线程同步

概念

线程同步,线程间协同,通过某种技术,让一个线程访问某些数据时,其他线程不能访问这些数据,直 到该线程完成对数据的操作。

Event ***

Event事件,是线程间通信机制中最简单的实现,使用一个内部的标记flag,通过flag的True或False的变化来进行操作。

名称	含义
set()	标记设置为True
clear()	标记设置为False
is_set()	标记是否为True
wait(timeout=None)	设置等待标记为True的时长,None为无限等待。等到返回True,未等到 超时了返回False

练习

老板雇佣了一个工人,让他生产杯子,老板一直等着这个工人,直到生产了10个杯子

```
1 # 下面的代码是否能够完成功能?
 2
    from threading import Event, Thread
 3
    import logging
    import time
 4
    FORMAT = '%(asctime)s %(threadName)s %(thread)s %(message)s'
 7
    logging.basicConfig(format=FORMAT, level=logging.INFO)
 8
 9
    cups = []
10
    flag = False
11
    def boss():
12
        logging.info("I'm boss, waiting for U")
13
        while True:
14
            time.sleep(1)
15
16
            if flag:
17
                break
        logging.info('Good Job.')
18
19
    def worker(count=10):
20
21
        logging.info('I am working for U')
22
23
        while True:
            logging.info('make 1 cup')
24
25
            time.sleep(0.5)
            cups.append(1)
26
27
```

```
28
            if len(cups) >= count:
29
                flag = True
30
                break
        logging.info('I finished my job. cups={}'.format(cups))
31
32
33
    b = Thread(target=boss, name='boss')
34
    w = Thread(target=worker, name='worker')
35
   b.start()
36 w.start()
```

上面代码基本能够完成,但上面代码问题有:

- bug, 应该将worker中的flag定义为global就可解决
- 老板一直要不停的查询worker的状态变化

```
from threading import Event, Thread
 2
    import logging
 3
    import time
 4
 5
    FORMAT = '%(asctime)s %(threadName)s %(thread)s %(message)s'
    logging.basicConfig(format=FORMAT, level=logging.INFO)
 6
 7
 8
 9
    def boss(event:Event):
10
        logging.info("I'm boss, waiting for U")
11
        event.wait() # 阻塞等待
12
        logging.info('Good Job.')
13
14
    def worker(event:Event, count=10):
        logging.info('I am working for U')
15
16
        cups = []
17
        while True:
18
            logging.info('make 1 cup')
19
            time.sleep(0.5)
20
            cups.append(1)
21
22
            if len(cups) >= count:
23
                event.set()
24
        logging.info('I finished my job. cups={}'.format(cups))
25
26
27
28 | event = Event()
    b = Thread(target=boss, name='boss', args=(event,))
29
30 | w = Thread(target=worker, name='worker', args=(event,))
31 b.start()
32
    w.start()
```

总结

需要使用同一个Event对象的标记flag。 谁wait就是等到flag变为True,或等到超时返回False。 不限制等待者的个数,通知所有等待者。

wait的使用

```
# 修改上例worker中的 while 条件
 1
 2
    def worker(event:Event, count=10):
 3
        logging.info('I am working for U')
4
        cups = []
 5
        while not event.wait(0.5): # 使用wait阻塞等待
            logging.info('make 1 cup')
 6
 7
            cups.append(1)
8
9
            if len(cups) >= count:
10
                event.set()
11
                #break # 为什么可以注释break呢?
12
        logging.info('I finished my job. cups={}'.format(cups))
```

Lock ***

- Lock类是mutex互斥锁
- 一旦一个线程获得锁,其它**试图获取锁的线程**将被阻塞,只到拥有锁的线程释放锁
- 凡是存在共享资源争抢的地方都可以使用锁,从而保证只有一个使用者可以完全使用这个资源。

名称	含义
acquire(blocking=True, timeout=-1)	默认阻塞,阻塞可以设置超时时间。非阻塞时,timeout禁止设置。 成功获取锁,返回True,否则返回False
release()	释放锁。可以从任何线程调用释放。 已上锁的锁,会被重置为unlocked 未上锁的锁上调用,抛RuntimeError异常。

锁的基本使用

```
1
    import threading
 2
    import time
    lock = threading.Lock() # 互斥mutex
 4
 5
 6
    lock.acquire()
 7
    print('-' * 30)
 8
 9
10
    def worker(1):
11
        print('worker start', threading.current_thread())
12
        print('worker done', threading.current_thread())
13
14
    for i in range(10):
15
16
        threading.Thread(target=worker, name="w{}".format(i),
17
                          args=(lock,), daemon=True).start()
18
    print('-' * 30)
19
20
```

```
21 | while True:
22
        cmd = input(">>>")
23
        if cmd == 'r': # 按r后枚举所有线程看看
24
            lock.release()
25
            print('released one locker')
26
        elif cmd == 'quit':
27
            lock.release()
            break
28
29
        else:
30
            print(threading.enumerate())
            print(lock.locked())
31
```

上例可以看出不管在哪一个线程中,只要对一个已经上锁的锁发起阻塞地请求,该线程就会阻塞。

练习

订单要求生产1000个杯子,组织10个工人生产。请忽略老板,关注工人生成杯子

```
1 import threading
 2
    from threading import Thread, Lock
 3
    import time
 4
    import logging
 5
    FORMAT = "%(asctime)s %(threadName)s %(thread)d %(message)s"
 6
 7
    logging.basicConfig(format=FORMAT, level=logging.INFO)
8
9
    cups = []
10
11
    def worker(count=1000):
        logging.info("I'm working")
12
13
       while True:
14
            if len(cups) >= count:
15
16
            time.sleep(0.0001) # 为了看出线程切换效果,模拟杯子制作时间
17
            cups.append(1)
        logging.info('I finished my job. cups = {}'.format(len(cups)))
18
19
20
    for i in range(1, 11):
        t = Thread(target=worker, name="w{}".format(i), args=(1000,))
21
22
        t.start()
```

从上例的运行结果看出,多线程调度,导致了判断失效,多生产了杯子。

如何修改解决这个问题? 加锁

上例使用锁实现如下:

```
import threading
from threading import Thread, Lock
import time
import logging

FORMAT = "%(asctime)s %(threadName)s %(thread)d %(message)s"
logging.basicConfig(format=FORMAT, level=logging.INFO)
```

```
8
 9
    cups = []
    lock = Lock() # 锁
10
11
12
    def worker(count=1000):
13
       logging.info("I'm working")
14
        while True:
15
            lock.acquire() # 获取锁
16
17
           if len(cups) >= count:
18
               #lock.release() # 1
19
                hreak
20
            #lock.release()
                              # 2
           time.sleep(0.0001) # 为了看出线程切换效果,模拟杯子制作时间
21
22
            cups.append(1)
23
            lock.release()
                              # 3
24
        logging.info('I finished my job. cups = {}'.format(len(cups)))
25
26 for i in range(1, 11):
27
        t = Thread(target=worker, name="w{}".format(i), args=(1000,))
28
```

锁分析

位置2分析

- 假设某一个瞬间,有一个工作线程A获取了锁,len(cups)正好有999个,然后就释放了锁,可以继续执行下面的语句,生产一个杯子,这地方不阻塞,但是正好杯子也没有生产完。锁释放后,其他线程就可以获得锁,线程B获得了锁,发现len(cups)也是999个,然后释放锁,然后也可以去生产一个杯子。锁释放后,其他的线程也可能获得锁。就说A和B线程都认为是999个,都会生产一个杯子,那么实际上最后一定会超出1000个。
- 假设某个瞬间一个线程获得锁,然后发现杯子到了1000个,没有释放锁就直接break了,由于其他 线程还在阻塞等待锁释放,这就成了**死锁**了。

位置3分析

- 获得锁的线程发现是999,有资格生产杯子,生产一个,释放锁,看似很完美
- 问题在于,获取锁的线程发现杯子有1000个,直接break,没释放锁离开了,死锁了

位置1分析

- 如果线程获得锁,发现是1000, break前释放锁,没问题
- 问题在于, A线程获得锁后, 发现小于1000, 继续执行, 其他线程获得锁全部阻塞。A线程再次执行循环后, 自己也阻塞了。死锁了。

问题: 究竟怎样加锁才正确呢?

要在位置1和位置3同时加release。

上下文支持

锁是典型必须释放的,Python提供了上下文支持。查看Lock类的上下文方法,__enter__方法返回bool表示是否获得锁,__exit__方法中释放锁。

由此上例可以修改为

```
1 import threading
 2
    from threading import Thread, Lock
 3
    import time
 4
    import logging
 5
 6
    FORMAT = "%(asctime)s %(threadName)s %(thread)d %(message)s"
 7
    logging.basicConfig(format=FORMAT, level=logging.INFO)
8
9
    cups = []
    lock = Lock() # 锁
10
11
    def worker(count=1000):
12
13
        logging.info("I'm working")
        while True:
14
15
            with lock: # 获取锁, 离开with释放锁
                if len(cups) >= count:
16
17
                    logging.info('leaving')
18
                    break
19
                time.sleep(0.0001) # 为了看出线程切换效果,模拟杯子制作时间
20
                cups.append(1)
21
                logging.info(lock.locked())
22
23
        logging.info('I finished my job. cups = {}'.format(len(cups)))
24
25
    for i in range(1, 11):
        t = Thread(target=worker, name="w{}".format(i), args=(1000,))
26
27
        t.start()
```

感觉一下正确得到结果了吗?感觉到了执行速度了吗?慢了还是快了,为什么?

锁的应用场景

锁适用于访问和修改同一个共享资源的时候,即读写同一个资源的时候。

如果全部都是读取同一个共享资源需要锁吗?

不需要。因为这时可以认为共享资源是不可变的,每一次读取它都是一样的值,所以不用加锁

使用锁的注意事项:

- 少用锁,必要时用锁。使用了锁,多线程访问被锁的资源时,就成了串行,要么排队执行,要么争抢执行
 - 举例,高速公路上车并行跑,可是到了省界只开放了一个收费口,过了这个口,车辆依然可以 在多车道上一起跑。过收费口的时候,如果排队一辆辆过,加不加锁一样效率相当,但是一旦 出现争抢,就必须加锁一辆辆过。注意,不管加不加锁,只要是一辆辆过,效率就下降了。
- 加锁时间越短越好,不需要就立即释放锁
- 一定要避免死锁

不使用锁,有了效率,但是结果是错的。

使用了锁,效率低下,但是结果是对的。

所以,我们是为了效率要错误结果呢?还是为了对的结果,让计算机去计算吧

Queue的线程安全

标准库queue模块,提供FIFO的Queue、LIFO的队列、优先队列。 Queue类是线程安全的,适用于同一进程内多线程间安全的交换数据。内部使用了Lock和Condition。

特别注意下面的代码在多线程中使用

```
1 import queue
2         q = queue.Queue(8)
4         if q.qsize() == 7:
6             q.put() # 上下两句可能被打断
7         if q.qsize() == 1:
9             q.get() # 未必会成功
10
```

如果不加锁,是不可能获得准确的大小的,因为你刚读取到了一个大小,还没有取走数据,就有可能被其他线程改了。

Queue类的size虽然加了锁,但是,依然不能保证立即get、put就能成功,因为读取大小和get、put方法是分开的。