

# 中山大学计算机学院本科生实验报告

年级	2019级	专业（方向）	计算机科学与技术（超算）
学号	19335074	姓名	黄玟瑜
开始日期	2021年4月11日	完成日期	2021年4月11日

## 实验题目

用pthread中的semaphore计算 $\pi$ 的值。

## 问题分析

计算 $\pi$ 的公式如下：

$$\pi = (1 - \frac{1}{3} + \frac{1}{5} - \frac{1}{7} + \dots + (-1)^n \frac{1}{2n+1})$$

根据上式编写代码，串行运算代码如下：

```
1 double sum = 0.0;
2 double factor = 1.0;
3
4 for (i = 0; i < n; i++, factor = -factor) {
5     sum += factor/(2*i+1);
6 }
7 return 4.0*sum;
```

并行化这个程序：将for循环分块后交给各个线程处理，并将sum设为全局变量。

各个线程分别计算完自己范围内（my\_first\_i~my\_last\_i）的和后再汇总到全局变量sum中。

随着n的增加，估算结果也越来越准确。然而，当n值较大时，多线程的计算结果反而变糟：多次运行同一个多线程程序，尽管n未变，但每次的结果都不同，这是因为当多个线程尝试更新同一个共享变量时，结果可能是无法预测的。

对如下语句：

```
1 sum+=my_sum;
```

机器的处理过程一般比这个式子更加复杂。因为sum和my\_sum的值都存储在计算机的主存中，无法直接进行加法运算，需要先将它们从主存加载到CPU的寄存器中后，才能进行加法运算。当运算完成后，必须将结果再从寄存器重新存储到主存中。

为了防止多个线程同时对sum进行修改导致错误的结果产生，需要保证一旦某个线程开始执行

`sum+=my_sum;`，其他线程在他未完成前不能执行操作。

`sum+=my_sum;`成为了该程序的临界区。

为使结果正确，考虑使用信号量来实现路障。

涉及到的函数如下：

### sem\_init函数

该函数用于创建信号量，其原型如下：

```
1 | int WINPTHREAD_SEMA_API sem_init(sem_t * sem, int pshared, unsigned int value);
```

其中：

- sem为指向信号量结构的一个指针；
- pshared不为0时此信号量在进程间共享，否则只能为当前进程的所有线程共享；
- value给出了信号量的初始值。

调用成功时返回0，失败返回-1。

### sem\_wait函数

该函数用于以原子操作的方式将信号量的值减1。原子操作就是，如果两个线程企图同时给一个信号量加1或减1，它们之间不会互相干扰。它的原型如下：

```
1 | int WINPTHREAD_SEMA_API sem_wait(sem_t *sem);
```

sem指向的对象是由sem\_init调用初始化的信号量。调用成功时返回0，失败返回-1。

### sem\_post函数

该函数用于以原子操作的方式将信号量的值加1。它的原型如下：

```
1 | int WINPTHREAD_SEMA_API sem_post(sem_t *sem);
```

sem指向的对象是由sem\_init调用初始化的信号量。调用成功时返回0，失败返回-1。

定义以下几个全局变量：

- **thread\_count** 线程数目
- **n** 级数项数
- **sum** 全局总和
- **sem** 信号量

定义以下几个并程序中的局部变量：

- **factor** 当前项系数
- **my\_sum** 局部总和
- **my\_n** 局部项数
- **my\_first\_i** 起始项
- **my\_last\_i** 终止项

## 代码解释

```
1 double factor;
2 double my_sum;
3 long long i;
4 long long my_n=n/thread_count;
5 long long my_first_i=my_n*my_rank;
6 long long my_last_i=my_first_i+my_n;
7
```

定义变量。

局部项数为当前线程需要处理的项的数目，大小为项数总和n除以线程数目thread\_count；

起始项为局部项数my\_n乘以当前线程号my\_rank；

终止项为起始项加上局部项的数目。

```
1 if(my_first_i%2==0)
2     factor=1.0;
3 else
4     factor=-1.0;
5
6 for(i=my_first_i;i<my_last_i;i++, factor=-factor){
7     my_sum+=factor/(2*i+1);
8 }
```

若当前项为偶数项，则系数因子为1.0，若当前项为奇数项，则系数因子为-1.0；

用for循环求出每一项，并将其累加到my\_sum中。

```
1 if(my_rank==0){
2     sum+=my_sum;
3     sem_post(&sem);
4 }else{
5     sem_wait(&sem);
6     sum+=my_sum;
7     sem_post(&sem);
8 }
```

为了使代码产生正确结果，需要保证一旦某个线程开始执行 `sum+=my_sum;`，其他线程在他未完成前不能执行操作，使主线程作为第一个进入该临界区的线程，其他线程再执行 `sum+=my_sum;` 前需先等待 `sem_wait(&sem);`，拿到“令牌”后执行 `sum+=my_sum;`，执行完毕后释放 `sem_post(&sem);`。

## 实验结果

打开超算习堂>在线编程，上传代码，选择"pthread"，输入编译参数和运行参数：



编译参数:

- g 表示向生成的文件中加入debug信息供gdb使用
- wall 告诉编译器显示所有编译器警告信息
- lm 表示连接系统的数学库libm.a
- lpthread 表示链接到pthread的库

计算到n=100000时, 输出如下:

```
===== OUTPUT =====  
With n = 10000 terms,  
Our estimate of pi = 3.141492653590044  
The elapsed time is 3.399849e-04 seconds  
Single thread est = 3.141492653590034  
The elapsed time is 6.294250e-05 seconds  
pi = 3.141592653589793
```

并行程序误差  $E_{parallel} = 9.999999974930063 \times 10^{-5}$

串行程序误差  $E_{serial} = 9.999999975907059 \times 10^{-5}$

并行程序和串行程序结果之差:  $1.021405182655144 \times 10^{-14}$

计算到n=1000000时, 输出如下:

```
===== OUTPUT =====  
With n = 100000 terms,  
Our estimate of pi = 3.141582653589787  
The elapsed time is 5.559921e-04 seconds  
Single thread est = 3.141582653589720  
The elapsed time is 6.368160e-04 seconds  
pi = 3.141592653589793
```

并行程序误差  $E_{parallel} = 1.000000000628276 \times 10^{-5}$

串行程序误差  $E_{serial} = 1.000000007289614 \times 10^{-5}$

并行程序和串行程序结果之差:  $6.661338147750939 \times 10^{-14}$

计算到n=1000000时, 输出如下:

```
===== OUTPUT =====  
With n = 1000000 terms,  
Our estimate of pi = 3.141591653589781  
The elapsed time is 1.938820e-03 seconds  
Single thread est = 3.141591653589774  
The elapsed time is 6.417036e-03 seconds  
pi = 3.141592653589793
```

并行程序误差  $E_{parallel} = 1.000000012130187 \times 10^{-6}$

串行程序误差  $E_{serial} = 1.000000019235614 \times 10^{-6}$

并行程序和串行程序结果之差:  $7.105427357601002 \times 10^{-15}$

计算到n=10000000时, 输出如下:

```
===== OUTPUT =====  
With n = 10000000 terms,  
Our estimate of pi = 3.141592553589743  
The elapsed time is 1.633406e-02 seconds  
Single thread est = 3.141592553589792  
The elapsed time is 6.400108e-02 seconds  
pi = 3.141592653589793
```

并行程序误差  $E_{parallel} = 1.000000500184228 \times 10^{-7}$

串行程序误差  $E_{serial} = 1.000000011686097 \times 10^{-7}$

并行程序和串行程序结果之差:  $4.884981308350689 \times 10^{-14}$

计算到n=100000000时, 输出如下:

```
===== OUTPUT =====  
With n = 100000000 terms,  
Our estimate of pi = 3.141592643589817  
The elapsed time is 1.614630e-01 seconds  
Single thread est = 3.141592643589326  
The elapsed time is 6.548350e-01 seconds  
pi = 3.141592653589793
```

并行程序误差  $E_{parallel} = 9.999975958407958 \times 10^{-9}$

串行程序误差  $E_{serial} = 1.000046712107405 \times 10^{-8}$

并行程序和串行程序结果之差:  $4.911626660941693 \times 10^{-13}$

由以上结果可知，并行程序的计算结果和串行程序的计算结果大致相同（误差的数量级在 $10^{-14}$ 左右），大概在计算到小数点后14位小数时，并行程序计算的结果才出现了和串行程序不相符的情况。

随着n的增大，串行程序和并行程序的计算结果越来越准确，由结果观察误差减小的倍数和n增大的倍数成反比。

将线程数从4增加到8时，计算到n=100000000，输出如下：

```
===== OUTPUT =====  
With n = 100000000 terms,  
Our estimate of pi = 3.141592643589880  
The elapsed time is 8.085394e-02 seconds  
Single thread est = 3.141592643589326  
The elapsed time is 6.439931e-01 seconds  
pi = 3.141592653589793
```

将线程数从8增加到16时，计算到n=100000000，输出如下：

```
===== OUTPUT =====  
With n = 100000000 terms,  
Our estimate of pi = 3.141592643589896  
The elapsed time is 8.606195e-02 seconds  
Single thread est = 3.141592643589326  
The elapsed time is 6.410792e-01 seconds  
pi = 3.141592653589793
```

将线程数从16增加到32时，计算到n=100000000，输出如下：

```
===== OUTPUT =====  
With n = 100000000 terms,  
Our estimate of pi = 3.141592643589664  
The elapsed time is 6.121707e-02 seconds  
Single thread est = 3.141592643589326  
The elapsed time is 6.445050e-01 seconds  
pi = 3.141592653589793
```

将线程数从32增加到64时，计算到n=100000000，输出如下：

```
===== OUTPUT =====  
With n = 100000000 terms,  
Our estimate of pi = 3.141592643589875  
The elapsed time is 5.037403e-02 seconds  
Single thread est = 3.141592643589326  
The elapsed time is 6.492541e-01 seconds  
pi = 3.141592653589793
```

将线程数从64增加到128时，计算到n=100000000，输出如下：

```
===== OUTPUT =====  
With n = 100000000 terms,  
Our estimate of pi = 3.141592643589707  
The elapsed time is 5.092812e-02 seconds  
Single thread est = 3.141592643589326  
The elapsed time is 6.400039e-01 seconds  
pi = 3.141592653589793
```

由以上数据可知，随着线程数的增加，串程序的运算时间基本不变，并程序的计算时间明显减少，但当线程数增加到一定程度时，提速的速度减慢，此时再增加线程数，耗费的时间减少得不明显。

## 总结

通过这次实验，我学会了如何使用信号量semaphore来实现路障，从而实现各个线程对临界区的访问，使程序输出正确的结果。

在本次实验中尝试过修改课本中给的算法，将数据每间隔my\_n项分配给各个进程，但不知为什么这样分所耗费的时间会更多，尽管结果是正确的，但最后还是采用了参考的算法。

总而言之，此次实验使我受益匪浅。

参考

<https://blog.csdn.net/u013457167/article/details/78318932>