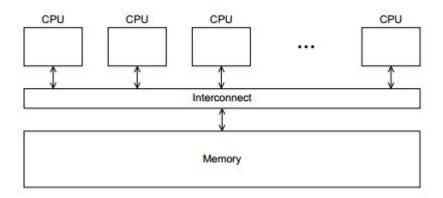
Parallel Computing

- MP -> Multiprocessing
- Diseñado para los sistemas donde cada thread o proceso tiene acceso a la toda la memoria disponible
- Vemos nuestro sistema como un conjunto de núcleos donde cada uno tiene acceso a la main memory



- Shared-memory system (como threads C++11 o pthread)
- La gran diferencia con pthread es que en pthread tenemos que especificar el comportamiento de cada thread
- OpenMP decidimos si algún bloque de código tiene que ser ejecutado en paralelo.
- Dejamos muchas cosas en manos del sistema y compilador
- Esto implica tener un <u>compilador</u> que acepta OpenMP (no es el caso de MPI o Pthread)

- OpenMP high-level vs Pthreads low-level
- Porque haber creado OpenMP teniendo Pthread
 - Porque programas de gran escala en pthread se vuelven bastante complejos
 - Permite paralelizar programas seriales

Objetivos

- Escribir un programa con OpenMP
- Compilar y ejecutar un pograma con OpenMP
- Paralelizar bucles for
- Entender otras características de OpenMP (task parallism, etc)
- Entender los problemas clásicos de shared-memory

- API basada sobre directivas
- C/C++
- Preprocessor instruccion pragmas
- Compilador puede ignorar los pragmas
- # columna 1 y pragma alineado con el código

#pragma

```
#include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
   #include <omp.h>
   void Hello(void): /* Thread function */
   int main(int argc, char* argv[]) {
      /* Get number of threads from command line */
      int thread_count = strtol(argv[1], NULL, 10);
10
11
      pragma omp parallel num_threads(thread_count)
12
      Hello():
13
      return 0;
   } /* main */
16
   void Hello(void) {
18
      int my_rank = omp_get_thread_num();
      int thread_count = omp_get_num_threads();
20
      printf("Hello from thread %d of %d\n", my_rank, thread_count);
      /* Hello */
```

- compilar con la opcion -fopenmp
 - \$ gcc -g -Wall -fopenmp -o omp_hello omp_hello.c

- lanzar el programa
 - \$./omp_hello 4

\$./omp_hello 4

```
10
11 # pragma omp parallel num_threads(thread_count)
12 Hello();
```

```
void Hello(void) {
   int my_rank = omp_get_thread_num();
   int thread_count = omp_get_num_threads();

printf("Hello from thread %d of %d\n", my_rank, thread_count);

/* Hello */
/* Hello */
```

el resultado es nondeterministic.

- Hello from thread 0 of 4
- Hello from thread 1 of 4
- Hello from thread 2 of 4
- Hello from thread 3 of 4

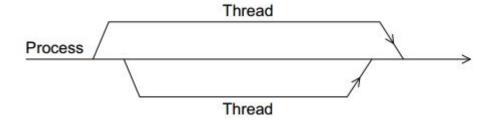
- Hello from thread 1 of 4
- Hello from thread 0 of 4
- Hello from thread 4 of 4
- Hello from thread 3 of 4

```
10

11 # pragma omp parallel num_threads(thread_count)

12 Hello();
```

- # pragma omp
- parallel
 - Especifica que el siguiente bloque siguiente bloque de código tiene que ser ejecutado de forma paralela
 - Cada thread dispone de su propio stack



```
10

11 # pragma omp parallel num_threads(thread_count)

12 Hello();
```

- num_thread puede ser agregado a parallel para definir cuántos thread queremos
- thread_count es la cantidad de thread que pedimos, estamos limitados pero un sistema clásico permite lanzar cientos o miles de threads
- Se agrega thread_count 1 al programa al llegar a la directiva parallel
- Todos los threads se llama team, el principal master, el resto salves ...

```
10
11 # pragma omp parallel num_threads(thread_count)
12 Hello();

Barrera implicita
```

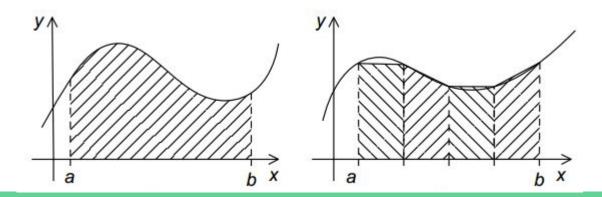
- Barrera implícita obliga a los threads de esperar a los demás hasta que todos terminen
- Después el master vuelve a su trabajo normal

Error Checking

- En el ejemplo anterior deberíamos de verificar el valor de thread_count antes de llegar al pragma
- El verdadero problema es el compilador que no necesariamente será capaz de compilar con OpenMP y generará errores con el #include<omp.h>

- y=f(x), a < b queremos integrar esta funcion con la regla de trapecio
- Subdividir el espacio entre a y b en n partes
- el h = (b a)/n, xi = a + ih, i = 0, 1,...,n

$$T = (b-a)\frac{f(a) + f(b)}{2}.$$



• el h = (b - a)/n, xi = a + ih, i = 0, 1,...,n

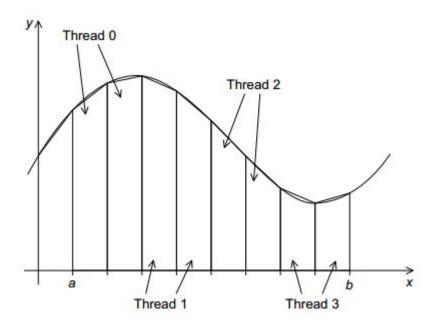
$$\int_a^b f(x)\,dx = rac{b-a}{n}\left(rac{f(a)+f(b)}{2}+\sum_{k=1}^{n-1}f\left(a+krac{b-a}{n}
ight)
ight)+R_n(f)$$

• Approx : $h[f(x0)/2 + f(x1) + f(x2) + \cdots + f(xn-1) + f(xn)/2]$.

- el h = (b a)/n, xi = a + ih, i = 0, 1,...,n
- Approx : $h[f(x0)/2 + f(x1) + f(x2) + \cdots + f(xn-1) + f(xn)/2].$

```
/* Input: a, b, n */
h = (b-a)/n;
approx = (f(a) + f(b))/2.0;
for (i = 1; i <= n-1; i++) {
    x i = a + i*h;
    approx += f(x_i);
}
approx = h*approx;</pre>
```

Ahora con OpenMP



- Dos tareas
 - Calcular las superficies de los trapecios (a)
 - Agregar las superficies a la suma global (b)
- No hay necesidad de comunicar entre las tareas (a)
- Hay necesidad de comunicar entre las tareas (b)
- Asumamos que tenemos más taprecios que de nucleos
 - Cada núcleo tendrá que hacer varios trapecios
 - o Daremos un intervalo a cada core donde él aplicará la regla del trapecio
- Al final cada core debara agregar sus resultados
 - global_result += my_result;
 - Error no previsible porque todos los threads querrán acceder al gloabl_result a la vez

- Al final cada core debara agregar sus resultados
 - global_result += my_result; <- critical section
 - Error no previsible porque todos los threads querrán acceder al gloabl_result a la vez
 - Race condition

Time	Thread 0	Thread 1			
0	global_result = 0 to register	finish my_result			
1	my_result = 1 to register	global_result = 0 to register			
2	add my_result to global_result	my_result = 2 to register			
3	store global_result = 1	add my_result to global_result			
4	CONTRACTOR OF THE CONTRACTOR O	store global_result = 2			

Al final cada core deberá agregar sus resultados

```
# pragma omp critical
global result += my result;
```

opm critial

o permite pedir la exclusion mutual de los threads para acceder a este bloque de codigo

```
void Trap(double a, double b, int n, double* global_result_p);
6
   int main(int argc, char* argv[]) {
8
      double global_result = 0.0:
      double a, b;
10
     int n:
11
      int thread_count:
12
13
      thread_count = strtol(argv[1], NULL, 10);
14
      printf("Enter a, b, and n\n");
      scanf("%lf %lf %d", &a, &b, &n):
15
16
      pragma omp parallel num_threads(thread_count)
17
       Trap(a, b, n, &global_result);
18
      printf("With n = %d trapezoids, our estimate\n", n);
19
      printf("of the integral from %f to %f = %.14e\n",
20
21
         a. b. global_result):
22
      return 0:
23
      /* main */
```

```
void Trap(double a, double b, int n, double* global_result_p) {
26
       double h. x. my_result:
27
       double local_a, local_b;
       int i. local_n:
28
                                                                            Obtener la información
       int my_rank = omp_get_thread_num():
29
                                                                            de mi
30
       int thread_count = omp_get_num_threads():
                                                                            thread y de mi equipo
31
       h = (b-a)/n:
32
33
       local_n = n/thread_count:
34
       local_a = a + my_rank*local_n*h:
                                                                            calcular la zona de
35
       local_b = local_a + local_n*h:
                                                                            trabajo de thread
36
       my_result = (f(local_a) + f(local_b))/2.0;
37
       for (i = 1; i \le local_n-1; i++)
38
         x = local_a + i*h:
         my_result += f(x);
39
40
41
       my_result = my_result*h:
42
                                                                        Exclusion mutual
43
       pragma omp critical
44
       *global_result_p += my_result:
45
       /* Trap */
```

- local_n = n/thread count;
 - Cuántos trapecios tiene que calcular
- local_a = a + my_rank*local_n*h;

```
thread 0: a + 0*local_n*h
thread 1: a + 1*local_n*h
thread 2: a + 2*local_h*h
```

local_b = local_a + local_n*h;

Variable Scope

- En OpenMP le scope significa los threads que tienen acceso a una misma variable dentro de bloque paralelo
- Una variable accesible por un solo thread tiene un private scope
 - o my_rank, thread_count asignada en el stack de cada thread
- Una variable accesible por un equipo de threads tiene un shared scope
 - global_result thread_count
- Si declaras tu variable antes de parallel entonces shared sino private
- OpenMP permite cambiar el scope por defecto

- void Trap(double a, double b, int n, double* global_result_p);
- Si te gusta los punteros lo dejaras asi,
- si quieres ser más amigable lo pondras asi:
 - double Trap(double a, double b, int n);
 - o global_result = Trap(a, b, n);
- En realidad ya no podremos realizar el cúmulo de las sumas individuales en global_result dentro de Trap
 - double Local_trap(double a, double b, int n);

```
global result = 0.0;
# pragma omp parallel num threads(thread count)
{
# pragma omp critical
      global_result += Local_trap(double a, double b, int n);
}
```

```
global result = 0.0;
# pragma omp parallel num threads(thread count)
{
# pragma omp critical
        global_result += Local_trap(double a, double b, int n);
}
```

```
global result = 0.0;
# pragma omp parallel num threads(thread count)
{
         double my_res = Local_trap(double a, double b, int n);
         pragma omp critical
         global_result +=my_res
}
```

- Operador de reducción
 - Pasar de un array de datos a un escalar (addition, multiplication etc.)

```
global result = 0.0;
# pragma omp parallel num threads(thread count) \
    reduction(+: global_result)
global_result += Local_trap(double a, double b, int n);
```

- Operador de reducción
 - o reduction(<operador>: <variable>)

- Operador de reducción
 - o tener cuidado con los float o double ya que una operación no es asociativa

Directiva parallel for

Regla del trapecio

```
h = (b-a)/n;
approx = (f(a) + f(b))/2.0;
for (i = 1; i <= n-1; i++)
approx += f(a + i*h);
approx = h*approx;
```

parallel for

```
h = (b-a)/n;

approx = (f(a) + f(b))/2.0;

pragma omp parallel for num_threads(thread_count) \

reduction(+: approx)

for (i = 1; i <= n-1; i++)

approx += f(a + i*h);

approx = h*approx;
```

Directiva parallel for

- Paralelizar un bucle for
 - Distribuye las iteraciones a los diferentes threads
- Muy diferente de la directiva parallel
 - Distribuye un bloque codigo (tarea) a los threads
- Distribuye las iteraciones a los diferentes threads
 - m datos -> m/thread_count a cada thread
 - o cada thread del grupo tiene una copia de i

Advertencias

- Parece entonces muy simple paralelizar todos los bucles for con la directiva parallel for
- solo for no while, ni do-while
- no funciona con un for con break, tenemos saber cuántas iteraciones haremos
- el contador tiene que ser int (no float)
- start, end, incr tienen que ser del mismo tipo o compatible
- start, end, incr no tienen que cambiar durante la ejecución
- solamente modificar el contador con incr

Advertencias

```
int Linear_search(int key, int A[], int n) {
   int i;
   /* thread_count is global */
   # pragma omp parallel for num_threads(thread_count)
   for (i = 0; i < n; i++)
        if (A[i] == key) return i;
        return -1; /* key not in list */
}</pre>
```

• Line 6: error: invalid exit from OpenMP structured block

```
fibo[0] = fibo[1] = 1;
for (i = 2; i < n; i++)
    fibo[i] = fibo[i-1] + fibo[i-2];</pre>
```

- 11235813213455
- 1123580000
- unpredictable

- 2 Threads
 - fibo[2], fibo[3], fibo[4], and fibo[5]
 - fibo[6], fibo[7], fibo[8], and fibo[9]
- a veces el thread 1 termina su trabajo antes que el 2 empiece
- a veces el thread 2 empieza mientre que los números de fibonacci siguen
 en 0

```
fibo[0] = fibo[1] = 1;
for (i = 2; i < n; i++)
    fibo[i] = fibo[i-1] + fibo[i-2];</pre>
```

- 11235813213455
- 1123580000
- unpredictable
- Los compiladores **no verifican dependencia** entre los datos
- Los bucles donde hay una interdependencia entre las iteración no pueden ser correctamente paralelizados con OpenMP (loop-carried dependence)

```
# pragma omp parallel for num_threads(thread_count)
for (i = 0; i < n; i++) {
    x[i] = a + i*h;
    y[i] = exp(x[i]);
}</pre>
```

 No hay problema aquí a pesar de una dependencia entre datos pero son "internos" a una iteración

 $pi_approx = 4.0*sum$:

$$\pi = 4\left[1 - \frac{1}{3} + \frac{1}{5} - \frac{1}{7} + \cdots\right] = 4\sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{2k+1}.$$

Como vamos a resolver esto con OpenMP? double factor = 1.0; 1 2 3 4 5 6 7 8 9 double sum = 0.0: pragma omp parallel for num_threads(thread_count) \ reduction(+:sum) for (k = 0; k < n; k++) { sum += factor/(2*k+1): factor = -factor:

```
double factor = 1.0;
double sum - 0.0;
for (k = 0; k < n; k++) {
   sum += factor/(2*k+1):
  factor = -factor:
pi_approx = 4.0*sum;
```

```
double factor = 1.0;
double sum = 0.0;
pragma omp parallel for num_threads(thread_count) \
reduction(+:sum)
for (k = 0; k < n; k++) {
    sum += factor/(2*k+1);
    factor = -factor;
}
pi_approx = 4.0*sum;</pre>
```

Como eliminar la dependencia?

```
loop-carried dependence
sum += factor/(2*k+1):
factor = -factor;
factor = (k \% 2 == 0) ? 1.0 : -1.0:
sum += factor/(2*k+1);
```

Siguen los problemas ...

```
With n = 1000 terms and 2 threads,
Our estimate of pi = 2.97063289263385
With n = 1000 terms and 2 threads,
Our estimate of pi = 3.22392164798593
```

```
With n = 1000 terms and 1 threads,
Our estimate of pi = 3.14059265383979
```

 factor es compartido entre los threads

```
double sum = 0.0;
pragma omp parallel for num_threads(thread_count) \
    reduction(+:sum) private(factor)

for (k = 0; k < n; k++) {
    factor = (k % 2 == 0) ? 1.0 : -1.0;
    sum += factor/(2*k+1);
}
pi_approx = 4.0*sum;</pre>
```

 La cláusula private permite crear una copia de esta variable para todos los threads

Buenas prácticas

```
double sum = 0.0:
#
      pragma omp parallel for num_threads(thread_count) \
         default(none) reduction(+:sum) private(k, factor)
         shared(n)
      for (k = 0; k < n; k++) {
         if (k \% 2 == 0)
            factor = 1.0;
         else
            factor = -1.0:
         sum += factor/(2*k+1);
```

Ejemplo: Bubble sort

- a un array que almacena n ints
- loop carried (bucle exterior)
 - 1 itération a = 3, 4, 1, 2
 - 2 iteration a = 3,1,2,4
- loop carried (bucle interior)
 - o problema del swap
- Parece aquí bien complejo quitar loop carried sin reescribir todo
 - Generalmente es difícil a veces es imposible

```
for (phase = 0; phase < n; phase++)
  if (phase % 2 == 0)
    for (i = 1; i < n; i += 2)
       if (a[i-1] > a[i]) Swap(&a[i-1],&a[i]);
  else
    for (i = 1; i < n-1; i += 2)
       if (a[i] > a[i+1]) Swap(&a[i], &a[i+1]);
```

Este algoritmo es conocida por ser una versión del buble sort mas amigable a

la paralelización

• a={9,7,8,6}

	Subscript in Array							
Phase	0		1		2		3	
0	9	\leftrightarrow	7		8	\leftrightarrow	6	
	7		9		6		8	
1	7		9	\leftrightarrow	6		8	
	7		6		9		8	
2	7	\leftrightarrow	6		9	\leftrightarrow	8	
	6		7		8		9	
3	6		7	\leftrightarrow	8		9	
	6		7		8		9	

- Bucle exterior : loop-carried
 - parece ser complicado paralelizar este bucle exterior
- Boucles interiores
 - o no parece haber problemas
 - Ej. fase par: i=j,i=k
 - $\{j,j-1\} != \{k,k-1\}$
 - Podemos entonces comparar y swap simultáneamente ambos
- Problema, tenemos que estar seguro que los threads lanzados en la fase p terminan antes de empezar la fase p+1.

40								
	Subscript in Array							
Phase	0		1		2		3	
0	9	\leftrightarrow	7		8	\leftrightarrow	6	
	7		9		6		8	
1	7		9	\leftrightarrow	6		8	
	7		6		9		8	
2	7	\leftrightarrow	6		9	\leftrightarrow	8	
	6		7		8		9	
3	6		7	\leftrightarrow	8		9	
	6		7		8		9	

```
for (phase = 0; phase < n; phase++) {
          if (phase % 2 == 0)
2
             pragma omp parallel for num_threads(thread_count) \
                default(none) shared(a, n) private(i, tmp)
             for (i = 1; i < n; i += 2) {
                if (a[i-1] > a[i]) {
                   tmp = a[i-1];
8
                   a[i-1] = a[i]:
9
                   a[i] = tmp:
10
11
12
          else
13
             pragma omp parallel for num_threads(thread_count) \
                default(none) shared(a, n) private(i, tmp)
14
15
             for (i = 1; i < n-1; i += 2) {
                if (a[i] > a[i+1]) {
16
17
                   tmp = a[i+1];
                   a[i+1] = a[i]:
18
                   a[i] = tmp;
19
20
21
22
```

- Otro problema es el overheading
 - es decir a cada fase hacemos un thread_count forks y joins
 - Es más inteligente reutilizar los threads, entonces solamente un fork.
 - podemos hacerlo!

```
Forks
       pragma omp parallel num_threads(thread_count) \
          default(none) shared(a, n) private(i, tmp, phase)
       for (phase = 0; phase < n; phase++) {
          if (phase % 2 == 0)
             pragma omp for
                                                                            utiliza los threads
             for (i = 1; i < n; i += 2) {
                if (a[i-1] > a[i]) {
                    tmp = a[i-1];
                    a[i-1] = a[i];
                   a[i] = tmp:
10
11
                                                                               Barrera implicita
12
13
          else
             pragma omp for
14
15
             for (i = 1; i < n-1; i += 2) {
16
                if (a[i] > a[i+1]) {
17
                    tmp = a[i+1];
18
                    a[i+1] = a[i];
19
                    a[i] = tmp;
20
21
22
```