ПАРАЛЛЕЛЬНЫЕ АЛГОРИТМЫ

Занятие 1. Технология OpenMP

Учебный кластер МФТИ

head.vdi.mipt.ru

remote.vdi.mipt.ru:52960

ssh login@head.vdi.mipt.ru

- Узлы: 1 головной (head) и 7 вычислительных
- Узлы идентичны: 4 ядра, 15 ГБ ОЗУ
- Система очередей Torque/PBS

Пример PBS-задачи

```
job.sh
#!/bin/bash

#PBS -I walltime=00:10:00,nodes=7:ppn=1

#PBS -N job_name

#PBS -q batch

uname -n
```

Запуск задачи

qsub job.sh

Выход задачи:

- <job_name>.o<ID> выход stdout
- <job_name>.e<ID> выход stderr

Ограничения:

- 5 заданий / пользователя
- 10 минут выполнения
- 1 ГБ памяти

Просмотр текущих задач в очереди

qstat

[kolya@head mpi]\$ qstat				
Job id	Name	User	Time Use S Queue	
25.localhost	my_job	kolya	0 R batch	
26.localhost	my_job	kolya	0 R batch	
27.localhost	my_job	kolya	0 R batch	
28.localhost	my_job	kolya	0 R batch	
29.localhost	my_job	kolya	0 R batch	

Удаление задачи

qdel <ID>

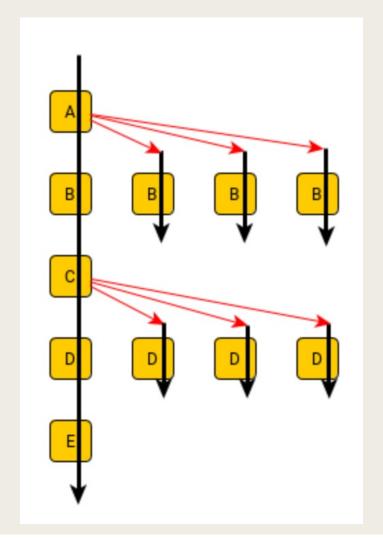
OpenMP

- <u>Библиотека функций и директивы компилятора</u>, предназначенные для написания параллельных программ
- Официально поддерживается *C, C++ и Фортран*, однако можно найти реализации для некоторых других языков, например *Паскаль* и *Java*.
- Поддерживается производителями аппаратуры (Intel, HP, SGI, Sun, IBM), разработчиками компиляторов (Intel, Microsoft, KAI, PGI, PSR, APR, Absoft)
- Ориентирован на системы с <u>общей памятью</u>
- Основной метод создание потоков (модель fork-join)

Общие механизмы OpenMP. Инициализация

Основа программы

```
#include "omp.h"
int main(int argc, char** argv) {
// A - single thread
#pragma omp parallel
  // B - many threads
// C - single thread
```



Компиляция программы

gcc -fopenmp superhot.c -o hot

Запуск программы

OMP_NUM_THREADS=N ./hot

Общие механизмы OpenMP. Параллельные регионы

- Количество порождаемых потоков для параллельных областей контролируется через переменную окружения **OMP_NUM_THREADS**, а также может задаваться через вызов функции внутри программы.
- Каждый порожденный поток исполняет код в структурном блоке. По умолчанию синхронизация отсутствует и последовательность выполнения не определена.
- После выполнения параллельного участка все потоки, кроме основного, завершаются.
- Каждый поток имеет уникальный номер, который изменяется от 0 до количества потоков –1. Идентификатор потока может быть определен с помощью функции omp_get_thread_num().

Общие механизмы OpenMP. Параллельные регионы

```
#pragma omp parallel
myid = omp_get_thread_num();
if(myid == 0)
  do_something();
else
  do_something_else(myid);
} ← sync
```

Общие механизмы OpenMP. Задача 1

- Составить и запустить программу «Hello, world!»
- Вывести размер своего потока
- Потоки распечатывают свои идентификаторы в обратном порядке

```
#pragma omp parallel \
shared(var1, var2, ....) \
private(var1, var2, ...) \
firstprivate(var1, var2, ...) \
reduction(оператор:var1, var2, ...) \
if(выражение) \
default(shared | none)
 // parallel block
```

- shared(var1, var2,)
 - перечисленные переменные будут разделяться между потоками. Все потоки будут обращаться к одной и той же области памяти.
- private(var1, var2, ...)
 - каждый поток должен иметь свою копию переменной на всем протяжении своего исполнения.
- firstprivate(var1, var2, ...)
 - <u>инициализируются</u> при входе в параллельный участок кода значением, которое имела переменна до входа в параллельную секцию.
- lastprivate(var1, var2, ...)
 - <u>сохраняют свое значение</u>, которое они получили при достижении конца параллельного участка кода.
- reduction(оператор:var1, var2, ...)
 - гарантирует безопасное <u>выполнение операций редукции</u>, например, вычисление глобальной суммы.
- if(выражение)
 - параллельное выполнение необходимо только если выражение истинно.
- default(shared|private|none)
 - область видимости переменных внутри параллельного участка кода по умолчанию.
- schedule(type[,chank])
 - контролируется то, как итерации цикла распределяются между потоками.

```
#pragma omp parallel shared(a) private(myid, x)
myid = omp_get_thread_num();
x = work(myid);
if(x < 1.0)
  a[myid] = x;
#pragma omp parallel default(private) shared(a)
myid = omp_get_thread_num();
x = work(myid);
if(x < 1.0)
  a[myid] = x;
```

If(clause)

```
#pragma omp parallel
{
    #pragma omp for if(n>2000)
{
        for(i=0; i<n; i++)
            a[i] = work(i);
}
}</pre>
```

lastprivate(var [, var2 ...])

```
#pragma omp parallel
{
#pragma omp for private(i) lastprivate(k)
  for(i=0; i<10; i++)
       k = i*i;
}
printf("k = %d\n", k);</pre>
```

reduction(op:var1 [, var2 ...])

```
#pragma omp parallel
#pragma for shared(x) private(i) reduction(+:sum)
  for(i=0; i<10000; i++)
    sum += x[i];
#pragma omp parallel
#pragma for shared(x) private(i) reduction(min:gsum)
  for(i=0; i<10000; i++)
    gmin = min(gmin, x[i]);
```

reduction(op:var1 [, var2 ...])

C/C++

Fortran

+, -, *, .and., .or., .eqv., .neqv., min, max, iand, ior, ieor

schedule(тип [, размер блока])

Размер блока задает размер каждого пакета на обработку потоком (количество итераций).

Типы расписания:

■ static – итерации равномерно распределяются по потокам. Т.е. если в цикле 1000 итераций и 4 потока, то один поток обрабатывает все итерации с 1 по 250, второй – с 251 по 500, третий - с 501 по 750, четвертый с 751 по 1000. Если при этом задан еще и размер блока, то все итерации блоками заданного размера циклически распределяются между потоками.

Статическое распределение работы эффективно, когда время выполнения итераций на любом потоке равно, или приблизительно равно.

dynamic – работа распределяется пакетами заданного размера (по умолчанию размер равен 1) между потоками.

Как только какой-либо из потоков заканчивает обработку своей порции данных, он захватывает следующую.

В отличии от статического планирования, выполняется многократно (во время выполнения программы).

При этом подходе накладные расходы несколько больше, но можно добиться лучшей балансировки загрузки между потоками.

schedule(тип [, размер блока])

■ **guided** – данный тип распределения работы аналогичен предыдущему, однако размер блока изменяется динамически в зависимости от того, сколько необработанных итераций осталось. Размер блока постепенно уменьшается вплоть до указанного значения.

Распределение начинается с некоторого начального размера, зависящего от реализации библиотеки.

При таком подходе можно достичь хорошей балансировки при меньших накладных расходах.

■ runtime – тип распределения определяется в момент выполнения программы. Удобно в экспериментальных целях для выбора оптимального значения типа и размера блока.

Тип распределения работ зависит от переменной окружения OMP_SCHEDULE.

По умолчанию считается, что установлен статический метод распределения работ.

https://stackoverflow.com/questions/42970700/openmp-dynamic-vs-guided-scheduling

Общие механизмы OpenMP. Разделение работы

#pragma omp for [условие [,условие] ...] #pragma omp parallel

```
#pragma omp paramet

#pragma omp for private(i) shared(a,b)

for(i=0; i<10000; i++)

a[i] = a[i] + b[i]

} ← sync</pre>
```

Общие механизмы OpenMP. Разделение работы

#pragma omp sections [условие [,условие...]]

```
#pragma omp parallel sections (nowait?)
#pragma omp section
  printf("T%d: foo\n", omp_get_thread_num());
#pragma omp section
  printf("T%d: bar\n", omp_get_thread_num());
 // omp sections ← sync
```

Общие механизмы OpenMP. Разделение работы

#pragma omp single [условие [, условие ...]]

#pragma omp single
 printf("Program finished!\n");

Общие механизмы OpenMP. Задача 2

- Составить параллельную программу, суммирующую все натуральные числа от 1 до N
- Каждый поток получает свой диапазон чисел для суммирования
- N задается аргументом запуска
- Использовать условия reduction, schedule

Общие процедуры МРІ. Переменные окружения

Переменная	Назначение	
OMP_NUM_THREADS	Количество потоков в параллельном блоке. По умолчанию количество потоков равно количеству виртуальных процессоров.	
OMP_SCHEDULE	Тип распределения работ в параллельных циклах с типом runtime	
OMP_DYNAMIC	Разрешает или запрещает динамическое изменение количества потоков, которые реально используются для вычислений (в зависимости от загрузки системы). Значение по умолчанию зависит от реализации.	
OMP_NESTED	Разрешает или запрещает вложенный параллелизм (распараллеливание вложенных циклов). По умолчанию – запрещено.	

Общие механизмы OpenMP. Библиотечные функции

- void omp_set_num_threads(int num_threads)
 - задать количество потоков, которое может быть запрошено для параллельного блока
- int omp_get_num_threads()
 - получить количество потоков в текущей команде параллельных потоков
- int omp_get_max_threads()
 - получить максимальное количество потоков, которое может быть установлено
- int omp_get_thread_num()
 - получить номер потока в блоке
- int omp_get_num_procs()
 - получить количество физических процессоров, доступных программе
- int omp_in_parallel()
 - получить не нулевое значение, если вызвана внутри параллельного блока. В противном случае О
- void omp_set_dyamic(expr)
 - Разрешает/запрещает динамическое выделение потоков
- int omp_get_dynamic()
 - получить, разрешено или запрещено динамическое выделение потоков
- void omp_set_nested(expr)
 - Разрешает/запрещает вложенный параллелизм
- int omp_get_nested()
 - получить, разрешен или запрещен вложенный параллелизм

Общие механизмы OpenMP. Зависимость по данным

Data dependency

```
for(i=1; i<8; i++) a[i] = c*a[i-1]; \leftarrow зависимость есть for(i=1; i<9; i+=2) a[i] = c*a[i-1]; \leftarrow зависимости нет
```

Утверждение 1

Только те переменные, в которые происходит запись на одной итерации и чтение их значения на другой, создают зависимость по данным.

Утверждение 2

Только разделяемые переменные могут создавать зависимость по данным.

■ Следствие

Если переменная не объявлена как приватная, она может оказаться разделяемой.

Общие механизмы OpenMP. Зависимость по данным

```
Function calls

double foo(double *a, double *b, int i) {
  return 0.345*(a[i] + b[2*i]*C); ← зависимость есть
}

double bar(double a, double b) {
  return 0.345*(a + b*C); ← зависимости нет
}
```

- Функцию необходимо сделать независимой от внешних данных, кроме как от значения параметров.
- В функции так же не должно быть статических переменных (static).

Общие механизмы OpenMP. Зависимость по данным

```
Nested loops

for(k=0; k<N; k++) \leftarrow зависимость есть for(i=0; i<N; i++) for(j=0; j<N; j++) a[i][j] += b[i][k]*c[k,j];

for(i=0; i<N; i++) for(j=0; j<N; j++) \leftarrow зависимости нет a[i][j] += b[i][k]*c[k,j];
```

■ Циклы, в которых есть выход по условию, не должны подвергаться распараллеливанию

```
#pragma omp critical [(name)]

#pragma omp for private(i) shared(a,xmax)
    for(i=0; i<N; i++) {
        #pragma omp critical (xmax)
        {
            if(a[i]>xmax)
            xmax = a[i];
        }
    }
}
```

- Правилом хорошего тона считается, если критическая секция содержит обращения только к одному разделяемому ресурсу.
- Все безымянные секции рассматриваются как одна (очень большая), и если не давать им явно имена, то только в одной из этих секций в один момент времени будет один поток остальные будут ждать.

#pragma omp barrier

```
#pragma omp parallel
{
    #pragma omp atomic
      value++;
    #pragma omp barrier
    #pragma omp critical (cout)
    {
      std::cout << value << std::endl;
    }
}</pre>
```

```
#pragma omp ordered
#pragma omp parallel private(myid)
  myid = omp_get_thred_num();
  #pragma omp for private(i)
    for(i=0; i<8; i++)
       #pragma omp ordered
       printf("T%d: %d\n", myid, i);
TO: 0
TO: 1
T0: 2
T0: 3
T1: 4
```

#pragma omp flush(var1[, var2, ...])

- Осуществляет немедленный сброс значений разделяемых переменных в память.
- Таким образом гарантируется, что во всех потоках значение переменной будет одинаковое.
- Неявно присутствует в директивах: barrier, начале и конце критических секций, параллельных циклов, параллельных областей, single секций.
- С ее помощью можно посылать сигналы потоком используя переменную как семафор. Когда поток видит, что значение разделяемой переменной изменилось, это говорит о том, что произошло событие и можно продолжить выполнение программы далее.

Общие механизмы OpenMP. Задача 3

- Объявлен массив из 100'000 элементов и инициализирован так, что значение элемента массива равно его порядковому номеру.
- Написать программу, в которой создается новый массив, где будут храниться такие значения:

$$b[i] = (a[i-1] * a[i] * a[i+1])/3.0$$

 Изменить исходный массив (не создавая новый). Значения записываются в центральный элемент «окна»:

$$a[i] = (a[i-1] * a[i] * a[i+1])/3.0$$

Общие процедуры OpenMP. Задача 4

- Составить параллельную программу,
 перемножающую матрицы, значения которых заданы случайными числами.
- Адаптировать программу для перемножения больших матриц (>1000х1000). Использовать методы динамического распределения нагрузки, проанализировать эффективность.