Python Talk 10



这个指引文档在 知识共享署名-相同方式共享 3.0 协议 之条款下提供 Available under Creative Commons Attribution-ShareAlike License

多线程编程

- ▶ 多线程编程可以让程序更加灵活
 - ▶ e.g. 一个网络服务器需要处理很多个客户端的请求,但每个请求之间没有很大的 关联
- ▶ 多线程在某些情况下可以提升程序效率
 - ▶ e.g. 一个程序需要处理很多互相独立的图像,此时可以利用多个 CPU 的优势平 行处理
- ▶ 多线程程序相对容易出错、难以调试
- ▶ 为了防止竞争条件,需要用锁、条件变量等进行控制
- ▶ Python 的 threading 库支持多线程编程



计算一百万个 1 相加

▶ 单线程做法

```
s = 0
for i in range(1000000):
    s += 1
print(s)
```

- ▶ 多线程做法
 - ▶ 开 10 个线程,共享变量 s;每个线程进行 100000 次加法



多线程程序

```
import time, threading
s = 0
class MyThread(threading.Thread) :
 def run(self) :
   global s
    for i in range(100000) :
      s += 1
if name == ' main ':
 for i in range(10):
   MyThread().start()
 time.sleep(3)
 print(s)
```

- ▶ import: 引入 threading 库
- ▶ threading.Thread: 线程的基类
 - ▶ run() 为线程的执行内容
 - ▶ 调用 start() 以开始线程
 - ▶ 如果调用 run() 就不是多线程调用 了
- ▶ global 表示引用全局变量
- ▶ 通过 time.sleep(3) 等待所有线程 结束
- ▶ 问题:得到的结果是 1000000 吗?

竞争条件

▶ 看似简单的 s += 1 其实包含多个指令

```
load register, memory[0x1234]
add register, 1
store memory[0x1234], register
```

▶ 翻译成 Python 就是

```
reg = mem[0x1234] # load
reg += 1 # execute
mem[0x1234] = reg # store
```

▶ CPU 可能在任何两个指令中间暂停执行,并切换到另一个线程



竞争条件

▶ 思考如下左右两个线程的执行先后顺序,时间从上到下

```
# Thread 1  # Thread 2

reg1 = memory[]  # reg1 = 1

reg2 = memory[]  # reg2 = 1

reg1 += 1  # reg1 = 2

mem[] = reg1  # mem[] = 2

mem[] = reg2  # mem[] = 2
```

- ▶ 竞争条件(race condition)的定义:两个线程同时访问一个内存地址,其中 至少一个访问是写入
- ▶ 竞争条件有很多解决方法
 - ▶ 其中最常用的是通过锁控制访问

锁

- ▶ 锁(Lock)是一种特殊变量,每个线程需要使用某些资源时获取锁,在用完后 释放锁
- ▶ 通过各种硬件和软件机制,任何时刻只能有最多一个线程获得锁
 - 如果线程尝试获取被占用的锁,一直等待到锁被释放

```
lock = threading.Lock() # 创建锁
lock.acquire() # 获取锁
lock.release() # 释放锁
```



锁示例

```
import time, threading
s lock = threading.Lock()
class MyThread(threading.Thread) :
 def run(self) :
   global s, s lock
    for i in range(100000) :
      s lock.acquire()
      s += 1
      s lock.release()
if name == ' main ':
 for i in range(10):
   MyThread().start()
 time.sleep(5)
 print(s)
```

- ▶ 锁 s_lock 用于管理对 s 的访问
- ▶ 访问 s 之前用 acquire 获取锁
- ▶ 访问 s 之后用 release 获取锁
- ► 程序的运算时间有所增长,因此 sleep 从 3 秒变为 5 秒
 - ▶ 因为当另一个线程在访问 s 时,当 前线程需要等待
 - ▶ 如何避免使用 sleep?
 - ▶ 真实的程序中无法预测线程执行时间

条件变量

- ▶ 实现线程之间的信号传递
- ▶ 问题:线程 A 希望读取变量 X,但是需要在线程 B 写入变量之后进行。X 的访 问通过 X lock 进行限制,通过 X ready 标明是否已经写入。
- 实现 1
 - ▶ 线程 A 通过一个循环,不断获取 X_lock 并通过 X_ready 判断是否可以读取 X ▶ 问题: 如果 X 一直没有被写入,A 会进行不停的无用计算
- > 实现 2
 - ▶ A 的每次循环后用 time.sleep 等待一个很短的时间
 - ▶ 问题: 虽然等待很短, 但还是有延迟
- ▶ 实现 3
 - ▶ 线程 B 在写入后"诵知"线程 A



条件变量

- ▶ 条件变量允许线程传递"某个事件发生"的信息
- ▶ 条件变量需要和锁共同使用,当一个线程使用条件变量时必须已获得对应的锁

```
cv = threading.Condition(lock)lock.acquire()  # 获取 lock 后才能使用 cvcv.wait()  # 等待一个事件的发生cv.notify()  # 通知一个等待的线程cv.notify_all()  # 通知所有等待的线程lock.release()
```

- ▶ cv.wait() 返回时不保证是被 notify 的
 - ▶ 因此应该用一个 while 循环重新判断是否等待
- ▶ cv.wait() 时会释放 lock, 否则会阻塞其它线程



条件变量示例

▶ 线程 A 读取 X, 线程 B 写入 X

```
X = 0
X lock = threading.Lock()
X ready = False
X cv = threading.Condition(X lock)
class ThreadA(threading.Thread) :
    def run(self) :
        X lock.acquire()
        while not X ready:
            X cv.wait()
        print(X)
        X lock.release()
class ThreadB(threading.Thread) :
    def run(self) :
        X lock.acquire()
        X = 1234
        X cv.notify()
        X lock.release()
```



with

▶ Python 中 with 有多种用途,在锁中可以用于获取一个锁

```
lock = threading.Lock()
with lock:
    # 锁被获取
    # Do something
# 锁被释放
```

▶ 等价于

```
lock = threading.Lock()
lock.acquire()
# 锁被获取
# Do something
lock.release()
# 锁被释放
```



条件变量示例 2

▶ 让主线程等待所有线程退出

```
r = 0
r lock = threading.Lock()
r cv = threading.Condition(r lock)
class MyThread(threading.Thread) :
   def run(self) :
        global r, r lock, r cv
       with r lock :
            r = 1
            r cv.notify()
    name == ' main ':
   for i in range(10):
       with r lock :
            r = 1
        MyThread().start()
   with r lock :
        while r :
            r cv.wait()
```



1. 实现一个线程安全的队列

- ▶ 队列的长度限制为 n
- ▶ 对于 enqueue(elem) 操作,如果队列不到 n 个元素,将 elem 插入队列;如 果队列已经有 n 个元素, 阻塞至队列长度变小
- ▶ 对于 dequeue()操作,如果队列中有元素,返回队列中最早被插入的元素;否 则阳塞至队列长度变大

2. 实现一个主要是读的读写锁

- ▶ 读写锁允许很多个读锁定线程,但是不可以多个写阳塞线程
- ▶ 读和写锁定不能同时存在
- ▶ 读锁定和解锁应该尽可能被优化
- ▶ 写不能被长时间阻塞(当没有读时写不能被阻塞)
- ▶ 方法: read_acquire(), read_release(), write_acquire(), write release()

参考资料

- Operating Systems Principles & Practice, Second Edition, by Thomas Anderson and Mike Dahlin
- https://docs.python.org/3/library/threading.html



感谢参加此次活动

