







НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ НИЖЕГОРОДСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ им. Н.И. Лобачевского





~ Нижегородский государственный университет им. Н.И. Лобачевского ~ Национальный исследовательский университет ~

~ Институт информационных технологий, математики и механики ~

Параллельное программирование с использованием OpenMP

Сысоев А.В. к.т.н, доцент каф. МОСТ

Содержание

- □ Основы
 - Подходы к разработке многопоточных программ
 - Состав ОрепМР
 - Модель выполнения
 - Модель памяти
- □ Создание потоков
 - Формирование параллельной области
 - Задание числа потоков
 - Управление областью видимости
- □ Библиотека функций
- □ Привязка потоков



Содержание

- □ Способы распределения работы между потоками
 - Распараллеливание циклов
 - Распараллеливание циклов с редукцией
 - Векторизация
 - threadprivate-данные
 - Функциональный параллелизм (sections)
 - Механизм задач
- □ Синхронизация
- □ Вложенный параллелизм
- □ Переменные окружения



ОСНОВЫ



Подходы к разработке многопоточных программ

- □ Использование библиотеки потоков (POSIX, Windows Threads, ...)
- □ Использование возможностей языка программирования (C++ 11, ...)
- □ Использование технологии ПП (OpenMP, TBB, ...)

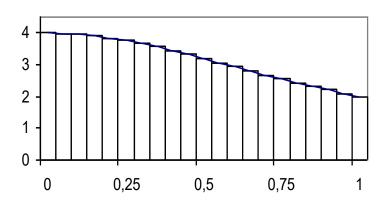


Пример: вычисление числа π

 \square Значение π может быть вычислено через интеграл

$$\pi = \int_{0}^{1} \frac{4}{1+x^2} \, dx$$

 □ Для вычисления определенного интеграла можно воспользоваться методом прямоугольников





Пример программы на С++

```
int num steps = 100000000;
double step;
double Pi() {
  double x, sum = 0.0;
  step = 1.0 / (double) num steps;
  for (int i = 0; i < num steps; i++) {</pre>
    x = (i + 0.5) * step;
    sum = sum + 4.0 / (1.0 + x * x);
  return sum;
int main() {
  int i;
  double pi = Pi() * step;
return 0;
```



Пример программы на Windows Threads...

```
#include <windows.h>
int num steps = 100000000;
double step;
const int NUM THREADS = 4;
HANDLE thread handles[NUM THREADS];
double global sum[NUM THREADS];
void Pi(void *arg) {
  double x, sum = 0.0;
  int start = *(int *)arg;
  step = 1.0 / (double) num steps;
  for(int i = start; i < num steps; i = i + NUM THREADS) {</pre>
    x = (i + 0.5) * step;
    sum = sum + 4.0 / (1.0 + x * x);
  global sum[start] += sum;
```



Пример программы на Windows Threads

```
int main() {
  int i:
  double pi = 0;
 DWORD threadID;
  int threadArg[NUM THREADS];
  for (i = 0; i < NUM THREADS; i++)
    threadArg[i] = i;
  for (i = 0; i < NUM THREADS; i++) {</pre>
    thread handles[i] = CreateThread(0, 0,
      (LPTHREAD START ROUTINE) Pi, &threadArg[i], 0, &threadID);
 WaitForMultipleObjects (NUM THREADS, thread handles,
    TRUE, INFINITE);
  for (i = 0; i < NUM THREADS; i++)
   pi += global sum[i] * step;
  return 0;
```



Пример программы на C++ Threads...

```
#include <thread>
#include <windows.h>
int num steps = 100000000;
double step;
const int NUM THREADS = 4;
double global sum[NUM THREADS];
void Pi(int thread num) {
  double x, sum = 0.0;
  step = 1.0 / (double) num steps;
  for(int i = thread num; i < num steps; i = i + NUM THREADS) {</pre>
    x = (i + 0.5) * step;
    sum = sum + 4.0 / (1.0 + x * x);
  global sum[thread num] += sum;
```



Пример программы на C++ Threads

```
int main()
 int i;
  double pi = 0;
  std::thread threads[NUM THREADS] =
    { std::thread(Pi, 0), std::thread(Pi, 1),
      std::thread(Pi, 2), std::thread(Pi, 3) };
  for (i = 0; i < NUM THREADS; i++) {
    threads[i].join();
   pi += global sum[i] * step;
 printf("%.15lf\n%.15lf\n", PI, pi);
  return 0;
```



Пример программы на OpenMP

```
int main()
  int num steps = 100000000;
  const int NUM THREADS = 4;
  double pi, x, sum = 0.0;
  double step = 1.0 / (double) num steps;
#pragma omp parallel num threads(NUM THREADS) private(x)
#pragma omp for schedule(static, 1) reduction(+:sum)
  for (int i = 0; i < num steps; i++) {</pre>
    x = (i + 0.5) * step;
    sum = sum + 4.0 / (1.0 + x * x);
 pi = sum * step;
  return 0;
```



Структура OpenMP

- □ Компоненты:
 - Набор директив компилятора.

```
#pragma от имя_директивы [параметр1 ... параметрN]
```

Библиотека функций.

```
omp_имя_функции([параметр1, ..., параметрN)
```

– Набор переменных окружения.

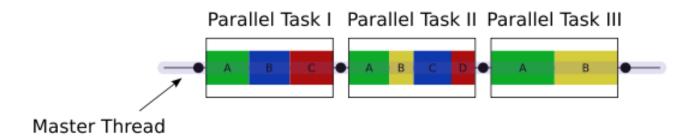
```
ОМР ИМЯ ПЕРЕМЕННОЙ
```

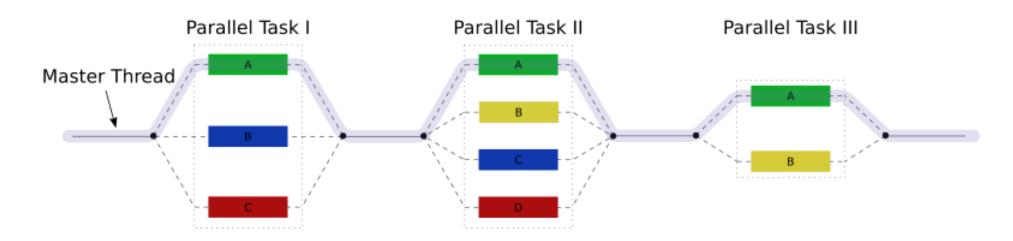
Изложение материала будет проводиться на примере языка C/C++.



Модель выполнения

□ «Пульсирующий» (fork-join) параллелизм.





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



Модель памяти

- □ Рассматривается модель стандартов до OpenMP 4.0
 (до появления поддержки гетерогенного программирования)
- В OpenMP-программе два типа памяти: private и shared
- Принадлежность конкретной переменной одному из типов памяти определяется:
 - местом объявления,
 - правилами умолчания,
 - параметрами директив.



СОЗДАНИЕ ПОТОКОВ



Формирование параллельной области

```
□ Формат директивы parallel :
#pragma omp parallel [clause ...]
  structured block
□ Возможные параметры (clauses):
if (scalar expression)
private (list)
firstprivate (list)
default (shared | none)
shared (list)
copyin (list)
reduction (operator: list)
num threads(integer-expression)
```



Формирование параллельной области

- □ Директива parallel (основная директива OpenMP):
 - Когда основной поток выполнения достигает директивы parallel, создается команда (team) потоков.
 - Основной поток (master thread) входит в команду и имеет номер 0.
 - Код области parallel становится потоковой функцией и назначается потокам для параллельного выполнения.
 - В конце области автоматически обеспечивается синхронизация потоков.
 - Последующие вычисления продолжает выполнять только основной поток.



Пример использования директивы...

```
#include <omp.h>
void main() {
  int nthreads;
  // Создание параллельной области
#pragma omp parallel
    int tid = omp get thread num();
    // печать номера потока
    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
```



Пример использования директивы

□ Пример результатов выполнения программы для четырех потоков

```
Консоль отладки Microsoft Visual Studio
Hello World from thread = 0
Number of threads = 4
Hello World from thread = 1
Hello World from thread = 3
Hello World from thread = 2
```

Примечание: Порядок вывода на экран может меняться от запуска к запуску!!!



Установка количества потоков

- □ Способы задания (по убыванию старшинства)
 - Параметр директивы:num_threads(N)
 - Функция установки числа потоков:omp_set_num_threads(N)
 - Переменная окружения:омр_NUM_THREADS
 - Число, равное количеству процессоров, которое "видит" операционная система.



Определение времени выполнения параллельной программы

```
double t1, t2, dt;
t1 = omp_get_wtime ();
...
t2 = omp_get_wtime ();
dt = t2 - t1;
```



Управление областью видимости

- Управление областью видимости обеспечивается при помощи параметров директив:
 - shared, default
 - private
 - firstprivate
 - lastprivate
- □ Параметры директив определяют, какие соотношения существуют между переменными последовательных и параллельных фрагментов выполняемой программы.



Параметр shared

□ Параметр **shared** определяет список переменных, которые будут общими для всех потоков параллельной области.

#pragma omp parallel shared(list)

Примечание: правильность использования таких переменных должна обеспечиваться программистом.



Параметр private

□ Параметр **private** определяет список переменных, которые будут локальными для каждого потока.

#pragma omp parallel private(list)

- Переменные создаются в момент формирования потоков параллельной области.
- Начальное значение переменных является неопределенным.



Пример использования директивы private

```
#include <omp.h>
void main() {
  int nthreads, tid;
  // Создание параллельной области
#pragma omp parallel private(tid)
    tid = omp get thread num();
    // печать номера потока
    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
```



Параметр firstprivate

□ Параметр firstprivate позволяет создать локальные переменные потоков, которые перед использованием инициализируются значениями исходных переменных.

#pragma omp parallel firstprivate(list)



Параметр lastprivate

□ 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)



БИБЛИОТЕКА ФУНКЦИЙ



Функции управления выполнением...

□ Задать число потоков в параллельных областях

```
void omp_set_num_threads(int num_threads)
```

□ Вернуть число потоков в параллельной области

```
int omp get num threads (void)
```

□ Вернуть максимальное число потоков, которое может быть создано в следующих параллельных областях без параметра num_threads

```
int omp_get_max_threads(void)
```



Функции управления выполнением...

□ Вернуть номер потока в параллельной области

```
int omp_get_thread_num(void)
```

□ Вернуть число процессоров, доступных приложению

```
int omp_get_num_procs(void)
```

□ Возвращает true, если вызвана из параллельной области программы

```
int omp_in_parallel(void)
```



Вложенный параллелизм

□ Включить/выключить вложенный параллелизм int omp set nested(int)

□ Вернуть, включен ли вложенный параллелизм int omp get nested (void)



привязка потоков



Параметр proc_bind

- □ У директивы **parallel** в стандарте 4.0 был добавлен параметр proc_bind, определяющий способы «привязки» потоков к исполнительным устройствам
- □ Формат параметра proc_bind

```
#pragma omp parallel proc_bind(master | close |
    spread)
```

□ master

Назначить все потоки в команде на то же устройство, на котором исполняется master-поток



Параметр proc_bind

□ Формат параметра proc_bind

#pragma omp parallel proc_bind(master | close | spread)

□ close

Распределить потоки по устройствам в порядке «деление по модулю»

□ spread

Распределить потоки по устройствам «по блокам»



СПОСОБЫ РАСПРЕДЕЛЕНИЯ РАБОТЫ МЕЖДУ ПОТОКАМИ



Директивы распределения вычислений между потоками

- □ Существует 3 директивы для распределения вычислений в параллельной области:
 - 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.



Распараллеливание циклов

```
□ Формат директивы for:
#pragma omp for [clause ...]
  for loop
□ Основные параметры:
  - private(list)
  - firstprivate(list)
  - lastprivate(list)
  - schedule(kind[, chunk size])
  - reduction(operator: list)
  - nowait
```



Пример использования директивы for

```
#include <omp.h>
#define CHUNK 100
#define NMAX 1000
void 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
    for (i = 0; i < n; i++)
      c[i] = a[i] + b[i];
  } // end of parallel section
```



Директива for. Параметр 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
void main() {
  int i, n, chunk;
  float a[NMAX], b[NMAX], c[NMAX];
  for (i = 0; i < NMAX; i++)</pre>
    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(static, chunk)
    for (i = 0; i < n; i++)
      c[i] = a[i] + b[i];
  } // end of parallel section
```



Объединение директив parallel и for/sections

```
#include <omp.h>
#define CHUNK 100
#define NMAX 1000
void 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) private(i) \
  schedule(static, chunk)
  for (i = 0; i < n; i++)
    c[i] = a[i] + b[i];
```



Распараллеливание циклов с редукцией

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

```
reduction (operator: list)
```

- □ 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 выполняется операция редукции, результаты которой запоминаются в исходных переменных.



Пример использования параметра reduction

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



Правила записи параметра reduction

□ Возможный формат записи выражения:

```
-x = x \text{ op expr}
```

$$-x = expr op x$$

$$- x binop = expr$$

$$-x++, ++x, x--, --x$$

- х должна быть скалярной переменной.
- □ **expr** не должно ссылаться на **x**.
- □ ор (operator) должна быть неперегруженной операцией вида:

□ binop должна быть неперегруженной операцией вида:



СИНХРОНИЗАЦИЯ



Директива master

- □ Директива master определяет фрагмент кода, который должен быть выполнен только основным потоком
- □ Все остальные потоки пропускают данный фрагмент кода
- □ Завершение директивы не синхронизируется

#pragma omp master newline
 structured_block



Директива barrier

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

□ Формат директивы barrier

#pragma omp barrier newline



Директива single

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



nowait

Директива critical...

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

□ Формат директивы critical

#pragma omp critical [name] newline
structured block



Директива critical

```
#include <omp.h>
main()
  int x;
  x = 0;
#pragma omp parallel shared(x)
#pragma omp critical
    x = x + 1;
```



Директива atomic

- □ Директива atomic определяет переменную, операция с которой (чтение/запись) должна быть выполнена как неделимая
- □ Формат директивы atomic
- #pragma omp atomic newline
 statement expression
- □ Возможный формат записи выражения
 - x binop = expr, x++, ++x, x--, --x
 - х должна быть скалярной переменной
 - expr не должно ссылаться на х
 - binop должна быть неперегруженной операцией вида:



Директива atomic

```
#include <omp.h>
main()
  int x;
  x = 0;
#pragma omp parallel shared(x)
#pragma omp atomic
    x = x + 1;
```



Функции управления замками...

- В качестве замков используются переменные типа omp_lock_t.
- □ Инициализировать замок

```
void omp init lock(omp lock t *lock)
```

□ Удалить замок

void omp destroy lock(omp lock t *lock)



Функции управления замками

 □ Захватить замок, если он свободен, иначе ждать освобождения

```
void omp_set_lock(omp_lock_t *lock)
```

□ Освободить захваченный ранее замок

 Попробовать захватить замок. Если замок занят, возвращает false

```
int omp_test_lock(omp_lock_t *lock)
```



ПЕРЕМЕННЫЕ ОКРУЖЕНИЯ



Функции управления выполнением...

- □ 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_NESTED разрешает или запрещает вложенный параллелизм
- □ OMP_STACKSIZE задать размер стека для потоков
- □ Компилятор с поддержкой OpenMP определяет макрос "_OPENMP", который может использоваться для условной компиляции отдельных блоков, характерных для параллельной версии программы



вопросы?

