

Programación paralela con OpenMP Arquitectura de Computadores

J. Daniel García Sánchez (coordinador)

David Expósito Singh

Javier García Blas

J. Manuel Pérez Lobato

Grupo ARCOS

Departamento de Informática
Universidad Carlos III de Madrid



- 1 Introducción
- 2 Hilos en OpenMP
- 3 Sincronización
- 4 Bucles paralelos
- 5 Sincronización con master
- 6 Compartición de datos
- 7 Secciones y planificación
- 8 Conclusión



¿Qué es OpenMP?

- Es un API (y un conjunto de directivas) para expresar aplicaciones paralelas en sistemas de memoria compartida.
- Componentes:
 - Directivas de compilador.
 - Funciones de biblioteca.
 - Variables de entorno.
- Simplifica la forma de escribir programas paralelos.
 - *Mappings* para FORTRAN, C y C++.



Construcciones

Directivas:

#pragma omp directiva [clausulas]

Ejemplo: Fijar el número de hilos.#pragma omp parallel num_threads(4)

Funciones de biblioteca

#include <omp.h> // Incluir para llamar funciones OpenMP

ejemplo: Obtener el número de hilos usado. int n = omp_get_num_threads();



Ejercicio 1: Secuencial

```
exseq.cpp
#include <iostream>
int main() {
 using namespace std;
 int id = 0;
 cout << "Hola(" << id << ") ";
 cout << "Mundo(" << id << ")";</pre>
 return 0:
```

Imprime en salida estándar.



Ejercicio 1: Paralelo

exseq.cpp

```
#include <iostream>
#include <omp.h>
int main() {
  using namespace std:
  #pragma omp parallel
    int id = omp get thread num();
   cout << "Hola(" << id << ") ";
   cout << "Mundo(" << id << ")";</pre>
  return 0;
```

- Flags de compilación:
 - gcc: -fopenmp
 - Intel Linux: -openmp
 - Intel Windows:
 - /Qopenmp
 - Microsft Visual Studio: /openmp



Ejercicio 1

Objetivo: Verificar que el entorno funciona.

Actividades:

- Compilar la versión secuencial y ejecutar.
- 2 Compilar la versión paralela y ejecutar.
- Introduzca la función omp_get_num_threads() para imprimir el número de hilos:
 - a) Antes del pragma.
 - b) Justo después del pragma.
 - c) Dentro del bloque.
 - d) Antes de salir del programa, pero fuera del bloque.



Observaciones

- Modelo de memoria compartida multi-hilo.
 - Comunicación mediante variables compartidas.
- Compartición accidental → condiciones de carrera.
 - Resultado dependiente de la planificación de los hilos.
- Evitar condiciones de carrera.
 - Sincronización para evitar conflictos.
 - Coste de sincronización.
 - Modificación en patrón de accesos.
 - Minimizar sincronizaciones necesarias.



- Introducción
- 2 Hilos en OpenMP
- 3 Sincronización
- 4 Bucles paralelos
- 5 Sincronización con master
- 6 Compartición de datos
- 7 Secciones y planificación
- 8 Conclusión

Hilos en OpenMP

Paralelismo fork-join

- Aplicación secuencial con secciones paralelas:
 - Hilo maestro: Iniciado con el programa principal.
 - En una sección paralela se arranca un conjunto de hilos.
 - Se puede anidar el paralelismo.

Una región paralela es un bloque marcado con la directiva parallel.

#pragama omp parallel

└─ Hilos en OpenMP

Selección del número de hilos

 Invocando a una función de biblioteca.

Ejemplo

```
// ...
omp_set_num_threads(4);
#pragma omp parallel
{
    // Región paralela
}
```

Directiva OpenMP.

```
// ...
#pragma omp parallel num_threads(4)
{
    // Región paralela
}
```



Ejercicio 2: Cálculo de π

 \blacksquare Cálculo de π .

$$\pi = \int_0^1 \frac{4}{1 + x^2} dx$$

Aproximación:

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

- Suma del área de N rectángulos.
- **Base**: Δ*x*.
- **Altura**: $F(x_i)$.



Ejercicio 2: Versión secuencial

Cálculo de π

```
#include <iostream>
#include <iomanip>
#include <chrono>
int main() {
 using namespace std;
 using namespace std::chrono;
 constexpr long nsteps = 10000000;
 double step = 1.0 / double(nsteps);
 using clk = high resolution clock;
 auto t1 = clk :: now();
 double sum = 0.0:
 for (int i=0;i<nsteps; ++i) {
   double x = (i+0.5) * step:
   sum += 4.0 / (1.0 + x * x):
 double pi = step * sum;
 auto t2 = clk :: now();
 auto diff = duration cast<microseconds>(t2-t1);
```

Hilos en OpenMP

Medición del tiempo en C++11

Ficheros de include:

#include <chrono>

Tipo para el reloj:

```
using clk = chrono::high_resolution_clock;
```

Obtener un punto del tiempo:

```
auto t1 = clk :: now();
```

Diferencias de tiempo (puede especificar unidad).

```
auto diff = duration_cast<microseconds>(t2-t1);
```

Obtención del valor de la diferencia.

```
cout << diff .count();</pre>
```



Ejemplo de medida de tiempo

```
#include <chrono>
void f() {
 using namespace std;
  using namespace std::chrono;
 using clk = chrono::high_resolution_clock;
 auto t1 = clk :: now();
 g();
 auto t2 = clk :: now();
 auto diff = duration cast<microseconds>(t2-t1);
 cout << "Time= " << diff.count << "microseconds" << endl;
```



Medición de tiempo en OpenMP

Punto del tiempo.

```
double t1 = omp_get_wtime();
```

Diferencia de tiempo.

```
double t1 = omp_get_wtime();
double t2 = omp_get_wtime();
double diff = t2-t1;
```

Diferencia de tiempo entre 2 ticks sucesivos:

```
double tick = omp_get_wtick();
```



Ejercicio 2

- Crear una versión paralela del programa de cálculo de π usando una clausula **parallel**.
- Observaciones:
 - Incluya mediciones de tiempo.
 - Imprima el número de hilos que se están usando.
 - Tenga cuidado con las variables compartidas.
 - Idea: Use un array y acumule una suma parcial en cada hilo en la región paralela.



- 1 Introducción
- 2 Hilos en OpenMP
- 3 Sincronización
- 4 Bucles paralelos
- 5 Sincronización con master
- 6 Compartición de datos
- 7 Secciones y planificación
- 8 Conclusión



Mecanismos de sincronización

- Sincronización: Mecanismo usado para establecer restricciones sobre el orden de acceso a datos compartidos.
 - Objetivo: Evitar carreras de datos.

Alternativas:

- Alto nivel: critical, atomic, barrier, ordered.
- Bajo nivel: flush, cerrojos.



critical

- Garantiza exclusión mutua.
- Solamente un hilo a la vez puede entrar en la región crítica.

```
#pragma omp parallel
{
    for (int i=0;i<max;++i) {
        x = f(i);
        #pragma omp critical
        g(x);
}</pre>
```

- Las llamadas a f() se realiza en paralelo.
- Solamente un hilo puede entrar a la vez en g().



atomic

- Garantiza la actualización atómica de una posición de memoria.
- Evita carrera de datos en actualización a variable

```
#pragma omp parallel
{
    for (int i=0;i<max;++i) {
        x = f(i);
        #pragma omp atomic
        s += g(x)
}</pre>
```

- Las llamadas a f() se realiza en paralelo.
- Las actualizaciones a s son thread-safe.



Ejercicio 3

- Modifique su programa del ejercicio 2.
- Evalúe:
 - a) Sección crítica.
 - b) Acceso atómico.



- 1 Introducción
- 2 Hilos en OpenMP
- 3 Sincronización
- 4 Bucles paralelos
- 5 Sincronización con master
- 6 Compartición de datos
- 7 Secciones y planificación
- 8 Conclusión

Parallel for

Bucles paralelos

División de bucle: Realiza una partición de las iteraciones de un bucle entre los hilos disponible.

Sintaxis

```
#pragma omp parallel
{
    #pragma omp for
    for (i=0; i<n; ++i) {
        f(i);
    }
}</pre>
```

- omp for → División de bucle for.
- Se generar una copia privada de i para cada hilo.
 - Se puede hacer también con private(i)



Ejemplo

Código secuencial

```
for (i=0;i<max;++i) \{ u[i] = v[i] + w[i]; \}
```

Región paralela

```
#pragma omp parallel
{
   int id = omp_get_thread_num();
   int nthreads = omp_get_num_threads();
   int istart = id * max / nthreads;
   int iend = (id==nthreads-1) ?
      ((id + 1) * max / nthreads):max;
   for (int i=istart;i<iend;++i)
      { u[i] = v[i] + w[i]; }
}</pre>
```

Región paralela + Bucle paralelo

```
#pragma omp parallel

#pragma omp for

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

\{u[i] = v[i] + w[i]; \}
```



Construcción combinada

Se puede usar una forma abreviada combinando las dos directivas.

Dos directivas

```
vector<double> vec(max);
#pragma omp parallel
{
    #pragma omp for
    for (i=0; i<max; ++i) {
        vec[i] = generate(i);
    }
}</pre>
```

Directiva combinada

```
vector<double> vec(max);
#pragma omp parallel for
for (i=0; i<max; ++i) {
  vec[i] = generate(i);
}</pre>
```

Reducciones

Ejemplo

Bucles paralelos

```
double sum = 0.0;
vector<double> v(max);
for (int i=0; i<max; ++i) {
    suma += v[i];
}
```

■ Efectos:

- Copia privada de cada variable.
- Actualización de copia local en cada iteración.
- Copias locales combinadas al final.

- Una reducción es una operación de acumulación en un bucle.
- Clausula de reducción: reduction (op:var)

```
double sum = 0.0;
vector<double> v(max);
#pragma omp parallel for reduction(+:suma)
for (int i=0; i<max; ++i) {
    suma += v[i];
}
```



Operaciones de reducción

Operaciones que son asociativas.

$$(a \oplus b) \oplus c = a \oplus (b \oplus c)$$

- Valor inicial definido por la operación.
- Operadores básicos:
 - + (valor inicial: 0).
 - * (valor inicial: 1).
 - (valor inicial: 0).
- Operadores avanzados:
 - **&** (valor inicial: **0**).
 - (valor inicial: 0).
 - (valor inicial: 0).
 - **&&** (valor inicial: 1).
 - | | (valor inicial: 0).



Ejercicio 4

- Modifique el programa de cálculo de π .
- Intente que el programa sea lo más parecido posible al programa secuencial.



- 1 Introducción
- 2 Hilos en OpenMP
- 3 Sincronización
- 4 Bucles paralelos
- 5 Sincronización con master
- 6 Compartición de datos
- 7 Secciones y planificación
- 8 Conclusión



Barreras

- Permite sincronizar todos los hilos en un punto.
 - Se espera hasta que todos los puntos llegan a la barrera.

```
#pragma omp parallel
{
    int id = omp_get_thread_num();
    v[id] = f(id);
    #pragma omp barrier

#pragma omp for
    for (int i=0;i<max;++i) {
        w[i] = g(i);
    } // Barrera impli cita

#pragma omp for nowait
    for (int i=0;i<max;++i) {
        w[i] = g(i);
    } // nowait -> No hay barrera implicita

v[i] = h(i);
} // Barrera impli cita
```



Ejecución única: master

La clausula master marca un bloque que solamente se ejecuta en el hilo maestro.

```
#pragma omp parallel
{
   f(); // En todos los hilos
   #pragma omp master
   {
      g(); // Solamente en maestro
      h(); // Solamente en maestro
   }
   i(); // En todos los hilos
}
```

Sincronización con master

Ejecución única: single

- La clausula single marca un bloque que solamente se ejecuta en un hilo.
 - No tiene por qué ser el hilo maestro.

```
#pragma omp parallel
{
    f(); // En todos los hilos
    #pragma omp single
    {
        g(); // Solamente en algún hilo
        h(); // Solamente en algún hilo
    }
    i(); // En todos los hilos
}
```

Ordenación

Sincronización con master

■ Una región **ordered** se ejecuta en orden secuencial.

```
#pragma omp parallel
{
    #pragma omp for ordered reduction(+:res)
    for (int i=0;i<max;++i) {
        double tmp = f(i);
        #pragma ordered
        res += g(tmp);
    }
}</pre>
```

Sincronización con master

Cerrojos simples

- Cerrojos de la biblioteca OpenMP.
 - También hay cerrojos anidados.

```
omp_lock_t I;
omo_init_lock(&I);

#pragma omp parallel
{
    int id = omp_get_thread_num();
    double x = f(i);
    omp_set_lock(&I);
    cout << "ID=" << id << " tmp= " << tmp << endl;
    omp_unset_lock(&I);
}
omp_destroy_lock(&I);</pre>
```



Otras funciones de biblioteca

- Cerrojos anidados:
 - omp_init_nest_lock(), omp_set_nest_lock(), omp_unset_nest_lock(), omp_test_next_lock(), omp_destroy_nest_lock().
- Consulta de procesadores:
 - omp_num_procs().
- Número de hilos:
 - omp_set_num_threads(), omp_get_num_threads(), omp_get_thread_num(), omp_get_max_threads().
- Comprobación de región paralela:
 - omp_in_parallel().
- Selección dinámica de número de hilos:
 - omp_set_dynamic(), omp_get_dynamic().



Variables de entorno

- Número de hilos por defecto:
 - OMP_NUM_THREADS

- Modo de planificación:
 - OMP_SCHEDULE



- Introducción
- 2 Hilos en OpenMP
- 3 Sincronización
- 4 Bucles paralelos
- 5 Sincronización con master
- 6 Compartición de datos
- 7 Secciones y planificación
- 8 Conclusión



Atributos de almacenamiento

- Modelo de programación en memoria compartida:
 - Variables compartidas.
 - Variables privadas.

■ Compartidas:

- Variables globales (alcance de fichero y espacio de nombres).
- Variables static.
- Objetos en memoria dinámica (malloc() y new).

Privadas:

- Variables locales de funciones invocadas desde una región paralela.
- Variables locales definidas dentro de un bloque.



Modificación de atributos de almacenamiento

- Atributos en clausulas paralelas:
 - shared.
 - private.
 - firstprivate.
- private crea una nueva copia local por hilo.
 - El valor de las copias no se inicializa.

```
void f() {
   int x = 17;
   #pragma omp parallel for private(x)
   for (int i=0;i<max;++i) {
        x += i;   // x inicialmente vale 17
   }
   cout << x << endl;   // x==17
}</pre>
```



firstprivate

- Caso particular de private.
 - Cada copia privada se inicia con el valor de la variable en el hilo maestro.

```
void f() {
  int x = 17;
  #pragma omp parallel for firstprivate(x)
  for (long i=0;i<maxval;++i) {
    x += i;  // x inicialmente vale 17
  }
  std::cout << x << std::endl;  // x==17
}</pre>
```

lastprivate

Compartición de datos

Pasa el valor de una variable privada de la última iteración secuencial a la variable global.



- 1 Introducción
- 2 Hilos en OpenMP
- 3 Sincronización
- 4 Bucles paralelos
- 5 Sincronización con master
- 6 Compartición de datos
- 7 Secciones y planificación
- 8 Conclusión



Secciones

- Define un conjunto de secciones de código.
- Cada sección se pasa a un hilo distinto.
- Por defecto hay una barrera al final del bloque sections



Planificación de bucles

- schedule(static) | schedule(static,n):
 - Planifica bloques de iteraciones (de tamaño n) para cada hilo.
- schedule(dynamic) | schedule(dynamic,n):
 - Cada hilo toma un bloque de n iteraciones de una cola hasta que se han procesado todas.
- schedule(guided) | schedule(guided,n):
 - Cada hilo toma un bloque iteraciones hasta que se han procesado todas. Se comienza con un tamaño de bloque grande y se va reduciendo hasta llegar a un tamaño n.
- schedule(runtime) | schedule(runtime,n):
 - Se usa lo indicado en OMP_SCHEDULE o por la biblioteca en tiempo de ejecución.



- 1 Introducción
- 2 Hilos en OpenMP
- 3 Sincronización
- 4 Bucles paralelos
- 5 Sincronización con master
- 6 Compartición de datos
- 7 Secciones y planificación
- 8 Conclusión

Resumen

- OpenMP permite anotar código secuencial para hacer uso de paralelismo fork-join.
 - Basado en el concepto de región paralela.
- Los mecanismos de sincronización pueden ser de alto nivel o bajo nivel.
- Los bucles paralelos combinados con las reducciones permiten preservar el código original de muchos algoritmos.
- Los atributos de almacenamiento permiten controlar las copias y compartición de datos con las regiones paralelas.
- OpenMP ofrece varios tipos de planificación.



Referencias

Libros:

- An Introduction to Parallel Programming. P. Pacheco. Morgan Kaufmann, 2011. (Cáp 5).
- Multicore and GPU Programming. G. Barlas. Morgan Kaufmann. 2014. (Cáp 4).

Páginas Web:

- OpenMP: http://www.openmp.org.
- Lawrence Livermore National Laboratory Tutorial: https://computing.llnl.gov/tutorials/openMP/.



Programación paralela con OpenMP Arquitectura de Computadores

J. Daniel García Sánchez (coordinador)

David Expósito Singh

Javier García Blas

J. Manuel Pérez Lobato

Grupo ARCOS

Departamento de Informática
Universidad Carlos III de Madrid