2° curso / 2° cuatr.

Grado Ing. Inform.

Doble Grado Ing.
Inform. y Mat.

Arquitectura de Computadores (AC)

Cuaderno de prácticas. Bloque Práctico 3. Programación paralela III: Interacción con el entorno en OpenMP

Estudiante (nombre y apellidos): César Muñoz Reinoso

Grupo de prácticas: Grupo 2

Fecha de entrega:

Fecha evaluación en clase:

Ejercicios basados en los ejemplos del seminario práctico

1. Usar la cláusula num_threads(x) en el ejemplo del seminario if_clause.c, y añadir un parámetro de entrada al programa que fije el valor x que se va a usar en la cláusula. Incorporar en el cuaderno de trabajo de esta práctica volcados de pantalla con ejemplos de ejecución que ilustren la funcionalidad de esta cláusula y explicar por qué lo ilustran.

CAPTURA CÓDIGO FUENTE: if-clauseModificado.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <omp.h>
int main(int argc, char ** argv){
  int i,n=20,tid,x;
  int a[n], suma=0, sumalocal;
  if(argc<3){</pre>
    fprintf(stderr,"[ERROR]-Falta iteraciones\n");
    exit(-1);
  n = atoi(argv[1]);
  x = atoi(argv[2]);
  if(n>20) n=20;
  for(i=0;i<n;i++){</pre>
    a[i]=i;
  #pragma omp parallel if(n>4) default(none)\
          private(sumalocal,tid) shared(a,suma,n) num threads(x)
    sumalocal=0;
    tid=omp get thread num();
    #pragma omp for private(i) schedule(static) nowait
    for(i=0;i<n;i++){</pre>
      sumalocal +=a[i];
      printf("thread %d suma de a[%d]=%d sumalocal=%d\n", tid,i,a[i],sumalocal);
    #pragma omp atomic
      suma +=sumalocal;
    #pragma omp barrier
    #pragma omp master
      printf("thread master=%d imprime suma=%d\n",tid,suma);
}
```

```
[César Muñoz Reinoso cesar@cesar-X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-20 viernes Sgcc -fopenmp -02 if-clauseModificado.c -o if-clauseModificado Sc. -o if-clauseModificado Sc. -o if-clauseModificado Sc. -o if-clauseModificado IS 1

[César Muñoz Reinoso cesar@cesar-X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-20 viernes S./if-clauseModificado IS 1

thread 0 suma de a[0]-0 sumalocal=0

thread 0 suma de a[1]-1 sumalocal=1

thread 0 suma de a[3]-3 sumalocal=6

thread 0 suma de a[4]-4 sumalocal=10

thread 0 suma de a[6]-6 sumalocal=15

thread 0 suma de a[6]-6 sumalocal=21

thread 0 suma de a[7]-7 sumalocal=28

thread 0 suma de a[8]-8 sumalocal=36

thread 0 suma de a[10]-10 sumalocal=55

thread 0 suma de a[11]-11 sumalocal=55

thread 0 suma de a[12]-12 sumalocal=56

thread 0 suma de a[13]-13 sumalocal=91

thread 0 suma de a[13]-13 sumalocal=91

thread 0 suma de a[13]-14 sumalocal=105

thread 0 suma de a[13]-15 sumalocal=105

thread 0 suma de a[14]-14 sumalocal=105

thread 1 suma de a[13]-15 sumalocal=105

thread 1 suma de a[2]-2 sumalocal=2

thread 1 suma de a[3]-3 sumalocal=2

thread 1 suma de a[3]-3 sumalocal=2

thread 1 suma de a[3]-3 sumalocal=2

thread 2 suma de a[3]-3 sumalocal=2

thread 3 suma de a[3]-8 sumalocal=6

thread 3 suma de a[6]-6 sumalocal=6

thread 3 suma de a[6]-6 sumalocal=7

thread 3 suma de a[6]-6 sumalocal=6

thread 3 suma de a[6]-7 sumalocal=1

thread 0 suma de a[1]-1 sumalocal=1

thread 0 suma de a[1]-7 sumalocal=1

thread 0 suma de a[1]-1 sumalocal=1

thread 0 suma de a[1]-1 sumalocal=1

thread 0 suma de a[1]-1 sumalocal=1
```

RESPUESTA: Con la función usada, num_threads, podemos elegir en cada ejecución el número de threads que queramos utilizar. Ej(1 thread,5 threads,...)

- **2. (a)** Rellenar la Tabla 1 (se debe poner en la tabla el id del *thread* que ejecuta cada iteración) ejecutando los ejemplos del seminario schedule-clause.c, scheduled-clause.c y scheduleg-clause.c con dos *threads* (0,1) y unas entradas de:
 - iteraciones: 16 (0,...15)
 - chunck= 1, 2 y 4

Tabla 1 . Tabla schedule. En la segunda fila, 1, 2 4 representan el tamaño del chunk (consulte seminario)

Iteración	schedule-clause.c			schedule-claused.c			schedule-clauseg.c		
	1	2	4	1	2	4	1	2	4
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	1	0	0	1	0	0	0	0	0
2	0	1	0	0	1	0	0	0	0
3	1	1	0	0	0	0	0	0	0
4	0	0	1	0	0	1	0	0	0
5	1	0	1	0	1	1	0	0	0
6	0	1	1	0	0	1	0	0	0
7	1	1	1	0	0	1	0	0	0
8	0	0	0	0	0	0	1	1	1
9	1	0	0	0	0	0	1	1	1
10	0	1	0	0	0	0	1	1	1
11	1	1	0	0	0	0	1	1	1
12	0	0	1	1	0	0	0	1	0
13	1	0	1	1	0	0	0	1	0

14	0	1	1	1	0	0	0	1	0
15	1	1	1	1	0	0	0	1	0

(b) Rellenar otra tabla como la de la figura pero esta vez usando cuatro *threads* (0,1,2,3).

Tabla 2 . Tabla schedule. En la segunda fila, 1, 2 4 representan el tamaño del chunk (consulte seminario)

Iteración	schedule-clause.c			schedule-claused.c			schedule-clauseg.c		
	1	2	4	1	2	4	1	2	4
0	0	0	0	2	1	1	2	2	2
1	1	0	0	3	1	1	2	2	2
2	2	1	0	1	2	1	2	2	2
3	3	1	0	0	2	1	2	2	2
4	0	2	1	3	3	2	1	1	1
5	1	2	1	3	3	2	1	1	1
6	2	3	1	3	0	2	1	1	1
7	3	3	1	3	0	2	3	3	1
8	0	0	2	3	1	3	3	3	3
9	1	0	2	3	1	3	3	3	3
10	2	1	2	3	1	3	0	0	3
11	3	1	2	3	1	3	0	0	3
12	0	2	3	1	1	0	1	1	0
13	1	2	3	1	1	0	1	1	0
14	2	3	3	1	1	0	1	1	0
15	3	3	3	1	1	0	1	1	0

Escriba en el cuaderno de prácticas las diferencias en el comportamiento de schedule() con static, dynamic y guided.

RESPUESTA:

Cuando la planificación es estática, las ejecuciones del bucle se van ejecutando Depto. Arquitectura y Tecnología de Computadores

secuencialmente por los threads en orden (0-15 thread 1, 16-30 thread 2, ...). En cambio cuando la planificación es guiada, se van ejecutando sececuencialmente como en estática pero las iteracciones no van en orden desde 0. Cuando es dinámica, se van ejecutando por orden de llegada, no se sigue ningún orden.

3. Añadir al programa scheduled-clause.c lo necesario para que imprima el valor de las variables de control dyn-var, nthreads-var, thread-limit-var y run-sched-var dentro (debe imprimir sólo un thread) y fuera de la región paralela. Realizar varias ejecuciones usando variables de entorno para modificar estas variables de control antes de la ejecución. Incorporar en su cuaderno de prácticas volcados de pantalla de estas ejecuciones. ¿Se imprimen valores distintos dentro y fuera de la región paralela?

CAPTURA CÓDIGO FUENTE: scheduled-clauseModificado.c

```
int main(int argc, char ** argv){
  int i,n=200, chunk;
  int a[n], suma=0;
  omp sched t kind;
  if(argc<3){</pre>
    fprintf(stderr,"\nFalta chunk\n");
    exit(-1);
  n = atoi(argv[1]);
  if(n>200) n=200;
  chunk = atoi(argv[2]);
  for(i=0:i<n:i++){</pre>
    a[i]=i;
  #pragma omp parallel
  #pragma omp for firstprivate(suma) \
          lastprivate(suma) schedule(dynamic,chunk)
    for(i=0;i<n;i++){</pre>
      suma += a[i];
      printf("thread %d suma a[%d] suma=%d\n", omp get thread num
(),i,suma);
    omp_get_schedule(&kind, &chunk);
    #pragma omp single
    printf("\nLa variable dyn-var:%d\n La variable nthreads-var:%d\n La
variable thread-limit-var:%d\n La variable run-sched-var:%d \n
\n",omp get dynamic(),omp get max threads(),omp get thread limit(),kind);
      printf("Fuera de 'parallel for' suma=%d\n",suma);
      printf("\nLa variable dyn-var:%d\n La variable nthreads-var:%d\n
La variable thread-limit-var:%d\n La variable run-sched-var:%d \n
\n",omp get dynamic(),omp get max threads(),omp get thread limit(),kind);
```

```
[César Muñoz Reinoso cesar@cesar.X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes Sqcc -fopenmp -02 scheduled-clauseModificado c -o scheduled-clauseModificado (Eésar Muñoz Reinoso cesar@cesar.X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes Sexport OMP_DYNAMIC=TRUE [César Muñoz Reinoso cesar@cesar.X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes Sexport OMP_NUM_THREADS=6 [César Muñoz Reinoso cesar@cesar.X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes Sexport OMP_THREAD LIMIT=8 [César Muñoz Reinoso cesar@cesar.X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes Sexport OMP_SCHEDULE="dynamic" [César Muñoz Reinoso cesar@cesar.X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes Sexport OMP_SCHEDULE="dynamic" [César Muñoz Reinoso cesar@cesar.X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes Sexport OMP_SCHEDULE="dynamic" [César Muñoz Reinoso cesar@cesar.X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes Sexport OMP_SCHEDULE="dynamic" [César Muñoz Reinoso cesar@cesar.X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes Sexport OMP_SCHEDULE="dynamic" [César Muñoz Reinoso cesar@cesar.X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes Sexport OMP_SCHEDULE="dynamic" [César Muñoz Reinoso cesar@cesar.X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes Sexport OMP_SCHEDULE="dynamic" [César Muñoz Reinoso cesar@cesar.X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes Sexport OMP_SCHEDULE="dynamic" [César Muñoz Reinoso ce
```

RESPUESTA:

Aunque no nos encontremos en la misma región de parallel, los valores son los mismos, ya que el número de threads, limite de threads y el tipo de planificación es el mismo.

4. Usar en el ejemplo anterior las funciones omp_get_num_threads(), omp_get_num_procs() y omp_in_parallel() dentro y fuera de la región paralela. Imprimir los valores que obtienen estas funciones dentro (lo debe imprimir sólo uno de los threads) y fuera de la región paralela. Incorporar en su cuaderno de prácticas volcados de pantalla con los resultados de ejecución obtenidos. Indicar en qué funciones se obtienen valores distintos dentro y fuera de la región paralela.

CAPTURA CÓDIGO FUENTE: scheduled-clauseModificado4.c

```
int main(int argc, char ** argv){
  int i.n=200. chunk:
  int a[n], suma=0;
  if(argc<3){</pre>
   fprintf(stderr,"\nFalta chunk\n");
    exit(-1);
  n = atoi(argv[1]);
  if(n>200) n=200;
  chunk = atoi(argv[2]);
  for(i=0;i<n;i++){</pre>
   a[i]=i;
 #pragma omp parallel
  #pragma for firstprivate(suma) \
          lastprivate(suma) schedule(dynamic,chunk)
   for(i=0;i<n;i++){
      suma += a[i];
      printf("thread %d suma a[%d] suma=%d\n", omp get thread num
(),i,suma);
   #pragma omp single
    printf("\nNumero de threads:%d \n Numero de procs:%d \n Zona
parallel:%d\n\n",omp get num threads(),omp get num procs
(),omp in parallel());
      printf("Fuera de 'parallel for' suma=%d\n", suma);
      printf("\nNumero de threads:%d \n Numero de procs:%d \n Zona
parallel:%d\n\n",omp get num threads(),omp get num procs
(),omp in parallel());
}
```

```
[César Muñoz Reinoso cesar@cesar-X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-20 viernes Sgcc - fopenmp - 02 scheduled-clauseModificado4 c - o scheduled-clauseModificado4 [César Muñoz Reinoso cesar@cesar-X550CA:-/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-20 viernes $./scheduled-clauseModificado4 16 2 thread 2 suma a [0] suma=0 thread 2 suma a [1] suma=0 thread 2 suma a [1] suma=1 thread 0 suma a [3] suma=6 thread 0 suma a [3] suma=6 thread 0 suma a [4] suma=10 thread 0 suma a [4] suma=15 thread 0 suma a [6] suma=28 thread 0 suma a [8] suma=26 thread 1 suma a [1] suma=8 thread 1 suma a [1] suma=8 thread 1 suma a [1] suma=5 thread 3 suma a [1] suma=10 thread 3 suma a [1] suma=10 thread 3 suma a [1] suma=6 thread 3 suma a [1] suma=10 thread 3 suma a [1] suma=10 thread 3 suma a [1] suma=10 thread 3 suma a [1] suma=6 thread 3 suma a [1] suma=6 thread 1 suma a [1] suma=6 thread 3 suma a [1] suma=6 thread 1 suma a [1] suma=6 thread 2 suma a [1] suma=6 thread 3 suma a [1] suma=6 thread 3 suma a [1] suma=6 thread 4 Numero de procs:4 Zona parallel for' suma=120 Numero de procs:4 Zona parallel:0
```

RESPUESTA:

El número de threads que se están usando en la región paralela cambia de 4 dentro a 1 fuera, ya que dentro de la region paralela tenemos 4 threads trabajando y fuera solo esta actuando el thread master(0).

El número de procesadores disponibles no varia, es 4 fuera y dentro de la región parallel. La función omp_in_parallel() devuelve true si se encuentra dentro de la región parallel y false si se encuentra fuera.

5. Añadir al programa scheduled-clause.c lo necesario para modificar las variables de control dyn-var, nthreads-var y run-sched-var y para poder imprimir el valor de estas variables antes y después de dicha modificación. Incorporar en su cuaderno de prácticas volcados de pantalla con los resultados de ejecución obtenidos.

CAPTURA CÓDIGO FUENTE: scheduled-clauseModificado5.c

```
exit(-1);
  }
 n = atoi(argv[1]);
 if(n>200) n=200;
  chunk = atoi(argv[2]);
  for(i=0;i<n;i++){
   a[i]=i;
 #pragma omp parallel
  #pragma omp for firstprivate(suma) \
          lastprivate(suma) schedule(dynamic,chunk)
    for(i=0;i<n;i++){</pre>
      suma += a[i];
      printf("thread %d suma a[%d] suma=%d\n", omp get thread num
(),i,suma);
    }
    #pragma omp single
      printf("ANTES DE LA MODIFICACIÓN");
      omp get schedule(&kind, &chunk);
      printf("\nLa variable dyn-var:%d\n La variable nthreads-var:%d\n
La variable thread-limit-var:%d\n La variable run-sched-var:%d\n
\n",omp get dynamic(),omp get max threads(),omp get thread limit(),kind);
      omp set dynamic(9);
      omp set num threads(15);
      omp set schedule(3, 3);
      printf("DESPUÉS DE LA MODIFICACIÓN");
      omp get schedule(&kind, &chunk);
      printf("\nLa variable dyn-var:%d\n La variable nthreads-var:%d\n
La variable thread-limit-var:%d\n La variable run-sched-var:%d\n
\n",omp get dynamic(),omp get max threads(),omp get thread limit(),kind);
```

```
[César Muñoz Reinoso cesar@cesar-X550CA:~/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes
$gcc -fopenmp -02 scheduled-clauseModificado5.c -o scheduled-clauseModificado5
[César Muñoz Reinoso cesar@cesar-X550CA:~/Escritorio/UNIVERSIDAD/SEGUNDO/2º Cuatrimestre/AC/Practicas/Archivos/BP3] 2018-04-27 viernes
$./scheduled-clauseModificado5 16 1
thread 2 suma a[0] suma=0
thread 2 suma a[1] suma=0
thread 2 suma a[6] suma=15
thread 2 suma a[6] suma=15
thread 1 suma a[1] suma=18
thread 1 suma a[1] suma=18
thread 1 suma a[1] suma=18
thread 1 suma a[10] suma=28
thread 1 suma a[11] suma=39
thread 1 suma a[12] suma=51
thread 3 suma a[12] suma=54
thread 3 suma a[13] suma=64
thread 3 suma a[13] suma=64
thread 3 suma a[15] suma=3
thread 3 suma a[15] suma=3
thread 1 suma a[15] suma=3
thread 2 suma a[17] suma=22
ANTES DE LA MODIFICACIÓN
La variable dyn-var:1
La variable thread-d-imit-var:8
La variable thread-var:15
La variable thread-var:15
La variable thread-var:15
La variable thread-var:15
La variable thread-var:18
La variable thread-var:18
La variable thread-var:3
```

Resto de ejercicios

6. Implementar un programa secuencial en C que multiplique una matriz triangular por un vector (use variables dinámicas). Compare el orden de complejidad del código que ha implementado con el código que implementó para el producto matriz por vector.

NOTAS: (1) el número de filas/columnas debe ser un argumento de entrada; (2) se debe inicializar las matrices antes del cálculo; (3) se debe imprimir siempre la primera y última componente del resultado antes de que termine el programa.

CAPTURA CÓDIGO FUENTE: pmtv-secuencial.c

```
vector = (int*) malloc(N*sizeof(int));
matrix = (int**) malloc(N*sizeof(int*));
salida = (int*) malloc(N*sizeof(int));
if((vector == NULL) || (matrix == NULL) || (salida == NULL)){
        printf("Error en la reserva de espacio para los vectores\n");
        exit(-2);
}
// RESERVAMOS MEMORIA PARA LA MATRIZ
for (int i = 0; i < N; i++){
        matrix[i] = (int*)malloc(N*sizeof(int));
        if(matrix[i] == NULL) perror("Error: ");
//INICIALIZAMOS MATRIZ Y VECTOR
for(int i = 0; i < N; i++){</pre>
        for(int j = 0; j <= i; j++){</pre>
                         matrix[i][j]=i+j+3;
        }
}
for(int i = 0;i < N;i++){</pre>
        vector[i] = i;
}
for(int i = 0; i < N; i++){</pre>
        for(int j = 0; j < N; j++) {
    printf("%i ", matrix[i][j]);</pre>
        printf("\n");
}
clock gettime(CLOCK REALTIME,&cgt1);
//MULTIPLICACIÓN
for(int i = 0; i < N; i++){</pre>
        for(int j = 0; j < N; j++){
                 suma += matrix[i][j]*vector[j];
        salida[i] = suma;
        suma = 0;
clock gettime(CLOCK REALTIME,&cgt2);
//SALIDA
printf("Vector resultante: ");
for(int i = 0;i < N;i++){</pre>
                printf("%d ",salida[i]);
```

7. Implementar en paralelo la multiplicación de una matriz triangular por un vector a partir del código secuencial realizado para el ejercicio anterior utilizando la directiva for de OpenMP. El código debe repartir entre los threads las iteraciones del bucle que recorre las filas. Dibujar en el cuaderno de prácticas la descomposición de dominio utilizada (Lección 4/Tema 2) en el código paralelo implementado para asignar tareas a los threads (Lección 5/Tema 2). Añadir lo necesario para que el usuario pueda fijar la planificación de tareas usando la variable de entorno OMP_SCHEDULE. Obtener en atcgrid los tiempos de ejecución del código paralelo (usando, como siempre, -O2 al compilar) que multiplica una matriz triangular por un vector con las alternativas de planificación static, dynamic y guided para chunk de 1,64 y el chunk por defecto para la alternativa. Use un tamaño de vector N múltiplo del número de cores y de 64 que no sea inferior a 15360. El número de threads en las ejecuciones debe coincidir con el número de cores. Rellenar la Tabla 3 dos veces con los tiempos obtenidos. Representar el tiempo para static, dynamic y guided en función del tamaño del chunk en una gráfica. ¿Qué alternativa ofrece mejores prestaciones? Razone por qué. Incluya los scripts utilizado en el cuaderno de prácticas. NOTA: Nunca ejecute en atcgrid código que imprima todos los componentes del resultado.

Conteste a las siguientes preguntas: (a) ¿Qué valor por defecto usa OpenMP para chunk con static, dynamic y guided? Indique qué ha hecho para obtener este valor por defecto para cada alternativa. (b) ¿Qué número de operaciones de multiplicación y suma realizan cada uno de los threads en la asignación static para cada uno de los chunks? (c) Con la asignación dynamic y guided, ¿qué cree que debe ocurrir con el número de operaciones de multiplicación y suma que realizan cada uno de los threads?

RESPUESTA:

Como podemos ver, con la planificación guided, el tiempo por ejecución es menor en todos los casos, por lo que es la que ofrece mejor prestaciones.

Dentro de la asignación de planificación static, cada thread ejecuta una operación de suma y otra de multiplicación por cada interacción, una por cada fila de la matriz. Si implementamos una asignación dynamic o guided, los chunks por iteracción son menores.

CAPTURA CÓDIGO FUENTE: pmtv-0penMP.c

```
unsigned int N = atoi(argv[1]);
     vector = (int*) malloc(N*sizeof(int));
    matrix = (int**) malloc(N*sizeof(int*));
    salida = (int*) malloc(N*sizeof(int));
    if((vector == NULL) || (matrix == NULL) || (salida == NULL)){
                            printf("Error en la reserva de espacio para los vectores\n");
    }
    // RESERVAMOS MEMORIA PARA LA MATRIZ
    #pragma omp parallel for
    for (int i = 0; i < N; i++){
                         matrix[i] = (int*)malloc(N*sizeof(int));
                           if(matrix[i] == NULL) perror("Error: ");
    }
     //INICIALIZAMOS MATRIZ Y VECTOR
    for(int i = 0;i < N;i++){</pre>
                           for(int j = 0; j \le i; j++){
                                                                        matrix[i][j]=i+j+3;
    }
    for(int i = 0;i < N;i++){</pre>
                          vector[i] = i;
     clock gettime(CLOCK REALTIME,&cgt1);
     //MULTIPLICACIÓN
    #pragma omp parallel for schedule(runtime) reduction(+:suma)
    for(int i = 0; i < N; i++){</pre>
                           for(int j = 0; j < N; j++){
                                                  suma += matrix[i][j]*vector[j];
                           salida[i] = suma;
                           suma = 0:
     clock_gettime(CLOCK_REALTIME,&cgt2);
    ncgt=(double) (cgt2.tv sec-cgt1.tv sec) + (double) ((cgt2.tv nsec-cgt1.tv nsec)/(1.e+9));
    printf("Tiempo(seg.):\$11.9f\n Tama\~no:\$u\n salida[0]=\$d \ / \ / \ salida[\$d]=\$d \ \ \ \ n", \ ncgt,N,salida[\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{\norm{1.5}{
1.salida[N-1]):
```

DESCOMPOSICIÓN DE DOMINIO:

La descomposición de dominio se basa en la multiplicación de cada fila por columna y su posterior suma, por lo que cada thread realiza una multiplicación y suma de cada multiplicación.

```
secho 'sh pmvt-OpenMP PCaula.sh pmtv-OpenMP'| qsub -q ac
76682.atcgrid
[César Muñoz Reinoso E2estudiante17@atcgrid:~] 2018-05-03 jueves
$echo 'sh pmvt-OpenMP_PCaula.sh pmtv-OpenMP'| qsub -q ac
76683.atcgrid
[César Muñoz Reinoso E2estudiantel7@atcgrid:~] 2018-05-03 jueves
$cat STDIN.76682
cat: STDIN.76682: No such file or directory
[César Muñoz Reinoso E2estudiantel7@atcgrid:~] 2018-05-03 jueves
$cat STDIN.o76682
Tiempo(seg.):0.065167924
Tamaño:19200
salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.068260557
 Tamaño:19200
 salida[0]=0 /
                  / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.069198443
 Tamaño:19200
salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.076615687
 Tamaño:19200
salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.076764113
Tamaño:19200
salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.066850966
Tamaño:19200
salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.063668238
Tamaño:19200
                  / salida[19199]=1249886592
salida[0]=0 /
Tiempo(seg.):0.073153814
Tamaño:19200
salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.059829928
 Tamaño:19200
salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
[César Muñoz Reinoso E2estudiante17@atcgrid:~] 2018-05-03 jueves
$cat STDIN.o76683
Tiempo(seg.):0.065158806
Tamaño:19200
salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.068350367
Tamaño:19200
salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.069675418
 Tamaño:19200
salida[0]=0 / / salida[
Tiempo(seg.):0.074888500
                  / salida[19199]=1249886592
 Tamaño:19200
 salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.077260812
 Tamaño:19200
salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.067354679
 Tamaño: 19200
salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.063504288
Tamaño:19200
salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.059674776
 Tamaño:19200
salida[0]=0 /
                  / salida[19199]=1249886592
Tiempo(seg.):0.065340831
Tamaño:19200
 salida[0]=0 / / salida[19199]=1249886592
```

SCRIPT: pmvt-OpenMP PCaula.sh

```
#!/bin/bash
export OMP SCHEDULE="static"
./$1 19200
export OMP SCHEDULE="static,1"
./$1 19200
export OMP SCHEDULE="static,64"
./$1 19200
export OMP SCHEDULE="dynamic"
./$1 19200
export OMP SCHEDULE="dynamic,1"
./$1 19200
export OMP SCHEDULE="dynamic,64"
./$1 19200
export OMP SCHEDULE="guided"
./$1 19200
export OMP SCHEDULE="guided,1"
./$1 19200
export OMP_SCHEDULE="guided,64"
./$1 19200
```

TABLA RESULTADOS, SCRIPT Y GRÁFICA atcgrid

Tabla 3. Tiempos de ejecución de la versión paralela del producto de una matriz triangular por un vector r para vectores de tamaño N= 19200, 12 threads

Chunk	Static	Dynamic	Guided	
por defecto	0.065167924	0.076615687	0.063668238	
1	0.068260557	0.076764113	0.073153814	
64	0.069198443	0.066850966	0.059829928	
Chunk	Static	Dynamic	Guided	
por defecto	0.065158806	0.074888500	0.063504288	
1	0.068350367	0.077260812	0.059674776	
64	0.069675418	0.067354679	0.065340831	

8. Implementar un programa secuencial en C que calcule la multiplicación de matrices cuadradas, B y C:

A = B • C; A(i, j) =
$$\sum_{k=0}^{N-1} B(i, k) • C(k, j)$$
, i, j = 0,...N -1

NOTAS: (1) el número de filas/columnas debe ser un argumento de entrada; (2) se deben inicializar las matrices antes del cálculo; (3) se debe imprimir siempre las componentes (0,0) y (N-1, N-1) del resultado antes de que termine el programa.

CAPTURA CÓDIGO FUENTE: pmm-secuencial.c

```
unsigned int N = atoi(argv[1]);
matrix1 = (int**) malloc(N*sizeof(int*)):
matrix2 = (int**) malloc(N*sizeof(int*));
salida = (int**) malloc(N*sizeof(int*));
if((matrix1 == NULL) || (matrix2 == NULL) || (salida == NULL)){
        printf("Error en la reserva de espacio para los vectores\n");
        exit(-2):
// RESERVAMOS MEMORIA PARA LA MATRIZ
for (int i = 0; i < N; i++){
        matrix1[i] = (int*)malloc(N*sizeof(int));
        matrix2[i] = (int*)malloc(N*sizeof(int));
        salida[i] = (int*)malloc(N*sizeof(int));
        if(matrix1[i] == NULL) perror("Error: ");
if(matrix2[i] == NULL) perror("Error: ");
        if(salida[i] == NULL) perror("Error: ");
}
//INICIALIZAMOS MATRIZ Y VECTOR
for(int i = 0; i < N; i++){}
        for(int j = 0; j < N; j++){
                         matrix1[i][i]=i+i;
                         matrix2[i][j]=i+j;
        }
}
clock gettime(CLOCK REALTIME,&cgt1);
//MULTIPLICACIÓN
for(int i = 0; i < N; i++){}
        for(int j = 0; j < N; j++){
                for(int z=0; z<N; z++){</pre>
                         salida[i][j] += matrix1[i][z]*matrix2[z][i];
clock gettime(CLOCK REALTIME,&cgt2);
printf("Matriz resultante: ");
for(int i = 0; i < N; i++){
        for(int j=0; j<N; j++) {</pre>
                printf("%d ",salida[i][j]);
ncgt=(double) (cgt2.tv sec-cgt1.tv sec) + (double) ((cgt2.tv nsec-cgt1.tv nsec)/(1.e+9));
```

CAPTURAS DE PANTALLA:

9. Implementar en paralelo la multiplicación de matrices cuadradas con OpenMP a partir del código escrito en el ejercicio anterior. Use las directivas, las cláusulas y las funciones de entorno que considere oportunas. Se debe paralelizar también la inicialización de las matrices. Dibuje en su cuaderno de prácticas la descomposición de dominio que ha utilizado en el código paralelo implementado para asignar tareas a los threads (Lección 4/Tema 2,Lección 5/Tema 2).

DESCOMPOSICIÓN DE DOMINIO:

Como en la ejecución anterior, se realiza una multiplicación y una posterior suma de cada interacción del bucle por lo que cada thread ejecuta un número concreto de iteraciones, iniciando en el thread 0 con la interacción 0.

CAPTURA CÓDIGO FUENTE: pmm-0penMP.c

```
unsigned int N = atoi(argv[1]);
matrix1 = (int**) malloc(N*sizeof(int*));
matrix2 = (int**) malloc(N*sizeof(int*));
salida = (int**) malloc(N*sizeof(int*));
if((matrix1 == NULL) || (matrix2 == NULL) || (salida == NULL)){
        printf("Error en la reserva de espacio para los vectores\n");
        exit(-2);
}
// RESERVAMOS MEMORIA PARA LA MATRIZ
for (int i = 0; i < N; i++) {
        matrix1[i] = (int*)malloc(N*sizeof(int));
        matrix2[i] = (int*)malloc(N*sizeof(int));
        salida[i] = (int*)malloc(N*sizeof(int));
        if(matrix1[i] == NULL) perror("Error: ");
if(matrix2[i] == NULL) perror("Error: ");
        if(salida[i] == NULL) perror("Error: ");
}
//INICIALIZAMOS MATRIZ Y VECTOR
#pragma omp parallel for
for(int i = 0; i < N; i++){}
        for(int j = 0; j < N; j++){
                         matrix1[i][j]=i+j;
                         matrix2[i][j]=i+j;
        }
}
clock gettime(CLOCK REALTIME,&cgt1);
//MULTIPLICACIÓN
#pragma omp parallel for reduction(+:suma)
for(int i = 0; i < N; i++){
        for(int j = 0; j < N; j++){
                 for(int z=0; z<N; z++){</pre>
                         salida[i][j] += matrix1[i][z]*matrix2[z][i];
        }
clock gettime(CLOCK REALTIME,&cgt2);
```

10. Hacer un estudio de escalabilidad (ganancia en velocidad en función del número de cores) en atcgrid y en su PC del código paralelo implementado para dos tamaños de las matrices. Debe recordar usar –02 al compilar. El número de núcleos máximo en este estudio debe ser el igual al de núcleos físicos del computador. Presente los resultados del estudio en tablas de valores y en gráficas. Escoger los tamaños de manera que se observe diferentes curvas de escalabilidad en las gráficas que entregue en su cuaderno de prácticas (pruebe con valores de N entre 100 y 1500). Consulte la Lección 6/Tema 2. Incluya los scripts utilizado en el cuaderno de prácticas. NOTA: Nunca ejecute en atcgrid código que imprima todos los componentes del resultado.

ESTUDIO DE ESCALABILIDAD EN atcgrid:

SCRIPT: pmm-OpenMP_atcgrid.sh

```
#!/bin/bash

OMP_NUM_THREADS=12
for ((N=100; N<1500; N=N+100))
do

"./$1" $N
done
```

ESTUDIO DE ESCALABILIDAD EN PCLOCAL:

SCRIPT: pmm-OpenMP_pclocal.s

```
#!/bin/bash

OMP_NUM_THREADS=4
for ((N=100; N<1500; N=N+100))
do

"./$1" $N

done
```