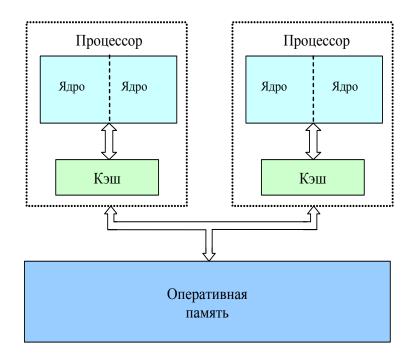
Содержание



- Обзор технологии ОрепМР
- 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 ОрепМР
- Переменные окружения



• 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)

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)
- Разработкой 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

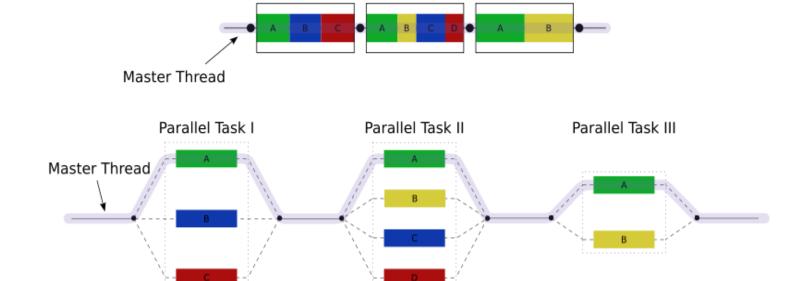


- Поэтапное (инкрементальное) распараллеливание
 - Можно распараллеливать последовательные программы поэтапно, не меняя их структуру
- Единственность разрабатываемого кода
 - Нет необходимости поддерживать одновременно последовательный и параллельный вариант программы, поскольку директивы игнорируются 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 C/C++, Fortran

Принципы организации параллелизма



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



Parallel Task I Parallel Task II Parallel Task III

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

Структура



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

Формат записи директив



Формат

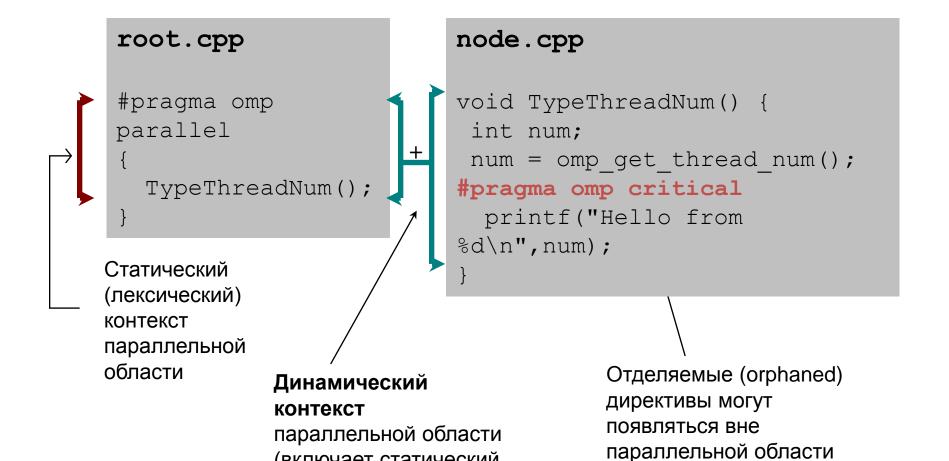
```
#pragma omp имя директивы [clause,...]
```

• Пример

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

Формат записи директив





(включает статический

контекст)

Типы директив



- Определение параллельной области
- Разделение работы
- Синхронизация

Определение параллельной области



- 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 вычислений всех потоков; далее все потоки завершаются дальнейшие вычисления продолжает выполнять только основной поток

Определение параллельной области



• Формат директивы parallel

```
#pragma omp parallel [clause ...] newline
structured_block
```

• Возможные параметры (clause)

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

Определение параллельной области



- Количество потоков (по убыванию старшинства)
 - num_threads(N)
 - omp_set_num_threads()
 - OMP_NUM_THREADS
 - Число, равное количеству процессоров, которое "видит" операционная система
- Параметр (clause) if если условие в if не выполняется, то процессы не создаются

Определение параллельной области



• Пример использования директивы parallel

```
#include <omp.h>
main () {
  int nthreads, tid;
  // Создание параллельной области
  #pragma omp parallel private(tid)
    // печать номера потока
    tid = omp get thread num();
    printf("Hello World from thread = %d\n", tid);
    // Печать количества потоков - только master
    if (tid == 0) {
      nthreads = omp get num threads();
      printf("Number of threads = %d\n", nthreads);
   // Завершение 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



Управление областью видимости данных

• 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)

Определение параллельной области



• Пример использования директивы parallel

```
#include <omp.h>
main () {
  int nthreads, tid;
  // Создание параллельной области
  #pragma omp parallel private(tid)
    // печать номера потока
    tid = omp get thread num();
    printf("Hello World from thread = %d\n", tid);
    // Печать количества потоков - только master
    if (tid == 0) {
      nthreads = omp get num_threads();
      printf("Number of threads = %d\n", nthreads);
  } // Завершение параллельной области
```



Управление областью видимости данных

• 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)

Распределение вычислений между потоками

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



Распределение вычислений между потоками

• Формат директивы **for**

```
#pragma omp for [clause ...] newline
for loop
```

• Возможные параметры (clause)

```
private(list)
firstprivate(list)
lastprivate(list)
reduction(operator: list)
ordered
schedule(kind[, chunk_size])
nowait
```

Распределение вычислений между потоками



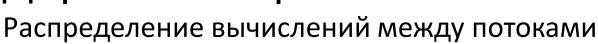
- Распределение итераций в директиве **for** регулируется параметром (clause) **schedule**
 - static итерации делятся на блоки по chunk итераций и статически разделяются между потоками; если параметр chunk не определен, итерации делятся между потоками равномерно и непрерывно
 - dynamic распределение 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)





• Пример использования директивы **for**

```
#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
```



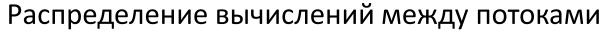


• Формат директивы sections

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

• Возможные параметры (clause)

```
private(list)
firstprivate(list)
lastprivate(list)
reduction(operator: list)
nowait
```





- 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;
  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
```





• Объединение директив parallel и for/sections

```
#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 for shared(a,b,c,n) \
    schedule(static,chunk)
    for (i=0; i < n; i++)
      c[i] = a[i] + b[i];
```

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)

Операция редукции



• 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);
```

Операция редукции



• Правила записи параметра reduction

- Возможный формат записи выражения

```
x = x op expr
x = expr op x
x binop = expr
x++, ++x, x--, --x
```

- х должна быть скалярной переменной
- ехрг не должно ссылаться на х
- ор (operator) должна быть неперегруженной операцией вида
 +, -, *, /, &, ^, |, &&, ||
- binop должна быть неперегруженной операцией вида
 +, -, *, /, &, ^, |

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
```

• Директива **single** определяет фрагмент кода, который должен быть выполнен только одним потоком (любым)

```
#pragma omp single [clause ...] newline
    structured block
```

Синхронизация



• 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



• 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



• 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
```

Синхронизация



• Директива barrier — определяет точку синхронизации, которую должны достигнуть все процессы для продолжения вычислений (директива должны быть вложена в блок)

#pragma omp barrier newline

Директивы OpenMP

. . . Синхронизация



• Директива **atomic** – определяет переменную, доступ к которой (чтение/запись) должна быть выполнена как неделимая операция

```
#pragma omp atomic newline
  statement_expression
```

• Возможный формат записи выражения

$$x \text{ binop} = \exp r, x++, ++x, x--, --x$$

- х должна быть скалярной переменной
- expr не должно ссылаться на x
- binop должна быть неперегруженной операцией вида

Директивы OpenMP

Синхронизация

• Директива **flush** — определяет точку синхронизации, в которой системой должно быть обеспечено единое для всех процессов состояние памяти (т.е. если потоком какоелибо 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**, **single**

Директивы OpenMP

Совместимость директив и их параметров



Clause	Directive					
	PARALLEL	DO/for	SECTIONS	SINGLE	PARALLEL DO/for	PARALLEL SECTIONS
IF	•				•	•
PRIVATE	•	•	•	•	•	•
SHARED	•	•			•	•
DEFAULT	•				•	•
FIRSTPRIVATE	•	•	•	•	•	•
LASTPRIVATE		•	•		•	•
REDUCTION	•	•	•		•	•
COPYIN	•				•	•
SCHEDULE		•			•	
ORDERED		•			•	
NOWAIT		•	•	•		



```
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



```
int omp_get_thread_num(void)
```

• Возвращает номер потока

```
int omp_get_num_procs(void)
```

• Возвращает число процессоров, доступных приложению

```
int omp_in_parallel(void)
```

• Возвращает true, если вызвана из параллельной области программы



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



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

Заключение



- Данная лекция посвящен рассмотрению методов параллельного программирования для вычислительных систем с общей памятью с использованием технологии OpenMP.
- В лекции проводится обзор технологии ОрепМР
 - Рассматриваются директивы ОрепМР позволяющие
 - Определять параллельные области
 - Управлять областью видимости данных
 - Распределять вычислений между потоками
 - Выполнять операции редукции
 - Осуществлять операции синхронизации
 - Дается обзор библиотечных функций ОрепМР и используемых переменные окружения

Вопросы для обсуждения ...



- Какие компьютерные платформы относятся к числу вычислительных систем с общей памятью?
- Какие подходы используются для разработки параллельных программ?
- В чем состоят основы технологии OpenMP?
- В чем состоит важность стандартизации средств разработки параллельных программ?
- В чем состоят основные преимущества технологии OpenMP?
- Что понимается под параллельной программой в рамках технологии OpenMP?
- Что понимается под понятием потока (thread)?
- Какие возникают проблемы при использовании общих данных в параллельно выполняемых потоках?
- Какой формат записи директив OpenMP?
- В чем состоит назначение директивы parallel?
- В чем состоит понятие фрагмента, области и секции параллельной программы?
- Какой минимальный набор директив OpenMP позволяет начать разработку параллельных программ?

Вопросы для обсуждения ...



- Как определить время выполнения OpenMP программы?
- Как осуществляется распараллеливание циклов в OpenMP? Какие условия должны выполняться, чтобы циклы могли быть распараллелены?
- Какие возможности имеются в ОрепМР для управления распределением итераций циклов между потоками?
- Как определяется порядок выполнения итераций в распараллеливаемых циклах в OpenMP?
- Какие правила синхронизации вычислений в распараллеливаемых циклах в OpenMP?
- Как можно ограничить распараллеливание фрагментов программного кода с невысокой вычислительной сложностью?
- Как определяются общие и локальные переменные потоков?
- Что понимается под операцией редукции?
- Какие способы организации взаимоисключения могут быть использованы в OpenMP?
- Что понимается под атомарной (неделимой) операцией?
- Как определяется критическая секция?

Вопросы для обсуждения



- Какие операции имеются в OpenMP для переменных семафорного типа (замков)?
- Как осуществляется в OpenMP распараллеливание по задачам (директива sections)?
- Как определяются однопотоковые участки параллельных фрагментов (директивы single и master)?
- Как осуществляется синхронизация состояния памяти (директива **flush**)?
- Как используются постоянные локальные переменные потоков (директивы threadprivate и copyin)?
- Какие средства имеются в ОрепМР для управления количеством создаваемых потоков?
- Что понимается под динамическим режимом создания потоков?
- Как осуществляется управление вложенностью параллельных фрагментов?
- В чем состоят особенности разработки параллельных программ с использованием OpenMP на алгоритмическом языке Fortran?
- Как обеспечивается единственность программного кода для последовательного и параллельного вариантов программы?
- Какие компиляторы обеспечивают поддержку технологии OpenMP?

Обзор литературы...



- В наиболее полном виде информация по параллельному программированию для вычислительных систем с общей памятью с использованием OpenMP содержится в.
 - Chandra, R., Dagum, L., Kohr, D., Maydan, D., McDonald, J., and Melon, R..
 Parallel Programming in OpenMP. San-Francisco, CA: Morgan Kaufmann Publishers., 2000
- Краткое описание ОрепМР приводится в
 - Воеводин В.В., Воеводин Вл.В. Параллельные вычисления. СПб.: БХВ-Петербург, 2002.
 - Немнюгин С., Стесик О. Параллельное программирование для многопроцессорных вычислительных систем СПб.: БХВ-Петербург, 2002.
- Полезная информация представлена также в
 - Антонов А.С. "Параллельное программирование с использованием технологии ОрепМР: Учебное пособие".- М.: Изд-во МГУ, 2009
 - Kumar V., Grama A., Gupta A., Karypis G. Introduction to Parallel Computing, Inc. 1994 (2th edition, 2003)
 - Quinn M.J. Parallel Programming in C with MPI and OpenMP. New York, NY: McGraw-Hill, 2004

Темы заданий для самостоятельной работы ...



- Разработайте программу для нахождения минимального (максимального) значения среди элементов вектора.
- Разработайте программу для вычисления скалярного произведения двух векторов.
- Разработайте программу для задачи вычисления определенного интеграла с использованием метода прямоугольников

$$y = \int_{a}^{b} f(x)dx \approx h \sum_{i=0}^{N-1} f_i, \ f_i = f(x_i), \ x_i = ih, \ h = (b-a)/N$$

• Разработайте программу решения задачи поиска максимального значения среди минимальных элементов строк матрицы (такая задача имеет место для решения матричных игр)

$$y = \max_{1 \le i \le N} \quad \min_{1 \le j \le N} a_{ij}$$

Темы заданий для самостоятельной работы...



- Разработайте программу для задачи 4 при использовании матриц специального типа (ленточных, треугольных и т.п.). Определите время выполнения программы и оцените получаемое ускорение. Выполните вычислительные эксперименты при разных правилах распределения итераций между потоками и сравните эффективность параллельных вычислений.
- Реализуйте операцию редукции с использованием разных способов организации взаимоисключения (атомарные операции, критические секции, синхронизацию при помощи замков). Оцените эффективность разных подходов. Сравните полученные результаты с быстродействием операции редукции, выполняемой посредством параметра reduction директивы for.
- Разработайте программу для вычисления скалярного произведения для последовательного набора векторов (исходные данные можно подготовить заранее в отдельном файле). Ввод векторов и вычисление их произведения следует организовать как две раздельные задачи, для распараллеливания которых используйте директиву sections.

Темы заданий для самостоятельной работы



- Выполните вычислительные экспериментами с ранее разработанными программами при различном количестве потоков (меньше, равно или больше числа имеющихся вычислительных элементов). Определите время выполнения программ и оцените получаемое ускорение.
- Уточните, поддерживает ли используемый Вами компилятор вложенные параллельные фрагменты. При наличии такой поддержки разработайте программы с использованием и без использования вложенного параллелизма. Выполните вычислительные эксперименты и оцените эффективность разных подходов.
- Разработке программу для задачи 4 с использованием распараллеливания циклов разного уровня вложенности. Выполните вычислительные эксперименты и сравните полученные результаты. Оцените величину накладных расходов на создание и завершение потоков.

Обзор литературы



- Достаточно много информации о технологии OpenMP содержится в сети Интернет.
 - Так, могут быть рекомендованы информационно-аналитический портал <u>www.parallel.ru</u> и, конечно же, ресурс <u>www.openmp.org</u>.
- Дополнительная информация по разработке многопоточных программ содержится в
 - Вильямс А. Системное программирование в Windows 2000 для профессионалов. СПб.: БХВ-Петербург, 2001. (для ОС Windows)
 - Butenhof, D. R. (1007) Programming with POSIX Threads. Boston, MA: Addison-Wesley Professional.,1997 (стандарт POSIX Threads).
- Для рассмотрения общих вопросов параллельного программирования для вычислительных систем с общей памятью может быть рекомендована работа
 - Andrews, G. R. Foundations of Multithreaded, Parallel, and Distributed Programming.. Reading, MA: Addison-Wesley, 2000 (русский перевод Эндрюс Г.Р. Основы многопоточного, параллельного и распределенного программирования. М.: Издательский дом "Вильямс", 2003)

Следующая тема



• Параллельные методы умножения матрицы на вектор

Опроекте



- **Целью проекта** является создание национальной системы подготовки высококвалифицированных кадров в области суперкомпьютерных технологий и специализированного программного обеспечения.
- Задачами по проекту являются:
- Задача 1. Создание сети научно-образовательных центров суперкомпьютерных технологий (НОЦ СКТ).
- **Задача 2**. Разработка учебно-методического обеспечения системы подготовки, переподготовки и повышения квалификации кадров в области суперкомпьютерных технологий.
- **Задача 3**. Реализация образовательных программ подготовки, переподготовки и повышения квалификации кадров в области суперкомпьютерных технологий.
- **Задача 4**. Развитие интеграции фундаментальных и прикладных исследований и образования в области суперкомпьютерных технологий. Обеспечение взаимодействия с РАН, промышленностью, бизнесом.
- Задача 5. Расширение международного сотрудничества в создании системы суперкомпьютерного образования.
- Задача 6. Разработка и реализации системы информационного обеспечения общества о достижениях в области суперкомпьютерных технологий.

См. http://www.hpc-education.ru