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): David Martinez Diaz

Grupo de prácticas y profesor de prácticas: 2 – Juan José Escobar Perez

Fecha de entrega: 05/04/2021 Fecha evaluación en clase:

Antes de comenzar a realizar el trabajo de este cuaderno consultar el fichero con los normas de prácticas que se encuentra en SWAD

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

```
C bucke-forModificadoc X
C bucke-for.c

D: > Usuario > Desktop > Inf + Ade > 2 curso > 2 cuatrimestre > AC > AC_Practicas > bp1_MartinezDiazDavid > ejer1 > C bucke-forModificadoc > © main(int, char #include < stdio.h>
#include < stdio.h>
#include < stdio.h>
#include < stdiib.h>
#include < omp.h>

int main(int argc, char **argv) [

int i, n = 9;
#if(argc < 2) {

fprintf(stderr, "\n[ERROR] - Falta no iteraciones \n");
exit(-1);
}

n = atoi(argv[1]);
#pragma omp parallel for
for (i=0; i<n; i++)

printf("thread %d ejecuta la iteración %d del bucke\n", omp_get_thread_num(),i);

return(0);

return(0);
```

RESPUESTA: Captura que muestre el código fuente sectionsModificado. c

```
C sections C sectionModification X

D. Dumanto Destrop > Int - Add > 2 casto > 2 custimestre > AC > AC Practices > bpt, MartinezDiazDavid > ejert > C sectionModificado c > Q main()

1 sinclude cestion(comp.in)
2 sinclude comp.in)
3 void funcA(){
5 printf("En funcA: esta seccion la ejecuta el thread Xd\n", omp_get_thread_num());
7 }

8 void funcB(){
10 printf("En funcB: esta seccion la ejecuta el thread Xd\n", omp_get_thread_num());
11 }
12 }
13 }
14 int main(){
15 int main(){
16 spragma omp parallel sections
17 | pragma omp parallel sections
18 | pragma omp section
19 | pragma omp section
20 | pragma omp section
21 | pragma omp section
22 | color) | pragma omp section
23 | pragma omp section
24 | return 0;
25 | return 0;
26 | pragma omp section
27 | return 0;
```

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

```
singleModificado.c ×
D: > Usuario > Desktop > Inf + Ade > 2 curso > 2 cuatrimestre > AC > AC_Practicas > bp1_MartinezDiazDavid > ejer2 > 🕻 singleModificado.c > 😚 main()
       #include <stdio.h>
       int main(){
           int n = 9, i, a, b[n];
           for(i = 0; i < n; i++) b[i] = -1;
           #pragma omp parallel
               #pragma omp single
                   printf("Introduce valor de inicializacion a: ");
                   scanf("%d", &a);
                   printf("Single(introducir valor) ejecutada por el thread %d\n", omp_get_thread_num());
               #pragma omp for
               for(i = 0; i < n; i++)
                   b[i] = a;
               #pragma omp single
                   printf("\n Impresion ejecutada por el thread %d\n", omp_get_thread_num());
                    for(i = 0; i < n; i++)    printf("b[%d] = %d [hebra %d]\n", i, b[i], omp_get_thread_num());
           return 0;
```

CAPTURAS DE PANTALLA:

```
dmartinez01@LAPTOP-H62PMCCC
                                dmartinez01@LAPTOP-H62PMCCC
DavidMartinezDiaz - 21-04-01
                                                               /mnt/d/U/De/I/2/2/AC/A/bp1/ejer2
DavidMartinezDiaz - 21-04-01 | dmartinez01@LAPTOP-H62PMCCC | /mnt/d/U/De/I/2/2/AC/A/bp1/ejer2
Introduce valor de inicializacion a: 7
Single(introducir valor) ejecutada por el thread 0
Impresion ejecutada por el thread 8
b[0] = 7 [hebra 8]
b[1]
         [hebra 8]
b[2]
         [hebra 8]
         [hebra 8]
         [hebra 8]
         [hebra 8]
        [hebra 8]
         [hebra 8]
b[8] = 7 [hebra 8]
DavidMartinezDiaz - 21-04-01 | dmartinez01@LAPTOP-H62PMCCC | /mnt/d/U/De/I/2/2/AC/A/bp1/ejer2
```

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

CAPTURAS DE PANTALLA:

```
21-04-01 | dmartinez01@LAPTOP-H62PMCCC | /mnt/d/U/De/I/2/2/AC/A/bp1/ejer3
 DavidMartinezDiaz - 21-04-01 | dmartinezO1@LAPTOP-H62PMCCC | /mnt/d/U/De/I/2/2/AC/A/bp1/ejer3
Introduce valor de inicializacion a: 4
Single(introducir valor) ejecutada por el thread 0
 Impresion ejecutada por el thread 0
b[0] = 4 [hebra 0]
b[1] = 4 [hebra 0]
         [hebra 0]
b[2]
         [hebra 0]
     = 4
     = 4
         [hebra 0]
     = 4
         [hebra 0]
         [hebra 0]
b[6]
     = 4
         [hebra 0]
     = 4
b[8]
    = 4 [hebra 0]
 DavidMartinezDiaz - 21-04-01 | dmartinez01@LAPTOP-H62PMCCC | /mnt/d/U/De/I/2/2/AC/A/bp1/ejer3
```

RESPUESTA A LA PREGUNTA:

La principal diferencia es que en la directiva single se ejecuta cualquier hebra de las disponibles y en la directiva master siempre se ejecuta la hebra principal, que en este caso es la hebra 0.

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:

Esto se debe a que la directiva master no tiene unas barreras implicitas, si quitamos dicha barrera, la que se pone antes de que se ejecute la directiva master, puede que a la hora de calcular la suma se realice antes de que terminen las demas hebras, dando lugar a resultados erroneos. Es decir lo que hace la directiva barrier es esperar a que terminen todas las hebras, y luego continua.

1.1.1

Resto de ejercicios (usar en atcgrid la cola ac a no ser que se tenga que usar atcgrid4)

5. El programa secuencial C del Listado 1 calcula la suma de dos vectores (v3 = v1 + v2; v3(i) = v1(i) + v2(i), i=0,...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:

```
[e2estudiante14@atcgrid ejer5]$ ls
[e2estudiante14@atcgrid ejer5]$ gcc -O2 -fopenmp SumaVectoresC.c -o SumaVect
oresC
[e2estudiante14@atcgrid ejer5]$ ls
[e2estudiante14@atcgrid ejer5]$ sbatch -p ac --wrap "time ./SumaVectoresC 10
000000"
Submitted batch job 78201
[e2estudiante14@atcgrid ejer5]$ ls
                               slurm-78201.out
[e2estudiante14@atcgrid ejer5]$ cat slurm-78201.out
Tamanio Vectores:10000000 (4 B)
Tiempo:0.043746392
                        / Tamanio Vectores:10000000
1000000.000000+1000000.000000=2000000.000000) / V1[9999999]+V2[9999999]=V3
[9999999](1999999.900000+0.100000=2000000.000000) /
        0m0.150s
real
user
        0m0.064s
        0m0.050s
[e2estudiante14@atcgrid ejer5]$
```

RESPUESTA:

Esto se debe a que el tiempo real aunque sea mayor, no significa que tarde eso el cpu del usuario y la cpu del sistema, ya que el programa puede estar esperando sin estar ejecutando nada y aun asi el tiempo real estaría contado ese tiempo de espera.

Además existe el caso en el que el tiempo sea menor, ya que se podrían dividir el trabajo los hijos o threads que al final se sumarian al usuario y al sistema.

6. 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 -\$\mathbb{S}\$ en lugar de -0). 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). Razonar cómo se han obtenido

los valores que se necesitan para calcular los MIPS y MFLOPS. Incorporar **el código ensamblador de la parte de la suma de vectores** (no de todo el programa) en el cuaderno.

CAPTURAS DE PANTALLA (que muestren la generación del código ensamblador y del código ejecutable, y la obtención de los tiempos de ejecución):

RESPUESTA: cálculo de los MIPS y los MFLOPS

Caso: N 10; N° de Instrucciones: 6; Tiempo: 0,000390236 s MIPS = 60/0,000390236 * 10^6 → 0.1537; MFLOPS = 10/0,000390236*10^6 → 2,56 * 10^(-3);

Caso: N 10000000;

N° de Instrucciones: 6; Tiempo: 0,041657257 s MIPS = 60000000/0, $041657257 * 10^6 144,032$; MFLOPS = 10000000/0, $041657257*10^6 240,0542119$;

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

```
%xmm1, %xmm7
                        %eax, %xmm0
            %xmm3, %xmm0
            %xmm0, %xmm2
                      %xmm7
            %xmm2, v1(,%rax,8)
%xmm7, v2(,%rax,8)
movsd
            %eax, %ebp
            %edi, %edi
clock_gettime
xorl %eax, %eax
.p2align 4,,10
.p2align 3
            v1(,%rax,8), %xmm0
            v2(,%rax,8), %xmm0
%xmm0, v3(,%rax,8)
addsd
movsd
            %eax, %ebp
            .L6
16(%rsp), %rsi
            %edi, %edi
<mark>clock</mark>_gettime
            24(%rsp), %rax
%xmm0, %xmm0
            8(%rsp), %rax
lq %rax, %xmm0
                                                                                         36%
```

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,...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 sp-0penMP-for. c

```
#pragma cmp parallel for
for(i=0; kd; i+1){
    v1[i] = N*0.1+i*0.1; v2[i] = N*0.1-i*0.1;
}

// Creamos variable para el omp_time
double tiempo1 = omp_get_wtime();

// Calcular cuma de vectores
#pragma omp parallel for
for(i=0; kd; i+1)
    v3[i] = v1[i] + v2[i];

// Recogemos el tiempo que tarda en calcular la suma de vectores
double tiempo2 = omp_get_wtime();

double tiempo2 = omp_get_wtime();

double tiempo2 = omp_get_wtime();

// Imprimir resultado de la suma y el tiempo de ejecucion
if (Nci0) {
    printf("Tiempo:Xi1.9f\t / Tamanio Vectores:Xu\n",tiempo_total,N);
    #pragma omp parallel for
    for(i=0; idk; i+1)
    printf("/ v1[Xu]_vv2[xd]-vv3[xd](X8.6f-X8.6f-X8.6f) /\n",
    i,i,i,v1[i],v2[i],v3[i]);
}
else
printf("Tiempo:Xi1.9f\t / Tamanio Vectores:Xu\t / V1[0]+V2[0]-V3[0](X8.6f-X8.6f-X8.6f) / V1[Xd]+V2[Xd]

#ifdef VECTOR_DYNAMIC
    free(v1); // libera el espacio reservado para v2
    free(v3); // libera el espacio reservado para v2
    free(v3); // libera el espacio reservado para v3

***Time***
**Time***

**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time***
**Time**
```

(RECUERDE ADJUNTAR CÓDIGO FUENTE AL .ZIP)

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

```
DavidMartinezDiaz - 21-04-03 | dmartinezO1@LAPTOP-H62PMCCC | /mnt/d/U/De/I/
2/2/AC/A/bp1/ejer7
                         gcc -fopenmp -02 sp-OpenMP-for.c -o sp-OpenMP-for
DavidMartinezDiaz
                       21-04-03 | dmartinez01@LAPTOP-H62PMCCC | /mnt/d/U/De/I/
2/2/AC/A/bp1/ejer7
Tamanio Vectores:8 (4 B)
Tiempo:0.000867900
                           / Tamanio Vectores:8
 V1[6]+V2[6]=V3[6](1.400000+0.200000=1.600000)
V1[4]+V2[4]=V3[4](1.200000+0.400000=1.600000)
 V1[0]+V2[0]=V3[0](0.800000+0.800000=1.600000)
 V1[7]+V2[7]=V3[7](1.500000+0.100000=1.600000)
 V1[1]+V2[1]=V3[1](0.900000+0.700000=1.600000)
V1[3]+V2[3]=V3[3](1.100000+0.500000=1.600000)
 V1[2]+V2[2]=V3[2](1.000000+0.600000=1.600000)
 V1[5]+V2[5]=V3[5](1.300000+0.300000=1.600000) /
DavidMartinezDiaz - 21-04-03 | dmartinez01@LAPTOP-H62PMCCC | /mnt/d/U/De/I/
 /2/AC/A/bp1/ejer7
Tamanio Vectores:11 (4 B)
Tiempo:0.000012000
                           / Tamanio Vectores:11 / V1[0]+V2[0]=V3[0](1.100000
1.100000=2.200000) / / V1[10]+V2[10]=V3[10](2.100000+0.100000=2.200000) /
DavidMartinezDiaz - 21-04-03 | dmartinezO1@LAPTOP-H62PMCCC | /mnt/d/U/De/I/
2/2/AC/A/bp1/ejer7
```

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); (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 sp-OpenMP-sections. c

(RECUERDE ADJUNTAR CÓDIGO FUENTE AL .ZIP)

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

```
DavidMartinezDiaz - 21-04-03 | dmartinez01@LAPTOP-H62PMCC
C | /mnt/d/U/De/I/2/2/AC/A/bp1/ejer8
                                        gcc -02 -fopenmp
sp-OpenMP-sections.c -o sp-OpenMP-sections
DavidMartinezDiaz - 21-04-03 | dmartinez01@LAPTOP-H62PMCC
C | /mnt/d/U/De/I/2/2/AC/A/bp1/ejer8
ons 8
Tiempo:0.000003900
                        / Tamaño Vectores:8
/ V1[0]+V2[0]=V3[0](0.800000+0.800000=1.600000) /
 V1[1]+V2[1]=V3[1](0.900000+0.700000=1.600000) /
 V1[2]+V2[2]=V3[2](1.000000+0.600000=1.600000) /
 V1[3]+V2[3]=V3[3](1.100000+0.500000=1.600000) /
/ V1[4]+V2[4]=V3[4](1.200000+0.400000=1.600000)
/ V1[5]+V2[5]=V3[5](1.300000+0.300000=1.600000)
/ V1[6]+V2[6]=V3[6](1.400000+0.200000=1.600000)
/ V1[7]+V2[7]=V3[7](1.500000+0.100000=1.600000) /
DavidMartinezDiaz - 21-04-03 | dmartinez01@LAPTOP-H62PMCC
C | /mnt/d/U/De/I/2/2/AC/A/bp1/ejer8
Tiempo:0.000051500
                         / Tamaño Vectores:11
                                                / V1[0]+V2
[0]=V3[0](1.100000+1.100000=2.200000) / / V1[10]+V2[10]=V3
[10](2.100000+0.100000=2.200000) /
DavidMartinezDiaz - 21-04-03 | dmartinez01@LAPTOP-H62PMCC
C | /mnt/d/U/De/I/2/2/AC/A/bp1/ejer8
```

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 cuantos cores como máximo podría utilizar la versión que ha implementado en el ejercicio 8? Razone su respuesta. NOTA: Al contestar piense sólo en el código, no piense en el computador en el que lo va a ejecutar.

RESPUESTA:

En el ejercicio 7, vamos a poder utilizar todos los cores que tenga mi pc, ya que en el codigo no se ha implementado la function "omp-set-num-threads", que establece el número de threads que vamos a utilizar en el programa.

Sin embargo en el ejercicio 8, como cada bucle for lo ejecuta una sola hebra, su grado de paralelizacion ya no es el mismo, por lo que no se llegara a utilizer el maximo creo yo, que en este caso, serian 4 cores fisicos, uno para cada bucle for.

10. Rellenar una tabla como la Tabla 210 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. Escribir un script para realizar las ejecuciones necesarias utilizando como base el script del seminario de BPO (se deben imprimir en el script al menos las variables de entorno que ya se imprimen en el script de BPO). 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 (use el máximo número de cores físicos del computador que como máximo puede aprovechar el código, no use un número de threads superior al número de cores físicos). Represente en una gráfica los tres tiempos. NOTA: Nunca ejecute código que imprima todos los componentes del resultado cuando este número sea elevado. Observar que el número de componentes en la tabla llega hasta 67108864.

RESPUESTA: Captura del script implementado sp-0penMP-script10. sh

(RECUERDE ADJUNTAR LOS CÓDIGOS AL .ZIP)

CAPTURAS DE PANTALLA (mostrar la ejecución en atcgrid – envío(s) a la cola):

```
[e2estudiante14@atcgrid ejer10]$ sbatch -p ac ./sp-OpenMP-script10.sh
Submitted batch job 78338
[e2estudiante14@atcgrid ejer10]$ cat slurm-78338.out
Tamanio Vectores:16384 (4 B)
Tiempo:0.000432747
                        / Tamanio Vectores:16384
                                                        / V1[0]+V2[0]=V3[0](1638.400000
+1638.400000=3276.800000) / / V1[16383]+V2[16383]=V3[16383](3276.700000+0.100000=3276.8
Tamanio Vectores:32768 (4 B)
Tiempo:0.000881658
                        / Tamanio Vectores:32768
                                                        / V1[0]+V2[0]=V3[0](3276.800000
+3276.800000=6553.600000) / / V1[32767]+V2[32767]=V3[32767](6553.500000+0.100000=6553.6
Tamanio Vectores:65536 (4 B)
                        / Tamanio Vectores:65536
Tiempo:0.000488072
                                                        / V1[0]+V2[0]=V3[0](6553.600000
+6553.600000=13107.200000) / / V1[65535]+V2[65535]=V3[65535](13107.100000+0.100000=1310
7.200000) /
Tamanio Vectores:131072 (4 B)
Tiempo:0.000603504
                         / Tamanio Vectores:131072
                                                        / V1[0]+V2[0]=V3[0](13107.20000
0+13107.200000=26214.400000) / / V1[131071]+V2[131071]=V3[131071](26214.300000+0.100000
=26214.400000)
```

Tabla 2. Tiempos de ejecución de la versión secuencial de la suma de vectores y de las dos versiones paralelas. Sustituir en el encabezado de la tabla "¿?" por el número de threads utilizados, que debe coincidir con el número de cores físicos y cores lógicos utilizados.

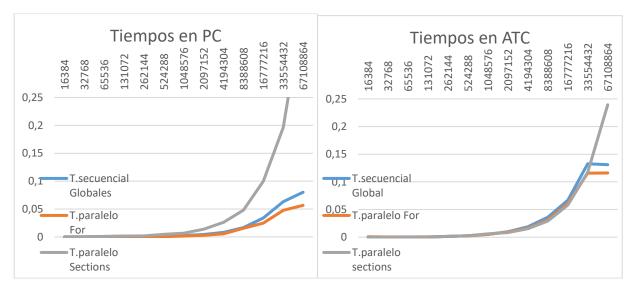
Dara	DC.
rara	PU.:

Nº de Componentes	T. secuencial vect. Globales 1 thread=core	1 \	
16384	0.000097600	0.000031400	0.000135800
32768	0.000140400	0.000055600	0.000320000
65536	0.000132900	0.000879900	0.000524700
131072	0.000283000	0.001213900	0.001614100
262144	0.000495600	0.000312000	0.001664800
524288	0.000967200	0.000600500	0.004641700
1048576	0.002228500	0.001345800	0.006590600
2097152	0.004278200	0.003030000	0.013758000
4194304	0.008132800	0.005573200	0.026234300
8388608	0.016687300	0.015657900	0.048014300
16777216	0.033854200	0.024733300	0.099617300
33554432	0.063229200	0.047648600	0.196372300
67108864	0.080136900	0.056642900	0.413890500

Tabla 2. Tiempos de ejecución de la versión secuencial de la suma de vectores y de las dos versiones paralelas. Sustituir en el encabezado de la tabla "¿?" por el número de threads utilizados, que debe coincidir con el número de cores físicos y cores lógicos utilizados.

Para ATC:

Nº de Componentes	T. secuencial vect. Globales 1 thread=core	T. paralelo (versión for) 12 threads = cores lógicos = cores físicos	T. paralelo (versión sections) 12 threads = cores lógicos = cores físicos
16384	0.000430682	0.000893410	0.000103626
32768	0.000418737	0.000469036	0.000179239
65536	0.000391069	0.000509299	0.000409625
131072	0.000443401	0.000736352	0.000749394
262144	0.001443790	0.001429945	0.001445636
524288	0.002761257	0.002568111	0.002555914
1048576	0.005237209	0.005067702	0.006035995
2097152	0.009870978	0.009554561	0.008564293
4194304	0.018729252	0.016653799	0.015439760
8388608	0.036239037	0.031263638	0.029247530
16777216	0.066939411	0.061516255	0.058253612
33554432	0.132744833	0.115652569	0.117332138
67108864	0.131187172	0.116130535	0.239396375



11. Rellenar una tabla como la 12Tabla 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 (que debe coincidir con el número cores físicos y lógicos) que usan los códigos. Escribir un script para realizar las ejecuciones necesarias utilizando como base el script del seminario de BPO (se deben imprimir en el script al menos las variables de entorno que ya se imprimen en el script de BPO) ¿El tiempo de CPU que se obtiene es mayor o igual que el tiempo real (elapsed)? Justifique la respuesta.

RESPUESTA: Captura del script implementado sp-0penMP-script11. sh

```
#!/bin/bash
#Todos los scripts que se hagan para atcgrid deben incluir lo siguiente:
#Se asigna al trabajo el nombre SumaVectoresC vlocales
#PBS -N SumaVectoresC vlocales
#Se asigna al trabajo la cola ac
#PBS -q ac
#Se imprime información del trabajo usando variables de entorno de PBS
echo "Id. usuario del trabajo: $PBS O LOGNAME"
echo "Id. del trabajo: $PBS JOBID"
echo "Nombre del trabajo especificado por usuario: $PBS JOBNAME"
echo "Nodo que ejecuta qsub: $PBS_O_HOST"
echo "Directorio en el que se ha ejecutado qsub: $PBS O WORKDIR"
echo "Cola: $PBS_QUEUE"
echo "Nodos asignados al trabajo:"
cat $PBS NODEFILE
# FIN del trozo que deben incluir todos los scripts
for (( i = 8388608; i \le 67108864; i^*=2)); do
    time ./SumaVectoresC $i
done
```

(RECUERDE ADJUNTAR LOS CÓDIGOS AL .ZIP) CAPTURAS DE PANTALLA (ejecución en atcgrid):

```
| Coloration | Col
```

Tabla 3. Tiempos de ejecución de la versión secuencial de la suma de vectores y de las dos versiones paralelas. Sustituir en el encabezado de la tabla "¿?" por el número de threads utilizados.

Nº de Componentes	Tiempo secuencial vect. Globales 1 thread = 1 core lógico = 1 core físico		Tiempo paralelo/versión for 8 Threads = cores lógicos=cores físicos					
	El	apsed	CPU-user	CPU- sys	Elapsed		CPU-user	CPU- sys
8388608	real	0m0.125s			real	0m0.112s		
	user	0m0.031s			user	0m0.099s		
	sys	0m0.045s			sys	0m0.063s		
<mark>16777216</mark>	real	0m0.176s			real	0m0.165s		
	user	0m0.083s			user	0m0.174s		
	sys	0m0.073s			sys	0m0.111s		
33554432	real	0m0.327s			real	0m0.293s		
	user	0m0.160s			user	0m0.320s		
	sys	0m0.148s			sys	0m0.222s		
<mark>67108864</mark>	real	0m0.330s			real	0m0.296s		
	user	0m0.169s			user	0m0.319s		
	sys	0m0.141s			sys	0m0.226s		

Como ya hemos comentado en algún ejercicio anterior, el tiempo real puede que sea mayor o menor que el tiempo de ejecución (usuario + sistema), ya que el programa puede estar esperando sin estar ejecutando nada y aun así el tiempo real estaría contado ese tiempo de espera.

Además, existe el caso en el que el tiempo sea menor, ya que se podrían dividir el trabajo los hijos o threads que al final se sumarian al usuario y al sistema.

Aunque generalmente, según los valores que nos ha ido dando el tiempo de ejecución es mayor que el tiempo real, ya sea por el tiempo de espera o por simplemente el tiempo que tardan en realizar los cálculos y operaciones de los de los vectores.