Akademia Nauk Stosowanych w Nowym Sączu			
Programowanie współbieżne i rozproszone PWIR_10			
Imię i Nazwisko: Karol Wolski		Ocena sprawozdania:	Zaliczenie:
Data: 09.05.2023	Grupa: L3		

PWIR_05_01.cpp

Zad 1

Dopisz dyrektywę num_threads do programu z PWIR_02_01.cpp. Przetestuj czas wykonywania programu dla dwóch i więcej wątków.

```
##Include <astdin>
##Include <astdin

##Include <as
```

```
printf("Watek %d zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie\n", id);

printf("Nownolegle wykonanie z 4 watkami: %llu ms\r\n",

std::chrono::high_resolution_clock::now();

printf("Nownolegle wykonanie z 4 watkami: %llu ms\r\n",

std::chrono::high_resolution_clock::now();

printg("Nownolegle wykonanie z 4 watkami: %llu ms\r\n",

std::chrono::high_resolution_clock::now();

printg("Nownolegle wykonanie z 6 watkami: %llu ms\r\n", id);

printf("Watek %d zakonczyl prace i oczekuje na barierze\n", id);

printf("Watek %d zakonczyl prace i zakonczyl juz mykonanie\n", id);

printf("Nownolegle wykonanie z 8 watkami: %llu ms\r\n",

std::chrono::duration_cast<std::chrono::milliseconds>(end - start).count());

return 0;

return 0;

}
```

```
🖾 Konsola debugowania progra 🛛 🗙
Szybkie wykonanie: 1009 ms
Dlugie wykonanie: 6012 ms
Watek 0 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 1 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 1 zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie
Watek 0 zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie
Rownolegle wykonanie z 2 watkami: 6013 ms
Watek 2 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 0 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 1 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 3 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 1 zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie
Watek 3 zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie
Watek 0 zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie
Watek 2 zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie
Rownolegle wykonanie z 4 watkami: 6013 ms
Watek 6 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 2 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 0 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 4 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 3 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 1 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 7 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 5 zakonczyl prace i oczekuje na barierze
Watek 7 zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie
Watek 1 zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie
Watek 3 zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie
Watek 5 zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie
Watek 3 zakonczył prace i zakonczył juz wykonanie
Watek 2 zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie
Watek 0 zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie
Watek 6 zakonczyl prace i zakonczyl juz wykonanie
Rownolegle wykonanie z 8 watkami: 6014 ms
```

Wątek natrafiając na #pragma omp barrier zostaje wstrzymany i będzie czekać na pozostałe, dopóki każdy z wątków nie dotrze do bariery. Jest to bardzo przydatna dyrektywa pozwalająca na ewentualną synchronizację wątków.

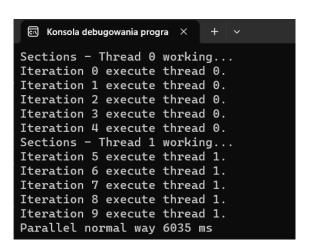
PWIR_06_01.cpp

Zad 1

Przetestuj działanie _01 z klauzulą nowait oraz bez. Sprawdź również działanie na większej ilości wątków.

Program z klauzulą nowait:

2 wątki



4 watki

```
Iteration 3 execute thread 1.
Iteration 8 execute thread 3.
Iteration 4 execute thread 1.
Iteration 9 execute thread 3.
Iteration 5 execute thread 1.
Sections - Thread 0 working...
Iteration 0 execute thread 0.
Iteration 1 execute thread 0.
Iteration 2 execute thread 0.
Sections - Thread 2 working...
Iteration 6 execute thread 2.
Iteration 7 execute thread 2.
Parallel normal way 4821 ms
```

Program bez klauzuli nowait:

2 wątki

4 wątki

```
🖾 Konsola debugowania progra 🛛 🗡
                                        Konsola debugowania progra 💢
Sections - Thread 0 working...
                                       Sections - Thread 0 working...
Sections - Thread 1 working...
                                       Sections - Thread 1 working...
Iteration 5 execute thread 1.
                                       Iteration 3 execute thread 1.
Iteration 0 execute thread 0.
                                       Iteration 6 execute thread 2.
Iteration 6 execute thread 1.
                                       Iteration 0 execute thread 0.
Iteration 1 execute thread 0.
                                       Iteration 8 execute thread 3.
Iteration 7 execute thread 1.
                                       Iteration 1 execute thread 0.
Iteration 2 execute thread 0.
                                       Iteration 4 execute thread 1.
Iteration 3 execute thread 0.
                                       Iteration 9 execute thread 3.
Iteration 8 execute thread 1.
                                       Iteration 7 execute thread 2.
Iteration 9 execute thread 1.
                                       Iteration 2 execute thread 0.
Iteration 4 execute thread 0.
                                       Iteration 5 execute thread 1.
Parallel normal way 6034 ms
                                       Parallel normal way 5226 ms
```

Klauzula NOWAIT umożliwia wątkowi kontynuowanie wykonywania regionu równoległego bez czekania na zakończenie regionu przez inne wątki w zespole. Innymi słowy, tłumi domniemaną barierę na końcu obszaru równoległego. W tym przypadku istnieje zmienna, która jest zapisywana wewnątrz regionu równoległego i odczytywana za regionem, bez żadnej BARIERY między końcem regionu równoległego a odczytem. Jak widzimy w przykładzie powyżej, użycie klauzuli NOWAIT znacznie przyspieszyło program, gdyż wątki nie musiały na siebie czekać. Korzystając z klauzuli nowait, wątki mogą pracować niezależnie od siebie, bez konieczności oczekiwania na innych wątków. Każdy wątek może przejść do swojego fragmentu kodu bez oczekiwania na resztę wątków.

Zad 2

```
#include <cmath>
        double calculateVectorLength(double* vector, int size) {
double length = 0.0;
         #pragma omp parallel num_threads(4)
                   int tid = omp_get_thread_num();
double localLength = 0.0;
         #pragma omp sections
         #pragma omp section
                              for (int i = 0; i < size / 4; i++) {
    localLength += vector[i] * vector[i];</pre>
                              std::cout << "Section 1 - Thread " << tid << " working..." << std::endl;
          #pragma omp section
                              for (int i = size / 4; i < size / 2; i++) {
    localLength += vector[i] * vector[i];</pre>
                              std::cout << "Section 2 - Thread " << tid << " working..." << std::endl;
          #pragma omp section
                              for (int i = size / 2; i < 3 * size / 4; i++) {
    localLength += vector[i] * vector[i];</pre>
                              std::cout << "Section 3 - Thread " << tid << " working..." << std::endl;
                   omp section
                              for (int i = 3 * size / 4; i < size; i++) {
    localLength += vector[i] * vector[i];</pre>
                              std::cout << "Section 4 - Thread " << tid << " working..." << std::endl;
          #pragma omp critical
                         length += localLength;
              return std::sqrt(length);
               const int size = 100000;
              double vector[size];
               // Inicjalizacja wektora
              for (int i = 0; i < size; i++) {
   vector[i] = i + 1;</pre>
              // Obliczenie długości wektora na czterech wątkach
double length = calculateVectorLength(vector, size);
              std::cout << "Vector length: " << length << std::endl;
              return Θ;
```

```
Section 1 - Thread 0 working...
Section 4 - Thread 2 working...
Section 2 - Thread 3 working...
Section 3 - Thread 1 working...
Vector length: 1.82576e+07
```

W tym programie używamy dyrektywy #pragma omp parallel do utworzenia równoległego obszaru, w którym obliczana jest długość wektora. Używamy num_threads(4) aby ustawić liczbę wątków na cztery. Wewnątrz równoległego obszaru używamy dyrektywy #pragma omp sections, a wewnątrz niej umieszczamy cztery dyrektywy #pragma omp section. Każda sekcja wykonuje obliczenia dla odpowiedniego zakresu elementów wektora. Wyświetlamy także informacje o pracy poszczególnych wątków w każdej sekcji. Następnie, używamy dyrektywy #pragma omp critical do synchronizacji dostępu do zmiennej length, która przechowuje sumę lokalnych długości obliczonych przez wątki. Na końcu zwracamy pierwiastek kwadratowy z sumy długości wektora jako wynik obliczeń.