

# OpenMP

## Sistemas Operativos II Ingeniería en Computación

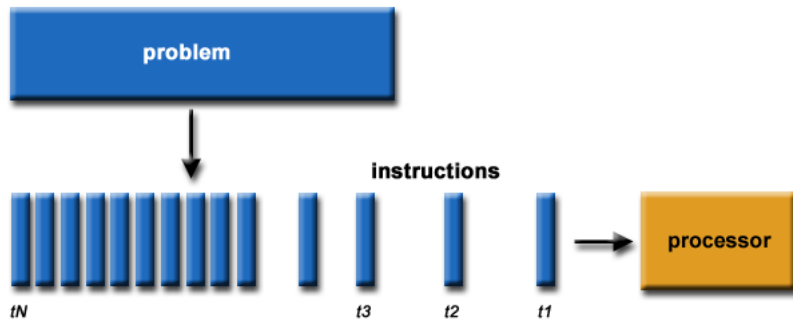
Universidad Nacional de Córdoba

Abril de 2016

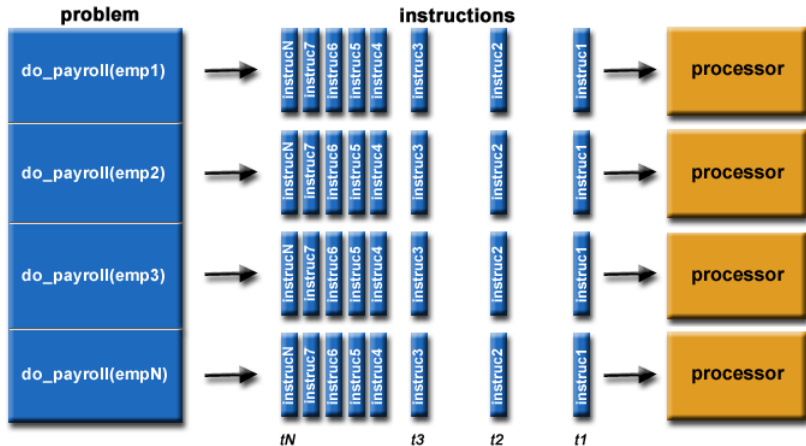
# Temario

- ▶ Introducción
- ▶ Sintaxis
- ▶ Sincronización
- ▶ Variables compartidas
- ▶ Scheduling

# Procesamiento lineal



# Procesamiento Paralelo



# Programación Paralela

- ▶ Tipo de cómputo donde los cálculos se hacen de forma simultánea<sup>1</sup>
- ▶ *“divide y vencerás”*
- ▶ **Paralela != Distribuida**

---

<sup>1</sup>Gottlieb, Allan; Almasi, George S. (1989). Highly parallel computing. Redwood City, Calif.: Benjamin/Cummings. ISBN 0-8053-0177-1

# Distintos niveles de paralelismo

Paralelismo a:

- ▶ nivel de bit
- ▶ nivel de instrucción
- ▶ nivel de datos
- ▶ nivel de tareas

# ¿Qué es OpenMP?

- ▶ API multiplataforma para creación de programas multi-Threaded y de memoria compartida (paralelismo de datos, tareas).
- ▶ OpenMP Architecture Review Board (Intel, AMD, ARM, HP, Nvidia, etc.), cuyo objetivo es definir el estándar, administrar, promover y brindar soporte.
- ▶ Soporte de C, C++ y Fortran.

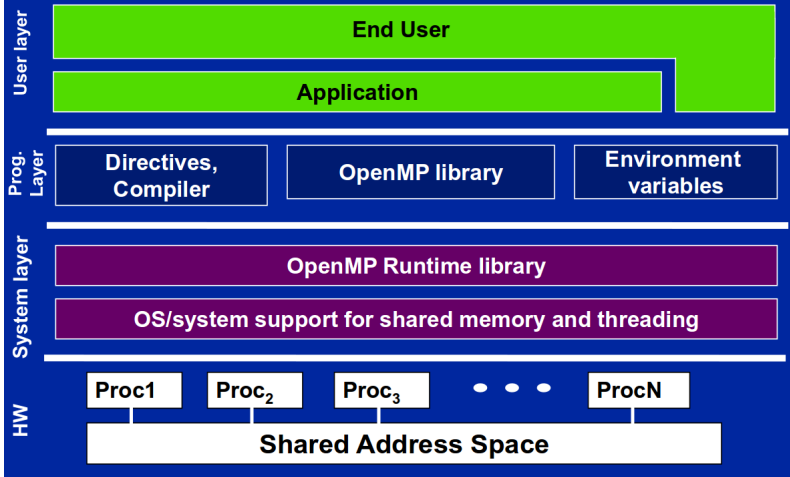
# La API de OpenMP

- ▶ Conjunto de **directivas de compilador, rutinas de librería y variables globales**.
- ▶ Simplifica la escritura de programas multi-threaded.
- ▶ Estandariza prácticas que venían utilizándose.
- ▶ Memoria compartida permite compartir resultados entre los distintos procesos, no mensajes.



# Stack

## OpenMP Basic Defs: Solution Stack



# Sintaxis

- ▶ En su mayoría, directivas de compilador
  - ▶ `#pragma omp < construct > [< arg > [, < arg >]]`
- ▶ Debe incluirse `omp.h`
  - ▶ `#include < omp.h >`
- ▶ La mayoría de los constructs aplican a un bloque inmediatamente posterior

# Ejercicio

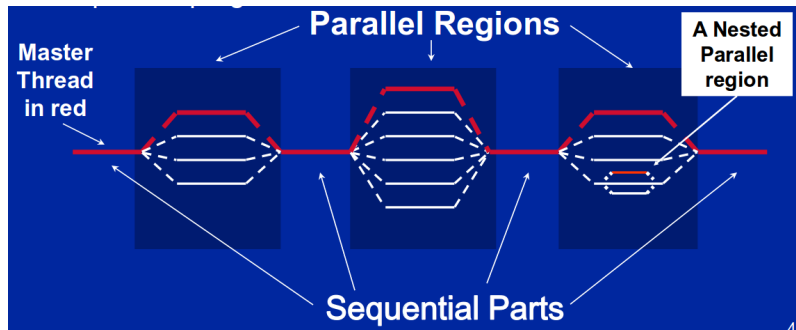
- ▶ Escribir un “Hello, World!” común.
- ▶ Agregar construcciones básicas de OpenMP
  - ▶ *#include <omp.h>*
  - ▶ *#pragma omp parallel*
  - ▶ Incluir la flag de gcc *-fopenmp*

# ¿Cómo interactúan los threads?

- ▶ Modelo multi-threading con memoria compartida (así es como se comunican).
- ▶ Se generan race conditions cuando la memoria se comparte inintencionalmente.
- ▶ Debe usarse sincronización para impedir las race conditions, aunque es costoso.
- ▶ Sólo debe recurrirse a la sincronización cuando se hayan agotado las posibilidades de reescribir el acceso a memoria.

# Modelo de programación

- ▶ Hay un master thread que invoca a los demás threads.
- ▶ Los threads se invocan con el constructo parallel.



# Ejercicio

- ▶ Crear un programa que invoque un número arbitrario de threads.
- ▶ Cada thread debe escribir en stdout su thread id
  - ▶ `omp_get_thread_num()`
- ▶ La cantidad de threads puede modificarse con
  - ▶ Argumento `num_threads(N)` luego del construct
  - ▶ `omp_set_num_threads(N)` llamada a función de librería

# Sincronización

- ▶ Alto nivel
  - ▶ critical
  - ▶ atomic
  - ▶ barrier
  - ▶ ordered
- ▶ Bajo nivel
  - ▶ flush
  - ▶ locks

# Sync: Critical

- ▶ Permite indicar una instrucción para ser ejecutada en exclusión mutua (mutex)

```
#pragma omp parallel  
{  
...  
non_critical_func1(...);  
...  
#pragma omp critical  
critical_func(...);  
}
```



# Sync: atomic

- ▶ Provee de mutex pero sólo para la actualización de una posición de memoria

...

```
#pragma omp atomic  
sum++ = calc(...);
```

...

# Sync: atomic

- ▶ Crear un programa en el que cada thread incremente una misma variable compartida (inicializada a 0).
- ▶ Comparar resultados con y sin uso de **critical/atomic**.

# Parallel for

- ▶ Una forma de ejecutar el mismo código sobre diferentes datos (i.e. SIMD) sin redundancia de ejecución es separar la ejecución de un for-loop en chunks para cada thread. Es decir, se distribuye la carga.
- ▶ La variable de iteración se mantiene privada para cada thread, con lo cual se pueden tomar decisiones dentro del loop en base a la misma.
- ▶ Al final del loop hay sincronización implícita (i.e. barrier) para todos los threads.

# Ejemplo

## Sequential code

```
for(i=0;i<N;i++) { a[i] = a[i] + b[i];}
```

## OpenMP parallel region

```
#pragma omp parallel
{
    int id, i, Nthrds, istart, iend;
    id = omp_get_thread_num();
    Nthrds = omp_get_num_threads();
    istart = id * N / Nthrds;
    iend = (id+1) * N / Nthrds;
    if (id == Nthrds-1)iend = N;
    for(i=istart;i<iend;i++) { a[i] = a[i] + b[i];}
}
```

## OpenMP parallel region and a worksharing for construct

```
#pragma omp parallel
#pragma omp for
    for(i=0;i<N;i++) { a[i] = a[i] + b[i];}
```

# Trabajando con loops

- ▶ Encontrar loops de cómputo intensivo.
- ▶ Hacer que cada iteración sea independiente del resto, para poder ejecutar cada una en un orden aleatorio.
- ▶ Incluir las directivas de OpenMP y probar.

# Ejemplo

```
int i, j, A[MAX];  
j = 5;  
for(i = 0; i < MAX; ++i){  
    j += 2;  
    A[i] = big(j);  
}
```

```
int i, A[MAX];  
#pragma omp parallel for  
for(i = 0; i < MAX; ++i){  
    j += 5 + (2 * i);  
    A[i] = big(j);  
}
```

# Reduction

- ▶ Cuando se tiene una variable cuyo valor se modifica en cada iteración, hay una dependencia de iteraciones que no puede ser eliminada trivialmente.

```
double ave = 0,0, A[MAX]; int i;  
for(i = 0; i < MAX; i++) {  
    ave += A[i];  
}  
ave = ave/MAX;
```

## Reduction (cont...)

- ▶ Para ello, OpenMP (al igual que muchos otros entornos de programación paralela) incluyen la posibilidad de hacer reducciones (i.e. reductions).



# Ejemplo

```
double sum = 0,0, A[MAX];  
inti;  
#pragma omp parallel for reduction (+ : sum)  
for(i = 0; i < MAX; ++ i){  
    sum+ = A[i];  
}  
sum/ = MAX;
```

# Ejercicio

- ▶ Cálculo de  $\pi$  mediante el método de Montecarlo.

# Más sincronización

- ▶ **barrier**
  - ▶ Cada thread espera al resto antes de continuar
  - ▶ *#pragma omp barrier*
- ▶ **nowait**
  - ▶ Elimina las barrier implícitas (e.g. parallel for)
  - ▶ *#pragma omp for nowait*
- ▶ **master**
  - ▶ Señaliza código a ser ejecutado sólo por el master thread
  - ▶ *#pragma omp master*

# Más sincronización

- ▶ **single**
  - ▶ Sólo un thread puede ejecutar el código subsiguiente.
  - ▶ Hay un barrier implícito al final del bloque (puede eliminarse con `nowait`).
  - ▶ `#pragma omp single`
  - ▶ `#pragma omp nowait`
- ▶ **ordered**
  - ▶ La región se ejecuta en forma secuencial, en el orden indicado por los thread ID's.
  - ▶ `#pragma omp ordered`

# Variables de entorno

- ▶ Relativo al número de threads
  - ▶ *omp\_set\_num\_threads()*
  - ▶ *omp\_get\_num\_threads()*
  - ▶ *omp\_get\_thread\_num()*
  - ▶ *omp\_get\_max\_threads()*
- ▶ Para saber si estamos en una región paralela
  - ▶ *omp\_in\_parallel()*
- ▶ Número de procesadores disponibles
  - ▶ *omp\_num\_procs()*

# Variables de entorno

- ▶ Configuración dinámica del número de threads
  - ▶ `omp_set_dynamic()`
  - ▶ `omp_get_dynamic()`
- ▶ y más...

# Data Sharing

- ▶ Las variables declaradas en el programa pueden o no ser compartidas por los threads.
- ▶ Por defecto, la mayoría de las variables son compartidas.
- ▶ Excepciones a esta regla:
  - ▶ Variables declaradas en una función llamada desde una region paralela.
  - ▶ Variables automaticas dentro de un bloque paralelo.
- ▶ y más...

# Data Sharing

- ▶ Para cambiar los atributos de las variables, se usan los siguientes constructs
  - ▶ *shared* (default, toma la variable como compartida)
  - ▶ *private* (crea una instancia de la variable para cada thread)
  - ▶ *firstprivate* (inicializa la variable privada al valor que tenía al ingresar a la región paralela)



# Data Sharing

- ▶ *lastprivate* (escribe a la variable global el último valor seteado en la región paralela)
- ▶ *default* ( shared — private — none) (configura el comportamiento por defecto)

# Scheduling

- ▶ Afecta el modo en el que las iteraciones son asociadas a cada thread.
  - ▶ `schedule(static[, chunk])`
    - ▶ Se reparten iteraciones de longitud chunk a cada thread.
  - ▶ `schedule(dynamic[, chunk])`
    - ▶ Cada thread toma chunk iteraciones de una queue.

# Bibliografía

1. <http://openmp.org>
2. [http://openmp.org/mp-documents/OpenMP\\_Examples\\_4.0.1.pdf](http://openmp.org/mp-documents/OpenMP_Examples_4.0.1.pdf)