CI-0117 Laboratorio 9 Paralela y Concurrente Rodrigo Vilchez Ulloa | B78292

1. Programa omp_hello.c

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Semana 9$ ./a.out 4
Hello from thread 0 of 4
Hello from thread 3 of 4
Hello from thread 1 of 4
Hello from thread 2 of 4
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Semana 9$ ./a.out 4
Hello from thread 3 of 4
Hello from thread 0 of 4
Hello from thread 2 of 4
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Semana 9$
```

La salida varía pues, al ejecutarlo una vez, puede que un hilo termine antes que el resto y logre imprimir su mensaje en pantalla primero y al ejecutarlo una segunda vez, un hilo distinto puede ser que termine primero en comparación con la ejecución anterior.

2. Programa omp_fibo_c

```
9$ ./a.out 10 20
 first n Fibonacci numbers:
     39
     193
     309
     502
     7235443401905431948
     7235443401905457912
     -3975857269898661756
     3259586132006796156
     7954894494947082388
     7954894494947082504
     -2536955083815386724
     -2677976203439374040
ovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Sema
9$
```

Efectivamente el programa produce una salida errónea, esto se debe a que, primero, la asignación de iteraciones para un trabajador las realiza el sistema y no el programador, esto genera que puede que un trabajador trate de utilizar un valor de fibo[i] que debe ser calculado por otro trabajador pero este simplemente aún no lo ha calculado todavía, entonces el trabajador que utiliza ese valor termina calculando su resultado con datos "basura".

3. Programa omp_private.c

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Semana 9$ ./a.out 4
Thread 0 > before initialization, x = 0
Thread 0 > after initialization, x = 2
Thread 3 > before initialization, x = 0
Thread 2 > before initialization, x = 8
Thread 2 > before initialization, x = 0
Thread 2 > after initialization, x = 6
Thread 1 > before initialization, x = 0
Thread 1 > after initialization, x = 4
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Semana 9$
```

Al hacer uso de la claúsula private, todos los hilos tendrán una copia privada de todas las variables declaradas dentro de los paréntesis, por tanto su uso dentro del bloque paralelo, por parte de un hilo, no va a afectar el resultado que pueda mostrar otro hilo al hacer uso de la misma variable.

4. Programa omp_trap1.c

Prueba con # pragma omp critical

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Sema
na 9$ ./a.out 8
Enter a, b, and n
2
200
16
With n = 16 trapezoids, our estimate
of the integral from 2.000000 to 200.000000 = 2.67171764062500e+06
```

Prueba sin # pragma omp critical

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Sema
na 9$ ./a.out 8
Enter a, b, and n
2
2000
16
With n = 16 trapezoids, our estimate
of the integral from 2.0000000 to 200.000000 = 1.80994719726562e+06
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Sema
```

Los resultados en ambas pruebas para la integral son distintos pues claramente hay una condición de carrera al intentar escribir en la variable global que almacena el resultado final de la integral, y puede que varios hilos modifiquen la variable al mismo tiempo y que no se tome en cuenta algún resultado calculado por un hilo. Con # pragma omp critical, se define una sección crítica donde solo un hilo puede acceder a ese bloque y se evita la condición de carrera.

5. Programa omp_trap2.c

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Sema
na 9$ ./a.out 8
Enter a, b, and n
2
200
16
With n = 16 trapezoids, our estimate
of the integral from 2.0000000 to 200.000000 = 2.67171764062500e+06
```

El resultado es el mismo, se cambia un poco la implementación del problema pero la sección crítica de sumar el resultado final local al resultado final global sigue estando protegida de condiciones de carrera.

6. Programa omp_trap2a.c

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Sema
na 9$ ./a.out 8
Enter a, b, and n
2
200
16
With n = 16 trapezoids, our estimate
of the integral from 2.000000 to 200.000000 = 2.67171764062500e+06
```

El resultado es el mismo, se cambia un poco la implementación del problema pero la sección crítica de sumar el resultado final local al resultado final global sigue estando protegida de condiciones de carrera.

7. Programa omp_trap2b.c

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Sema
na 9$ ./a.out 8
Enter a, b, and n
2
200
16
With n = 16 trapezoids, our estimate
of the integral from 2.0000000 to 200.0000000 = 2.67171764062500e+06
```

El resultado es el mismo, se utiliza reduction clause, útil cuando se aplica reiteradamente una misma operación sobre una misma variable, en este caso del tipo +=, lo que hace OpenMP en este caso es que crea una variable privada para cada hilo y almacena el resultado de ese hilo e internamente crea una sección crítica donde estas variables privadas se suman en la variable compartida.

8. Programa omp_trap3.c

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Sema
na 9$ ./a.out 8
Enter a, b, and n
2
200
16
With n = 16 trapezoids, our estimate
of the integral from 2.000000 to 200.000000 = 2.67171764062500e+06
```

El resultado es el mismo, se cambia la implementación del programa utilizando # pragma omp parallel for que indica que existe una operación que debe ser tratada bajo un reduction clause.

9. Programa omp_pi.c

Para calcular el resultado, se indica con # pragma omp parallel for que el ciclo debe realizarse en paralelo, de igual forma, con el reduction clause se evitan condiciones de carrera al momento de sumar un resultado local en la variable global que almacena el resultado final de la aproximación de pi. El último detalle es que el ciclo utiliza la variable factor, la cual ha sido declarada fuera del bloque en paralelo, por lo que se trata de una variable compartido, pero por la naturaleza de la sumatoria, donde se debe ir alternando ese factor entre negativo y positivo, es posible que un hilo pueda modificar ese valor antes de que otro hilo la vaya a utilizar, lo que causaría resultados incorrectos. Es por esto que se indica que esa variable será privada, de esta forma, cada hilo crea una copia de la variable y no afectará el resultado en otros hilos.

10. Programa bubble.c

Correr el programa.

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Sema
na 9$ ./a.out 50 g
Before sort:
83 86 77 15 93 35 86 92 49 21 62 27 90 59 63 26 40 26 72 36 11 68 67 29 82
30 62 23 67 35 29 2 22 58 69 67 93 56 11 42 29 73 21 19 84 37 98 24 15 70

After sort:
2 11 11 15 15 19 21 21 22 23 24 26 26 27 29 29 29 30 35 35 36 37 40 42 49
56 58 59 62 62 63 67 67 67 68 69 70 72 73 77 82 83 84 86 86 90 92 93 93 98
```

Correr el programa y tomar el tiempo.

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Sema
na 9$ ./a.out 50 g
Before sort:
83 86 77 15 93 35 86 92 49 21 62 27 90 59 63 26 40 26 72 36 11 68 67 29 82
30 62 23 67 35 29 2 22 58 69 67 93 56 11 42 29 73 21 19 84 37 98 24 15 70
Tiempo: 0.000019
```

Correr el programa con Valgrind.

```
/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Sem
 a 9$ valgrind ./a.out 50 g
==25629== Memcheck, a memory error detector
==25629== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
==25629== Using Valgrind-3.16.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright in
 ==25629== Command: ./a.out 50 g
==25629==
Before sort:
83 86 77 15 93 35 86 92 49 21 62 27 90 59 63 26 40 26 72 36 11 68 67 29 82 30 62 23 67 35 29 2 22 58 69 67 93 56 11 42 29 73 21 19 84 37 98 24 15 70
Tiempo: 0.001121
After sort:
2 11 11 15 15 19 21 21 22 23 24 26 26 27 29 29 29 30 35 35 36 37 40 42 49
56 58 59 62 62 63 67 67 67 68 69 70 72 73 77 82 83 84 86 86 90 92 93 93 98
==25629==
 ==25629== HEAP SUMMARY:
                in use at exit: 0 bytes in 0 blocks
 ==25629==
 =25629==
               total heap usage: 2 allocs, 2 frees, 1,224 bytes allocated
==25629==
 =25629== All heap blocks were freed -- no leaks are possible
 =25629==
 =25629== For lists of detected and suppressed errors, rerun with: -s
 ==25629== ERROR SUMMARY: 0 errors from 0 contexts (suppressed: 0 from 0)
```

No se muestra que haya alguna fuga de memoria pues todos los bytes asignados fueron liberados.

11. Programa omp_odd_even1.c

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Sema
na 9$ ./a.out 8 50 g
Elapsed time = 0.006433 seconds
```

El ordenamiento parece verse afectado por el uso de hilos pues bubble.c es considerablemente más rápido.

12. Programa omp_sin_sum.c

Correr programa con 1 hilo y 10000 términos.

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Semana 9
$ ./a.out 1 10000
Result = 1.88892327977909e+00
Check = 1.88892327977974e+00
With n = 10000 terms, the error is 6.45261621912141e-13
Elapsed time = 1.065039e+00 seconds
```

Correr programa con 2 hilos y 10000 términos.

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-0117/Laboratorios/Semana 9
$ ./a.out 2 10000
Result = 1.88892327977889e+00
Check = 1.88892327977913e+00
With n = 10000 terms, the error is 2.45581333047085e-13
Elapsed time = 5.672073e-01 seconds
```

El speedup es de 1.8776891623221355, el programa con dos hilos es ligeramente más rápido.

Correr programa con OMP_SCHEDULE="dynamic, static, auto"

```
OMP_SCHEDULE="dynamic"
  govil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-011
  ./a.out 2 10000
Result = 1.88892327977970e+00
Check = 1.88892327977913e+00
with n = 10000 terms, the error is 5.71542813077031e-13
Elapsed time = 5.650158e-01 seconds
 OMP_SCHEDULE="auto
       L@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020/CI-011
  ./a.out 2 10000
Result = 1.88892327977904e+00
Check = 1.88892327977913e+00
with n = 10000 terms, the error is 9.28146448586631e-14
Elapsed time = 5.686576e-01 seconds
 ./a.out 2 10000
Result = 1.88892327977906e+00
Check = 1.88892327977913e+00
With n = 10000 terms, the error is 6.86117829218347e-14
Elapsed time = 5.685360e-01 seconds
```

No parece haber diferencias significativas entre los tres casos, sin embargo, el caso dinámico parece indicar que es ligeramente más rápido.

13. Programa omp_msgps.c

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCI
mp_msg$ ./a.out 2 5
Thread 1 > received 0 from 0
Thread 1 > received -1 from 0
Thread 0 > received -3 from 0
Thread 0 > received -4 from 0
Thread 1 > received -4 from 1
Thread 1 > received -2 from 1
Thread 1 > received -2 from 0
Thread 1 > received -3 from 0
Thread 1 > received -4 from 1
Thread 1 > received -4 from 1
Thread 1 > received -4 from 1
```

Lo que sucede en el programa es una comunicación mediante el paso de mensajes entre hilos, cada hilo tiene una cola de mensajes el cual es capaz de recibir una capacidad máxima de mensajes, los mensajes se envían a un destinatario aleatorio. Con barrier se logra que los hilos creen y asignen memoria a las colas respectivas y que ninguno comience a enviar y recibir mensajes hasta que todos los hilos hayan logrado asignar ese espacio. Con atomic se logra que se acceda a una sección de la memoria en específico de manera atómica, es decir, solo un hilo a la vez, asumiendo la función de un lock normal.

14. Programa omp_mat_vect.c

```
rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020
./a.out 5 10 20
Elapsed time = 4.551860e-04 seconds

rigovil@rodrigo:~/Escritorio/UCR/I Semestre 2020
./a.out 10 10 20
Elapsed time = 3.739750e-04 seconds
```

Se hizo la prueba para una matriz 10*20 con cinco y diez hilos. La solución con diez hilos parece ser más rápida al momento de hacer el cálculo.