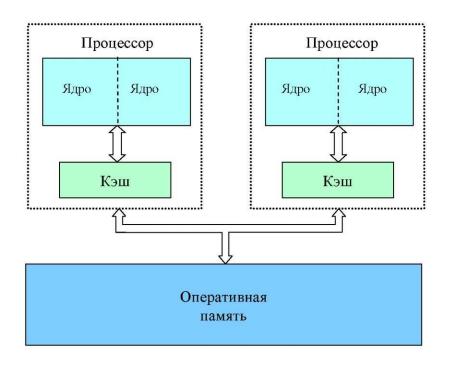


Введение в OpenMP

Содержание

- Обзор технологии OpenMP
- Директивы ОрепМР
 - Формат, области видимости, типы
 - Определение параллельной области
 - Управление областью видимости данных
 - Распределение вычислений между потоками
 - Операция редукции
 - Синхронизация
 - Совместимость директив и их параметров
- Библиотека функций OpenMP
- Переменные окружения
- Информационные ресурсы

Интерфейс OpenMP задуман как стандарт параллельного программирования для многопроцессорных систем с общей памятью (SMP, ccNUMA, ...)



В общем вид системы с общей памятью описываются в виде модели параллельного компьютера с произвольным доступом к памяти (parallel random- access machine – PRAM)

Обзор технологии OpenMP Динамика развития стандарта

- ☐ OpenMP Fortran API v1.0 (1997)
- ☐ OpenMP C/C++ API v1.0 (1998)
- ☐ OpenMP Fortran API v2.0 (2000)
- □ OpenMP C/C++ API v2.0 (2002)
- ☐ OpenMP C/C++, Fortran API v2.5 (2005)
- □ OpenMP C/C++, Fortran API v3.0 (2008)
- ☐ Version 3.1 Complete Specifications (July 2011)
- □ OpenMP 4.0 Complete Specifications (July 2013)
- □ OpenMP 4.5 Complete Specifications (Nov 2015)

Pазработкой стандарта занимается организация OpenMP Architecture Review Board, в которую вошли представители крупнейших компаний - разработчиков SMP-архитектур и программного обеспечения.

□ Основания для достижения эффекта - разделяемые потоками данные располагаются в общей памяти и для организации взаимодействия не требуется операций передачи сообщений

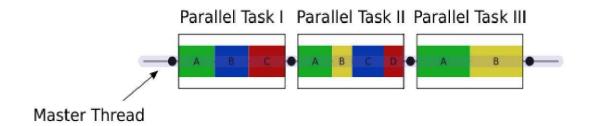
Положительные стороны

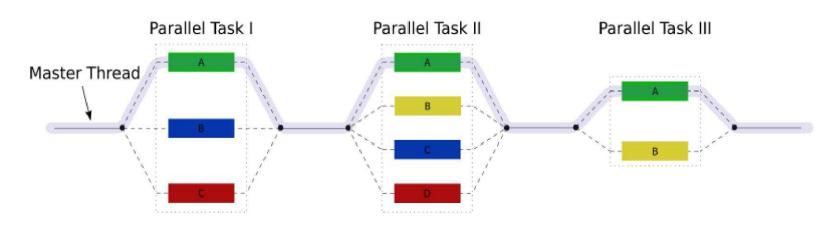
- □ Поэтапное (инкрементальное) распараллеливание
 - Можно распараллеливать последовательные программы поэтапно, не меняя их структуру
- □ Единственность разрабатываемого кода
 - Нет необходимости поддерживать последовательный и параллельный вариант программы, поскольку директивы игнорируются обычными компиляторами (в общем случае)
- □ Эффективность
 - Учет и использование возможностей систем с общей памятью
- □ Переносимость
 - поддержка большим числом компиляторов под разные платформы и ОС, стандарт для распространенных языков С/С++, Fortran

Принципы организации параллелизма

- □ Использование потоков (общее адресное пространство)
- □ Пульсирующий (fork-join) параллелизм

* Источник: http://en.wikipedia.org/wiki/OpenMP

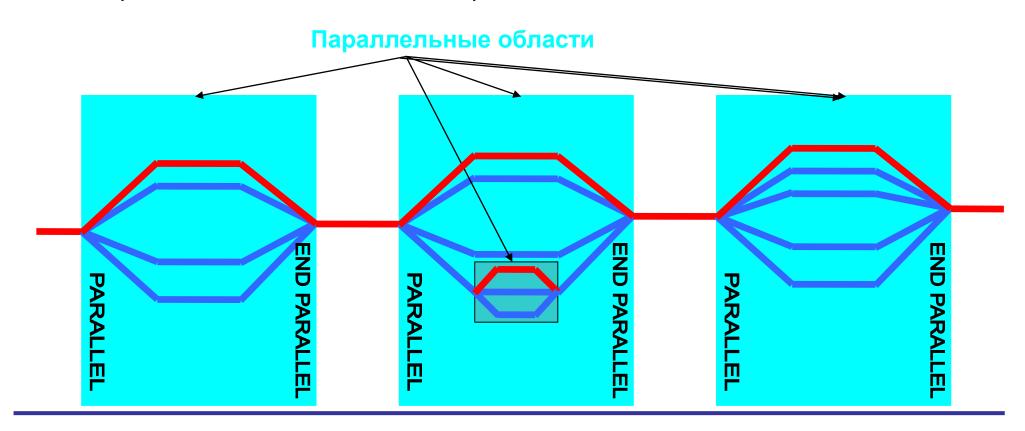




Выполнение OpenMP-программы

Fork-Join параллелизм:

- □ Главная (master) нить порождает группу (team) нитей по мере небходимости.
- □ Параллелизм добавляется инкрементально.



Обзор технологии OpenMP Принципы организации параллелизма

- При выполнении обычного кода (вне параллельных областей) программа исполняется одним потоком (master thread)
- При появлении директивы #parallel происходит создание "команды" (team) потоков для параллельного выполнения вычислений
- После выхода из области действия директивы #parallel происходит синхронизация, все потоки, кроме master, уничтожаются
- Продолжается последовательное выполнение кода (до очередного появления директивы #parallel)

Компиляторы

- □ Список на http://openmp.org/wp/openmp-compilers/
 - Версию 3.0 поддерживают:
 - gcc с версии 4.4
 - IBM XL C/C++ V10.1, IBM XL Fortran V12.1
 - Sun Studio Express 7.08 Compilers
- □ Версию 2.5 поддерживают:
 - Intel C/C++, Visual Fortran Compilers 10.1
 - PathScale Compiler Suite
- □ Версию 2.0 поддерживают:
 - MS VS 2005, 2008, 2010

Структура

- □ Набор директив компилятора
- □ Библиотека функций
- □ Набор переменных окружения
- □ Изложение материала будет проводиться на примере C/C++

Формат записи директив

Формат

#pragma omp имя директивы [clause,...]

□Пример

#pragma omp parallel default(shared) private(beta,pi)

Структурный блок

```
Действие директив распространяется на структурный блок: #pragma omp название-директивы[ клауза[ [,]клауза]...] { 
    структурный блок
} Структурный блок: блок кода с одной точкой входа и одной точкой выхода.
```

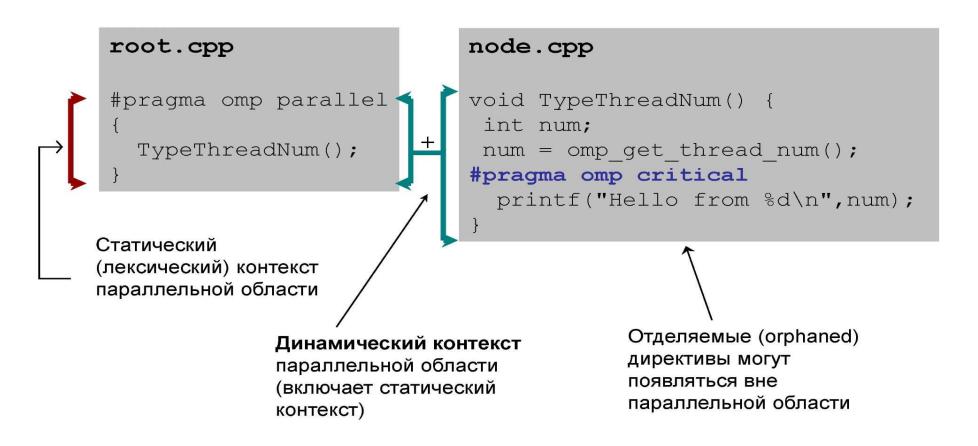
```
#pragma omp parallel
{
    ...
    mainloop: res[id] = f (id);
    if (res[id] != 0) goto mainloop;
    ...
    exit (0);
}
```

Структурный блок

```
#pragma omp parallel
{
    ...
    mainloop: res[id] = f (id);
    ...
}
if (res[id] != 0) goto mainloop;
```

Неструктурный блок

Формат записи директив

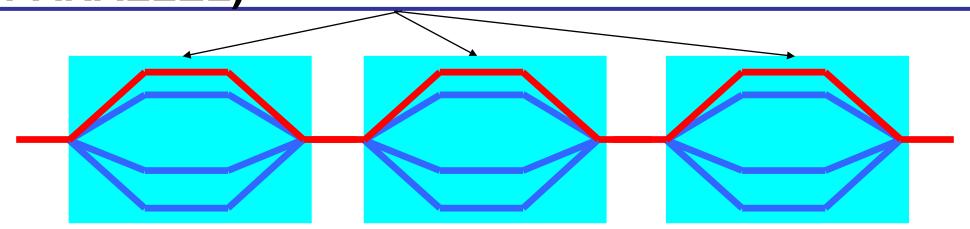


Типы директив

- □ Определение параллельной области
- □ Разделение работы
- □ Синхронизация

- □ Директива parallel (основная директива OpenMP)
- □ Когда основной поток выполнения достигает директиву parallel, создается набор (team) потоков; входной поток является основным потоком этого набора (master thread) и имеет номер 0
- □ Код области дублируется или разделяется между потоками для параллельного выполнения
- □ В конце области обеспечивается синхронизация потоков выполняется ожидание завершения потоков; далее все потоки завершаются - дальнейшие вычисления продолжает выполнять только основной поток

Параллельная область (директива PARALLEL)



#pragma omp parallel [клауза[[,] клауза] ...] структурный блок еде клауза одна из :

- default(shared | none)
- private(list)
- firstprivate(list)
- shared(list)
- reduction(operator: list)
- if(scalar-expression)
- num_threads(integer-expression)
- copyin(list)

Содержание

□ Пример использования директивы parallel

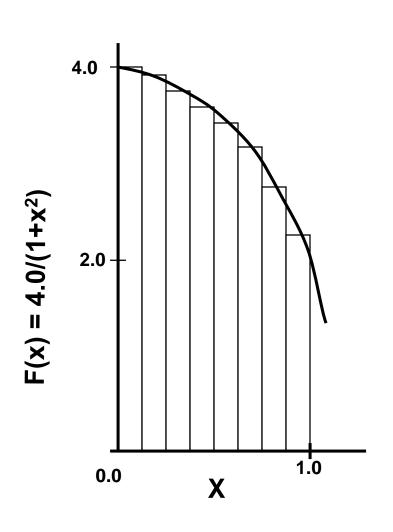
```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main() {
#pragma omp parallel
 int i = omp_get_thread_num();
 printf("Hello from thread %d\n", i);
Hello from thread 0
Hello from thread 1
Hello from thread 2
Hello from thread 3
```

Содержание

□ Пример использования директивы parallel

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
                                             omp_set_num_threads(10);
int main() {
#pragma omp parallel
 int i = omp_get_thread_num();
 printf("Hello from thread %d\n", i);
```

Вычисление числа π



$$\int_{0}^{1} \frac{4.0}{(1+x^2)} dx = \pi$$

Мы можем аппроксимировать интеграл как сумму прямоугольников:

$$\sum_{i=0}^{N} F(x_i) \Delta x \approx \pi$$

Где каждый прямоугольник имеет ширину ∆х и высоту $F(x_i)$ в середине интервала

Вычисление числа π. Последовательная программа.

```
#include <stdio.h>
int main ()
  int n = 100000, i;
  double pi, h, sum, x;
  h = 1.0 / (double) n;
  sum = 0.0;
  for (i = 1; i \le n; i ++)
          x = h * ((double)i - 0.5);
          sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
   pi = h * sum;
   printf("pi is approximately %.16f", pi);
   return 0;
```

Вычисление числа π с использованием Win32 API

```
#include <stdio.h>
#include <windows.h>
#define NUM THREADS 2
CRITICAL SECTION hCriticalSection;
double pi = 0.0;
int n = 100000;
void main ()
 int i, threadArg[NUM_THREADS];
 DWORD threadID;
 HANDLE threadHandles[NUM_THREADS];
 for(i=0; i<NUM_THREADS; i++) threadArg[i] = i+1;
 InitializeCriticalSection(&hCriticalSection);
 for (i=0; i<NUM_THREADS; i++) threadHandles[i] =
   CreateThread(0,0,Pi,&threadArg[i], 0, &threadID);
 WaitForMultipleObjects(NUM_THREADS, threadHandles, TRUE,INFINITE);
 printf("pi is approximately %.16f", pi);
```

Вычисление числа π с использованием Win32 API

```
void Pi (void *arg)
  int i, start;
 double h, sum, x;
  h = 1.0 / (double) n;
 sum = 0.0;
 start = *(int *) arg;
 for (i=start; i<= n; i=i+NUM_THREADS)</pre>
    x = h * ((double)i - 0.5);
    sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
  EnterCriticalSection(&hCriticalSection);
     pi += h * sum;
  LeaveCriticalSection(&hCriticalSection);
```

Критические секции

При взаимодействии через общую память нити должны синхронизовать свое выполнение.

int i=0;

Thread0: i++; Thread1: i++;

Время	Thread0	Thread1
1	load i (i = 0)	
2	incr i (i = 1)	
3	->	load i (i = 0)
4		incr i (i = 1)
5		store i (i = 1)
6	store i (i = 1)	<-

Вычисление числа π на OpenMP с использовнием критической секции

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main ()
  int n = 100000, i;
  double pi, h, sum, x;
  h = 1.0 / (double) n;
  sum = 0.0;
#pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h,sum)
    int id = omp get thread num();
    int numt = omp get num threads();
    for (i = id + 1; i \le n; i = i + numt)
         x = h * ((double)i - 0.5);
         #pragma omp critical
            sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
   pi = h * sum;
   printf("pi is approximately %.16f", pi);
   return 0;
```

Конфликт доступа к данным

При взаимодействии через общую память нити должны синхронизовать свое выполнение.

```
#pragma omp parallel
{
    sum = sum + val;
```

Время	Thread 0	Thread 1
1	LOAD R1,sum	
2	LOAD R2,val	
3	ADD R1,R2	LOAD R1,sum
4		LOAD R2,val
5		ADD R1,R2
6		STORE R1,sum
7	STORE R1,sum	

Результат зависит от порядка выполнения команд. Требуется взаимное исключение критических интервалов.

Классы переменных

- □ В модели программирования с разделяемой памятью:
 - Большинство переменных по умолчанию считаются SHARED
- Глобальные переменные совместно используются всеми нитями (shared)
 - Фортран: COMMON блоки, SAVE переменные, MODULE переменные
 - Си: file scope, static
 - Динамически выделяемая память (ALLOCATE, malloc, new)
- □ Но не все переменные являются разделяемыми ...
 - Стековые переменные в подпрограммах (функциях), вызываемых из параллельного региона, являются PRIVATE.
 - Переменные, объявленные внутри блока операторов параллельного региона являются приватными.
 - Счетчики циклов, витки которых распределяются между нитями при помощи конструкций FOR и PARALLEL FOR.

Классы переменных

```
double Array1[100];
                                           extern double Array1[100];
int main() {
                                           void work(int *Array, int iam)
  int Array2[100];
#pragma omp parallel
 { int iam = omp_get_thread_num();
                                              double TempArray[100];
   work(Array2, iam);
                                              static int count;
   printf("%d\n", Array2[0]);
                        TempArray, iam
                                              Array1, Array2,
     Array1, Array2,
                         TempArray,iam
                                                   count
          count
                         TempArray,iam
```

Определение параллельной области

□ Управление областью видимости обеспечивается при помощи параметров (clause) директив

private,

firstprivate,

lastprivate,

shared,

default,

reduction,

copyin

 которые определяют, какие соотношения существуют между переменными последовательных и параллельных фрагментов выполняемой программы

Директивы OpenMPОпределение параллельной области

□ Параметр **shared** определяет список переменных, которые будут общими для всех потоков параллельной области; правильность использования таких переменных должна обеспечиваться программистом

#pragma omp parallel shared(list)

□ Параметр **private** определяет список переменных, которые будут локальными для каждого потока; переменные создаются в момент формирования потоков параллельной области; начальное значение переменных является неопределенным

#pragma omp parallel private(list)

Конструкция PRIVATE

- □ Конструкция «private(var)» создает локальную копию переменной «var» в каждой из нитей.
 - Значение переменной не инициализировано
 - Приватная копия не связана с оригинальной переменной
 - В OpenMP 2.5 значение переменной «var» не определено после завершения параллельной конструкции

```
#pragma omp parallel for private (i,j,sum)
for (i=0; i< m; i++)
{
    sum = 0.0;
    for (j=0; j< n; j++)
        sum +=b[i][j]*c[j];
    a[i] = sum;
}</pre>
```

Директивы OpenMPОпределение параллельной области

□ Параметр firstprivate позволяет создать локальные переменные потоков, которые перед использованием инициализируются значениями исходных переменных #pragma omp parallel firstprivate(list)

☐ Параметр lastprivate позволяет создать локальные переменные потоков, значения которых запоминаются в исходных переменных после завершения параллельной области (используются значения потока, выполнившего последнюю итерацию цикла или последнюю секцию)

#pragma omp parallel lastprivate(list)

Конструкция FIRSTPRIVATE

- □ «firstprivate» является специальным случаем «private».
 - Инициализирует каждую приватную копию соответствующим значением из главной (master) нити.

```
BOOL FirstTime=TRUE;
#pragma omp parallel for firstprivate(FirstTime)
for (row=0; row<height; row++)
{
   if (FirstTime == TRUE) { FirstTime = FALSE; FirstWork (row); }
   AnotherWork (row);
}</pre>
```

Конструкция LASTPRIVATE

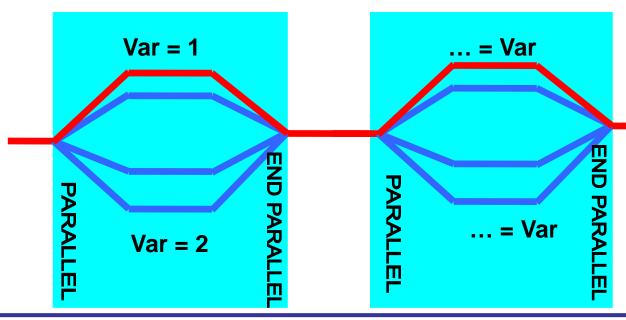
□ lastprivate передает значение приватной переменной, посчитанной на последней итерации в глобальную переменную.

```
int i;
#pragma omp parallel
{
    #pragma omp for lastprivate(i)
    for (i=0; i<n-1; i++)
        a[i] = b[i] + b[i+1];
}
a[i]=b[i];    /*i == n-1*/</pre>
```

Конструкция THREADPRIVATE

- □ Отличается от применения конструкции PRIVATE:
 - с PRIVATE глобальные переменные маскируются
 - THREADPRIVATE сохраняют глобальную область видимости внутри каждой нити

#pragma omp threadprivate (Var)



Если количество нитей не изменилось, то каждая нить получит значение, посчитанное в предыдущей параллельной области.

Конструкция DEFAULT

- □ Меняет класс переменной по умолчанию:
- **DEFAULT (SHARED)** действует по умолчанию
- DEFAULT (PRIVATE) есть только в Fortran
- DEFAULT (NONE) требует определить класс для каждой переменной

```
itotal = 100
#pragma omp parallel
private(np,each)
{
   np = omp_get_num_threads()
   each = itotal/np
.......
}
```

```
itotal = 100
#pragma omp parallel default(none)
private(np,each) shared (itotal)
{
    np = omp_get_num_threads()
    each = itotal/np
.......
}
```

Конструкция DEFAULT

```
#include <omp.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <time.h>
void main(void)
    srand(time(NULL));
    int iNum= rand();
#pragma omp parallel default(shared)
            printf("Thread #%d: %d\n",
    omp get thread num(), iNum);
    getchar();
```

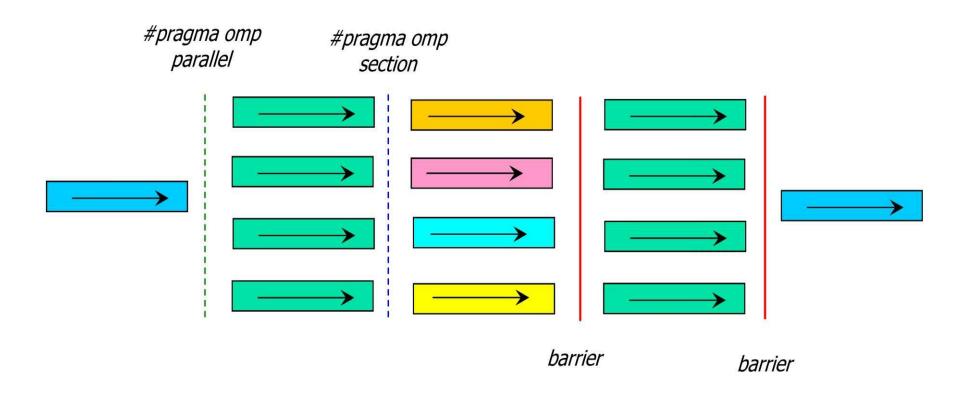
Thread #0: 16733 Thread #1: 16733

```
#include <omp.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <time.h>
void main(void)
    srand(time(NULL));
    int iNum = rand();
#pragma omp parallel default(none)
            printf("Thread #%d: %d\n",
    omp get thread num(), iNum);
    getchar();
```

Ошибка времени компиляции: идентификатор iNum не найден (переменная не существует)

Директивы OpenMP Определение параллельной области

- □ Существует 3 директивы для распределения вычислений в параллельной области
 - sections распараллеливание раздельных фрагментов кода (функциональное распараллеливание)
 - for распараллеливание циклов
 - single директива для указания последовательного выполнения кода
- □ Начало выполнения директив по умолчанию не синхронизируется
- □ Завершение директив по умолчанию является синхронным

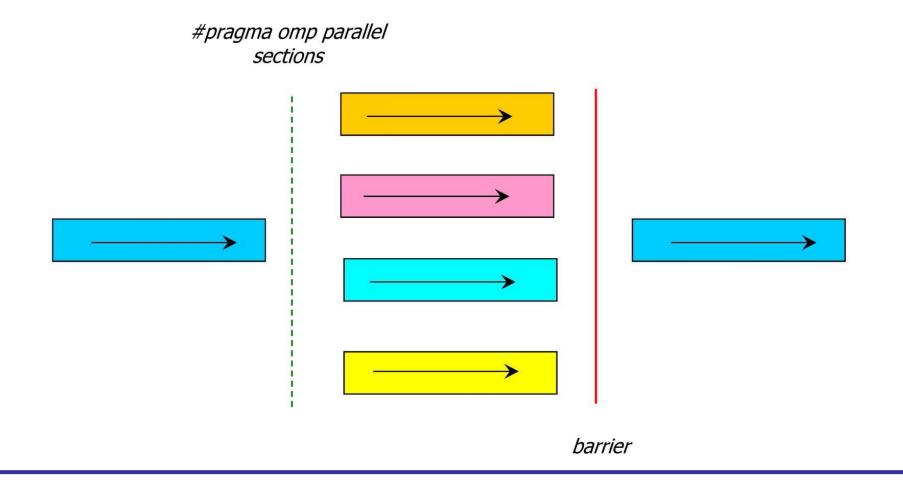


```
Формат директивы sections [clause ...]
   #pragma omp sections {
   #pragma omp section
     structured_block
   #pragma omp section
     structured_block
■ Возможные параметры (clause)
   private(list)
   firstprivate(list)
   lastprivate(list)
    reduction(operator: list)
```

☐ Sections – сокращенная запись

```
#pragma omp parallel sections[clause[, clause[, ...]]]
   operator-1
   [#pragma omp section]
   operator-2
   [#pragma omp section]
   operator-3
```

Sections – сокращенная запись



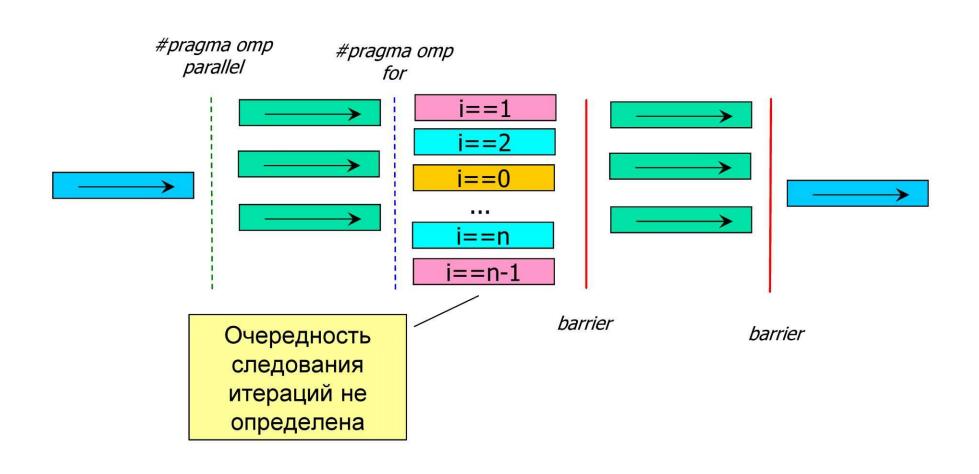
```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
void main(void)
   #pragma omp parallel
          #pragma omp sections
                    printf s("Hello from 1st section (%d)\n", omp get thread num());
          #pragma omp section
                    printf s("Hello from 2nd section (%d)\n", omp get thread num());
```

```
Hello from 1st section (0)
Hello from 2nd section (1)
```

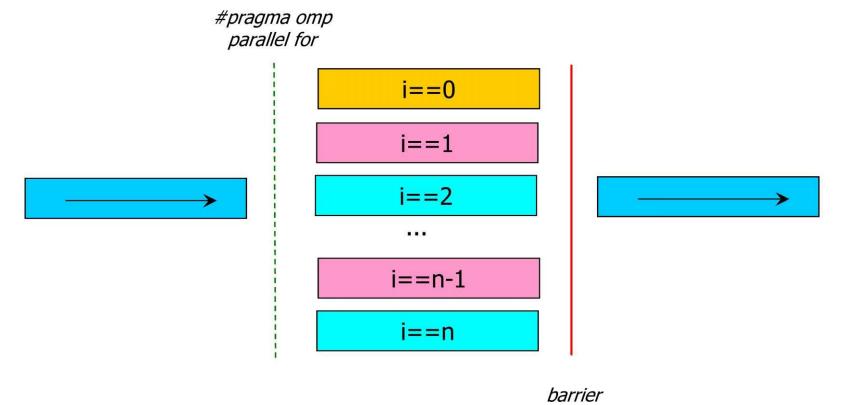
- □ Директива **sections** распределение вычислений для раздельных фрагментов кода
 - фрагменты выделяются при помощи директивы section
 - каждый фрагмент выполняется однократно
 - разные фрагменты выполняются разными потоками
 - завершение директивы по умолчанию синхронизируется
 - директивы section должны использоваться только в статическом контексте

```
□ Пример использования директивы sections
         #include <omp.h>
         #define NMAX 1000
         main () { int i, n;
                                                                     2 нити!!!
         float a[NMAX], b[NMAX], c[NMAX];
         for (i = 0; i < NMAX; i++) a[i] = b[i] = i * 1.0;
          n = NMAX;
         #pragma omp parallel shared(a,b,c,n) private(i)
              #pragma omp sections nowait
                   #pragma omp section
                    for (i=0; i < n/2; i++) c[i] = a[i] + b[i];
                   #pragma omp section
                   for (i=n/2; i < n; i++) c[i] = a[i] + b[i]; } // end of sections
                   } // end of parallel section
```

```
□Формат директивы for
  #pragma omp for [clause ...]
   newline for loop
□Возможные параметры (clause)
   private(list)
  firstprivate(list)
   lastprivate(list)
   reduction(operator: list)
   schedule(kind[, chunk_size])
   nowait
```



for - сокращенная запись



For - пример использования

```
Oth iteration in O thread
1th iteration in O thread
2th iteration in 1 thread
3th iteration in 1 thread
```

Вычисление числа π на OpenMP

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main ()
  int n = 100, i;
  double pi, h, sum, x;
  h = 1.0 / (double) n;
  sum = 0.0;
#pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h) reduction(+:sum)
#pragma omp for schedule (static)
     for (i = 1; i \le n; i++)
         x = h * ((double)i - 0.5);
         sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
   pi = h * sum;
   printf("pi is approximately %.16f", pi);
   return 0;
```

```
□ Shedule - способ распределения нагрузки

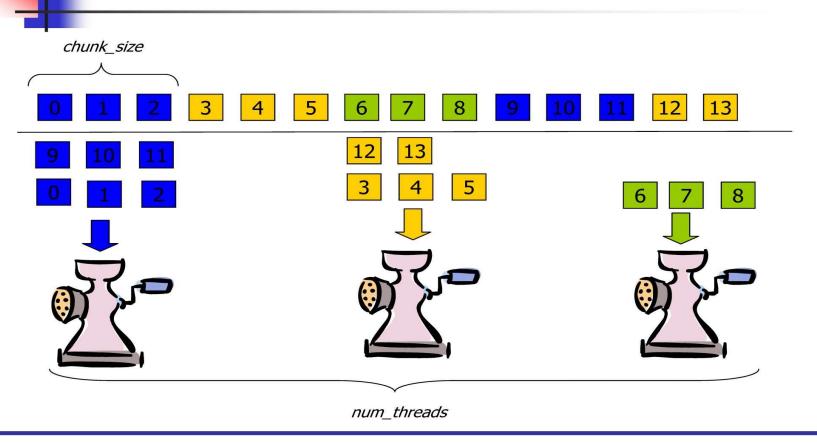
#pragma omp for shedule( type[, size] )

For(...) {
}
```

type= dynamic | guided | runtime | static

- □ Распределение итераций в директиве for регулируется параметром (clause) schedule
 - static итерации делятся на блоки по chunk итераций и статически разделяются между потоками; если параметр chunk не определен, итерации делятся между потоками равномерно и непрерывно
 - dynamic распределение итерационных блоков осуществляется динамически (по умолчанию chunk=1)
 - guided размер итерационного блока уменьшается экспоненциально при каждом распределении; chunk определяет минимальный размер блока (по умолчанию chunk=1)
 - runtime правило распределения определяется переменной OMP_SCHEDULE (при использовании runtime параметр chunk задаваться не должен)

Static- статическое распределение

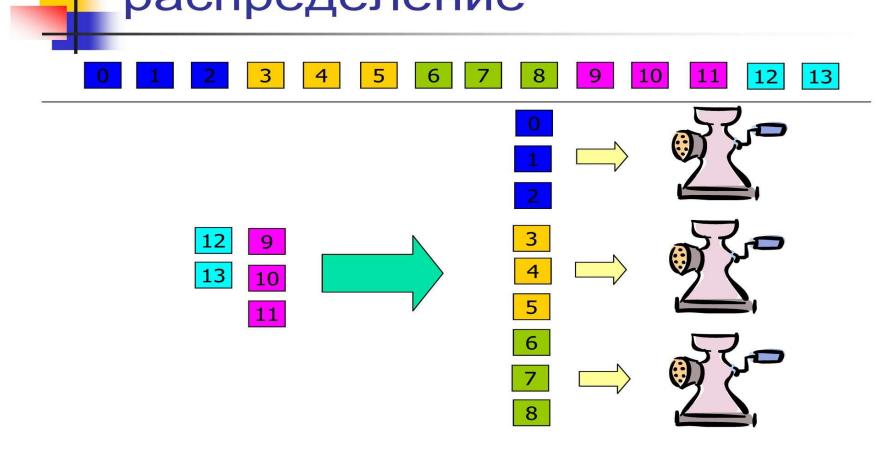


Pаспределение витков цикла. Клауза schedule

```
#pragma omp parallel for schedule(static, 10)
for(int i = 1; i <= 100; i++)</pre>
```

- □ Результат выполнения программы на 4-х ядерном процессоре будет следующим:
- Поток 0 получает право на выполнение итераций 1-10, 41-50, 81-90.
- Поток 1 получает право на выполнение итераций 11-20, 51-60, 91-100.
- Поток 2 получает право на выполнение итераций 21-30, 61-70.
- Поток 3 получает право на выполнение итераций 31-40, 71-80

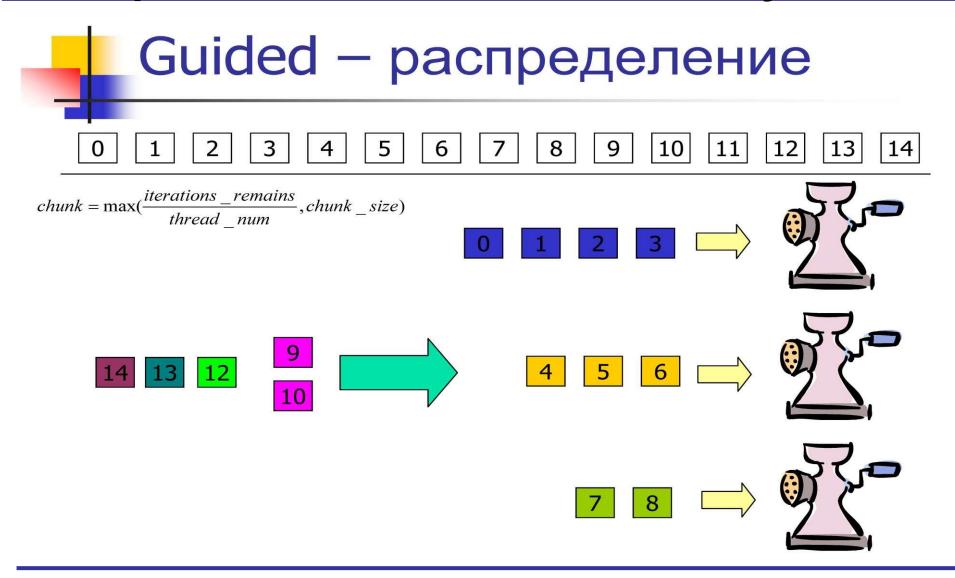
Dynamic – динамическое распределение



Pаспределение витков цикла. Клауза schedule

```
#pragma omp parallel for schedule(dynamic, 15)
for(int i = 0; i < 100; i++)</pre>
```

- Результат выполнения программы на 4-х ядерном процессоре может быть следующим:
- Поток 0 получает право на выполнение итераций 1-15.
- Поток 1 получает право на выполнение итераций 16-30.
- Поток 2 получает право на выполнение итераций 31-45.
- Поток 3 получает право на выполнение итераций 46-60.
- Поток 3 завершает выполнение итераций.
- Поток 3 получает право на выполнение итераций 61-75.
- Поток 2 завершает выполнение итераций.
- Поток 2 получает право на выполнение итераций 76-90.
- Поток 0 завершает выполнение итераций.
- Поток 0 получает право на выполнение итераций 91-100.

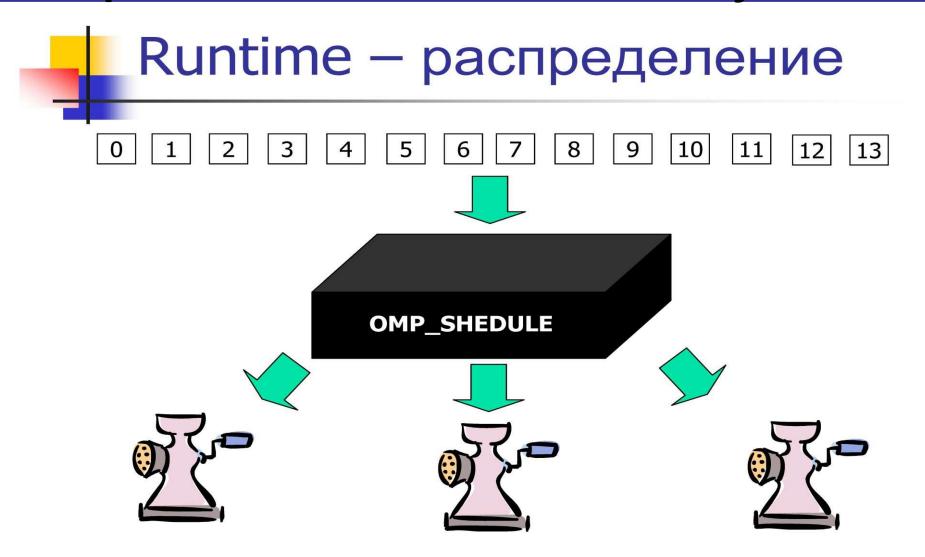


Pаспределение витков цикла. Клауза schedule

```
число_выполняемых_потоком_итераций = max(число_нераспределенных_итераций/omp_get_num_threads(), число_итераций)
```

```
#pragma omp parallel for schedule(guided, 10)
for(int i = 0; i < 100; i++)</pre>
```

- Пусть программа запущена на 4-х ядерном процессоре.
- Поток 0 получает право на выполнение итераций 1-25.
- Поток 1 получает право на выполнение итераций 26-44.
- Поток 2 получает право на выполнение итераций 45-59.
- Поток 3 получает право на выполнение итераций 60-69.
- Поток 3 завершает выполнение итераций.
- Поток 3 получает право на выполнение итераций 70-79.
- Поток 2 завершает выполнение итераций.
- Поток 2 получает право на выполнение итераций 80-89.
- Поток 3 завершает выполнение итераций.
- Поток 3 получает право на выполнение итераций 90-99.
- Поток 1 завершает выполнение итераций.
- Поток 1 получает право на выполнение 99 итерации.



Pаспределение витков цикла. Клауза schedule

```
#pragma omp parallel for schedule(runtime)
```

for(int i = 0; i < 100; i++) /* способ распределения витков цикла между нитями будет задан во время выполнения программы*/

При помощи переменных среды:

Windows:

```
set OMP_SCHEDULE= dynamic,4

set OMP_SCHEDULE= static,10

set OMP_SCHEDULE=auto

или при помощи функций системы поддержки:
void omp_set_schedule(omp_sched_t kind, int modifier);
```

```
#include <omp.h>
#define CHUNK 100
#define NMAX 1000
main () {
    int i, n, chunk;
    float a[NMAX], b[NMAX], c[NMAX];
    for (i=0; i < NMAX; i++)
    a[i] = b[i] = i * 1.0;
    n = NMAX; chunk = CHUNK;
    #pragma omp parallel shared(a,b,c,n,chunk) private(i)
    #pragma omp for schedule(dynamic,chunk) nowait
    for (i=0; i < n; i++)
     c[i] = a[i] + b[i];
    } // end of parallel section
```

Директивы OpenMP Операция редукции

Параметр **reduction** определяет список переменных, для которых выполняется операция редукции

- перед выполнением параллельной области для каждого потока создаются копии этих переменных,
- потоки формируют значения в своих локальных переменных
- при завершении параллельной области на всеми локальными значениями выполняются необходимые операции редукции, результаты которых запоминаются в исходных (глобальных) переменных

reduction (operator: list)

Вычисление числа π на OpenMP с использовнием критической секции

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main ()
                                                           Можно улучшить программу !!!
  int n = 100000, i;
  double pi, h, sum, x;
  h = 1.0 / (double) n;
  sum = 0.0;
#pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h,sum)
    int id = omp get thread num();
    int numt = omp get num threads();
    for (i = id + 1; i \le n; i = i + numt)
         x = h * ((double)i - 0.5);
         #pragma omp critical
           sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
   pi = h * sum;
   printf("pi is approximately %.16f", pi);
   return 0;
```

Вычисление числа π .

```
#include <omp.h>
int main ()
  int n = 100000, i;
  double pi, h, x;
  double *sum:
  h = 1.0 / (double) n;
  sum=(double *)malloc(omp_get_max_threads()*sizeof(double));
#pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h,sum)
    int id = omp_get_thread_num();
    int numt = omp_get_num_threads();
    for (i = id + 1, sum[id] = 0.0; i <= n; i=i+numt)
         x = h * ((double)i - 0.5);
         sum[id] += (4.0 / (1.0 + x*x));
  for(i=0, pi=0.0; i<omp_get_max_threads(); i++) pi += sum[i] * h;</pre>
   printf("pi is approximately %.16f", pi);
   return 0;
```

Вычисление числа π . Клауза reduction

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main ()
  int n = 100000, i;
  double pi, h, sum, x;
  h = 1.0 / (double) n;
  sum = 0.0;
#pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h) reduction(+:sum)
    int id = omp_get_thread_num();
    int numt = omp_get_num_threads();
    for (i = id + 1; i \le n; i=i+numt)
         x = h * ((double)i - 0.5);
         sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
   pi = h * sum;
   printf("pi is approximately %.16f", pi);
   return 0;
```

Клауза reduction

reduction(operator:list)

- Внутри паралельной области для каждой переменной из списка list создается копия этой переменной. Эта переменная инициализируется в соответствии с оператором operator (например, 0 для «+»).
- Для каждой нити компилятор заменяет в параллельной области обращения к редукционной переменной на обращения к созданной копии.
- По завершении выполнения параллельной области осуществляется объединение полученных результатов.

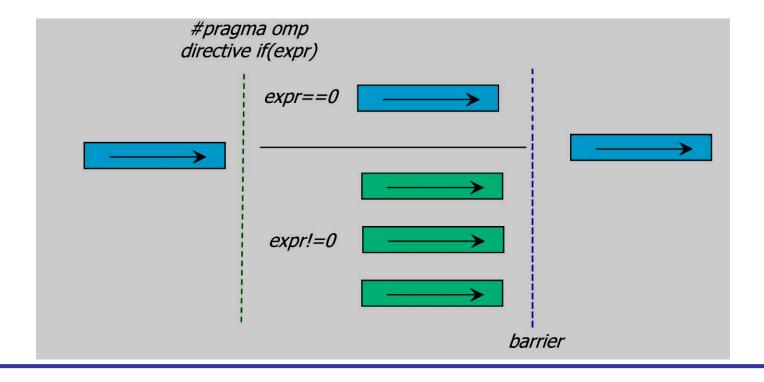
Оператор	Начальное значение
+	0
*	1
-	0
&	~0
1	0
۸	0
&&	1
II	0

□ Пример использования параметра reduction

```
#include <omp.h> main () { // vector dot product
int i, n, chunk; float a[100], b[100], result;
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) \
  schedule(static,chunk) reduction(+:result)
for (i=0; i < n; i++)
  result = result + (a[i] * b[i]);
printf("Final result= %f\n",result);
```

If - условное создание параллельныхобластей

```
#pragma omp directive if(expr)
expr = scalar expression
Directive = parallel | for |sections
```



If - пример использования

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
void foo(int aVal)
#pragma omp parallel if(aVal%2)
            printf("Thread #%d: Value= %d\n", omp get thread num(), aVal);
int main(void)
    foo(4);
    foo(5);
```

```
Thread #0: Value= 4
Thread #0: Value= 5
Thread #1: Value= 5
```

Клауза if

```
if(scalar-expression)
```

В зависимости от значения *scalar-expression* для выполнения структурного блока будет создана группа нитей или он будет выполняться одной нитью.

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main()
 int n = 0;
 printf("Enter the number of intervals: (0 quits) ");
 scanf("%d",&n);
#pragma omp parallel if (n>10)
    int id = omp_get_thread_num ();
    func (n, id);
 return 0;
```

Директивы OpenMP Клауза num_threads

func (n, id);

return 0;

```
num_threads(integer-expression)
   integer-expression задает максимально возможное число нитей, которые
   будут созданы для выполнения структурного блока
#include <omp.h>
int main()
 int n = 0;
 printf("Enter the number of intervals: (0 quits) ");
 scanf("%d",&n);
omp_set_dynamic(1);
#pragma omp parallel num_threads(10)
   int id = omp_get_thread_num ();
```

Определение числа нитей в параллельной области

Число создаваемых нитей зависит от:

- клаузы if
- клаузы num_threads
- значений переменных, управляющих выполнением OpenMPпрограммы:
 - dyn-var (включение/отключение режима, в котором количество создаваемых нитей может изменяться динамически:
 OMP_DYNAMIC, omp_set_dynamic())
 - nthreads-var (максимально возможное число нитей, создаваемых при входе в параллельную область: OMP_NUM_THREADS, omp_set_num_threads())
 - thread-limit-var (максимально возможное число нитей, создаваемых для выполнения всей OpenMP-программы: OMP_THREAD_LIMIT)
 - nest-var (включение/отключение режима поддержки вложенного параллелизма: OMP_NESTED, omp_set_nested())
 - max-active-level-var (максимально возможное количество вложенных параллельных областей:
 OMP_MAX_ACTIVE_LEVELS, omp_set_max_active_levels())

Директивы ОрепМР Синхронизация

□Конструкции для синхронизации нитей

- > Директива BARRIER
- > Директива CRITICAL
- ➤ Директива ATOMIC
- > Директива MASTER
- > Семафоры
- > Директива TASKWAIT
- > Директива FLUSH

Взаимное исключение критических интервалов

При взаимодействии через общую память нити должны синхронизовать свое выполнение.

```
int i=0;
#pragma omp parallel {
    i++;
```

Время	Thread0	Thread1
1	load i (i = 0)	
2	incr i (i = 1)	
3	->	load i (i = 0)
4		incr i (i = 1)
5		store i (i = 1)
6	store i (i = 1)	<-

Результат зависит от порядка выполнения команд. Требуется взаимное исключение критических интервалов.

Директивы OpenMP Взаимное исключение критических интервалов

- □ Решение проблемы взаимного исключения должно удовлетворять требованиям:
- в любой момент времени только одна нить может находиться внутри критического интервала;
- если ни одна нить не находится в критическом интервале, то любая нить, желающая войти в критический интервал, должна получить разрешение без какой либо задержки;
- ни одна нить не должна бесконечно долго ждать разрешения на вход в критический интервал (если ни одна нить не будет находиться внутри критического интервала бесконечно).

Синхронизация

```
□ Barrier - барьерная синхронизация
        #pragma omp parallel [clause[, clause[, ...]]]
         operator
         #pragma omp barrier
         operator
                 #pragma omp
                                   #pragma omp
                    parallel
                                     barrier
                                     barrier
                                                     barrier
```

Синхронизация

□Barrier - барьерная синхронизация

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

void main(void)
{
   omp_set_num_threads(3);
   #pragma omp parallel
   {
      printf_s("First hello from thread %d\n", omp_get_thread_num());
      #pragma omp barrier
      printf_s("Second hello from thread %d\n", omp_get_thread_num());
   }
}
```

```
First hello from thread 1
First hello from thread 2
First hello from thread 0
Second hello from thread 0
Second hello from thread 1
Second hello from thread 2
```

Директивы ОрепМР Синхронизация

□ Директива **critical** определяет фрагмент кода, который должен выполняться только одним потоком в каждый текущий момент времени (критическая секция)

#pragma omp critical [name] newline structured block

Синхронизация

☐ Critical - критическая секция

```
#pragma omp parallel [clause[, clause[, ...]]]
   operator
   #pragma omp critical [(name)]
          operator
   operator
                         #pragma omp
      #pragma omp
                            critical
        parallel
```

barrier

Синхронизация

□ Пример использования директивы critical

```
#include <omp.h>
main() {
  int x; x = 0;
  #pragma omp parallel shared(x)
  {
      #pragma omp critical
      x = x + 1;
    } // end of parallel section
}
```

Директивы ОрепМР Синхронизация

☐ Critical - критическая секция

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
void main(void)
   unsigned TotalHellos= 0;
   omp set num threads(3);
   #pragma omp parallel
          printf s("First hello from thread %d\n", omp get thread num());
          #pragma critical
          TotalHellos++;
   printf s("Total hellos %d\n", TotalHellos);
    First hello from thread 1
```

First hello from thread 1 First hello from thread 2 First hello from thread 0 Total hellos 3

Вычисление числа π на OpenMP с использованием критической секции

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
                                                     #pragma omp critical [(name)]
int main ()
                                                     структурный блок
  int n = 100000, i;
  double pi, h, sum, x;
  h = 1.0 / (double) n;
  sum = 0.0;
#pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h,sum)
    double local sum = 0.0;
    #pragma omp for
    for (i = 1; i \le n; i++) {
         x = h * ((double)i - 0.5);
         local_sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
    #pragma omp critical
         sum += local_sum;
   pi = h * sum;
   printf("pi is approximately %.16f", pi);
   return 0:
```

Синхронизация

□ Atomic – атомарное изменение переменной

```
x binop= expr
   binop: +, *, -, /, &, ^, |, <<, >>
x++
++x
x--
--x
```

Синхронизация

□ Atomic – атомарное изменение переменной

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

void main(void)
{
   int TotalHellos= 0;
   omp_set_num_threads(3);

   #pragma omp parallel
   {
       printf_s("First hello from thread %d\n", omp_get_thread_num());
       #pragma atomic
       TotalHellos++;
   }
   printf_s("Total hellos %d\n", TotalHellos);
}
```

```
First hello from thread 1
First hello from thread 2
First hello from thread 0
Total hellos 3
```

Вычисление числа π на OpenMP с использованием директивы atomic

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main ()
  int n = 100000, i;
  double pi, h, sum, x;
  h = 1.0 / (double) n;
  sum = 0.0;
#pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h,sum)
    double local sum = 0.0;
    #pragma omp for
    for (i = 1; i \le n; i++) {
         x = h * ((double)i - 0.5);
         local_sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
    #pragma omp atomic
         sum += local_sum;
   pi = h * sum;
   printf("pi is approximately %.16f", pi);
   return 0:
```

Директивы ОрепМР Синхронизация

□ Директива **master** определяет фрагмент кода, который должен быть выполнен только основным потоком; все остальные потоки пропускают данный фрагмент кода (завершение директивы по умолчанию не синхронизируется)

#pragma omp master newline structured block

Синхронизация

□ Master - выполнение главным потоком

```
#pragma omp parallel [clause[, clause[, ...]]] {
operator
#pragma omp master {
operator
operator
                               #pragma omp
            #pragma omp
                                  master
              parallel
                                                          barrier
```

Синхронизация

■ Master - пример использования

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

int main()
{
    int a[5], i;
    #pragma omp parallel
    {
        #pragma omp for
        for (i = 0; i < 5; i++) a[i] = i * i;

        #pragma omp master
        for (i = 0; i < 5; i++) printf_s("a[%d] = %d\n", i, a[i]);

        #pragma omp barrier

        #pragma omp for
        for (i = 0; i < 5; i++) a[i] += i;
    }
}</pre>
```

```
a[0] = 0
a[1] = 1
a[2] = 4
a[3] = 9
a[4] = 16
```

Синхронизация

□ Директива single определяет фрагмент кода, который должен быть выполнен только одним потоком (любым) ■ Формат директивы single #pragma omp single [clause ...] newline structured block □ Возможные параметры (clause) private(list) firstprivate(list) copyprivate(list) nowait □ Один поток исполняет блок в single, остальные потоки приостанавливаются до завершения выполнения блока

Синхронизация Single - выполнен только одним потоком (любым)

```
#pragma omp parallel [clause[, clause[, ...]]]
  operator
  #pragma omp single [clause[, clause[, ...]]]
     operator
operator
                       #pragma omp
#pragma omp
                           single
   parallel
                                                        barrier
                                  barrier
```

Синхронизация

□ Директива **flush** - определяет точку синхронизации, в которой системой должно быть обеспечено единое для всех процессов состояние памяти (т.е. если потоком какое-либо значение извлекалось из памяти для модификации, измененное значение обязательно должно быть записано в общую память)

#pragma omp flush (list) newline

- □ Если указан список **list**, то восстанавливаются только указанные переменные
- □ Директива flush неявным образом присутствует в директивах barrier, critical, ordered, parallel, for, sections, sinale

Синхронизация

□ Семафоры

- Концепцию семафоров описал Дейкстра (Dijkstra) в 1965
- Семафор неотрицательная целая переменная, которая может изменяться и проверяться только посредством двух функций:
- Р функция запроса семафора
 P(s): [if (s == 0) <заблокировать текущий процесс>; else s = s-1;]
- V функция освобождения семафора
 V(s): [if (s == 0) < разблокировать один из заблокированных процессов>; s = s+1;]

Семафоры в OpenMP

Состояния семафора:

- uninitialized
- unlocked
- locked

```
void omp_init_lock(omp_lock_t *lock); /* uninitialized to unlocked*/
void omp_destroy_lock(omp_lock_t *lock); /* unlocked to uninitialized */
void omp_set_lock(omp_lock_t *lock); /*P(lock)*/
void omp_unset_lock(omp_lock_t *lock); /*V(lock)*/
int omp_test_lock(omp_nest_lock_t *lock);

void omp_init_nest_lock(omp_nest_lock_t *lock);
void omp_destroy_nest_lock(omp_nest_lock_t *lock);
void omp_set_nest_lock(omp_nest_lock_t *lock);
void omp_unset_nest_lock(omp_nest_lock_t *lock);
int omp_test_nest_lock(omp_nest_lock_t *lock);
```

Вычисление числа π на OpenMP с использованием семафоров

```
#include <omp.h>
int main ()
  int n = 100000, i;
  double pi, h, sum, x;
  omp_lock_tlck;
  h = 1.0 / (double) n;
  sum = 0.0;
  omp_init_lock(&lck);
#pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h,sum,lck)
    double local sum = 0.0;
    #pragma omp for
    for (i = 1; i \le n; i++)
         x = h * ((double)i - 0.5);
         local_sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
    omp_set_lock(&lck);
        sum += local_sum;
    omp_unset_lock(&lck);
   pi = h * sum;
   printf("pi is approximately %.16f", pi);
   omp_destroy_lock(&lck);
   return 0;
```

Использование семафоров

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main()
                                                                 void skip(int i) {}
                                                                 void work(int i) {}
  omp_lock_t lck;
  int id:
  omp_init_lock(&lck);
  #pragma omp parallel shared(lck) private(id)
    id = omp_get_thread_num();
    omp set lock(&lck);
    printf("My thread id is %d.\n", id); /* only one thread at a time can execute this printf */
    omp_unset_lock(&lck);
    while (! omp_test_lock(&lck)) {
       skip(id); /* we do not yet have the lock, so we must do something else*/
    work(id); /* we now have the lock and can do the work */
    omp_unset_lock(&lck);
  omp_destroy_lock(&lck);
  return 0;
```

Использование семафоров

```
#include <omp.h>
typedef struct {
   int a,b;
   omp_lock_t lck; } pair;
void incr_a(pair *p, int a)
   p->a += a;
void incr_b(pair *p, int b)
   omp_set_lock(&p->lck);
   p->b += b;
   omp_unset_lock(&p->lck);
void incr_pair(pair *p, int a, int b)
   omp_set_lock(&p->lck);
   incr_a(p, a);
   incr_b(p, b);
   omp_unset_lock(&p->lck);
```

```
void incorrect_example(pair *p)
  #pragma omp parallel sections
    #pragma omp section
       incr_pair(p,1,2);
    #pragma omp section
       incr_b(p,3);
            Deadlock!
```

Использование семафоров

```
#include <omp.h>
typedef struct {
   int a,b;
   omp nest lock t lck; } pair;
void incr_a(pair *p, int a)
{ /* Called only from incr pair, no need to lock. */
   p->a += a;
void incr_b(pair *p, int b)
   omp_set_nest_lock(&p->lck);
  /* Called both from incr_pair and elsewhere,
   so need a nestable lock. */
   p->b += b;
   omp_unset_nest_lock(&p->lck);
void incr_pair(pair *p, int a, int b)
   omp_set_nest_lock(&p->lck);
   incr_a(p, a);
   incr_b(p, b);
   omp_unset_nest_lock(&p->lck);
```

```
void correct_example(pair *p)
  #pragma omp parallel sections
    #pragma omp section
       incr_pair(p,1,2);
    #pragma omp section
       incr_b(p,3);
```

Библиотека функций OpenMP

void omp set num threads(int num threads)

- Позволяет назначить максимальное число потоков для использования в следующей параллельной области (если это число разрешено менять динамически). Вызывается из последовательной области программы
 - int omp_get_max_threads(void)
- Возвращает максимальное число потоков int omp_get_num_threads(void)
- Возвращает фактическое число потоков в параллельной области программы

Библиотека функций OpenMP

int omp_get_thread_num(void)

- Возвращает номер потокаint omp_get_num_procs(void)
- Возвращает число процессоров, доступных приложению int omp_in_parallel(void)
- Возвращает true, если вызвана из параллельной области программы

Библиотека функций OpenMP Функции синхронизации

- □ В качестве замков используются общие переменные типа omp_lock_t. Данные переменные должны использоваться только как параметры примитивов синхронизации. void omp_init_lock(omp_lock_t *lock)
- Инициализирует замок, связанный с переменной lock void omp_destroy_lock(omp_lock_t *lock)
- Удаляет замок, связанный с переменной lock

Библиотека функций OpenMP Функции синхронизации

void omp set lock(omp lock t *lock)

- Заставляет вызвавший поток дождаться освобождения замка, а затем захватывает его
 void omp unset lock(omp lock t *lock)
- Освобождает замок, если он был захвачен потоком ранее int omp test lock(omp lock t *lock)
- Пробует захватить указанный замок. Если это невозможно, возвращает false

Переменные окружения

- OMP_SCHEDULE определяет способ распределения итераций в цикле, если в директиве for использована клауза schedule(runtime)
- OMP_NUM_THREADS определяет число нитей для исполнения параллельных областей приложения
- OMP_DYNAMIC разрешает или запрещает динамическое изменение числа нитей
- OMP_NESTED разрешает или запрещает вложенный параллелизм
- Компилятор с поддержкой OpenMP определяет макрос
 "_OPENMP", который может использоваться для условной компиляции отдельных блоков, характерных для параллельной версии программы

Переменные окружения

- OMP_SCHEDULE определяет способ распределения итераций в цикле, если в директиве for использована клауза schedule(runtime)
- OMP_NUM_THREADS определяет число нитей для исполнения параллельных областей приложения
- OMP_DYNAMIC разрешает или запрещает динамическое изменение числа нитей
- OMP_NESTED разрешает или запрещает вложенный параллелизм
- Компилятор с поддержкой OpenMP определяет макрос
 "_OPENMP", который может использоваться для условной компиляции отдельных блоков, характерных для параллельной версии программы

Информационные ресурсы

- www.openmp.org
- Что такое OpenMP -<u>http://parallel.ru/tech/tech_dev/openmp.html</u>
- Introduction to OpenMP <u>www.llnl.gov/computing/tutorials/workshops/workshop/openM</u> P/MAIN.html
- Chandra, R., Menon, R., Dagum, L., Kohr, D., Maydan, D., McDonald, J. Parallel Programming in OpenMP. - Morgan Kaufmann Publishers, 2000
- Quinn, M. J. Parallel Programming in C with MPI and OpenMP. - New York, NY: McGraw-Hill, 2004.