Guatemala, 24 de agosto de 2024 Universidad del Valle de Guatemala Facultad de Ingeniería Departamento de Computación Programación de Microprocesadores Angie Nadissa Vela López, 23764



Laboratorio No. 5

Definiciones

Cláusulas o directivas	Funcionalidad
private	La cláusula private permite que cada hilo dentro de la región paralelizada tenga una copia de una variable. Es importante entender que al utilizar esta cláusula, las copias de las variables no estarán inicializadas, es decir, no tendrán el valor de la variable original. La sintaxis consiste en encerrar entre paréntesis la lista de variables separadas por comas, para declararlas como privadas (Private clause, s.f.).
shared	Esta cláusula declara que uno o más elementos de una lista serán compartidos entre las tareas generadas por la estructura (o construct) en donde fue generada. Las variables compartidas no se duplican para realizar cada tarea, sino que todas las tareas acceden a la misma instancia de la variable, y por ello, se da correctamente la sincronización (Shared clause, s.f.).
firstprivate	Cada subproceso debe tener su propia instancia de la variable que necesite utilizar, a diferencia de la cláusula private, las copias de las variables sí están inicializadas, es decir, tienen el valor de la variable original. Esto es porque la variable ya existe antes de la construcción paralela (TylerMSFT, s.f.).
barrier	Esta cláusula permite sincronizar todos los hilos en un equipo, y todos los equipos paran de hacer su tarea (o ejecución) al llegar a la barrera, esto hasta que todos los hilos ejecutan la tarea. Esto permite coordinar fases de ejecución en un programa paralelo, para que no se ejecute una sección más avanzada en el código sin que se completen las tareas previas (TylerMSFT, 2022).
critical	Esta directiva restringe la ejecución de una porción de código, para que esta solo se pueda realizar por un único hilo (Critical construct, s.f.).
atomic	La directiva atomic asegura que una locación específica de memoria es accedida atómicamente, esto permite que solo un hilo pueda manejarla, y que no se produzcan valores indeterminados en la variable porque múltiples hilos realizaron operaciones sobre ella. Además, se emplea atomic sobre una única línea de código más que sobre una porción de

código (Atomic Construct, s.f.).

Programación

2.

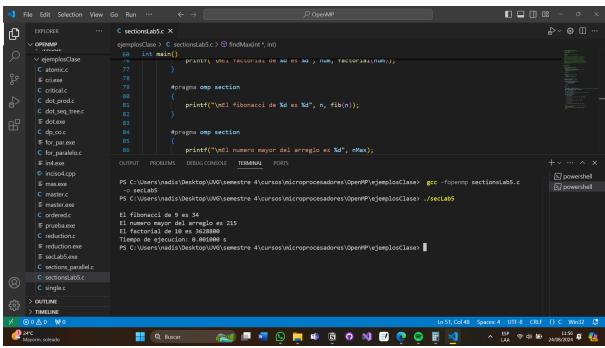
```
C for_paralelo.c ×
                                                                                                                                                                                                                                                                  ₽~ @ II ···
Ф
         ∨ OPENMP
           vscode
                                                             #include <omp.h>
                                                                     long long int result = 0;
double start_time, end_time;
                                                                    //capturamos el tiempo de ejec
start_time = omp_get_wtime();
            ≣ dot.exe
                                                                    //usamos la directiva for y la cláusula reduction con el operador + por la suma //el for inicia en 1 y termina en N para sumar los primeros N numeros naturales #pragma omp parallel for reduction(+ : result) for (int i=1;\ i <= N;\ i++)
            C dp_co.c
             ≣ in4.exe
                                                                 }
//capturamos el tiempo de ejecución cuando termina el bloque paralelo
end_time = omp_get_wtime();
__nrintf("La suma es: %11d tiempo de ejecución: %f s\n" result end time - start time\.

PROBLEMS DEBUG CONSOLE TERMINAL PORIS
            C ordered.c
                                                                                                                                                                                                                                   ≥ powershell + ∨ □ 🛍 ··· ^ ×
                                                    estre 4\cursos\microprocesadores\OpenMP\ejemplosClase> gcc -fopenmp for_paralelo.c -o for_par PS C:\Users\nadis\Desktop\UVG\semestre 4\cursos\microprocesadores\OpenMP\ejemplosClase> ./for_par la suma es: 5000005300000 tiempo de ejecucion: 0.005000 s
PS C:\Users\nadis\Desktop\UVG\semestre 4\cursos\microprocesadores\OpenMP\ejemplosClase> []

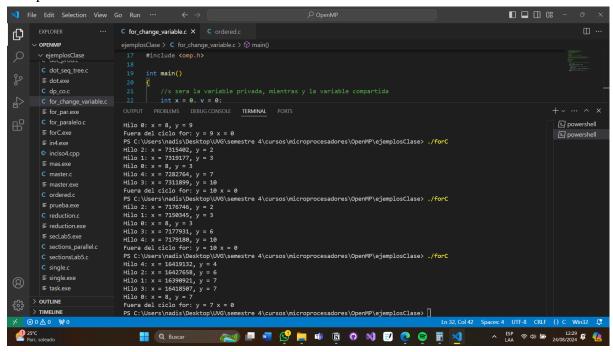
    □ reduction.exe

           C sections parallel.c
            C sinale.c
> OUTLINE
> TIMELINE
                                                                                                                                                                                                              Ln 32, Col 84 Spaces: 4 UTF-8 CRLF {} C Win32 🗘
                                                                                                                                                                                                                                   へ ESP 奈 ゆ) む 11:03 摩 🦺
                                                             🔡 Q Buscar 🚙 🗊 🚾 🚫 📜 🐠 🕲 🗿 🜖 📝 🧔 🧟
₽ 23°C
```

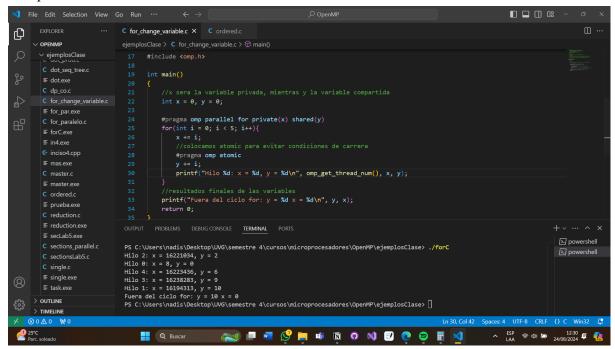
3.



Comportamiento sin directiva atomic



Comportamiento utilizando atomic



Explicación del los resultados:

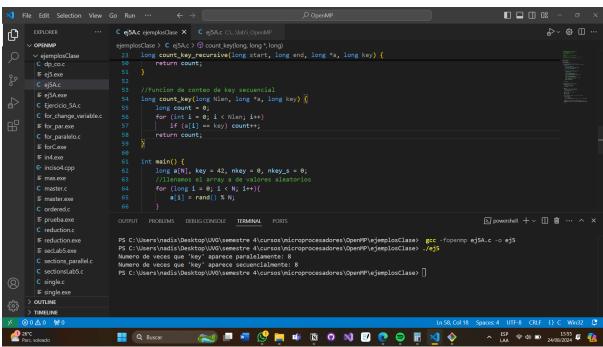
Cada hilo tiene su propia copia de x, entonces, cada hilo realiza operaciones en su propia versión de x y no hay interferencia entre hilos para esta variable. Es por esto que el valor de x puede parecer aleatorio o inusual cuando se imprime en consola, los hilos están modificando su copia local de x y no están sincronizados entre sí. Al final se observa que el valor de x es

cero x, esto es porque esta variable es privada para cada hilo y no se mantiene entre iteraciones ni se combina de ninguna manera.

La variable y es compartida entre todos los hilos. Cuando los hilos actualizan y sin protección (con la directiva atomic), pueden ocurrir condiciones de carrera. El uso de #pragma omp atomic asegura que la operación y += i sea atómica, lo que previene interferencias entre hilos y asegura que y se actualice correctamente.

En conclusión, las variables privadas no afectan a otros hilos, pero sus resultados no se sincronizan, en cambio, las variables compartidas necesitan sincronización para evitar condiciones de carrera y obtener los resultados esperados.

5.



Referencias

private Clause. (s.f.). https://www.openmp.org/spec-html/5.2/openmpsu37.html shared Clause. (s.f.). https://www.openmp.org/spec-html/5.2/openmpsu36.html

https://learn.microsoft.com/es-es/cpp/parallel/openmp/reference/openmp-clauses?vie w=msvc-170#firstprivate

TylerMSFT. (2022, May 17). OpenMP directives. Microsoft Learn.

TylerMSFT. (s.f.). Cláusulas de OpenMP. Microsoft Learn.

https://learn.microsoft.com/en-us/cpp/parallel/openmp/reference/openmp-directives?view=msvc-170

critical Construct. (s.f.). https://www.openmp.org/spec-html/5.0/openmpsu89.html atomic Construct. (s.f.). https://www.openmp.org/spec-html/5.0/openmpsu95.html