

2º curso / 2º cuatr.
Grado Ing. Inform.
Doble Grado Ing.
Inform. y Mat.

Arquitectura de Computadores (AC)

Cuaderno de prácticas.

Bloque Práctico 1. Programación paralela I: Directivas OpenMP

Estudiante (nombre y apellidos): Carlos Sánchez Páez

Grupo de prácticas: A2

Fecha de entrega: 21/03/2018

Fecha evaluación en clase: 03/04/2018

Ejercicios basados en los ejemplos del seminario práctico

1. Usar la directiva `parallel` combinada con directivas de trabajo compartido en los ejemplos `bucle-for.c` y `sections.c` del seminario. Incorporar el código fuente resultante al cuaderno de prácticas.

RESPUESTA: Captura que muestre el código fuente `bucle-forModificado.c`

```
1  #include <stdio.h>
2  #include <stdlib.h>
3  #ifdef _OPENMP
4      #include <omp.h>
5  #else
6      #define omp_get_thread_num() 0
7  #endif
8
9  int main(int argc, char *argv[]){
10     int i,n=9;
11
12     if(argc<2){
13         fprintf(stderr, "\n[ERROR]- Falta nº iteraciones\n");
14         exit(-1);
15     }
16     n=atoi(argv[1]);
17
18     #pragma omp parallel for
19     for(i=0;i<n;i++)
20         printf("thread %d ejecuta la iteración %d del bucle\n",
21               omp_get_thread_num(),i);
22     return 0;
23 }
```

RESPUESTA: Captura que muestre el código fuente `sectionsModificado.c`

```

1  #include <stdio.h>
2  #ifdef _OPENMP
3  #include <omp.h>
4  #else
5  #define omp_get_thread_num() 0
6  #endif
7
8  void funcA() {
9      printf("En funcA: esta sección la ejecuta el thread %d\n", omp_get_thread_num());
10 }
11 void funcB() {
12     printf("En funcB: esta sección la ejecuta el thread %d\n", omp_get_thread_num());
13 }
14
15 int main() {
16     #pragma omp parallel sections
17     {
18         #pragma omp section
19         (void) funcA();
20         #pragma omp section
21         (void) funcB();
22     }
23 }

```

2. Imprimir los resultados del programa `single.c` usando una directiva `single` dentro de la construcción `parallel` en lugar de imprimirlos fuera de la región `parallel`. Añadir lo necesario, dentro de la nueva directiva `single` incorporada, para que se imprima el identificador del thread que ejecuta el bloque estructurado de la directiva `single`. Incorpore en su cuaderno de trabajo el código fuente y volcados de pantalla con los resultados de ejecución obtenidos.

RESPUESTA: Captura que muestre el código fuente `singleModificado.c`

```

1  #include <stdio.h>
2  #ifdef _OPENMP
3  #include <omp.h>
4  #else
5  #define omp_get_thread_num() 0
6  #endif
7
8  int main() {
9      int n = 9, i, a, b[n];
10
11      for (i = 0; i < n; i++)
12          b[i] = -1;
13      #pragma omp parallel
14      {
15          #pragma omp single
16          {
17              printf("Introduce valor de inicialización a:");
18              scanf("%d", &a);
19              printf("Single ejecutada por el thread %d\n",
20                  omp_get_thread_num());
21          }
22          #pragma omp for
23          for (i = 0; i < n; i++)
24              b[i] = a;
25          #pragma omp single
26          {
27              printf("Single ejecutado por thread %d\n",
28                  omp_get_thread_num());
29              printf("Después de la región parallel\n");
30              for (i = 0; i < n; i++)
31                  printf("b[%d]=%d\t", i, b[i] );
32              printf("\n");
33          }
34      }
35  }
36
37 }

```

CAPTURAS DE PANTALLA:

```

[Carlos Sanchez Paez csp98@csp98-GL552VW:~/Escritorio/AC/Prácticas/practica1/src
] 2018-03-20 martes
$./singleModificado
Introduce valor de inicialización a:5
Single ejecutada por el thread 5
Single ejecutado por thread 4
Después de la región parallel
b[0]=5 b[1]=5 b[2]=5 b[3]=5 b[4]=5 b[5]=5 b[6]=5 b[7]=5 b[8]=5
[Carlos Sanchez Paez csp98@csp98-GL552VW:~/Escritorio/AC/Prácticas/practica1/src
] 2018-03-20 martes
$

```

3. Imprimir los resultados del programa `single.c` usando una directiva `master` dentro de la construcción `parallel` en lugar de imprimirlos fuera de la región `parallel`. Añadir lo necesario, dentro de la nueva directiva `master` incorporada, para que se imprima el identificador del thread que ejecuta el bloque estructurado de la directiva `master`. Incorpore en su cuaderno el código fuente y volcados de pantalla con los resultados de ejecución obtenidos. ¿Qué diferencia observa con respecto a los resultados de ejecución del ejercicio anterior?

RESPUESTA: Captura que muestre el código fuente `singleModificado2.c`

```

1  #include <stdio.h>
2  #ifdef OPENMP
3  #include <omp.h>
4  #else
5  #define omp_get_thread_num() 0
6  #endif
7
8  int main() {
9      int n = 9, i, a, b[n];
10
11      for (i = 0; i < n; i++)
12          b[i] = -1;
13      #pragma omp parallel
14      {
15          #pragma omp single
16          {
17              printf("Introduce valor de inicialización a:");
18              scanf("%d", &a);
19              printf("Single ejecutada por el thread %d\n",
20                  omp_get_thread_num());
21          }
22          #pragma omp for
23          for (i = 0; i < n; i++)
24              b[i] = a;
25          #pragma omp master
26          {
27              printf("Single ejecutado por master (thread %d)\n",
28                  omp_get_thread_num());
29              printf("Después de la región parallel\n");
30              for (i = 0; i < n; i++)
31                  printf("b[%d]=%d\t", i, b[i] );
32              printf("\n");
33          }
34      }
35  }
36

```

CAPTURAS DE PANTALLA:

```
[Carlos Sanchez Paez csp98@csp98-GL552VW:~/Escritorio/AC/Prácticas/practica1/src
] 2018-03-20 martes
$ ./singleModificado2
Introduce valor de inicialización a:5
Single ejecutada por el thread 6
Single ejecutado por master (thread 0)
Después de la región parallel
b[0]=5 b[1]=5 b[2]=5 b[3]=5 b[4]=5 b[5]=5 b[6]=5 b[7]=5 b[8]=5
[Carlos Sanchez Paez csp98@csp98-GL552VW:~/Escritorio/AC/Prácticas/practica1/src
] 2018-03-20 martes
$
```

RESPUESTA A LA PREGUNTA:

Que al usar una directiva *master*, el bloque de sentencias se ejecutará siempre por el thread 0 (identificador del *master*). Sin embargo, con *single*, cualquier thread podría ejecutarlo.

4. ¿Por qué si se elimina directiva *barrier* en el ejemplo *master.c* la suma que se calcula e imprime no siempre es correcta? Responda razonadamente.

RESPUESTA:

Porque las instrucciones que se ejecutan después requieren que todos los threads hayan finalizado su ejecución. Por tanto, si eliminamos la barrera (punto en el que todos los threads se esperan), puede haber hebras que no hayan finalizado aún, causando un error en el programa.

Resto de ejercicios

- El programa secuencial C del Listado 1 calcula la suma de dos vectores ($v3 = v1 + v2$; $v3(i) = v1(i) + v2(i)$, $i=0, \dots, N-1$). Generar el ejecutable del programa del Listado 1 para **vectores globales**. Usar `time` (Lección 3/ Tema 1) en la línea de comandos para obtener, en `atcgrid`, el tiempo de ejecución (*elapsed time*) y el tiempo de CPU del usuario y del sistema generado. Obtenga los tiempos para vectores con 10000000 componentes. ¿La suma de los tiempos de CPU del usuario y del sistema es menor, mayor o igual que el tiempo real (*elapsed*)? Justifique la respuesta.

CAPTURAS DE PANTALLA:

The first screenshot shows the compilation of the program `SumaVectoresC.c` using `gcc` and `time` to measure execution time. The second screenshot shows the transfer of the executable `SumaVectoresC` to the `atcgrid` environment via `sftp`. The third screenshot shows the execution of the program on `atcgrid`, displaying the execution time and the result of the vector addition.

$$0,17+0,099=0,269 < 0,270$$

Es menor, porque en el tiempo real se añade el tiempo de planificación del sistema, entrada-salida, etc.

- Generar el código ensamblador a partir del programa secuencial C del Listado 1 para **vectores globales** (para generar el código ensamblador tiene que compilar usando `-S` en lugar de `-o`). Utilice el fichero con el código fuente ensamblador generado y el fichero ejecutable generado en el ejercicio 5 para obtener para `atcgrid` los MIPS (*Millions of Instructions Per Second*) y los MFLOPS (*Millions of Floating-point Per Second*) del código que obtiene la suma de vectores (código entre las funciones `clock_gettime()`); el cálculo se debe hacer para 10 y 10000000 componentes en los vectores (consulte la Lección 3/Tema1 AC). Incorpore el **código ensamblador de la parte de la suma de vectores** en el cuaderno.

CAPTURAS DE PANTALLA:

The first screenshot shows the execution of the assembly code for 10 components, displaying the execution time and the result of the vector addition. The second screenshot shows the execution of the assembly code for 10,000,000 components, displaying the execution time and the result of the vector addition.

RESPUESTA: cálculo de los MIPS y los MFLOPS

$$\text{MIPS}_{t=10} = (\text{NI}_{\text{bucle}} * \text{N}_{\text{iteraciones}} + 3) / (\text{T}_{\text{CPU}} * 10^6) = (6 * 10 + 3) / 2,646 = 23,80952381 \text{ MIPS}$$

$$\text{MIPS}_{t=10000000} = (\text{NI}_{\text{bucle}} * \text{N}_{\text{iteraciones}} + 3) / (\text{T}_{\text{CPU}} * 10^6) = (6 * 10000000 + 3) / 57206,923 = 1048,824032333 \text{ MIPS}$$

$$\text{MFLOPS}_{t=10} = \text{Operaciones}_{\text{float bucle}} * \text{N}_{\text{iteraciones}} / (\text{T}_{\text{CPU}} * 10^6) = 3 * 10 / 2,646 = 11,337868481 \text{ MFLOPS}$$

$$\text{MFLOPS}_{t=10000000} = \text{Operaciones}_{\text{float bucle}} * \text{N}_{\text{iteraciones}} / (\text{T}_{\text{CPU}} * 10^6) = 3 * 10000000 / 57206,923 = 524,412054114 \text{ MFLOPS}$$

RESPUESTA: Captura que muestre el código ensamblador generado de la parte de la suma de vectores

```

call    clock_gettime
xorl    %eax, %eax
.p2align 4,,10
.p2align 3
.L5:
    movsd    v1(%rax,8), %xmm0
    addsd    v2(%rax,8), %xmm0
    movsd    %xmm0, v3(%rax,8)
    addq     $1, %rax
    cmpl     %eax, %ebx
    ja       .L5
.L6:
    leaq     16(%rsp), %rsi
    xorl     %edi, %edi
    call     clock_gettime

```

7. Implementar un programa en C con OpenMP, a partir del código del Listado 1, que calcule en paralelo la suma de dos vectores ($v3 = v1 + v2$; $v3(i) = v1(i) + v2(i)$, $i=0, \dots, N-1$) usando las directivas `parallel` y `for`. Se debe paralelizar también las tareas asociadas a la inicialización de los vectores. Como en el código del Listado 1 se debe obtener el tiempo (*elapsed time*) que supone el cálculo de la suma. Para obtener este tiempo usar la función `omp_get_wtime()`, que proporciona el estándar OpenMP, en lugar de `clock_gettime()`. NOTAS: (1) el número de componentes N de los vectores debe ser un argumento de entrada al programa; (2) se deben inicializar los vectores antes del cálculo; (3) se debe asegurar que el programa calcula la suma correctamente imprimiendo todos los componentes del vector resultante, $v3$, para varios tamaños pequeños de los vectores (por ejemplo, $N = 8$ y $N=11$); (5) se debe imprimir sea cual sea el tamaño de los vectores el tiempo de ejecución del código paralelo que suma los vectores y, al menos, el primer y último componente de $v1$, $v2$ y $v3$ (esto último evita que las optimizaciones del compilador eliminen el código de la suma).

RESPUESTA: Captura que muestre el código fuente implementado

```

63 //Inicializar vectores
64 #pragma omp parallel for
65     for (i = 0; i < N; i++)
66         v1[i] = N * 0.1 + i * 0.1; v2[i] = N * 0.1 - i * 0.1; //los valores dependen de N
67 cgt1=omp_get_wtime();
68 //Calcular suma de vectores
69 #pragma omp parallel for
70     for (i = 0; i < N; i++)
71         v3[i] = v1[i] + v2[i];
72
73 cgt2=omp_get_wtime();
74 ncgt = cgt2-cgt1/ (1.e+9);

```

(RECUERDE ADJUNTAR CÓDIGO FUENTE AL .ZIP)

CAPTURAS DE PANTALLA (compilación y ejecución para N=8 y N=11):

```

[A2estudiante23@atcgrid ~]$ cat STDIN.o67918
Tiempo(seg.):0.003878408          Tamaño Vectores:8
V1[0]+V2[0]=V3[0](0.800000+0.800000=1.600000)
V1[1]+V2[1]=V3[1](0.900000+0.000000=0.900000)
V1[2]+V2[2]=V3[2](1.000000+0.000000=1.000000)
V1[3]+V2[3]=V3[3](1.100000+0.000000=1.100000)
V1[4]+V2[4]=V3[4](1.200000+0.000000=1.200000)
V1[5]+V2[5]=V3[5](1.300000+0.000000=1.300000)
V1[6]+V2[6]=V3[6](1.400000+0.000000=1.400000)
V1[7]+V2[7]=V3[7](1.500000+0.000000=1.500000)
[A2estudiante23@atcgrid ~]$

```

```

[A2estudiante23@atcgrid ~]$ cat STDIN.o67920
Tiempo(seg.):0.004044720          Tamaño Vectores:11
V1[0]+V2[0]=V3[0](1.100000+1.100000=2.200000)
V1[1]+V2[1]=V3[1](1.200000+0.000000=1.200000)
V1[2]+V2[2]=V3[2](1.300000+0.000000=1.300000)
V1[3]+V2[3]=V3[3](1.400000+0.000000=1.400000)
V1[4]+V2[4]=V3[4](1.500000+0.000000=1.500000)
V1[5]+V2[5]=V3[5](1.600000+0.000000=1.600000)
V1[6]+V2[6]=V3[6](1.700000+0.000000=1.700000)
V1[7]+V2[7]=V3[7](1.800000+0.000000=1.800000)
V1[8]+V2[8]=V3[8](1.900000+0.000000=1.900000)
V1[9]+V2[9]=V3[9](2.000000+0.000000=2.000000)
V1[10]+V2[10]=V3[10](2.100000+0.000000=2.100000)
[A2estudiante23@atcgrid ~]$

```

8. Implementar un programa en C con OpenMP, a partir del código del Listado 1, que calcule en paralelo la suma de dos vectores usando las `parallel` y `sections/section` (se debe aprovechar el paralelismo de datos usando estas directivas en lugar de la directiva `for`); es decir, hay que repartir el trabajo (tareas) entre varios threads usando `sections/section`. Se debe paralelizar también las tareas asociadas a la inicialización de los vectores. Para obtener este tiempo usar la función `omp_get_wtime()` en lugar de `clock_gettime()`. NOTAS: (1) el número de componentes N de los vectores debe ser un argumento de entrada al programa; (2) se deben inicializar los vectores antes del cálculo; (3) se debe asegurar que el programa calcula la suma correctamente imprimiendo todos los componentes del vector resultante, `v3`, para tamaños pequeños de los vectores (por ejemplo, $N = 8$ y $N=11$); (5) se debe imprimir sea cual sea el tamaño de los vectores el tiempo de ejecución del código paralelo que suma los vectores y, al menos, el primer y último componente de `v1`, `v2` y `v3` (esto último evita que las optimizaciones del compilador eliminen el código de la suma).

RESPUESTA: Captura que muestre el código fuente implementado

```
//Inicializar vectores
#pragma omp parallel sections
{
    #pragma omp section
    {
        for (i = 0; i < N / 2; i++)
            v1[i] = N * 0.1 + i * 0.1; v2[i] = N * 0.1 - i * 0.1; //los valores dependen de N
    }
    #pragma omp section
    {
        for (i = N / 2 + 1; i < N; i++)
            v1[i] = N * 0.1 + i * 0.1; v2[i] = N * 0.1 - i * 0.1; //los valores dependen de N
    }
}
cgt1 = omp_get_wtime();
//Calcular suma de vectores
#pragma omp parallel sections
{
    #pragma omp section
    {
        for (i = 0; i < N/2; i++)
            v3[i] = v1[i] + v2[i];
    }
    #pragma omp section
    {
        for (i = N/2+1; i < N; i++)
            v3[i] = v1[i] + v2[i];
    }
}
cgt2 = omp_get_wtime();
ncgt = cgt2 - cgt1;
```

(RECUERDE ADJUNTAR CÓDIGO FUENTE AL .ZIP)

CAPTURAS DE PANTALLA (compilación y ejecución para $N=8$ y $N=11$):

```
[A2estudiante23@atcgrid ~]$ cat STDIN.067943
Tiempo(seg.):0.003833455          Tamaño Vectores:8
V1[0]+V2[0]=V3[0](0.800000+0.000000=0.800000)
V1[1]+V2[1]=V3[1](0.900000+0.000000=0.900000)
V1[2]+V2[2]=V3[2](1.000000+0.000000=1.000000)
V1[3]+V2[3]=V3[3](1.100000+0.000000=1.100000)
V1[4]+V2[4]=V3[4](0.000000+0.400000=0.400000)
V1[5]+V2[5]=V3[5](1.300000+0.000000=1.300000)
V1[6]+V2[6]=V3[6](1.400000+0.000000=1.400000)
V1[7]+V2[7]=V3[7](1.500000+0.000000=1.500000)
[A2estudiante23@atcgrid ~]$
```



```
[A2estudiante23@atcgrid ~]$ cat STDIN.067944
Tiempo(seg.):0.004944089          Tamaño Vectores:11
V1[0]+V2[0]=V3[0](1.100000+0.000000=1.100000)
V1[1]+V2[1]=V3[1](1.200000+0.000000=1.200000)
V1[2]+V2[2]=V3[2](1.300000+0.000000=1.300000)
V1[3]+V2[3]=V3[3](1.400000+0.000000=1.400000)
V1[4]+V2[4]=V3[4](1.500000+0.000000=1.500000)
V1[5]+V2[5]=V3[5](0.000000+0.600000=0.000000)
V1[6]+V2[6]=V3[6](1.700000+0.000000=1.700000)
V1[7]+V2[7]=V3[7](1.800000+0.000000=1.800000)
V1[8]+V2[8]=V3[8](1.900000+0.000000=1.900000)
V1[9]+V2[9]=V3[9](2.000000+0.000000=2.000000)
V1[10]+V2[10]=V3[10](2.100000+0.000000=2.100000)
[A2estudiante23@atcgrid ~]$
```

9. ¿Cuántos threads y cuántos cores como máximo podría utilizar la versión que ha implementado en el ejercicio 7? Razone su respuesta. ¿Cuántos threads y cuántos cores como máximo podría utilizar la versión que ha implementado en el ejercicio 8? Razone su respuesta.

RESPUESTA:

En el ejercicio 7 (*parallel for*) se utilizarán tantos threads como permita la variable `OMP_NUM_THREADS` y la propia arquitectura. Sin embargo, en el ejercicio 8 también influye en número de *sections* que haya diseñado el programador, ya que aunque `OMP_NUM_THREADS` tome el valor máximo, se limitará el número de threads al número de *sections* programadas.

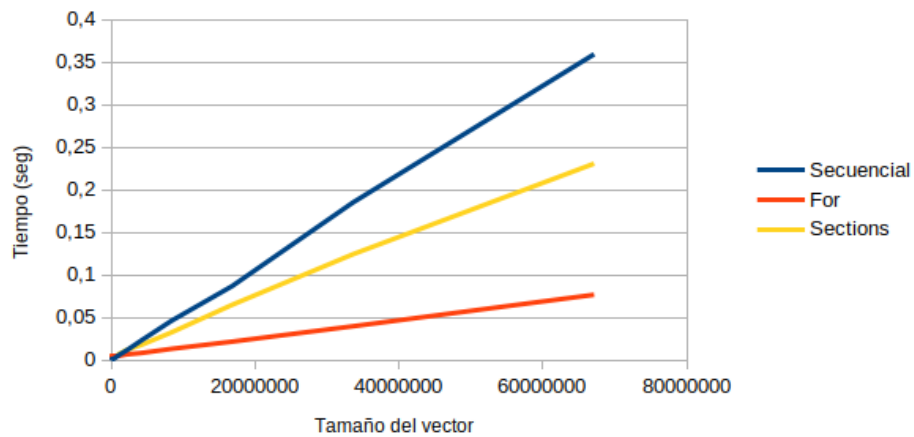
10. Rellenar una tabla como la Tabla 2 para atcgrid y otra para su PC con los tiempos de ejecución de los programas paralelos implementados en los ejercicios 7 y 8 y el programa secuencial del Listado 1. Generar los ejecutables usando `-O2`. En la tabla debe aparecer el tiempo de ejecución del trozo de código que realiza la suma en paralelo (este es el tiempo que deben imprimir los programas). Ponga en la tabla el número de threads/cores que usan los códigos. Represente en una gráfica los tres tiempos. NOTA: Nunca ejecute código que imprima todos los componentes del resultado cuando este número sea elevado.

RESPUESTA:

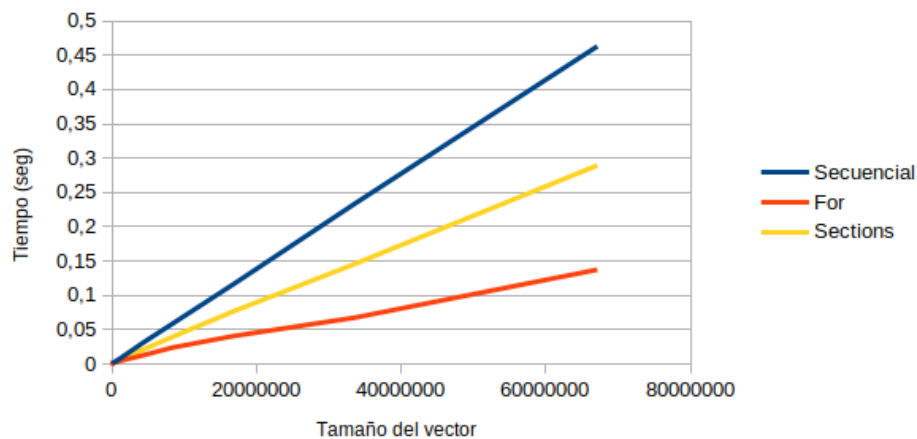
ATCGRID			
Nº de Componentes	T. secuencial vect. Globales 1 thread/core	T. paralelo (versión <i>for</i>) 6 threads/cores	T. paralelo (versión <i>sections</i>) 6 threads/cores
16384	0,000091567	0,007406861	0,003816963
32768	0,000138170	0,004557163	0,004411745
65536	0,000345089	0,003338499	0,004539793
131072	0,000688219	0,004049332	0,004449406
262144	0,001391591	0,004441273	0,004963458
524288	0,002618663	0,004356673	0,003856493
1048576	0,006072959	0,004816088	0,007141266
2097152	0,011361872	0,006719527	0,011945522
4194304	0,023312658	0,008434360	0,018012465
8388608	0,046395079	0,013351370	0,032682086
16777216	0,086894083	0,021717156	0,064976367
33554432	0,185008080	0,039741391	0,124307696
67108864	0,359282655	0,076795294	0,230819112

MI PC			
Nº de Componentes	T. secuencial vect. Globales 1 thread/core	T. paralelo (versión for) 4 threads/cores	T. paralelo (versión sections) 4 threads/cores
16384	0.000114191	0.001549960	0.001439787
32768	0.000219413	0.000114191	0.001453126
65536	0.000453754	0.001771744	0.001620039
131072	0.000832428	0.001917076	0.002174969
262144	0.001770870	0.002248953	0.001574927
524288	0.004150900	0.002455461	0.002848738
1048576	0.007486943	0.004205928	0.005646633
2097152	0.015074341	0.006923681	0.011006473
4194304	0.030300146	0.012287634	0.020414176
8388608	0.058817209	0.023882004	0.039512883
16777216	0.116156945	0.040534236	0.076522421
33554432	0.233531140	0.067403596	0.145778975
67108864	0.463083358	0.137403739	0.289449440

ATCGRID



Mi PC



11. Rellenar una tabla como la Tabla 3 para atcgrid con el tiempo de ejecución, tiempo de CPU del usuario y tiempo CPU del sistema obtenidos con `time` para el ejecutable del ejercicio 7 y para el programa secuencial del Listado 1. Ponga en la tabla el número de threads/cores que usan los códigos. ¿El tiempo de CPU que se obtiene es mayor o igual que el tiempo real (*elapsed*)? Justifique la respuesta.

RESPUESTA:

MI PC						
Nº de Componentes	Tiempo secuencial vect. Globales 1 thread/core			Tiempo paralelo/versión for 6 Threads/cores		
	<i>Elapsed</i>	<i>CPU-user</i>	<i>CPU- sys</i>	<i>Elapsed</i>	<i>CPU-user</i>	<i>CPU- sys</i>
65536	0m0,004s	0m0,004s	0m0,000s	0m0,003s	0m0,013s	0m0,000s
131072	0m0,006s	0m0,006s	0m0,000s	0m0,002s	0m0,011s	0m0,000s
262144	0m0,012s	0m0,012s	0m0,000s	0m0,004s	0m0,005s	0m0,013s
524288	0m0,025s	0m0,004s	0m0,020s	0m0,004s	0m0,000s	0m0,021s
1048576	0m0,047s	0m0,047s	0m0,000s	0m0,006s	0m0,028s	0m0,004s
2097152	0m0,093s	0m0,080s	0m0,012s	0m0,012s	0m0,024s	0m0,040s
4194304	0m0,186s	0m0,142s	0m0,044s	0m0,021s	0m0,053s	0m0,062s
8388608	0m0,368s	0m0,244s	0m0,124s	0m0,043s	0m0,088s	0m0,132s
16777216	0m0,766s	0m0,591s	0m0,176s	0m0,082s	0m0,172s	0m0,240s
33554432	0m1,468s	0m1,096s	0m0,372s	0m0,142s	0m0,232s	0m0,610s
67108864	0m3,059s	0m2,427s	0m0,632s	0m0,276s	0m0,516s	0m1,175s

ATCGRID						
Nº de Componentes	Tiempo secuencial vect. Globales 1 thread/core			Tiempo paralelo/versión for 6 Threads/cores		
	<i>Elapsed</i>	<i>CPU-user</i>	<i>CPU- sys</i>	<i>Elapsed</i>	<i>CPU-user</i>	<i>CPU- sys</i>
65536	0m0.002s	0m0.002s	0m0.000s	0m0.010s	0m0.148s	0m0.022s
131072	0m0.003s	0m0.000s	0m0.003s	0m0.012s	0m0.185s	0m0.008s
262144	0m0.004s	0m0.002s	0m0.003s	0m0.011s	0m0.166s	0m0.021s
524288	0m0.010s	0m0.004s	0m0.007s	0m0.011s	0m0.180s	0m0.003s
1048576	0m0.019s	0m0.006s	0m0.013s	0m0.013s	0m0.170s	0m0.039s
2097152	0m0.038s	0m0.016s	0m0.021s	0m0.017s	0m0.198s	0m0.040s
4194304	0m0.073s	0m0.031s	0m0.042s	0m0.024s	0m0.206s	0m0.099s
8388608	0m0.137s	0m0.045s	0m0.090s	0m0.037s	0m0.243s	0m0.219s
16777216	0m0.273s	0m0.100s	0m0.172s	0m0.061s	0m0.341s	0m0.418s
33554432	0m0.532s	0m0.196s	0m0.329s	0m0.107s	0m0.499s	0m0.856s
67108864	0m1.062s	0m0.356s	0m0.695s	0m0.181s	0m0.813s	0m1.605s

Cuando ejecutamos un programa secuencial (un sólo core), se cumple que $t_{\text{elapsed}} = t_{\text{user}} + t_{\text{sys}}$. Sin embargo, cuando ejecutamos código concurrente, $t_{\text{elapsed}} < t_{\text{user}} + t_{\text{sys}}$, ya que el tiempo real mide el tiempo de una sólo hebra, mientras que el tiempo de usuario mide el tiempo que tardan todos los threads.