Звіт про лабораторну роботу №5

з дисципліни "Кластерні розрахунки" (High-Performance Computing) студента 1 курсу групи ПЗС-1 Грищенка Юрія

Тема: Паралельний алгоритм знаходження найкоротшого шляху

Робота виконана з використанням бібліотеки Intel MPI на ОС Linux.

(див. відео з Google Drive)

Результати

| | | Parallel | | | | |
|-------------|-----------|--------------|-----------|--------------|-----------|--|
| | | 2 processors | | 4 processors | | |
| Matrix size | Serial | Time | Speedup | Time | Speedup | |
| 10 | 0.000022 | 0.001607 | -0.001585 | 0.004723 | -0.003116 | |
| 500 | 1.954652 | 1.006676 | 0.947976 | 0.555609 | 0.451067 | |
| 600 | 3.600068 | 1.719914 | 1.880154 | 0.991693 | 0.728221 | |
| 700 | 5.563427 | 2.809176 | 2.754251 | 1.56706 | 1.242116 | |
| 800 | 8.529712 | 4.157881 | 4.371831 | 2.46344 | 1.694441 | |
| 900 | 11.990963 | 5.915757 | 6.075206 | 3.491232 | 2.424525 | |
| 1000 | 16.709959 | 8.11556 | 8.594399 | 4.830507 | 3.285053 | |

| Matrix size | 2 processors | | 4 processors | | |
|-------------|----------------------|------------|----------------------|------------|--|
| | Model | Experiment | Model | Experiment | |
| 10 | 8.10995189504373E-06 | 0.001607 | 4.05497594752187E-06 | 0.004723 | |
| 500 | 1.01374398688047 | 1.006676 | 0.506871993440233 | 0.555609 | |
| 600 | 1.75174960932945 | 1.719914 | 0.875874804664723 | 0.991693 | |
| 700 | 2.7817135 | 2.809176 | 1.39085675 | 1.56706 | |
| 800 | 4.15229537026239 | 4.157881 | 2.07614768513119 | 2.46344 | |
| 900 | 5.91215493148688 | 5.915757 | 2.95607746574344 | 3.491232 | |
| 1000 | 8.10995189504373 | 8.11556 | 4.05497594752187 | 4.830507 | |

Висновки

- Для вирішення задачі використали алгоритм Флойда-Воршелла
- Імплементували послідовний та паралельний алгоритми для вирішення задачі
- Дослідили час виконання алгоритмів над вхідними даними різного розміру
- Теоретично оцінили час виконання паралельного алгоритму, порівняли з дійсними результатами
- Отримали очікуваний результат: паралельний алгоритм швидший за послідовний.
 - В порівнянні з лабораторними роботами №1 та №4 послідовний алгоритм виконується над складнішою структурою даних, яка не чітко відображається лінійно в оперативній пам'яті, отже кеш процесора відіграє набагато меншу роль.
 - Також бачимо, що результат на практиці близький до теоретичного. Причиною може бути простота топології при паралелізації даного алгоритму.