

暑期培训——进程间的通信

qit

July 1, 2018

1 进程&线程的基本概念

1.1 进程

进程可以理解成在os上执行的一个程序的实例。

比如，我们在PC上开启一个浏览器、word这都是开启了一个个进程。

1.2 线程

线程可以理解为我们一个任务中的子任务，也即一个进程中的多个“子进程”。

比如，我们在开启word的时候，他可以同时进行打字、自动排版、拼音检查、字数统计等多个任务。即一个word进程下的4个子线程。

1.3 CPU

CPU的一个核心上只能在一个时间片上执行一个进程中的一个线程。对于一个单核心CPU的PC，他仍能同时开启多个进程，每个进程下有多个线程，实现的方法就是由操作系统os进行控制调度，让各个线程在CPU上轮流进行执行，每个线程执行的时间很短，让人感觉上所有任务在同时进行。

对于n个核心的CPU，他就能能够在硬件上真的做到n个线程并行执行。

但是需要注意的是，对于这种调用是要占用一些时间的，对于计算密集型（时间消耗花费在CPU上）的任务，频繁的切换线程是一件很不划算的事情，CPU的速度是非常快的。对于IO密集型（时间消费花费在和硬盘的IO）的任务，切换线程得到的收益一般会高于不切换线程造成的IO等待。

1.4 并行&并发

并行 多个线程/进程在时间上同步执行。如我们有4个进程，每个进程执行10s，那么并行执行这4个进程，则4个进程在4s后同时执行完。

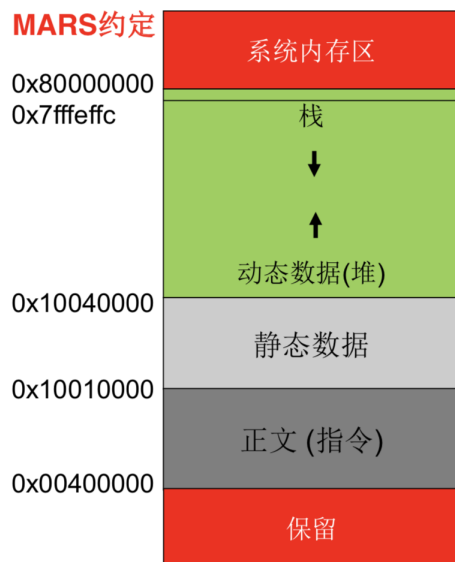
并发 多个线程/进程交替执行。如我们一个单核CPU，并发执行4个进程，每个进程执行10s，那么4个进程在大于40s后执行完（由于进程的切换）。

1.5 程序在CPU中的执行方式

以C语言为例，首先我们的C语言的代码，会被编译器编译成一条条的汇编指令，汇编指令直接是对CPU中各个寄存器和Memory进行的操作。汇编指令被汇编器专程一条条由01组成的机器码，被我们的CPU识别并执行。

当我们执行一个程序的时候，首先这个程序对应的机器码会被载入到内存中（简单的情况，不考虑如虚拟内存等技术），之后CPU一条一条的执行这些机器码，即是在执行这个程序。

需要注意的是 我们的在C语言中的一条命令，如if(a-b<0) 对应的汇编语言，可能并不只1条。但是os在进行线程/进程间的切换的时候，是在执行一定数目的机器码之后进行的切换。因此有可能会出现我们的某一条指令在执行了一半之后os就把我们的这个线程挂起并执行其他线程去了，在涉及到相同内存的IO的时候，会造成一些诡异的问题，需要我们设计来避免这种情况的出现。（进程间通信）



2 多进程

2.1 多进程 调用函数

2.1.1 多进程编程

按照我们之前的理解，一个进程就是一个任务。而我们的一个任务，一般是以一个函数的形式出现（内部的一个任务），或者是可以通过调用一个bash命令来实现（一个外部的任务）。

2.1.2 内部任务

1. `from multiprocessing import Process`
`import os`

2. `p=Process(target=target_func,args=traget_func_args)`
 实例化了一个进程类，这个进程会去执行target_func这个函数，同时target_func_args是作为参数传递给这个函数的。

3. `p.start()` 启动这个进程

4. `p.join()`等待这个进程的结束，没结束就一直阻塞。
5. `os.pid()`返回调用这个命令的线程的pid。

2.1.3 多个内部任务

1. `from multiprocessing import Pool`

2. `p=Pool(n)`
创建了一个容纳n个进程的进程池。

3. `p.apply_async(target=target_func,i,args=arg_i)`
把第i个要执行的目标函数和他的参数放入p中,并开始执行。
放入的进程数目可以超过n，超过n之后，后放入的目标函数会先等待之前先放入的目标函数执行完之后，才会继续执行。即n代表了最多有开启n个进程同时执行。

4. `p.close()`
不能再继续向p中放入进程了

5. `p.join()`
等待所有进程执行完毕
在执行`p.join()`前必须先执行`p.close()`

2.1.4 外部任务

1. `import subprocess`

2. `subprocess.call(bash)`
会执行相应的bash命令。

3. 在写脚本的时候，十分有用。在需要的时候自学其他API。

3 多线程

3.1 python下多线程

1. `import subprocess`

2. `t=threading.Thread(target=target_fun,args=target_args)`

创建一个线程实例

执行target_function, 并且把target_args传递给这个function。

3. `t.start()`

开始执行

4. `t.join()`

阻塞, 等到t执行完毕。

3.2 C++下多线程

与平台相关, linux下使用pthread库, 自学相应API。

3.3 GIL锁

Python的解释器执行代码时, 有一个GIL锁: Global Interpreter Lock, 任何Python线程执行前, 必须先获得GIL锁, 然后, 每执行100条字节码, 解释器就自动释放GIL锁, 让别的线程有机会执行。这个GIL全局锁实际上把所有线程的执行代码都给上了锁, 所以, 多线程在Python中只能交替执行, 即使100个线程跑在100核CPU上, 也只能用到1个核。因此使用官方python解释器的多线程无法并行执行。

4 进程/线程间通信

4.1 producer-consumer

无论是多进程还是多线程, 如果他们试图读写同一块内存, 那么他们就会出现数据竞争 (data race)。需要进行进程间的通信, 防止data race的发生。

将即将读写共享内存的线程称为即将进入临界区的线程。

之后以producer-consumer模型来分析data race的问题。

4.1.1 producer-consumer

producer 向一块size为N的buffer中写入数据，每次写的数据的size为1，buffer满后将无法写入。

consumer 从一块size为N的buffer中读取数据，每次读的数据的size为1，buffer空后将无法读取。

4.2 忙等待(禁止使用)

忙等待指的是这样一种实现，当一个线程进入临界区之前，需要先判断他能否进入临界区，采用一个循环来不停的判断，直到其他线程退出临界区，条件改变，就能退出循环，这个线程可以进入临界区。

```
#define FALSE 0
#define TRUE 1
#define N      2                                /* number of processes */

int turn;                                       /* whose turn is it? */
int interested[N];                             /* all values initially 0 (FALSE) */

void enter_region(int process);                /* process is 0 or 1 */
{
    int other;                                  /* number of the other process */

    other = 1 - process;                        /* the opposite of process */
    interested[process] = TRUE;                 /* show that you are interested */
    turn = process;                             /* set flag */
    while (turn == process && interested[other] == TRUE) /* null statement */ ;
}

void leave_region(int process)                 /* process: who is leaving */
{
    interested[process] = FALSE;               /* indicate departure from critical region */
}
```

问题： 忙等待非常的占用CPU时间，正在忙等待的程序会让CPU负荷达到100%，会对运行在该CPU上的其他线程造成不好的影响。

4.3 sleep and wakeup(禁止使用)

相比于忙等待在无法进入进入临界区时，不断通过循环来判断，sleep和wakeup是使线程在无法进入临界区的时候sleep,并且在能够进入临界区的时候被其他线程唤醒。

相比于忙等待的优点，就在于忙等待非常的占用CPU时间，正在忙等待的程序会让CPU负荷达到100%，会对运行在该CPU上的其他线程造成不好的影响。

```
void producer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        item = produce_item();
        if (count == N) sleep();
        insert_item(item);
        count = count + 1;
        if (count == 1) wakeup(consumer);
    }
}

void consumer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        if (count == 0) sleep();
        item = remove_item();
        count = count - 1;
        if (count == N - 1) wakeup(producer);
        consume_item(item);
    }
}
```

4.3.1 问题:

1. CPU执行consumer，读取到count为0。
2. CPU切换至producer，producer向buffer中写入一个data，count+=1，并且producer wakeup了consumer。但由于此时consumer并没有真的sleep，

这个wakeup信号失效。

3. CPU切换至consumer, consumer判断count为0, 进入sleep。
4. CPU只能执行producer, producer最终填满了buffer, 进入sleep。
5. 造成了死锁!

4.3.2 问题的成因:

问题的成因就在于, 我们自己实现的进程间通信, 由于一些关键操作上并不是原子执行, 比如consumer在读取count, 判断count和sleep这应该是一个不可分的原子操作, 才不会出现问题。

在之前的忙等待实现中, 也可能出现这种问题, 造成死锁。

因此, 实现进程间的通信, 一定要使用库函数。库函数能够保证一些关键操作上是原子执行, 不会出现问题。

4.4 信号量

4.4.1 信号量的介绍

信号量是一个用来计数的非负整数, 他有两个操作, down操作和up操作, 并且在初始化一个信号量的时候能够赋予一个非负初值。

up操作会使信号量 $+=1$ 。

down操作会首先检查信号量是否为0, 如果为0, 会挂起当前线程; 如果不为0, 则会使信号量 $-=1$ 。

down操作保证了检查数值、修改变量值以及可能发生的sleep都是不可分割的原子操作。

此外, 一旦一个进程在访问一个信号量, 会保证其他进程无法访问这个信号量(通过屏蔽了当前CPU的中断(不切换进程), 并且通过TSL/XCHG汇编指令锁死了访问这个信号量的内存总线)。

以上两个操作保证了，如果我们的信号量使用得当，不会出现像之前那种由于进程调度造成的诡异的死锁。

当信号量经过up操作，其值由0变为1之后，操作系统会唤醒一个挂起在这个信号量上的线程，如果有多个，也只唤醒一个。当被唤醒的线程成功的down了之后，信号量再次变为0。

4.4.2 用信号量解producer-consumer

```
#define N 100                                     /* number of slots in the buffer */
typedef int semaphore;                             /* semaphores are a special kind of int */
semaphore mutex = 1;                               /* controls access to critical region */
semaphore empty = N;                               /* counts empty buffer slots */
semaphore full = 0;                                /* counts full buffer slots */

void producer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {                                /* TRUE is the constant 1 */
        item = produce_item();                    /* generate something to put in buffer */
        down(&empty);                             /* decrement empty count */
        down(&mutex);                              /* enter critical region */
        insert_item(item);                         /* put new item in buffer */
        up(&mutex);                                /* leave critical region */
        up(&full);                                 /* increment count of full slots */
    }
}

void consumer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {                                /* infinite loop */
        down(&full);                               /* decrement full count */
        down(&mutex);                              /* enter critical region */
        item = remove_item();                      /* take item from buffer */
        up(&mutex);                                /* leave critical region */
        up(&empty);                                /* increment count of empty slots */
        consume_item(item);                        /* do something with the item */
    }
}
```

4.4.3 问题

需要注意的是，并不是说使用了信号量就不会出现死锁，信号量只是保证了在逻辑合理的情况下不会出现死锁。

在上述代码中，如果我们把先`down(&mutex)`后`down(&empty)`。考虑这种情况，buffer中已经满了，现在CPU在执行producer，producer先down了一次mutex，并且成功拿到了锁，之后再down empty，发现已经满了，empty为0，producer被挂起。CPU执行consumer，尝试down mutex，但此时mutex已经为0，down失败，consumer被挂起。发生了死锁。

4.5 互斥量和条件变量

4.6 互斥量的介绍

互斥量又称互斥锁，可以认为是只有0和1两个值的信号量。

两个基本操作，lock和unlock。

在lock时，会先判断mutex的值是否为0，如果为0则挂起当前线程，如果为1则将mutex的值修改为1。

unlock，在使用正确的情况下，只有拿到mutex的线程才会执行unlock，unlock操作后，mutex的值会变为1。

pthread库中，有一个trylock方法，该方法会先判断mutex的值是否为0，如果不为0，则将mutex的值设置为0并继续执行；如果为0，则返回一个错位代码，而不是阻塞线程，给了调用者一定的灵活性。

4.7 条件变量的介绍

有两个基本的方法，cond_wait和cond_signal。

如果对一个线程执行了一个条件变量cond的cond_wait的方法，那么这个线程会挂起，直到出现信号把他唤醒。

如果对一个线程执行了同一个条件变量的cond_signal，那么他将唤醒一个挂起在这个条件变量上的线程。

cond_broadcast同时唤醒所有挂起在同一个条件变量上的线程。

4.8 用互斥量和条件变量解producer-consumer

```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>

#define MAX 1000000000 /* how many numbers to produce */
pthread_mutex_t the_mutex; /* used for signaling */
pthread_cond_t condc, condp; /* buffer used between producer and consumer */
int buffer = 0;

void *producer(void *ptr) /* produce data */
{
    int i;
    for (i = 1; i <= MAX; i++) {
        pthread_mutex_lock(&the_mutex); /* get exclusive access to buffer */
        while (buffer != 0) pthread_cond_wait(&condp, &the_mutex);
        buffer = i; /* put item in buffer */
        pthread_cond_signal(&condc); /* wake up consumer */
        pthread_mutex_unlock(&the_mutex); /* release access to buffer */
    }
    pthread_exit(0);
}

void *consumer(void *ptr) /* consume data */
{
    int i;
    for (i = 1; i <= MAX; i++) {
        pthread_mutex_lock(&the_mutex); /* get exclusive access to buffer */
        while (buffer == 0) pthread_cond_wait(&condc, &the_mutex);
        buffer = 0; /* take item out of buffer */
        pthread_cond_signal(&condp); /* wake up producer */
        pthread_mutex_unlock(&the_mutex); /* release access to buffer */
    }
    pthread_exit(0);
}
```

4.9 队列

可以认为是封装好了的一个读写公共内存+有进程间通信保护的一个队列。

4.9.1 python中的Queue

1. `from multiprocessing import Queue`

2. `q=Queue()`
创建一个队列

3. `q.put(elemets)`
向队列中加入一个元素

4. `q.get(bool)`
从队列中读取一个元素，如果队列为空的时候，如果bool为true，则会阻塞到get成功；如果bool为false，则会throw 一个error出来。