停,再执行[bg 作业 ID]可以将该进程带入后台。利用 jobs 可以查看后台任务,fg 1 把后台任务带到前台,这里的 1 表示作业 ID

bg 让暂停的进程在后台运行 fg 拉到前台 jobs 看后台任务

kill -1 查看系统的所有信号

kill -9 进程号→表示向某个进程发送 9 号信号,从而杀掉某个进程

利用 pkill -f a 可以杀死进程名为 a 的进程, 如果有空格, 用\转义 pkill -f python\ 1. while 死循环. py

#### free 命令用来查看物理内存

fdisk -1查看磁盘及磁盘分区情况 df-h 查看磁盘剩余空间

## 设置定时任务

crontab -e 设置当前用户定时任务 vim /etc/crontab 设置定时任务 crontab -l 查看当前自己设置的定时任务

killall wd\_08\_三个进程.py 按进程名字杀掉进程

# 2 进程的创建-multiprocessing

multiprocessing 模块就是跨平台版本的多进程模块,提供了一个 Process 类来代表一个进程对象,这个对象可以理解为是一个独立的进程,可以执行另外的事情

# 1. 两个 while 循环一起执行

```
# -*- coding:utf-8 -*-
from multiprocessing import Process
import time

def run_proc():
    """子进程要执行的代码"""
    while True:
        print("----2----")
        time.sleep(1)

if __name__ == '__main__':
    p = Process(target=run_proc)
    p.start()
    while True:
        print("----1----")
        time.sleep(1)

说明
```

• 创建子进程时,只需要传入一个执行函数和函数的参数,创建一个 Process 实 例,用 start()方法启动

孤儿进程 --- 父进程退出(kill 杀死父进程),子进程变为孤儿 僵尸进程 --- 子进程退出,父进程在忙碌,没有回收它,要避免僵尸 Python 进程变为僵尸进程后,名字会改变

## 2. 获取进程 pid

```
# -*- coding:utf-8 -*-
from multiprocessing import Process
import os
import time

def run_proc():
    """子进程要执行的代码"""
    print('子进程运行中, pid=%d...' % os.getpid()) # os.getpid 获取当前进程的进程号
    print('子进程将要结束...')

if __name__ == '__main__':
    print('父进程 pid: %d' % os.getpid()) # os.getpid 获取当前进程的进程

p = Process(target=run_proc)
    p.start()
```

王道码农训练营-WWW.CSKAOYAN.COM

### 获取父亲的 pid

#### os.getppid()

进程组 方便管理进程

kill -9 -3811 可以直接杀掉某一个进程组

## 3. Process 语法结构如下:

Process(group , target , name , args , kwargs)

- target: 如果传递了函数的引用,可以让这个子进程就执行这里的代码
- args:给 target 指定的函数传递的参数,以元组的方式传递
- kwargs: 给 target 指定的函数传递命名参数, keyword 参数
- name:给进程设定一个名字,可以不设定
- group: 指定进程组,大多数情况下用不到

Process 创建的实例对象的常用方法:

- start(): 启动子进程实例(创建子进程)
- is\_alive(): 判断进程子进程是否还在活着
- join([timeout]): 是否等待子进程执行结束,或等待多少秒--回收子进程尸体
- terminate():不管任务是否完成,立即终止子进程

Process 创建的实例对象的常用属性:

- name: 当前进程的别名,默认为 Process-N,N 为从1开始递增的整数
- pid: 当前进程的 pid (进程号)

### 4. 给子进程指定的函数传递参数

```
p.start()
   sleep(1) #1秒中之后,立即结束子进程
   p.terminate()
   p.join()
运行结果:
子进程运行中,name= test,age=18 ,pid=45097...
{'m': 20}
子进程运行中, name= test,age=18 ,pid=45097...
{'m': 20}
子进程运行中,name= test,age=18 ,pid=45097...
{'m': 20}
子进程运行中, name= test,age=18 ,pid=45097...
{'m': 20}
子进程运行中, name= test,age=18 ,pid=45097...
{'m': 20}
5. 进程间是否共享全局变量
# -*- coding:utf-8 -*-
from multiprocessing import Process
import os
import time
nums = [11, 22]
def work1():
   """子进程要执行的代码"""
   print("in process1 pid=%d ,nums=%s" % (os.getpid(), nums))
   for i in range(3):
       nums.append(i)
       time.sleep(1)
       print("in process1 pid=%d ,nums=%s" % (os.getpid(), nums))
def work2():
   """子进程要执行的代码"""
   print("in process2 pid=%d ,nums=%s" % (os.getpid(), nums))
if __name__ == '__main__':
   p1 = Process(target=work1)
   p1.start()
   p1.join()
   p2 = Process(target=work2)
   p2.start()
```

### 运行结果:

```
in process1 pid=11349 ,nums=[11, 22]
in process1 pid=11349 ,nums=[11, 22, 0]
in process1 pid=11349 ,nums=[11, 22, 0, 1]
in process1 pid=11349 ,nums=[11, 22, 0, 1, 2]
in process2 pid=11350 ,nums=[11, 22]
```

# 3进程、线程对比

# 功能

- 进程,能够完成多任务,比如在一台电脑上能够同时运行多个QQ
- 线程,能够完成多任务,比如一个 QQ 中的多个聊天窗口

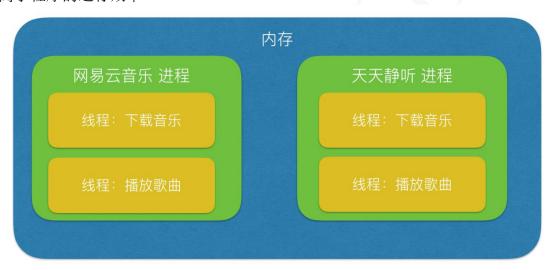


### 定义的不同

- 进程是系统进行资源分配和调度的一个独立单位.
- 线程是进程的一个实体,是 CPU 调度和分派的基本单位,它是比进程更小的能独立运行的基本单位.线程自己基本上不拥有系统资源,只拥有一点在运行中必不可少的资源(如程序计数器,一组寄存器和栈),但是它可与同属一个进程的其他的线程共享进程所拥有的全部资源.

### 区别

- 一个程序至少有一个进程,一个进程至少有一个线程.
- 线程的划分尺度小于进程(资源比进程少),使得多线程程序的并发性高。
- 进程在执行过程中拥有独立的内存单元,而多个线程共享内存,从而极大地提高了程序的运行效率



• 线线程不能够独立执行,必须依存在进程中

• 可以将进程理解为工厂中的一条流水线,而其中的线程就是这个流水线上的工



# 优缺点

线程和进程在使用上各有优缺点:线程执行开销小,但不利于资源的管理和保护; 而进程正相反。

## 4进程间通信-Queue

Process 之间有时需要通信,操作系统提供了很多机制来实现进程间的通信。--还**有管道,共享内存** 

## 1. Queue 的使用

可以使用 multiprocessing 模块的 Queue 实现多进程之间的数据传递,Queue 本身是一个消息列队程序,首先用一个小实例来演示一下 Queue 的工作原理:

```
#coding=utf-8
from multiprocessing import Queue
q=Queue(3) #初始化一个 Queue 对象,最多可接收三条 put 消息
q.put("消息 1")
q.put("消息 2")
print(q.full()) #False
q.put("消息 3")
print(q.full()) #True
#因为消息列队已满下面的 try 都会抛出异常,第一个 try 会等待 2 秒后再抛出异常,第
二个 Try 会立刻抛出异常
try:
   q.put("消息 4",True,2)
except:
   print("消息列队已满,现有消息数量:%s"%q.qsize())
try:
   q.put nowait("消息 4")
except:
   print("消息列队已满,现有消息数量:%s"%q.qsize())
#推荐的方式, 先判断消息列队是否已满, 再写入
if not q.full():
   q.put nowait("消息 4")
#读取消息时, 先判断消息列队是否为空, 再读取
if not q.empty():
   for i in range(q.qsize()):
      print(q.get_nowait())
运行结果:
False
True
消息列队已满,现有消息数量:3
消息列队已满,现有消息数量:3
```

消息1

消息2

消息3

### 说明

初始化 Queue()对象时(例如: q=Queue()),若括号中没有指定最大可接收的消息数量,或数量为负值,那么就代表可接受的消息数量没有上限(直到内存的尽头);

- Queue.qsize(): 返回当前队列包含的消息数量;
- Queue.empty(): 如果队列为空,返回 True,反之 False;
- Queue.full(): 如果队列满了,返回 True,反之 False;
- Queue.get([block[, timeout]]): 获取队列中的一条消息, 然后将其从列队中移除, block 默认值为 True;
- 1) 如果 block 使用默认值,且没有设置 timeout(单位秒),消息列队如果为空,此时程序将被阻塞(停在读取状态),直到从消息列队读到消息为止,如果设置了 timeout,则会等待 timeout 秒,若还没读取到任何消息,则抛出 "Queue.Empty"异常;
- 2) 如果 block 值为 False,消息列队如果为空,则会立刻抛出"Queue.Empty"异常;
- Queue.get\_nowait(): 相当 Queue.get(block=False);
- Queue.put(item,[block[, timeout]]):将 item 消息写入队列,block 默认值为 True:
- 1) 如果 block 使用默认值,且没有设置 timeout(单位秒),消息列队如果已经没有空间可写入,此时程序将被阻塞(停在写入状态),直到从消息列队腾出空间为止,如果设置了 timeout,则会等待 timeout 秒,若还没空间,则抛出 "Queue.Full"异常;
- 2) 如果 block 值为 False,消息列队如果没有空间可写入,则会立刻抛出 "Queue.Full"异常;
- Queue.put\_nowait(item): 相当 Queue.put(item, False);

### 2. Queue 实例

我们以 Queue 为例,在父进程中创建两个子进程,一个往 Queue 里写数据,一个从 Queue 里读数据:

```
from multiprocessing import Process, Queue
import os, time, random
# 写数据进程执行的代码:
def write(q):
   for value in ['A', 'B', 'C']:
       print ('Put %s to queue...' % value)
       q. put (value)
       time. sleep(1)
# 读数据进程执行的代码:
def read(q):
   while True:
       if not q.empty():
           value = q. get (True)
           print ('Get %s from queue.' % value)
           time. sleep (2)
       else:
           break
if name ==' main ':
   # 父进程创建 Queue, 并传给各个子进程:
   q = Queue()
   pw = Process(target=write, args=(q,))
   pr = Process(target=read, args=(q,))
   # 启动子进程 pw, 写入:
   pw. start()
   # 启动子进程 pr, 读取:
   pr. start()
   # 等待 pw, pr 结束:
   pw. join()
   pr. join()
   # pr 进程里是死循环,无法等待其结束,只能强行终止:
   print(q.qsize())
   print('')
   print('所有数据都写入并且读完')
运行结果:
待给出
```

# 5 管道通信(不重要,使用起来不方便)

Pipe 直译过来的意思是"管"或"管道",该种实现多进程编程的方式,和实际生活中的管(管道)是非常类似的。通常情况下,管道有 2 个口,而 Pipe 也常用来实现 2 个进程之间的通信,这 2 个进程分别位于管道的两端,一端用来发送数据,另一端用来接收数据。

使用 Pipe 实现进程通信,首先需要调用 multiprocessing.Pipe() 函数来创建一个管道。该函数的语法格式如下:

conn1, conn2 = multiprocessing.Pipe([duplex=True])

其中,conn1 和 conn2 分别用来接收 Pipe 函数返回的 2 个端口; duplex 参数默认为 True,表示该管道是双向的,即位于 2 个端口的进程既可以发送数据,也可以接受数据,而 如果将 duplex 值设为 False,则表示管道是单向的,conn1 只能用来接收数据,而 conn2 只能用来发送数据。

另外值得一提的是,conn1 和 conn2 都属于 PipeConnection 对象,它们还可以调用表 2 所示的这些方法。

# 5 进程池 Pool

当需要创建的子进程数量不多时,可以直接利用 multiprocessing 中的 Process 动态成生多个进程,但如果是上百甚至上千个目标,手动的去创建进程的工作量巨大,此时就可以用到 multiprocessing 模块提供的 Pool 方法。

初始化 Pool 时,可以指定一个最大进程数,当有新的请求提交到 Pool 中时,如果池还没有满,那么就会创建一个新的进程用来执行该请求,但如果池中的进程数已经达到指定的最大值,那么该请求就会等待,直到池中有进程结束,才会用之前的进程来执行新的任务,请看下面的实例:

```
# -*- coding:utf-8 -*-
from multiprocessing.pool import Pool
import os, time, random

def worker(msg):
    t_start = time.time()
```

```
print("%s 开始执行,进程号为%d" % (msg,os.getpid()))
   # random.random()随机生成 0~1 之间的浮点数
   time.sleep(random.random()*2)
   t_stop = time.time()
   print(msg,"执行完毕, 耗时%0.2f" % (t_stop-t_start))
if name == ' main ':
    po = Pool(3) # 定义一个进程池,最大进程数 3
    for i in range(0,10):
        # Pool().apply_async(要调用的目标,(传递给目标的参数元祖,))
        # 每次循环将会用空闲出来的子进程去调用目标
        po.apply_async(worker,(i,))
     print("----start----")
    po.close() # 关闭进程池,关闭后 po 不再接收新的请求
    po.join() # 等待 po 中所有子进程执行完成,必须放在 close 语句之后
    print("----end----")
运行结果:
----start----
0 开始执行,进程号为 21466
1 开始执行,进程号为 21468
2 开始执行,进程号为 21467
0 执行完毕, 耗时 1.01
3 开始执行,进程号为 21466
2 执行完毕, 耗时 1.24
4 开始执行,进程号为 21467
3 执行完毕, 耗时 0.56
5 开始执行,进程号为 21466
1 执行完毕, 耗时 1.68
6 开始执行,进程号为 21468
4 执行完毕, 耗时 0.67
7 开始执行,进程号为 21467
5 执行完毕, 耗时 0.83
8 开始执行,进程号为 21466
6 执行完毕, 耗时 0.75
9 开始执行,进程号为 21468
7 执行完毕, 耗时 1.03
8 执行完毕, 耗时 1.05
9 执行完毕, 耗时 1.69
----end----
```

multiprocessing.Pool 常用函数解析:

- apply\_async(func[, args[, kwds]]):使用非阻塞方式调用 func(并行执行,堵塞方式必须等待上一个进程退出才能执行下一个进程),args 为传递给 func 的参数列表,kwds 为传递给 func 的关键字参数列表;
- close(): 关闭 Pool, 使其不再接受新的任务;
- terminate():不管任务是否完成,立即终止;
- join(): 主进程阻塞,等待子进程的退出, **必须在 close 或 terminate 之后**使用:

## 进程池中的 Queue

如果要使用 Pool 创建进程,就需要使用 multiprocessing.Manager()中的 Queue(),而不是 multiprocessing.Queue(),否则会得到一条如下的错误信息:

RuntimeError: Queue objects should only be shared between processes through inheritance.

下面的实例演示了进程池中的进程如何通信:

```
# -*- coding:utf-8 -*-
# 修改 import 中的 Queue 为 Manager
from multiprocessing import Manager, Pool
import os,time,random
def reader(q):
   print("reader 启动(%s),父进程为(%s)" % (os.getpid(), os.getppid()))
   for i in range(q.qsize()):
       print("reader 从 Queue 获取到消息: %s" % q.get(True))
def writer(q):
   print("writer 启动(%s),父进程为(%s)" % (os.getpid(), os.getppid()))
   for i in "wangdao":
       q.put(i)
if name ==" main ":
   print("(%s) start" % os.getpid())
   q = Manager().Queue() # 使用 Manager 中的 Queue
   po = Pool()
   po.apply_async(writer, (q,))
   time.sleep(1) # 先让上面的任务向 Queue 存入数据,然后再让下面的任务开始
从中取数据
   po.apply async(reader, (q,))
   po.close()
```

```
po.join()
print("(%s) End" % os.getpid())
运行结果:
(11095) start
writer 启动(11097),父进程为(11095)
reader 启动(11098),父进程为(11095)
reader 从 Queue 获取到消息: w
reader 从 Queue 获取到消息: a
reader 从 Queue 获取到消息: n
reader 从 Queue 获取到消息: g
reader 从 Queue 获取到消息: d
reader 从 Queue 获取到消息: d
reader 从 Queue 获取到消息: a
reader 从 Queue 获取到消息: o
(11095) End
```

# 6应用:文件夹 copy 器 (多进程版)

```
import multiprocessing
import os
import time
import random
def copy_file(queue, file_name, source_folder_name, dest_folder_name):
    """copy 文件到指定的路径"""
    f_read = open(source_folder_name + "/" + file_name, "rb")
    f_write = open(dest_folder_name + "/" + file_name, "wb")
   while True:
        time.sleep(random.random())
        content = f_read.read(1024)
        if content:
            f_write.write(content)
        else:
            break
    f_read.close()
    f_write.close()
```

```
# 发送已经拷贝完毕的文件名字
   queue.put(file name)
def main():
   # 获取要复制的文件夹
   source_folder_name = input("请输入要复制文件夹名字:")
   # 整理目标文件夹
   dest_folder_name = source_folder_name + "[副本]"
   # 创建目标文件夹
   try:
       os.mkdir(dest_folder_name)
   except:
       pass # 如果文件夹已经存在,那么创建会失败
   # 获取这个文件夹中所有的普通文件名
   file_names = os.listdir(source_folder_name)
   # 创建 Queue
   queue = multiprocessing.Manager().Queue()
   # 创建进程池
   pool = multiprocessing.Pool(3)
   for file_name in file_names:
       # 向进程池中添加任务
       pool.apply_async(copy_file, args=(queue, file_name, source_fold
er_name, dest_folder_name))
   # 主进程显示进度
   pool.close()
   all_file_num = len(file_names)
   while True:
       file name = queue.get()
       if file_name in file_names:
          file_names.remove(file_name)
       copy_rate = (all_file_num-len(file_names))*100/all_file num
       print("\r%.2f...(%s)" % (copy_rate, file_name) + " "*50, end="")
       if copy_rate >= 100:
           break
   print()
```