

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): Daniel Monjas Miguélez

Grupo de prácticas y profesor de prácticas: Miércoles, Mancia Anguita

Fecha de entrega: 25 de marzo de 2020

Fecha evaluación en clase: 25 de marzo de 2020

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`

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.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 bucle\n", omp_get_thread_num(), i);

    return(0);
}
```

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

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
void funcA() {

printf("En funcA: esta sección la ejecuta el thread %d\n", omp_get_thread_num());
}
void funcB() {

printf("En funcB: esta sección la ejecuta el thread %d\n", omp_get_thread_num());
}

main() {

#pragma omp parallel sections
{

#pragma omp section
(void) funcA();

#pragma omp section
(void) funcB();

}
}
```

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`

CAPTURAS DE PANTALLA:

```

#include <stdio.h>
#include <omp.h>
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 inicialización a: ");

scanf("%d", &a );

printf("Single 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
{
for (i=0; i<n; i++){
printf("b[%d] = %d\t Hebra: %d\t",i,b[i],omp_get_thread_num());
}
}

}

printf("\n");
}

```

```

[DanielMonjasMiguel daniel@daniel-XPS-15-9570:~/Escritorio/Daniel/AC/PRACTICAS/bp1/ejer2] 2020-03-11 miércoles
$./singleModificado
Introduce valor de inicialización a: 345
Single ejecutada por el thread 6
b[0] = 345      Hebra: 7
b[1] = 345      Hebra: 7
b[2] = 345      Hebra: 7
b[3] = 345      Hebra: 7
b[4] = 345      Hebra: 7
b[5] = 345      Hebra: 7
b[6] = 345      Hebra: 7
b[7] = 345      Hebra: 7
b[8] = 345      Hebra: 7

```

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:

```

#include <stdio.h>
#include <omp.h>
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 inicialización a: ");

scanf("%d", &a );

printf("Single ejecutada por el thread %d\n",omp_get_thread_num());
}
#pragma omp for
for (i=0; i<n; i++)
b[i] = a;

#pragma omp master
{
for (i=0; i<n; i++){
printf("b[%d] = %d\t Hebra: %d\n",i,b[i],omp_get_thread_num());
}
}

}

printf("\n");

}

```

```

[DanielMonjasMiguel daniel@daniel-XPS-15-9570:~/Escritorio/Daniel/AC/PRACTICAS/bp1/ejer3] 2020-03-11 mi
ércoles
$ ./singleMaster
Introduce valor de inicialización a: 20
Single ejecutada por el thread 7
b[0] = 20      Hebra: 0
b[1] = 20      Hebra: 0
b[2] = 20      Hebra: 0
b[3] = 20      Hebra: 0
b[4] = 20      Hebra: 0
b[5] = 20      Hebra: 0
b[6] = 20      Hebra: 0
b[7] = 20      Hebra: 0
b[8] = 20      Hebra: 0

[DanielMonjasMiguel daniel@daniel-XPS-15-9570:~/Escritorio/Daniel/AC/PRACTICAS/bp1/ejer3] 2020-03-11 mi
ércoles
$ ./singleMaster
Introduce valor de inicialización a: 12
Single ejecutada por el thread 1
b[0] = 12      Hebra: 0
b[1] = 12      Hebra: 0
b[2] = 12      Hebra: 0
b[3] = 12      Hebra: 0
b[4] = 12      Hebra: 0
b[5] = 12      Hebra: 0
b[6] = 12      Hebra: 0
b[7] = 12      Hebra: 0
b[8] = 12      Hebra: 0

```

RESPUESTA A LA PREGUNTA: Se puede observar que independientemente de las veces que se ejecute el programa, es la hebra master la encargada de mostrar los resultados, a diferencia del caso anterior, en el que cualquier hebra que estuviese libre podía encargarse de la impresión de resultados

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: Se debe a que al no sincronizarse las hebras ya que se omite la directiva `barrier`, la hebra master mostrará directamente el valor de la variable compartida que haya en el momento, sin tener en cuenta los resultados que introduzcan posteriormente cualquiera de las hebras que esten trabajando paralelamente.

Resto de ejercicios

5. El programa secuencial C del Listado 1 calcula la suma de dos vectores ($v_3 = v_1 + v_2$; $v_3(i) = v_1(i) + v_2(i)$, $i=0, \dots, N-1$). 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:

```
[DanielMonjasMiguel@atcgrid:~/bp1/ejer5] 2020-03-11 miércoles
$ sbatch -p ac --account ac --wrap "time ./SumaVectores 10000000"
Submitted batch job 20056
[DanielMonjasMiguel@atcgrid:~/bp1/ejer5] 2020-03-11 miércoles
$ ls
slurm-20056.out SumaVectores SumaVectores.c SumaVectores.s
[DanielMonjasMiguel@atcgrid:~/bp1/ejer5] 2020-03-11 miércoles
$ cat slurm-20056.out
Tamaño Vectores:10000000 (4 B)
Tiempo:0.040668629 / Tamaño Vectores:10000000 / V1[0]+V2[0]=V3[0](1000000.000000+1000000.000000
=2000000.000000) / / V1[9999999]+V2[9999999]=V3[9999999](1999999.900000+0.100000=2000000.000000) /

real    0m0.146s
user    0m0.047s
sys      0m0.049s
[DanielMonjasMiguel@atcgrid:~/bp1/ejer5] 2020-03-11 miércoles
$
```

RESPUESTA: El tiempo real es mayor que la suma del tiempo de usuario y del tiempo de sistema. Habrá algún tiempo añadido ya que el sistema estará ejecutando algún trabajo no relacionado con el programa que yo he pedido ejecutar, de forma que aumenta el tiempo real.

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 `-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). Razonar cómo se han obtenido los valores que se necesitan para calcular los MIPS y MFLOPS. Incorpore **el código ensamblador de la parte de la suma de vectores** 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

Para el tiempo de CPU utilizaremos el obtenido con `time` del ejercicio anterior. En primer lugar contaremos el nº de instrucciones del bucle. Tomaremos como punto de partida desde `clock_gettime`, vemos que el `xorl` se ejecuta una sola vez, y como punto final de una iteración `ja`, dando un total de $NI = N * 6 + 1$, donde N es el número de iteraciones del bucle. Para las operaciones con coma flotante buscamos y vemos que en el cuerpo del bucle solo hay una instrucción con coma flotante, `addsd`, luego $N^\circ \text{ op.coma flotante} = 1$.

Con esto y el tiempo de CPU, podemos hacer el cálculo requerido

$MIPS(10) = (6 \cdot 10 + 1) / (T_CPU \cdot 10^6) = 61 / (0.000364401 \cdot 10^6) = 0.167398$

$MIPS(10000000) = (6 \cdot 10000000 + 1) / (T_CPU \cdot 10^6) = 60000001 / (0.040668629 \cdot 10^6) = 1475.33867$

$MFLOPS(10) = (1 \cdot 10) / (T_CPU \cdot 10^6) = 10 / (0.000364401 \cdot 10^6) = 0.027442295$

$MFLOPS(10000000) = (1 \cdot 10000000) / (T_CPU \cdot 10^6) = 10000000 / (0.040668629 \cdot 10^6) = 245.8897742$

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

```
.L4:
    pxor    %xmm0, %xmm0
    movapd  %xmm1, %xmm2
    movapd  %xmm1, %xmm7
    cvtsi2sdl    %eax, %xmm0
    mulsd   %xmm3, %xmm0
    addsd   %xmm0, %xmm2
    subsd   %xmm0, %xmm7
    movsd   %xmm2, v1(,%rax,8)
    movsd   %xmm7, v2(,%rax,8)
    addq    $1, %rax
    cmpl    %eax, %ebp
    ja      .L4
    movq    %rsp, %rsi
    xorl    %edi, %edi
    call    clock_gettime
    xorl    %eax, %eax
    .p2align 4,,10
    .p2align 3

.L6:
    movsd   v1(,%rax,8), %xmm0
    addsd   v2(,%rax,8), %xmm0
    movsd   %xmm0, v3(,%rax,8)
    addq    $1, %rax
    cmpl    %eax, %ebp
    ja      .L6
    leaq    16(%rsp), %rsi
    xorl    %edi, %edi
    call    clock_gettime
    movq    24(%rsp), %rax
    pxor    %xmm0, %xmm0
    subq    8(%rsp), %rax
    cvtsi2sdq    %rax, %xmm0
    pxor    %xmm1, %xmm1
    movq    16(%rsp), %rax
    subq    (%rsp), %rax
    cvtsi2sdq    %rax, %xmm1
    divsd   .LC6(%rip), %xmm0
    addsd   %xmm1, %xmm0
    cmpl    $9, %ebx
    ja      .L22
    movl    %ebp, %esi
    movl    $.LC5, %edi
    movl    $1, %eax
    xorl    %ebx, %ebx
    call    printf
    .p2align 4,,10
    .p2align 3
```


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

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

double start=omp_get_wtime();

#pragma omp parallel
{
    #pragma omp for
    for(i=0; i<N; i++)
        v3[i] = v1[i] + v2[i];
}

double end=omp_get_wtime();

ncgt=end - start;

//Imprimir resultado de la suma y el tiempo de ejecución
if (N<10) {
    printf("Tiempo:%11.9f\t / Tamaño Vectores:%u\n",ncgt,N);
    for(i=0; i<N; i++)
        printf("/ V1[%d]+V2[%d]=V3[%d](%8.6f+%8.6f=%8.6f) /\n",i,i,i,v1[i],v2[i],v3[i]);
}
else
    printf("Tiempo:%11.9f\t / Tamaño Vectores:%u\t/ V1[0]+V2[0]=V3[0](%8.6f+%8.6f=%8.6f) / / V1[%d]+V2[%d]=V3[%d](%8.6f+%8.6f=%8.6f) /\n", ncgt,N,v1[0],v2[0],v3[0],N-1,N-1,N-1,v1[N-1],v2[N-1],v3[N-1]);
```

(RECUERDE ADJUNTAR CÓDIGO FUENTE AL .ZIP)**CAPTURAS DE PANTALLA (compilación y ejecución para N=8 y N=11):**

```
[DanielMonjasMiguel daniel@daniel-XPS-15-9570:~/Escritorio/Daniel/AC/PRACTICAS/bp1/ejer7] 2020-03-16 lu
nes
$gcc -O2 -fopenmp -o listado_paralelo listado_paralelo.c
listado_paralelo.c: In function 'main':
listado_paralelo.c:46:33: warning: format '%u' expects argument of type 'unsigned int', but argument 3 ha
s type 'long unsigned int' [-Wformat=]
    printf("Tamaño Vectores:%u (%u B)\n",N, sizeof(unsigned int));
                                ^~
                                %lu
[DanielMonjasMiguel daniel@daniel-XPS-15-9570:~/Escritorio/Daniel/AC/PRACTICAS/bp1/ejer7] 2020-03-16 lu
nes
$./listado_paralelo 8
Tamaño Vectores:8 (4 B)
Tiempo:0.000019316 / 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) /
[DanielMonjasMiguel daniel@daniel-XPS-15-9570:~/Escritorio/Daniel/AC/PRACTICAS/bp1/ejer7] 2020-03-16 lu
nes
$./listado_paralelo 11
Tamaño Vectores:11 (4 B)
Tiempo:0.000015751 / 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) /
[DanielMonjasMiguel daniel@daniel-XPS-15-9570:~/Escritorio/Daniel/AC/PRACTICAS/bp1/ejer7] 2020-03-16 lu
nes
$
```

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


```
double start = omp_get_wtime();

#pragma omp parallel sections
{

#pragma omp section
for(i=0; i < N/4; i++){
    v3[i] = v1[i] + v2[i];
}

#pragma omp section
for(i=N/4; i < N/2; i++){
    v3[i] = v1[i] + v2[i];
}

#pragma omp section
for(i=N/2; i < (3*N)/4; i++){
    v3[i] = v1[i] + v2[i];
}

#pragma omp section
for(i=(3*N)/4; i < N; i++){
    v3[i] = v1[i] + v2[i];
}

}

double end = omp_get_wtime();

ncgt=end-start;

//Imprimir resultado de la suma y el tiempo de ejecución
if (N<10) {
printf("Tiempo:%11.9f\t / Tamaño Vectores:%u\n",ncgt,N);
for(i=0; i<N; i++)
    printf("/ V1[%d]+V2[%d]=V3[%d](%8.6f+%8.6f=%8.6f) /\n",i,i,i,v1[i],v2[i],v3[i]);
}
else
    printf("Tiempo:%11.9f\t / Tamaño Vectores:%u\t/ V1[0]+V2[0]=V3[0](%8.6f+%8.6f=%8.6f) / / V1[%d]
+V2[%d]=V3[%d](%8.6f+%8.6f=%8.6f) /\n", ncgt,N,v1[0],v2[0],v3[0],N-1,N-1,N-1,v1[N-1],v2[N-1],v3[N-1]);
```

(RECUERDE ADJUNTAR CÓDIGO FUENTE AL .ZIP)

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

```
[DanielMonjasMiguel@ daniel@daniel-XPS-15-9570:~/Escritorio/Daniel/AC/PRACTICAS/bp1/ejer8] 2020-03-18 mi
ércoles
$gcc -O2 -fopenmp -o listado_sections listado_sections.c
listado_sections.c: In function 'main':
listado_sections.c:46:33: warning: format '%u' expects argument of type 'unsigned int', but argument 3 ha
s type 'long unsigned int' [-Wformat=]
    printf("Tamaño Vectores:%u (%u B)\n",N, sizeof(unsigned int));
                                ^~
                                %lu

[DanielMonjasMiguel@ daniel@daniel-XPS-15-9570:~/Escritorio/Daniel/AC/PRACTICAS/bp1/ejer8] 2020-03-18 mi
ércoles
$./listado_sections 8
Tamaño Vectores:8 (4 B)
Tiempo:0.016102940 / 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) /
[DanielMonjasMiguel@ daniel@daniel-XPS-15-9570:~/Escritorio/Daniel/AC/PRACTICAS/bp1/ejer8] 2020-03-18 mi
ércoles
$./listado_sections 12
Tamaño Vectores:12 (4 B)
Tiempo:0.020012217 / Tamaño Vectores:12 / V1[0]+V2[0]=V3[0](1.200000+1.200000=2.400000) / / V1[11
]+V2[11]=V3[11](2.300000+0.100000=2.400000) /
[DanielMonjasMiguel@ daniel@daniel-XPS-15-9570:~/Escritorio/Daniel/AC/PRACTICAS/bp1/ejer8] 2020-03-18 mi
ércoles
$./listado_sections 15
Tamaño Vectores:15 (4 B)
Tiempo:0.009574547 / Tamaño Vectores:15 / V1[0]+V2[0]=V3[0](1.500000+1.500000=3.000000) / / V1[14
]+V2[14]=V3[14](2.900000+0.100000=3.000000) /
[DanielMonjasMiguel@ daniel@daniel-XPS-15-9570:~/Escritorio/Daniel/AC/PRACTICAS/bp1/ejer8] 2020-03-18 mi
ércoles
$
```

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 puedo utilizar un máximo 8 threads y 4 cores físicos en mi versión del ejercicio 7 puesto que no he establecido límite al número de threads que el computador puede utilizar, por tanto utilizará todos los que requiera y de los que disponga.

En el ejercicio 8, al dividir el for en 4 sections, cada uno de ellos se ejecutará en una hebra, dando que el máximo de hebras a utilizar son 4 que coincide con el número máximo de cores.

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 (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.

RESPUESTA:

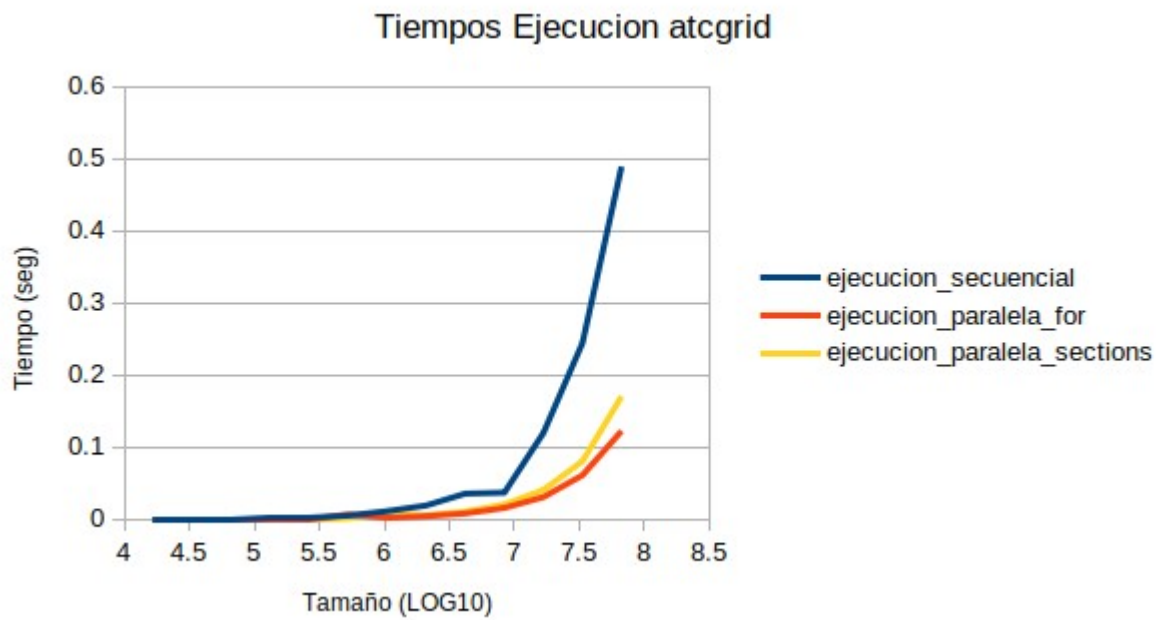
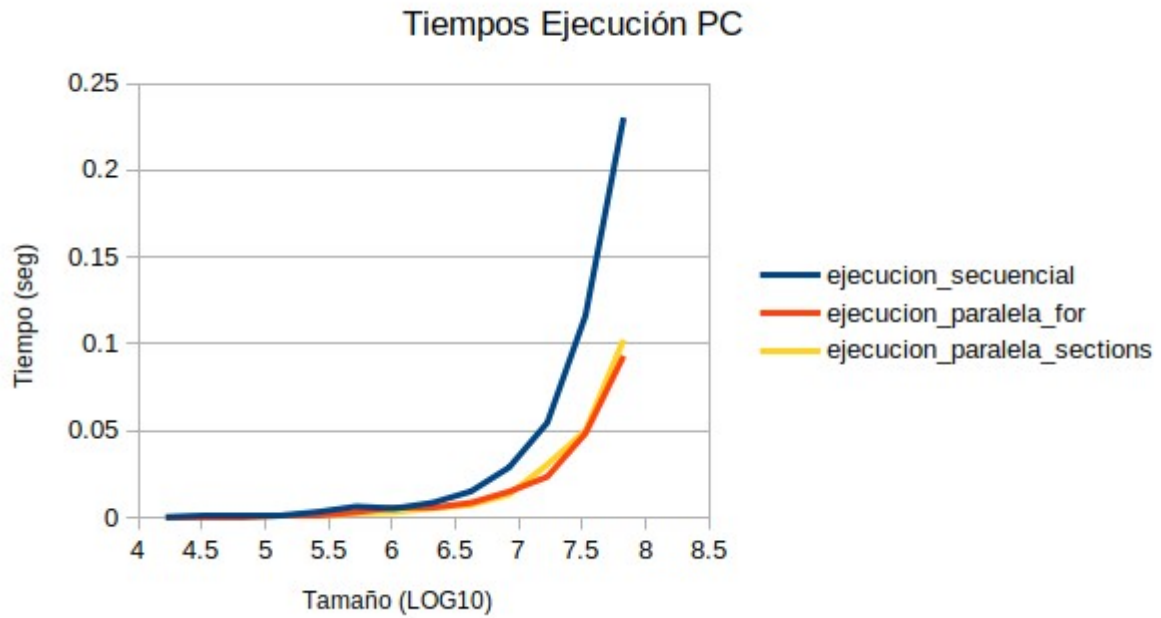


Tabla 2. Tiempos de ejecución de la versión secuencial de la suma de vectores y de las dos versiones paralelas. Sustituir en el encabezado de la tabla “¿?” por el número de threads utilizados, que debe coincidir con el número de cores físicos del computador que como máximo puede aprovechar el código.

Tabla 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	0.000204365	0.000153576	0.000097457
32768	0.000563140	0.000269946	0.000225956
65536	0.000825127	0.000431396	0.000315288
131072	0.001579341	0.000784296	0.000624993
262144	0.003160515	0.001557885	0.001118197
524288	0.006246992	0.003074897	0.002394976
1048576	0.005194459	0.005685232	0.003070426
2097152	0.008465219	0.006212665	0.005277613
4194304	0.015018488	0.008388812	0.007169635
8388608	0.028851006	0.014888589	0.013265990
16777216	0.054606367	0.023420311	0.030442066
33554432	0.116274106	0.048379215	0.050036533
67108864	0.230419173	0.093036232	0.102360584

Tabla atcgrid

Nº de Componentes	T. secuencial vect. Globales 1 thread/core	T. paralelo (versión for) 12 threads/cores	T. paralelo (versión sections) 12 threads/cores
16384	0.000123876	0.000042621	0.000036288
32768	0.000232896	0.000121748	0.000061084
65536	0.000492944	0.000116793	0.000123464
131072	0.001077081	0.000191428	0.000221832
262144	0.002383923	0.000408312	0.000427026
524288	0.004953759	0.006924845	0.000955377
1048576	0.011174753	0.001939500	0.007813634
2097152	0.019030617	0.004242457	0.005531732
4194304	0.035507474	0.008057483	0.010589959
8388608	0.036939515	0.015638370	0.020567667
16777216	0.119714217	0.030729659	0.040521765
33554432	0.244265385	0.060902774	0.080504054
67108864	0.488991315	0.122273035	0.170243233

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: Para la ejecución secuencial el tiempo real es mayor que la suma de los tiempos de CPU, esto se debe a que probablemente haya interrupciones ajenas al programa, que aumentan el tiempo de ejecución

del mismo. Por otro lado para la ejecución en paralelo, se puede apreciar que los tiempos reales son menores que el tiempo de CPU. Esto se debe a que mientras que para el tiempo real se toma el tiempo de ejecución del programa, para los tiempos de CPU se realiza la suma de los tiempos de CPU de las distintas hebras, de forma que la suma de todos los tiempos de CPU de las distintas hebras es mayor que el tiempo de ejecución del programa.

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/core			Tiempo paralelo/versión for 12 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	0.021	0.000	0.003	0.029	0.021	0.023
131072	0.029	0.000	0.004	0.027	0.042	0.024
262144	0.029	0.004	0.002	0.032	0.017	0.046
524288	0.074	0.004	0.005	0.028	0.096	0.038
1048576	0.029	0.006	0.010	0.024	0.049	0.062
2097152	0.081	0.016	0.012	0.029	0.102	0.059
4194304	0.078	0.028	0.022	0.081	0.186	0.094
8388608	0.140	0.054	0.041	0.101	0.365	0.151
16777216	0.165	0.072	0.083	0.141	0.718	0.281
33554432	0.321	0.146	0.165	0.180	1.377	0.598
67108864	0.622	0.321	0.286	0.360	2.664	1.138