

# 第5章 OpenMP实例

## —梯形积分与π值估计

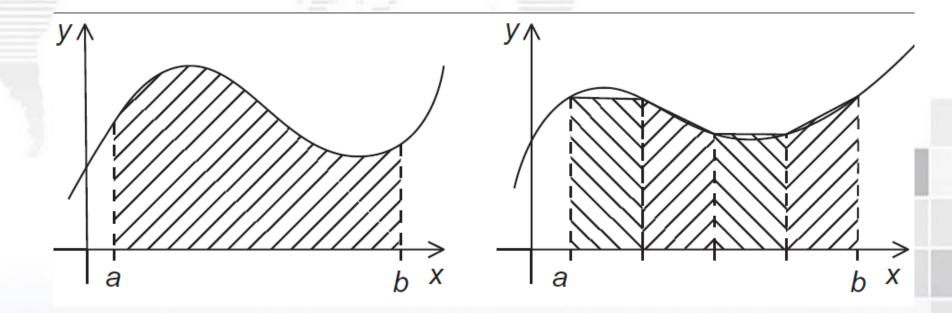
## 岳俊宏

E-mail:yuejunhong@tyut.edu.cn; Tel:18234095983

## 目录

- 1. 用OpenMP实现梯形积分
- 2. 用OpenMP实现π值估计

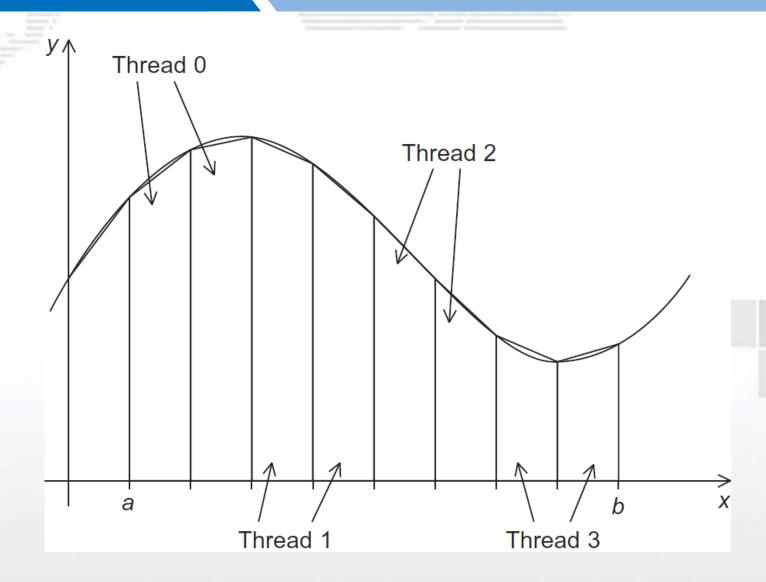




#### 串行代码

```
void Trap(double a, double b, int n, double* global_result_p) {
    double h, x, approx;
    int i;
    h = (b-a)/n;
    approx = (f(a) + f(b))/2.0;
    for (i = 1; i <= n-1; i++) {
        x = a + i*h;
        approx += f(x);
    }
    *global_result_p = approx*h;
} /* Trap */</pre>
```

## 为线程分配任务



## 梯形积分程序流程

在trap函数中,每个线程获取它的编号,以及线程总数,然后确定以下的值:

- 1、梯形底长
- 2、给每个线程分配梯形数目
- 3、梯形的左右端点值
- 4、部分和my\_result
- 5、将部分和增加到全局和global\_result里

## 临界区

Time	Thread 0	Thread 1
0	global_result = 0 to register	finish my_result
1	my_result = 1 to register	<pre>global_result = 0 to register</pre>
2	add my_result to global_result	my_result = 2 to register
3	<pre>store global_result = 1</pre>	add my_result to global_result
4		<pre>store global_result = 2</pre>

## 当两个或更多的线程加到global\_result中,可能会

出现不可预期的结果:



global\_result += my\_result;

#### 临界区

引起竞争的代码,称为临界区

竞争: 多个线程试图访问并更新一个共享资源。

因此需要一些机制来确保一次只有一个线程执行临界区,这种操作,我们称为互斥。

#### critical指令

□ critical指令用在一段代码临界区之前,临界区在同一时间内只能有一个线程执行它,其他线程要执行临界区则需要排队来执行它。

#pragma omp critical [(name)] new-line

structured-block

# pragma omp critical
global\_result += my\_result;

确保在一个时间里只有一个线程执行 之后的代码块

```
#include < stdio.h>
#include < stdlib . h>
#include <omp.h>
void Trap(double a, double b, int n, double* global_result_p);
int main(int argc, char* argv[]) {
   double global result = 0.0; /* Store result in global_result */
   double a, b;
                                /* Left and right endpoints
                                                                   */
                                 /* Total number of trapezoids
   int n;
                                                                   */
   int thread count;
   thread count = strtol(argv[1], NULL, 10);
   printf("Enter a, b, and n\n");
   scanf("%lf %lf %d", &a, &b, &n);
#
   pragma omp parallel num_threads(thread_count)
   Trap(a, b, n, &global_result);
   printf("With n = %d trapezoids, our estimate\n", n);
   printf("of the integral from %f to %f = %.14e\n",
      a, b, global_result);
   return 0:
   /* main */
```

```
void Trap(double a, double b, int n, double* global_result_p) {
   double h, x, my_result;
   double local_a, local_b;
   int i, local n;
   int my_rank = omp_get_thread_num();
   int thread_count = omp_get_num_threads();
   h = (b-a)/n;
   local n = n/thread count;
   local_a = a + my_rank*local_n*h;
   local b = local a + local n*h;
   my_result = (f(local_a) + f(local_b))/2.0;
   for (i = 1; i \le local_n - 1; i++)
     x = local a + i*h;
     my result += f(x);
   my result = my result *h;
   pragma omp critical
   *qlobal_result_p += my_result;
.../*...Trap. */
```

#### 变量作用域

- □在OpenMP中,变量的作用域涉及在parallel块中 能够访问该变量的线程集合。
- □共享作用域:能够被线程组中所有线程访问的变量。
- □私有作用域:只能被单个线程访问的变量。
- □ hello函数和Trap函数中变量的作用域;

#### Hello World程序

```
#include < stdio.h>
#include < stdlib.h>
#include <omp.h>
void Hello(void); /* Thread function */
int main(int argc, char* argv[]) {
   /* Get number of threads from command line */
   int thread count = strtol(argv[1], NULL, 10);
  pragma omp parallel num_threads(thread_count)
   Hello();
   return 0;
\} /* main */
void Hello(void) {
   int my_rank = omp_get_thread_num();
   int thread_count = omp_get_num_threads();
   printf("Hello from thread %d of %d\n", my_rank, thread_count);
  /* Hello */
```

```
void Trap(double a, double b, int n, double* global_result_p) {
   double h, x, my_result;
   double local_a, local_b;
   int i, local n;
   int my_rank = omp_get_thread_num();
   int thread_count = omp_get_num_threads();
   h = (b-a)/n;
   local n = n/thread count;
   local_a = a + my_rank*local_n*h;
   local b = local a + local n*h;
   my_result = (f(local_a) + f(local_b))/2.0;
   for (i = 1; i \le local_n - 1; i++)
     x = local a + i*h;
     my result += f(x);
   my result = my result *h;
   pragma omp critical
   *qlobal_result_p += my_result;
.../*...Trap. */
```

#### 变量作用域

- □ 在 main 函数中声明的变量 (a,b,n,global\_result 和 thread\_count) 对于所有线程组中被parallel指令启动的线程都可访问。
- □ parallel块之前被声明的变量缺省作用域是共享的。
  - ✓ 每个线程都能访问a,b,n(Trap的调用);
  - ✓ 在Trap函数中,虽然global\_result\_p是私有变量,但它引用了global\_result变量,该变量是共享作用域的。因此,\*global\_result\_p拥有共享作用域。
- □ parallel块中声明的变量有私有作用域(函数中局部变量)



## 思考

```
void Trap(double a, double b, int n, double* global_result_p);
```

double Trap(double a, double b, int n);

global\_result = Trap(a, b, n);

这样是否可以?

#### 思考

□ 如果我们选择这种方式,将trap函数内不再有临界区!

```
double Local_trap(double a, double b, int n);
```

#### 如果我们这样做...

```
global_result = 0.0;
# pragma omp parallel num_threads(thread_count)
{
# pragma omp critical
    global_result += Local_trap(double a, double b, int n);
}
```

#### 这个结果好么?

## 梯形积分改进1—最小化临界区

可以通过在并行代码块中设置一个私有变量,然后在之后进行互斥操作,这样做可以避免前面的问题

```
global_result = 0.0;

# pragma omp parallel num_threads(thread_count)
{
    double my_result = 0.0; /* private */

    my_result += Local_trap(double a, double b, int n);

pragma omp critical
    global_result += my_result;
}
```

#### 梯形积分改进2——规约

- 规约操作是一个二元操作 (such as addition or multiplication).
- □ 规约操作就是将一个相同的操作重复应用在一个序列上, 得到一个结果
- □ 所有的中间结果和最终结果都存储在规约变量里

#### reduction子句

- □ reduction子句:
- ✓ 主要用来对一个或多个参数条目指定一个操作符;
- ✓ 每个线程将创建参数条目的一个私有拷贝,在区域的结束处,将用私有拷贝的值进行指定的操作符运算,初始的参数条目被运算结果更新。用法如下:

reduction(<operator>: <variable list>)

#### reduction子句

#### □注意使用减法

```
result = 0;
for(i=1; i<=4; i++)
result -=i;
```

#### 执行过程:

线程0将减1和2,:-3

线程1将减3和4,:-7

 $\overline{\mathbb{m}}$  (-3) - (-7) =4

□ 规约变量是浮点数时,使用不同的线程数,结果可能有些 许不同。

## 规约子句——实例

```
global_result = 0.0;
# pragma omp parallel num_threads(thread_count) \
    reduction(+: global_result)
global_result += Local_trap(double a, double b, int n);
```

注意:每个线程的私有拷贝值global\_result初始化为0。



#### 思考

#### □梯形积分串行代码

```
h = (b-a)/n;
approx = (f(a) + f(b))/2.0;
for (i = 1; i <= n-1; i++)
    approx += f(a + i*h);
approx = h*approx;</pre>
```

OpenMP是一种显式并行化方案,能够直接在串行代码的基础上进行修改。

## for和parallel for 指令

for指令是用来将一个for循环分配到多个线程中执行。

#### for指令的使用方式:

- ✓ 单独用在parallel语句的并行块中;
- ✓ 与parallel指令合起来形成parallel for指令

#### 用法如下:

#pragma omp [parallel] for [子句] for 循环语句

- □注意: for指令与parallel for指令
  - ✓ 派生出一组线程来执行后面的结构化代码块
  - ✓ 只能并行for语句

## for指令

下面将for指令放在parallel并行区域内的代码例子。

```
include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main(int argc, char* argv[]){
int j=0;
#pragma omp parallel num_threads(4)
#pragma omp for
    for(j=0;j<4;j++)
      printf("j=%d,ThreadId=%d\n",j,omp_get_thread_num());
return 0;
```

## 运行结果

```
[hdusr@Node1 ch5]$ ./omp_for
j=3,ThreadId=3
j=0,ThreadId=0
j=1,ThreadId=1
j=2,ThreadId=2
```

#### for指令

如果不将for语句放入parallel语句中,是不会创建多个线程来 执行的,不妨看看单独使用for语句时的效果。

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main(int argc, char* argv[]){
int j=0;
#pragma omp for
    for(j=0;j<4;j++)
      printf("j=%d,ThreadId=%d\n",j,omp_get_thread_num());
return 0;
```

#### 运行结果

```
[hdusr@Node1 ch5]$ ./omp_for1
j=0,ThreadId=0
j=1,ThreadId=0
j=2,ThreadId=0
j=3,ThreadId=0
```

从结果可以看出四次循环都在一个线程里执行,可见,for 指令要与parallel指令结合起来使用.

#### for指令

在一个parallel块中也可以有多个for语句,如一个parallel区

#### 域中使用两个for语句:

```
[hdusr@Node1 ch5]$ ./omp_for2
#include <stdio.h>
                   First:j=1,ThreadId=1
#include <omp.h>
                   First:j=0,ThreadId=0
int main(int argc, char
First: j=3, ThreadId=3
                   First:j=2,ThreadId=2
int j=0;
#pragma omp parallelSecond: j=2, ThreadId=2
                   Second: j=0, ThreadId=0
                   Second:j=3,ThreadId=3
#pragma omp for
    for(j=0;j<4;j++) Second: j=1, ThreadId=1
      printf("First:j=%d,ThreadId=%d\n",j,omp_get_thread_num());
#pragma omp for
    for(j=0;j<4;j++)
     printf("Second:j=%d,ThreadId=%d\n",j,omp_get_thread_num());
return 0;
                                                                     32
```

## parallel for指令

```
parallel for: for指令与parallel指令组合起来形成的指令。
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main(int argc, char* argv[]){
int j=0;
#pragma omp parallel for num_threads(4)
    for(j=0;j<4;j++)
     printf("j=%d,ThreadId=%d\n",j,omp_get_thread_num());
return 0;
```

## 运行结果

```
[hdusr@Node1 ch5]$ ./omp_for3
j=3,ThreadId=3
j=0,ThreadId=0
j=1,ThreadId=1
j=2,ThreadId=2
```

可见,循环被分配到四个不同的线程中执行。

#### 梯形积分的改进

```
h = (b-a)/n;
approx = (f(a) + f(b))/2.0;
for (i = 1; i \le n-1; i++)
   approx += f(a + i*h);
approx = h*approx;
          h = (b-a)/n;
           approx = (f(a) + f(b))/2.0;
       # pragma omp parallel for num_threads(thread_count) \
              reduction(+: approx)
           for (i = 1; i \le n-1; i++)
              approx += f(a + i*h);
           approx = h*approx;
```

注意: approx += f(a+i\*h)是一个临界区

需要将approx作为一个规约变量

## 注意



□ 在parallel指令中,所有变量的缺省作用域 是共享的。

□ 在parallel for中,由其并行化的循环中, 循环变量的缺省作用域是私有的。

# 可并行的for语句表达形式

在使用for指令和parallel for指令时,对for循环语句书写是有约束条件的,即for循环圆括号内的语句要按照一定的规范进行书写。

# 可并行的for语句表达形式

## 口 for循环构造的一些限制如下:

- ✓变量index必须是整型或指针类型。
- ✓表达式start、end和incr必须是兼容类型。
- ✓表达式start、end和incr不能够在循环执行期间改变,也就是迭代次数必须是确定的。
- ✓ 在循环执行期间,变量index只能够被for语句中的"增量表达式"修改。
- ✓ for语句中不能含有break。

# 数据依赖+循环依赖

```
fibo[0] = fibo[1] = 1;
        for (i = 2; i < n; i++)
           fibo[i] = fibo[i-1] + fibo[i-2];
                                                note 2 threads
        fibo[0] = fibo[1] = 1;
     # pragma omp parallel for num_threads(2)
        for (i = 2; i < n; i++)
           fibo[i] = fibo[i-1] + fibo[i-2];
                                         but sometimes
                                         we get this
1 1 2 3 5 8 13 21 34 55
        this is correct
                              1 1 2 3 5 8 0 0 0 0
```

# 注意



□ OpenMP编译器不检查被parallel for指令并 行化的循环所包含的迭代间的依赖关系, 而是由程序员来识别这些依赖关系。

□ 一个或更多个迭代结果依赖于其它迭代循 环,一般不能被OpenMP正确的并行化。



# π值估计

$$\pi = 4\left[1 - \frac{1}{3} + \frac{1}{5} - \frac{1}{7} + \cdots\right] = 4\sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{2k+1}$$

```
double factor = 1.0;
double sum = 0.0;
for (k = 0; k < n; k++) {
    sum += factor/(2*k+1);
    factor = -factor;
}
pi_approx = 4.0*sum;</pre>
```

# π值估计

# double factor = 1.0; double sum = 0.0; # pragma omp parallel for num\_threads(thread\_count) \ reduction(+: sum) for (k = 0; k n; k++) { sum += factor/(2\*k+1); factor = -factor; } pi\_approx = 4.0\*sum;

$$\pi = 4\left[1 - \frac{1}{3} + \frac{1}{5} - \frac{1}{7} + \cdots\right] = 4\sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{2k+1}$$

# π值估计

```
# pragma omp parallel for num_threads(thread_count) \
    reduction(+: sum)
for (i = 0; i < n; i++) {
    factor = (i % 2 == 0) ? 1.0 : -1.0;
    sum += factor/(2*i+1);
}</pre>
```

# 运行结果

- □ 两个线程, n=1000, 那么运行结果:
  - ⊎With n=1000 terms and 2 threads,
    Our estimate of pi = 2.97063289263385

    ⊎With n=1000 terms and 2 threads,
    Our estimate of pi = 3.22392164798593

# □ 只用一个线程运行程序:

With n=1000 terms and 1 threads,
Our estimate of pi = 3.14059265383979

# private子句

- □ 在private子句内列举的变量,在每个线程上都有一个私有副本被创建。
- □ 即使并行区域外有同名的共享变量,其在并行区域内不起任何作用,且并行区域也不会操作到外面的共享变量

```
double sum = 0.0;
pragma omp parallel for num_threads(thread_count) \
    reduction(+:sum) private(factor)

for (k = 0; k < n; k++) {
    if (k % 2 == 0)
        factor = 1.0;
    else
        factor = -1.0;
    sum += factor/(2*k+1);
}</pre>
Insures factor has
private scope.
```

# 注意

- □ 出现在reduction子句中的参数不能出现在private 子句中。
- □ 用private子句声明的私有变量的初始值在parallel 块或parallel for块的开始处是未指定的,且在完成之后也是未指定的。

# private子句——举例1

```
int main(int argc, char* argv[]){
int j=1;
#pragma omp parallel for num_threads(4) private(j)
  for(j=0;j<4;j++)
    printf("j=%d,ThreadId=%d\n",j,omp_get_thread_num());
printf("Last j = %d\n",j);
return 0;
}</pre>
```

思考: 有无private(j)结果如何?

for循环前的变量j和循环区域内的变量j其实是两个不同

的变量。

```
[hdusr@Node1 ch5]$ ./omp_for4
j=3,ThreadId=3
j=0,ThreadId=0
j=1,ThreadId=1
j=2,ThreadId=2
Last j = 1
```

# private子句——举例2

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

int main(int argc, char* argv[]){
  int x=5;
#pragma omp parallel num_threads(4) private(x)
{
   printf("Thread %d > before initialization, x=%d\n",omp_get_thread_num(),x);
   x = 2*2+2;
   printf("Thread %d > after initialization,x=%d\n",omp_get_thread_num(),x);
}
printf("Last x = %d\n",x);
return 0;
}
```

### 它不会继承同名共享变量的值

```
[hdusr@Node1 ch5]$ ./omp_private
Thread 3 > before initialization, x=0
Thread 3 > after initialization, x=6
Thread 0 > before initialization, x=0
Thread 0 > after initialization, x=6
Thread 1 > before initialization, x=0
Thread 1 > after initialization, x=6
Thread 2 > before initialization, x=0
Thread 2 > after initialization, x=6
Last x = 5
```

# 思考

- □ 通常需要考虑在parallel块或parallel for块中每个 变量的作用域。
- □ 与其让OpenMP决定每个变量的作用域,还不如 让程序员明确块中每个变量的作用域。

# default子句

default子句用来允许用户控制并行区域中变量的共享属性,

### 用法如下:

default(shared|none)

使用shared时,缺省情况下,传入并行区域内的同名变量被当做共享变量来处理,不会产生线程私有副本,除非使用private等子句来指定某些变量为私有的才会产生副本。

如果使用none作为参数,那么线程中用到的变量必须显式指定是共享变量还是私有变量,那些有明确定义的除外。

# shared子句

shared子句用来声明一个或多个变量是共享变量,

用法如下:

shared(list)

需要注意的是:在并行区域内使用共享变量时,如果存在写操作,必须对共享变量加以保护;否则,不要轻易使用共享变量,尽量将共享变量的访问转化为私有变量的访问。

# default 子句

```
double sum = 0.0;
pragma omp parallel for num_threads(thread_count) \
    default(none) reduction(+:sum) private(k, factor) \
    shared(n)
for (k = 0; k < n; k++) {
    if (k % 2 == 0)
        factor = 1.0;
    else
        factor = -1.0;
    sum += factor/(2*k+1);
}</pre>
```

# 小结

### □指令:

- ✓ critical: 用在一段代码临界区之前,临界区再同一时间内 只能有一个线程执行它; (保护临界区)
- ✓ for: 使for循环被多个线程并行执行;
- ✓ parallel for: 使for循环的代码被多个线程并行执行。

## □子句

- ✓ reduction: 用来对一个或多个参数条目指定一个操作符.
- ✓ private: 用来声明一个或多个变量是私有变量
- ✓ shared: 用来声明一个或多个变量是共享变量
- ✓ default: 用来允许用户控制并行区域中变量的共享属性

# 作业

- 1. 采用Local\_trap改写梯形积分的OpenMP并行程序。
- 2. 采用规约操作改写梯形积分的OpenMP并行程序。
- 3. 采用parallel for指令改写梯形积分的OpenMP并行程序。
- 4. 采用OpenMP实现π 值估计



# 结束!

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

int main(int argc, char* argv[]){
  int j=1;
#pragma omp parallel for num_threads(4) default(shared)
  for(j=0;j<4;j++)
    printf("j=%d,ThreadId=%d\n",j,omp_get_thread_num());
printf("Last j = %d\n",j);
return 0;
}</pre>
```

```
[hdusr@Node1 ch5]$ ./omp_for4
j=1,ThreadId=1
j=0,ThreadId=0
j=3,ThreadId=3
j=2,ThreadId=2
Last j = 1
```

```
[hdusr@Node1 ch5]$ ./omp_for4
j=3,ThreadId=3
j=0,ThreadId=0
j=1,ThreadId=1
j=2,ThreadId=2
Last j = 1
```

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

int main(int argc, char* argv[]){
  int j=1;
#pragma omp parallel for num_threads(4) default(none)
  for(j=0;j<4;j++)
    printf("j=%d,ThreadId=%d\n",j,omp_get_thread_num());
printf("Last j = %d\n",j);
return 0;
}</pre>
```

```
# pragma omp parallel for num_threads(thread_count) \
    default(none) reduction(+: sum) private(factor)
    for (i = 0; i < n; i++) {
        factor = (i % 2 == 0) ? 1.0 : -1.0;
        sum += factor/(2*i+1);
        ifdef DEBUG
        printf("Thread %d > i = %lld, my_sum = %f\n", my_rank, i, my_sum);
        endif
}
```

```
# pragma omp parallel for num_threads(thread_count) \
    default(none) reduction(+: sum) private(factor) shared(n)
    for (i = 0; i < n; i++) {
        factor = (i % 2 == 0) ? 1.0 : -1.0;
        sum += factor/(2*i+1);
        ifdef DEBUG
        printf("Thread %d > i = %lld, my_sum = %f\n", my_rank, i, my_sum);
        endif
    }
}
```

总结: parallel for 中缺省循环变量为私有作用域的 权限大于default(none)或default(shared)的设置权限