Лабораторна робота №3а Патерни програмування Звіт

Виконав студент групи IПС-21 Міцкевич Костянтин

Посилання на репозиторій: https://github.com/Kirolen/OOP-Lab3 У рамках цієї лабораторної було реалізовано алгоритм Джонсона з використанням мультипоточності та без неї на мові с++. Для зручності будемо проводити бенчмарк з різною кількістю вершин зі щільністю ребер 0.55, та на кожному кроці буде збільшувати кількість вершин в 3 рази.

```
1) n = 10
Generating a graph with 10 vertices...

Running the algorithm without multithreading...

Execution time: 0 ms

Running the algorithm with multithreading...

Execution time: 1 ms

Speedup: 0 times faster

2) n = 30
```

```
2) n = 30
Generating a graph with 30 vertices...

Running the algorithm without multithreading...

Execution time: 1 ms

Running the algorithm with multithreading...

Execution time: 3 ms

Speedup: 0.333333 times faster
```

3) n = 90

Generating a graph with 90 vertices... Running the algorithm without multithreading... Execution time: 18 ms Running the algorithm with multithreading... Execution time: 18 ms Speedup: 1 times faster 4) n = 270Generating a graph with 270 vertices... Running the algorithm without multithreading... Execution time: 342 ms Running the algorithm with multithreading... Execution time: 230 ms Speedup: 1.48696 times faster 5) n = 810Generating a graph with 810 vertices... Running the algorithm without multithreading... Execution time: 7848 ms Running the algorithm with multithreading... Execution time: 5659 ms Speedup: 1.38682 times faster 6) n = 1000Generating a graph with 1000 vertices... Running the algorithm without multithreading... Execution time: 29494 ms Running the algorithm with multithreading... Execution time: 14192 ms

Speedup: 2.07821 times faster

Отже, бачимо що на малих графах мультипоточність працює повільніше ніж звичайна функція. Лише на більших графах мультипоточність працює швидше. Пік був у графах з 1000 вершин. Тоді мультипоточність працює в 2 рази швидше.