并行计算 Parallel Computing

主讲 孙经纬 2024年 春季学期

概要

- 第三篇 并行编程
 - 第十三章 并行程序设计基础
 - 第十四章 共享存储系统并行编程
 - 第十五章 分布存储系统并行编程
 - 补充章节1 GPU并行编程
 - 补充章节2 关于并行编程的更多话题

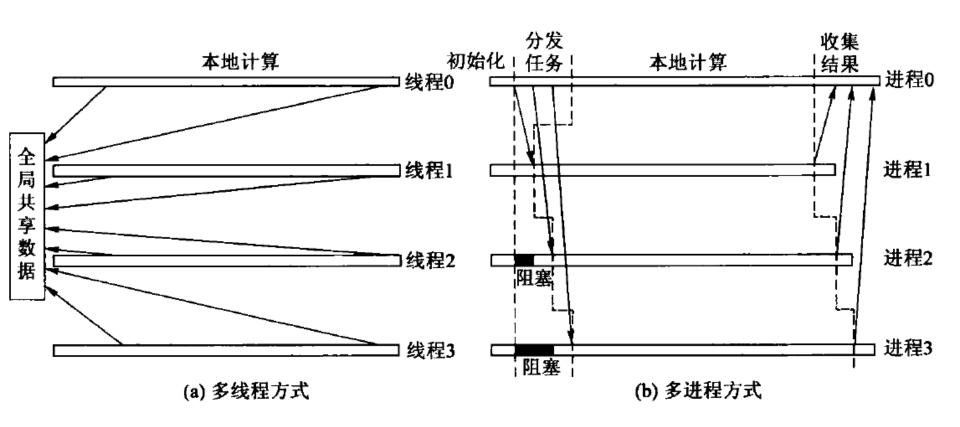
第十四章并行程序设计基础

- 14.1 POSIX线程模型
- 14.2 OpenMP

进程和线程

- 进程(Process)是正在运行的程序,是该程序 对应的指令和数据的运行实例。操作系统进行 资源分配的基本单位。
- 线程(Thread)是进程中的一个可调度实体,是操作系统进行运行调度的基本单位。也叫轻量级进程。
- 与进程 fork() 相比,线程带来的开销很小。内核无需单独复制进程的内存空间或文件描述符等等。这就节省了大量的CPU 时间。

进程和线程



POSIX线程模型

- Portable Operating System Interface of UNIX
- POSIX线程简称为Pthread
- 提供了在多个操作系统上一致的程序设计接口

POSIX线程模型

- 提供超过100种线程操作函数,以pthread_开头
- 主要包含以下分类
 - Thread management create, join threads, etc
 - Mutexes
 - Condition variables
 - Locks and barriers
 - Spinlocks
- Pthread Monte Carlo求π示例 calculate_pi.c

```
~/pc_course > gcc -o calculate_pi calculate_pi.c -pthread -/pc_course > ./calculate_pi
Estimated Pi: 3.140590 -/pc_course > -/p
```

```
C calculate pi.c ●
pc_course > C calculate_pi.c > 分 main()
       int main() {
 38
           pthread t threads[NUM THREADS];
           ThreadData data;
           data.hits = 0;
           data.iterations = NUM ITERATIONS / NUM THREADS;
 42
           pthread mutex init(&data.mutex, NULL);
           // Create threads
           for (int i = 0; i < NUM THREADS; i++) {
               if (pthread_create(&threads[i], NULL, compute_pi, &data)) {
                   fprintf(stderr, "Error creating thread\n");
                   return 1;
           // Join threads
           for (int i = 0; i < NUM_THREADS; i++) {</pre>
               if (pthread join(threads[i], NULL)) {
                   fprintf(stderr, "Error joining thread\n");
                   return 2;
           // Calculate pi
           double pi estimate = 4.0 * data.hits / NUM ITERATIONS;
           printf("Estimated Pi: %f\n", pi_estimate);
 64
           // Clean up
           pthread mutex_destroy(&data.mutex);
           return 0;
```

```
#include <pthread.h>
     #include <stdio.h>
     #include <stdlib.h>
     #include <time.h>
     #include <unistd.h>
     #define NUM THREADS 4
     #define NUM ITERATIONS 10000000
     // Shared data structure for the threads
 8
     typedef struct {
         int hits;
         int iterations;
11
         pthread mutex t mutex;
12
13
      } ThreadData;
     void *compute pi(void *arg) {
         ThreadData *data = (ThreadData *)arg;
17
         int hits = 0;
         double x, y;
         unsigned int seed = time(NULL) ^ (pthread self() << 16);</pre>
21
22
         for (int i = 0; i < data->iterations; i++) {
             x = (double)rand r(&seed) / RAND MAX;
             y = (double)rand r(&seed) / RAND MAX;
             if (x * x + y * y \le 1.0) {
                 hits++;
         // Lock the mutex before updating the shared hits count
         pthread mutex lock(&data->mutex);
         data->hits += hits;
         pthread mutex unlock(&data->mutex);
         return NULL;
```

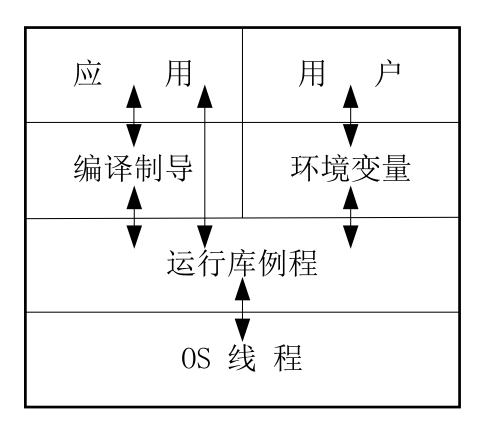
第十四章并行程序设计基础

- 14.1 POSIX线程模型
- 14.2 OpenMP

OpenMP (Open Multi-Processing)

- OpenMP是在共享存储体系结构上的编程模型
- 是C/C++ 和Fortran等的应用编程接口
- 已经被大多数计算机硬件和软件厂商支持
- 由三个基本部分构成:
 - 编译制导(Compiler Directive)
 - 运行库例程(Runtime Library)
 - 环境变量(Environment Variables)

OpenMP



OpenMP

- OpenMP不具备的性质
 - 不是一种编程语言,不能自动进行并行化
 - 不是建立在分布式存储系统上的
 - 不是在所有的环境下都是一样的
 - 不能保证让共享存储器均能有效的利用
 - 不进行错误检查,即使用户给出的编译制导有错误
- OpenMP的目标
 - 标准性
 - 简洁实用
 - 使用方便
 - 可移植性

OpenMP历史

- 1994年,第一个ANSI X3H5草案提出,被否决
- 1997年,OpenMP标准规范代替原先被否决的 ANSI X3H5,被人们认可
- 1997年10月公布了与Fortran语言捆绑的第一个 标准规范
- 1998年11月9日公布了支持C和C++的标准规范

■ 网站: http://www.openmp.org

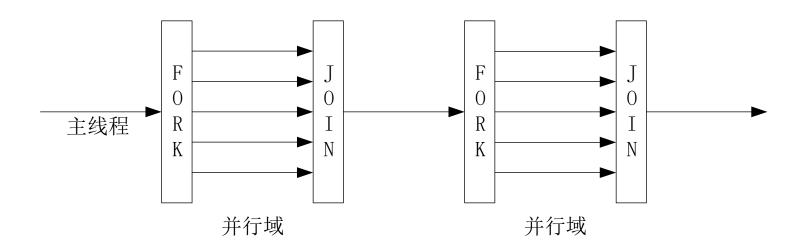
OpenMP历史

- 1997年 OpenMP 1.0
- 2000年 OpenMP 2.0
- 2008年 OpenMP 3.0
- 2013年 OpenMP 4.0
- 2018年 OpenMP 5.0
- 2024年 OpenMP 6.0 (预计)

https://www.openmp.org/specifications/

OpenMP并行编程模型

- 基于线程的并行编程模型(Programming Model)
- OpenMP使用Fork-Join并行执行



OpenMP程序结构

■ 基于Fortran语言的OpenMP程序的结构

```
PROGRAM HELLO
INTEGER VAR1, VAR2, VAR3
    !Serial code
   !Beginning of parallel section. Fork a team of threads.
    !Specify variable scoping
!$OMP PARALLEL PRIVATE(VAR1, VAR2) SHARED(VAR3)
    !Parallel section executed by all threads
    !All threads join master thread and disband
!SOMP END PARALLEL
   !Resume serial code
END
```

OpenMP程序结构

■ 基于c/c++语言的OpenMP程序的结构

```
#include <omp.h>
main (){
       int var1, var2, var3;
       /*Serial code*/
       /*Beginning of parallel section. Fork a team of threads*/
       /*Specify variable scoping */
       #pragma omp parallel private(var1, var2) shared(var3)
                  /*Parallel section executed by all threads*/
                  /*All threads join master thread and disband*/
       /*Resume serial code */
```

一个简单的OpenMP程序实例

■ 基于c/c++语言的OpenMP程序的一个具体实现

```
hello_world_omp.c ×
pc course > C hello world omp.c > \bigcirc main(int, char * [])
      #include "omp.h"
      #include <stdio.h>
       int main(int argc, char* argv[])
          int nthreads, tid;
                  Fork a team of threads
          #pragma omp parallel private(nthreads, tid)
 10
                      Obtain and print thread id */
 11
                tid = omp get thread num();
 12
                printf("Hello World from OMP thread %d\n", tid);
                        Only master thread does this */
                if (tid==0) {
                     nthreads = omp get num threads();
                     printf("Number of threads %d\n", nthreads);
 17
          return 0;
 21
```

一个简单的OpenMP程序实例

■ 运行结果

```
~/pc course > gcc -o hello world omp hello world omp.c -fopenmp
~/pc course > ./hello world omp
Hello World from OMP thread 2
Hello World from OMP thread 8
Hello World from OMP thread 6
Hello World from OMP thread 18
Hello World from OMP thread 12
Hello World from OMP thread 13
Hello World from OMP thread 7
Hello World from OMP thread 0
Number of threads 24
Hello World from OMP thread 19
Hello World from OMP thread 3
Hello World from OMP thread 23
Hello World from OMP thread 20
Hello World from OMP thread 4
Hello World from OMP thread 15
Hello World from OMP thread 14
Hello World from OMP thread 11
Hello World from OMP thread 17
Hello World from OMP thread 21
Hello World from OMP thread 1
Hello World from OMP thread 16
Hello World from OMP thread 5
Hello World from OMP thread 22
Hello World from OMP thread 10
Hello World from OMP thread 9
~/pc course >
```

记得加上 fopenmp flag

编译制导 (Compiler Directive)

■ 语句格式

所以后面的左大 括号"{"必须换行

#pragma omp	directive-name	[clause,]	newline
制导指令前缀。对 所有的OpenMP语 句都需要这样的前 缀。	OpenMP制导指令。在制导指令的一级和子句之间必须有一个正确的OpenMP制导指令。	子句。在没有其它 约束条件下,子句 可以无序,也可以 任意的选择。 这一 部分也可以没有。	换行符。表明这条 制导语句的终止。

并行域

- 并行域(Parallel Region):
 - 被多个线程执行的程序代码块
 - OpenMP中的基本并行结构
- 语法格式: #pragma omp parallel [clause[[,]clause]...] newline
 - [clause] =
 - if (scalar_expression)
 - private (list)
 - shared (list)
 - default (shared | none)
 - firstprivate (list)
 - reduction (operator: list)
 - copyin (list)

作用域

- 作用域(Scoping)分类
 - 静态范围(Static Extent)
 - 代码在一个编译制导语句之后,被封装到一个结构块中
 - 这类语句不能跨越多个例程或者代码文件
 - 孤立语句(Orphaned Directive)
 - 这类OpenMP编译制导语句不依赖于其它的语句
 - 存在于其他静态范围语句之外
 - 可跨越多个例程或者代码文件
 - 动态范围(Dynamic Extent)
 - 包括静态范围和孤立语句

作用域

动态范围		
静态范围	孤立语句	
for语句出现在一个封闭的并行域中	critical和sections语句出现在封闭的并行域之外	
#pragma omp parallel	void sub1()	
{	{	
#pragma omp for	#pragma omp critical	
for(){		
***] }	
sub1();	void sub2()	
•••	\{	
}		
•••	#pragma omp sections	
sub2();		
•••	}	
}		

作用域

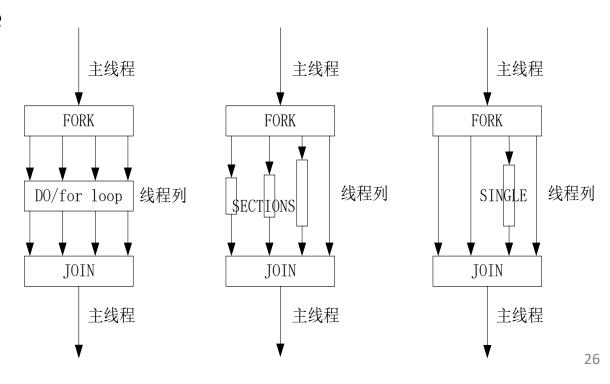
• 孤立语句示例

```
pc_course > G orphaned_omp.cpp > ...
      #include <omp.h>
      #include <iostream>
      #include <vector>
      // process函数实现,其中包含孤立的OpenMP指令
      void process(std::vector<double>& vec) {
          // 孤立的OpenMP工作共享指令
          #pragma omp for
          for (size_t i = 0; i < vec.size(); ++i) {</pre>
             vec[i] *= 2.0; // 将向量的每个元素乘以2
 11
 12
      int main() {
          const int n = 1000000;
          std::vector<double> vec(n, 1.0); // 创建一个大小为n并初始化为1.0的向量
 17
          // 开始并行区域
          #pragma omp parallel
             process(vec); // 在并行区域内调用process函数
 21
 22
          // 并行区域结束
          // 输出结果的一部分进行检验
          std::cout << "First elements: ";</pre>
          for (int i = 0; i < 5; ++i) {
             std::cout << vec[i] << " ";
          std::cout << "\n";</pre>
          return 0;
```

共享任务结构

- 共享任务结构将代码划分给线程组的各成员执行
 - 并行do/for循环 —— 适合实现SPMD程序
 - 并行sections —— 适合实现MPMD程序

• 串行single



- for语句指定紧随它的循环语句必须由线程组并行执行
- OpenMP最常见的用法,简单方便
- 语句格式
 - #pragma omp for [clause[[,]clause]...] newline
 - [clause]=
 - Schedule(type [,chunk])
 - ordered
 - private (list)
 - firstprivate (list)
 - lastprivate (list)
 - shared (list)
 - reduction (operator: list)
 - nowait

- schedule子句描述如何将循环迭代划分给线程组中的线程
 - type为static,循环被分成大小为 chunk的块,静态分配

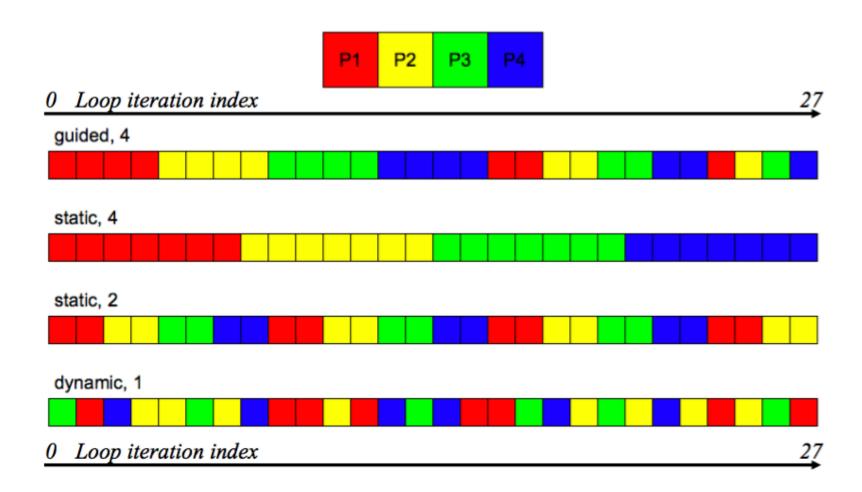
```
#pragma omp parallel for schedule(static, chunkSize)
for (int i = 0; i < n; i++) {
    // Loop body
}</pre>
```

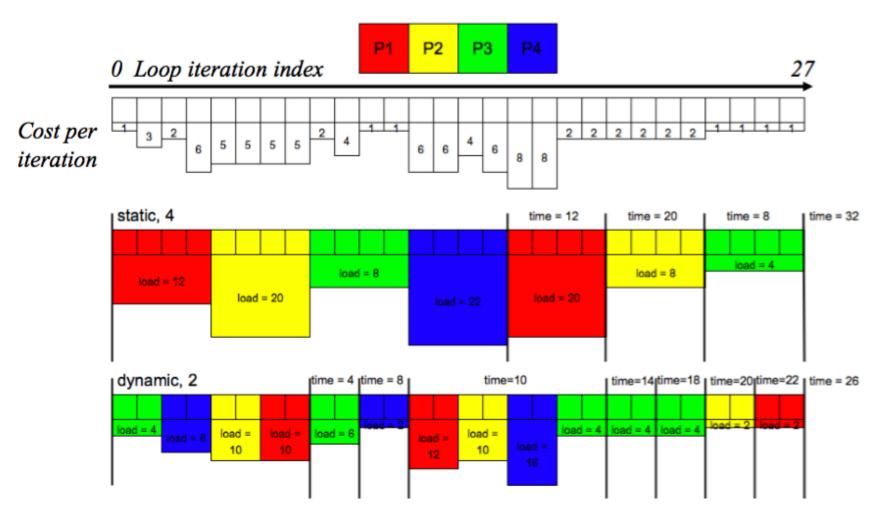
• type为dynamic,循环被动态划分为大小为chunk的块,动态分配

```
#pragma omp parallel for schedule(dynamic, chunkSize)
for (int i = 0; i < n; i++) {
    // Loop body
}</pre>
```

• 如果没有指定chunk大小,默认值为1

- schedule type还可以是guided, auto, runtime
 - runtime并不是一种调度方法,而是让OMP_SCHEDULE环境变量 决定调度方法
 - auto也不是一种调度方法,而是让编译器决定
 - guided也是一种动态调度,但是块大小会逐渐减小





```
pc_course > G schedule_omp.cpp > ...
      #include <omp.h>
      #include <stdio.h>
      #include <vector>
      void print(int n thread, std::vector<std::vector<int>> &task){
          for(int i=0;i<n_thread;i++){</pre>
              printf("Thread %d:", i);
              for(int j=0;j<task[i].size();j++)</pre>
                  printf(" %d", task[i][j]);
              printf("\n");
 11
 12
       //OpenMP·static和dynamic调度效果示例
 13
 14
      int main() {
 15
          int n thread = 4;
          int n task = 10;
 17
          omp set num threads(n thread);
          std::vector<std::vector<int>> task(n_thread); // 记录每个线程分配到的任务
          #pragma omp parallel
 21
 22
              int tid = omp get thread num();
              #pragma omp for
 23
              for (int i = 0; i < n \text{ task}; ++i) {
 24
                  task[tid].push_back(i);
          print(n_thread, task); //输出每个线程分配到的任务
          return 0;
```

```
//OpenMP static和dynamic调度效果示例
13
14
      int main() {
          int n_thread = 4;
15
          int n_task = 10;
16
17
          omp set num threads(n thread);
          std::vector<std::vector<int>> task(n_thread); // 记录每个线程分配到的任务
18
19
          #pragma omp parallel
20
21
22
              int tid = omp_get_thread_num();
23
              #pragma omp for
              for (int i = 0; i < n_task; ++i) {
24
                  task[tid].push back(i);
25
26
27
          print(n_thread, task); //输出每个线程分配到的任务
28
          return 0;
29
30
31
PROBLEMS
          OUTPUT
                  DEBUG CONSOLE
                                TERMINAL
                                          PORTS
~/pc_course > g++ -o schedule_omp schedule_omp.cpp -fopenmp
~/pc course > ./schedule omp
Thread 0: 0 1 2
Thread 1: 3 4 5
Thread 2: 6 7
Thread 3: 8 9
~/pc course >
```

```
//OpenMP static和dynamic调度效果示例
13
14 \vee int main() 
15
          int n thread = 4;
16
          int n task = 10;
          omp set num threads(n thread);
17
          std::vector<std::vector<int>> task(n_thread); // 记录每个线程分配到的任务
18
19
20
          #pragma omp parallel
21 ~
              int tid = omp_get_thread_num();
22
              #pragma omp for schedule(static, 1)
23
              for (int i = 0; i < n task; ++i) {
24 ~
25
                  task[tid].push back(i);
26
27
28
          print(n_thread, task); //输出每个线程分配到的任务
          return 0;
29
31
PROBLEMS
          OUTPUT
                  DEBUG CONSOLE
                                TERMINAL
                                          PORTS
~/pc_course > g++ -o schedule_omp schedule_omp.cpp -fopenmp
~/pc course > ./schedule omp
Thread 0: 0 4 8
Thread 1: 1 5 9
Thread 2: 2 6
Thread 3: 3 7
                                                                             35
~/pc course >
```

```
//OpenMP static和dynamic调度效果示例
13
      int main() {
14
          int n thread = 4;
15
16
          int n task = 10;
17
          omp set num threads(n thread);
          std::vector<std::vector<int>> task(n_thread); // 记录每个线程分配到的任务
18
19
          #pragma omp parallel
20
21
22
              int tid = omp get thread num();
              #pragma omp for schedule(static, 2)
23
              for (int i = 0; i < n task; ++i) {
24
                  task[tid].push back(i);
25
26
27
          print(n_thread, task); //输出每个线程分配到的任务
28
29
          return 0;
30
31
PROBLEMS
          OUTPUT
                  DEBUG CONSOLE
                                 TERMINAL
                                           PORTS
~/pc_course > g++ -o schedule_omp schedule_omp.cpp -fopenmp
~/pc course > ./schedule omp
Thread 0: 0 1 8 9
Thread 1: 2 3
Thread 2: 4 5
Thread 3: 6 7
                                                                              36
~/pc_course >
```

```
//OpenMP static和dynamic调度效果示例
13
      int main() {
14
          int n_thread = 4;
15
          int n task = 10;
16
          omp_set_num_threads(n_thread);
17
18
          std::vector<std::vector<int>> task(n thread); // 记录每个线程分配到的任务
19
          #pragma omp parallel
20
21
              int tid = omp_get_thread_num();
22
              #pragma omp for schedule(dynamic, 2)
23
24
              for (int i = 0; i < n task; ++i) {
                  task[tid].push back(i);
25
26
27
          print(n_thread, task); //输出每个线程分配到的任务
28
29
          return 0;
31
PROBLEMS
         OUTPUT
                  DEBUG CONSOLE
                                TERMINAL
                                          PORTS
~/pc_course > g++ -o schedule_omp schedule_omp.cpp -fopenmp
~/pc_course > ./schedule_omp
Thread 0: 6 7 8 9
Thread 1: 2 3
Thread 2: 4 5
Thread 3: 0 1
                                                                             37
~/pc course >
```

sections编译制导语句

- sections语句将代码划分给线程组中的各个线程
- 不同的section由不同的线程执行
- sections语句格式:

```
#pragma omp sections [ clause[[,]clause]...] newline
{
[#pragma omp section newline]
     ...
[#pragma omp section newline]
     ...
}
```

sections编译制导语句

```
#include <omp.h>
     #define N
                   1000
     int main (){
         int i;
         float a[N], b[N], c[N];
         /* Some initializations */
         for (i=0; i < N; i++)
             a[i] = b[i] = i * 1.0;
         #pragma omp parallel shared(a,b,c) private(i)
10
             #pragma omp sections nowait
11
12
13
             #pragma omp section
             for (i=0; i < N/2; i++)
14
15
                 c[i] = a[i] + b[i];
16
             #pragma omp section
             for (i=N/2; i < N; i++)
17
                 c[i] = a[i] + b[i];
18
             } /* end of sections */
19
             } /* end of parallel section */
20
21
```

single编译制导语句

- single语句指定代码由线程组中的一个线程执行
- 线程组中没有执行single语句的线程会一直等待 代码块的结束,使用nowait子句除外
- 语句格式:
 - #pragma omp single [clause[[,]clause]...] newline
 - [clause] =
 - private(list)
 - firstprivate(list)
 - nowait

组合的并行共享任务结构

- parallel for编译制导语句
- parallel sections编译制导语句

主要是为了代码编写简洁方便

parallel for编译制导语句

- parallel for语句表明一个并行域包含一个独立的for
- 语句格式
 - #pragma omp parallel for [clause...] newline
 - [clause] =
 - if (scalar logical expression)
 - default (shared | none)
 - schedule (type [,chunk])
 - shared (list)
 - private (list)
 - firstprivate (list)
 - lastprivate (list)
 - reduction (operator: list)
 - copyin (list)

parallel for编译制导语句

```
#include <omp.h>
#define N
              1000
#define CHUNKSIZE 100
int main () {
   int i, chunk;
   float a[N], b[N], c[N];
   /* Some initializations */
   for (i=0; i < N; i++)
         a[i] = b[i] = i * 1.0;
   chunk = CHUNKSIZE;
   #pragma omp parallel for \
         shared(a,b,c,chunk) private(i) \
         schedule(static,chunk)
         for (i=0; i < n; i++)
                  c[i] = a[i] + b[i];
```

parallel for编译制导语句

- parallel sections语句表明一个并行域包含单独的一个 sections语句
- 语句格式
 - #pragma omp parallel for [clause...] newline
 - [clause] =
 - if (scalar_logical_expression)
 - default (shared | none)
 - schedule (type [,chunk])
 - shared (list)
 - private (list)
 - firstprivate (list)
 - lastprivate (list)
 - reduction (operator: list)
 - copyin (list)

- master 制导语句
- critical制导语句
- barrier制导语句
- atomic制导语句
- flush制导语句
- ordered制导语句

- master制导语句指定代码段只有主线程执行
- 语句格式
 - #pragma omp master newline

- critical制导语句表明域中的代码一次只能执行一个线程,其他线程被阻塞在临界区
- 语句格式:
 - #pragma omp critical [name] newline

```
#include <omp.h>
main()
 int x;
 x = 0;
 #pragma omp parallel shared(x)
                               注释掉这句话,会发生什么?
     #pragma omp critical
            x = x + 1;
    /* end of parallel section */
```

- barrier语句用来同步一个线程组中所有的线程
- 先到达的线程在此阻塞,等待其他线程
- barrier语句最小代码必须是一个结构化的块
- 语句格式
 - #pragma omp barrier newline

• barrier正确与错误使用比较

错误	正确		
if (x == 0) #pragma omp barrier	<pre>if (x == 0) { #pragma omp barrier }</pre>		

- atomic语句指定特定的存储单元将被原子更新
- 语句格式
 - #pragma omp atomic newline
- atomic使用的格式: x binop = expr
 - x是一个标量
 - expr是一个不含对x引用的标量表达式,且不被重载
 - binop是+, *, -, /, &, ^, |, >>, <<之一,且不被重载

• atomic 示例

```
#include <omp.h>
     #include <stdio.h>
     int main() {
         int counter = 0;
         #pragma omp parallel num_threads(4)
             // Each thread will attempt to increment the counter 1000 times.
             for (int i = 0; i < 1000; ++i) {
11
                 #pragma omp atomic
                 counter++; // Atomic increment of the shared counter variable
12
13
15
         printf("Counter should be 4000, and it is: %d\n", counter);
17
         return 0;
18
19
```

- flush制导语句用以标识一个同步点,用以确保所有的线程看到一致的存储器视图
- 语句格式
 - #pragma omp flush (list) newline
- 下面几种情形下隐含flush运行,除非有nowait

barrier

critical:进入与退出部分

ordered:进入与退出部分

parallel:退出部分

for:退出部分

sections:退出部分 single:退出部分

• 为什么需要flush?

OpenMP operates under a relaxed-consistency memory model. In this model, threads can have a temporary, thread-local view of memory. This means that without synchronization, changes made by one thread to shared data might not be immediately visible to other threads due to these optimizations and caching mechanisms.

•由于许多常用的omp语句自带flush,因此编程实践中较少需要手动flush

- ordered制导语句指出其所包含循环的执行
- 任何时候只能有一个线程执行ordered所限定部分
 - 相当于将该部分代码串行化
- 只能出现在for或者parallel for语句的动态范围中
- 语句格式:
 - #pragma omp ordered newline

ordered, master, single对比

```
#pragma omp parallel for ordered
for (int i = 0; i < N; i++) {
    // Perform some parallel computation here
    #pragma omp ordered
        // This block is executed in the order of the loop iterations
    } ordered结束后不会有隐含同步
#pragma omp parallel
   // Code here is executed by all threads.
   #pragma omp master
       // Only the master thread executes this block
   // Code here is also executed by all threads, without waiting for the master.
#pragma omp single nowait
   // Code here is executed by one thread, and other threads do not wait.
```

threadprivate编译制导语句

- threadprivate语句使一个全局作用域的变量在并 行域内变成每个线程私有
- 每个线程对该变量复制一份私有拷贝
- 语句格式:
 - #pragma omp threadprivate (list) newline

threadprivate编译制导语句

```
#include <omp.h>
int alpha[10], beta[10], i;
#pragma omp threadprivate(alpha)
int main ()
   /* First parallel region */
   #pragma omp parallel private(i,beta)
   for (i=0; i < 10; i++)
         alpha[i] = beta[i] = i;
   /* Second parallel region */
   #pragma omp parallel
         printf("alpha[3]= %d and beta[3]=%d\n",alpha[3],beta[3]);
```

数据域属性子句

- 变量作用域范围 默认情况下,并行域外声明的变量是共享的,并行域内 声明的变量是私有的
- 数据域属性子句
 - private子句
 - shared子句
 - default子句
 - firstprivate子句
 - lastprivate子句
 - copyin子句
 - reduction子句

private子句

- private子句表示它列出的变量对于每个线程是局部的
- 语句格式
 - private(list)
- private和threadprivate区别

	private	threadprivate		
数据类型	变量	变量		
声明的位置	在域的开始或共享任务单元	在块或整个文件区域的例程的定义上		
是否持久	否	是		
范围	只是词法的- 除非作为子程 序的参数而传递	动态范围		
初始化	使用 firstprivate	使用 copyin		

shared子句

- shared子句表示它所列出的变量被线程组中所有的线程共享
- 所有线程都能对它进行读写访问
- 正确性由程序员保证
- 语句格式
 - shared (list)

default子句

- default子句让用户自行规定在一个并行域的静态范围中所定义的变量的缺省作用范围
- 语句格式
 - default (shared | none)

firstprivate子句

- firstprivate子句是private子句的超集
- 对变量做原子初始化
- 语句格式:
 - firstprivate (list)

lastprivate子句

- lastprivate子句是private子句的超集
- 将变量从最后的循环迭代或section复制给原始的 变量
- 语句格式
 - lastprivate (list)

copyin子句

- copyin子句用来为线程组中所有线程的 threadprivate变量赋相同的值
- 主线程该变量的值作为初始值
- 语句格式
 - copyin(list)

reduction子句

- reduction子句使用指定的操作对其列表中出现的 变量进行规约
- 初始时,每个线程都保留一份私有拷贝
- 在结构尾部根据指定的操作对线程中的相应变量 进行规约,并更新该变量的全局值
- 语句格式
 - reduction (operator: list)
- list中的变量必须为标量,且必须为shared类型

reduction子句

```
//示例: 求向量内积
#include <omp.h>
int main ()
   int i, n, chunk;
   float a[100], b[100], result;
   /* Some initializations */
   n = 100;
   chunk = 10;
   result = 0.0;
   for (i=0; i < n; i++)
          a[i] = i * 1.0;
          b[i] = i * 2.0;
    #pragma omp parallel for default(shared) private(i)\
          schedule(static,chunk) reduction(+:result)
    for (i=0; i < n; i++)
          result = result + (a[i] * b[i]);
    printf("Final result= %f\n",result);
```

reduction将result先作为 私有变量,for结束时求 和写入共享变量

reduction子句

• Reduction子句的格式

```
x=x op expr
x = expr op x (except subtraction)
x binop = expr
x++
++x
x--
--x
```

```
x是一个标量
expr是一个不含对x引用的标量表达式,且不被重载
binop是+,*,-,/,&,^,|之一,且不被重载
op是+,*,-,/,&,^,|,&&,or||之一,且不被重载
```

需要注意的是,具体 的某种OpenMP实现

子句/编译制导语句小结 RANGE REPRÉDIENT TO PER MÉTAL REPRÉDIENT DE LA COMPANIE DE LA COMPAN

	编译制导						
子句	PARALLEL	DO/for	SECTIONS	SINGLE	PARALLEL DO/for	PARALLEL SECTIONS	
IF	√				√	√	
PRIVATE	√	√	√	√	√	√	
SHARED	√	~			√	√	
DEFAULT	√				√	√	
FIRSTPRIVA TE	√	4	√	4	√	√	
LASTPRIVAT E		√	√		√	√	
REDUCTION	√	√	√		√	√	
COPYIN	√				√	√	
SCHEDULE		√			√		
ORDERED		√			√		
NOWAIT		√	√	√			

语句绑定和嵌套规则

• 语句绑定

- 语句DO/ FOR 、SECTIONS、SINGLE、MASTER和BARRIER绑定到动态的封装PARALLEL中,如果没有并行域执行,这些语句是无效的;
- 语句ORDERED指令绑定到动态DO/FOR封装中;
- 语句ATOMIC使得ATOMIC语句在所有的线程中独立存取,而并不 只是当前的线程;
- 语句CRITICAL在所有线程有关CRITICAL指令中独立存取,而不是 只对当前的线程;
- 在PARALLEL封装外,一个语句并不绑定到其它的语句中。

语句绑定和嵌套规则

• 语句嵌套

- PARALALL 语句动态地嵌套到其它地语句中,从而逻辑地建立了一个新队列,但这个队列若没有嵌套地并行域执行,则只包含当前线程;
- DO/ FOR 、SECTION和SINGLE语句绑定到同一个PARALLEL 中,则它们是不允许互相嵌套的;
- DO/FOR、SECTION和SINGLE语句不允许在动态的扩展CRITICAL、 ORDERED和MASTER域中;
- CRITICAL语句不允许互相嵌套;
- BARRIER语句不允许在动态的扩展DO/ FOR、ORDERED、SECTIONS、 SINGLE、MASTER和CRITICAL域中;
- MASTER语句不允许在动态扩展DO/ FOR、SECTIONS和SINGLE语句中;
- ORDERED语句不允许在动态的扩展CRITICAL域中;
- 任何能允许执行到PARALLEL 域中的指令,在并行域外执行也是合法的。当执行到用户指定的并行域外时,语句执行只与主线程有关。71

运行库例程与环境变量

• 运行库例程

- OpenMP标准定义了应用编程接口来调用库中的多种函数
- 对于C/C++, 在程序开头需要引用文件"omp.h"

• 环境变量

- OMP_SCHEDULE: 只能用到for, parallel for中。它的值就是 处理器中循环的次数
- OMP_NUM_THREADS: 定义执行中最大的线程数
- OMP_DYNAMIC: 通过设定变量值TRUE或FALSE,来确定是否 动态设定并行域执行的线程数
- OMP_NESTED:确定是否可以并行嵌套

```
■ C语言写的串行程序: 数值积分求\pi
/* Seriel Code */
static long num steps = 100000;
double step;
void main () {
   int i; double x, pi, sum = 0.0;
   step = 1.0/(double) num steps;
   for (i=0; i < num steps; i++)
        x = (i+0.5)*step;
        sum = sum + 4.0/(1.0+x*x);
   pi = step * sum;
```

■ 使用并行域并行化的程序

```
#include <omp.h>
static long num steps = 100000;
double step;
#define NUM THREADS 2
void main () {
    int i;
    double x, pi, sum[NUM THREADS];
    step = 1.0/(double) num steps;
    omp set num threads(NUM THREADS);
    #pragma omp parallel
                                                  没有使用omp for,
         double x:
                                                       为什么?
         int id:
         id = omp get thread num();
         for (i=id, sum[id]=0.0;i< num_steps; i=i+NUM_THREADS){
                   x = (i+0.5)*step;
                   sum[id] += 4.0/(1.0+x*x);
                                                               这里已经退出并
                                                               行域, 串行执行
    for(i=0, pi=0.0;i<NUM THREADS;i++)pi += sum[i] * step;
```

- 使用并行域并行化的程序
- 假设有2个线程参加计算

线程0:









线程1:

迭代1

迭代3

迭代5

迭代7

• 使用共享任务结构并行化的程序

```
#include <omp.h>
static long num_steps = 100000;
double step;
#define NUM_THREADS 2
void main () {
     int i; double x, pi, sum[NUM_THREADS];
     step = 1.0/(double) num_steps;
     omp_set_num_threads(NUM_THREADS);
     #pragma omp parallel
          double x;
          int id;
          id = omp_get_thread_num();
          sum[id] = 0;
          #pragma omp for
          for (i=0;i < num\_steps; i++)
                    x = (i+0.5)*step:
                    sum[id] += 4.0/(1.0+x*x);
    for(i=0, pi=0.0; i < NUM_THREADS; i++)pi += sum[i] * step;
```

- 使用共享任务结构并行化的程序
- 假设有2个线程参加计算

线程0:

迭代0-49999

线程1:

迭代50000-99999

■ 使用private子句和critical部分并行化的程序

```
#include <omp.h>
static long num_steps = 100000; double step;
#define NUM THREADS 2
void main () {
   int i; double x, sum, pi=0.0;
   step = 1.0/(double) num_steps;
   omp_set_num_threads(NUM_THREADS);
   #pragma omp parallel private (x, sum)
        id = omp_get_thread_num();
        for (i=id,sum=0.0;i< num_steps;i=i+NUM_THREADS){
                 x = (i+0.5)*step;
                 sum += 4.0/(1.0+x*x);
        #pragma omp critical
                 pi += sum*step
```

● 使用并行归约得出的并行程序

```
#include <omp.h>
static long num_steps = 100000;
double step;
#define NUM_THREADS 2
void main () {
    int i; double x, pi, sum = 0.0;
    step = 1.0/(double) num_steps;
    omp_set_num_threads(NUM_THREADS);
    #pragma omp parallel for reduction(+:sum) private(x)
    for (i=0;i < num\_steps; i++)
         x = (i+0.5)*step;
         sum = sum + 4.0/(1.0+x*x);
    pi = step * sum;
```