# НИЯУ МИФИ. Лабораторная работа №3. Никифоров Степан, Б21-502. 2023.

## Среда разработки

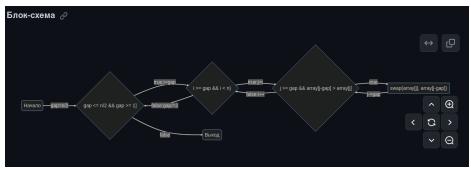
# Временная оценка алгоритма

- Лучший случай O(n\*log(n)) если массив уже отсортирован
- Худший случай O(n^2) когда последний вложенный цикл выполняется полностью(что никогда не происходит)

### Анализ алгоритма

#### Принцип работы

#### Блок схема



BlockScheme

## Значение директив

```
#pragma omp parallel for shared(gap, count, array) private(i,
j, tmp, part) default(none) num_threads(threads)
```

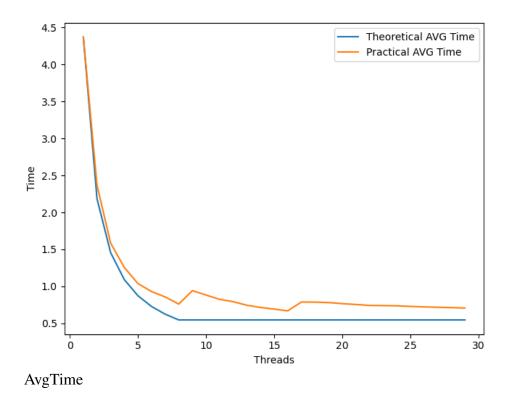
Задается обасть параллельного цикла, с количеством тредов threads. Переменные array, count и gap объявляются общими для всех тредов и непараллельной части алгоритма. Все новые переменные без явного указания класса не разрешены. Переменные i, j, tmp и part объявляется индивидуальной для каждого треда. Область - цикл for

Эта директива необходима для распараллеливания сортировки элементов массива, которые отстоят друг от друга на расстоянии gap, потому что они не пересекаются с остальными и соответственно уменьшения время всей сортировки.

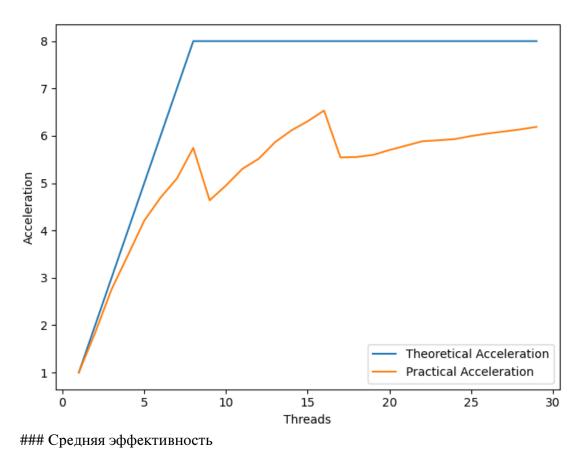
## Параллельный алгоритм

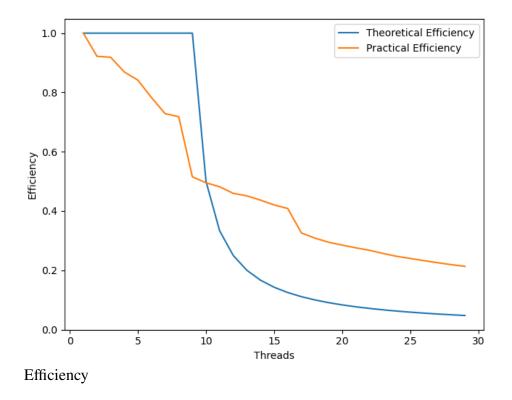
200 раз генерируется случайный массив из ста тысяч элементов с разным сидом, чтобы усреднить худшие и лучшие случаи. Всего эксперимент занял два часа

# Среднее время



# Среднее ускорение





#### Заключение

В данной работе я разработал и реализовал параллельный алгоритм сортировки Шелла. Ускорение возможно, потому что во втором вложенном цикле происходят сортировки пузырьком для элементов отстающих друг от друга на фиксированную величину дар, а следовательно все элементы, стоящие на индексах 0..дар-1, образуют непересекающиеся множества.

Анализ графиков показал, что: - Как и ожидалось, после 16 потоков ускорения не происходит. -

### Приложение

Оценка работы последовательной программы производилось при использовании параллельной программы с одним потоком.

#### Оценка работы параллельной программы

```
#include <omp.h>
#include <stdio.h>

double shellsort(int* array, int count, int threads) {
    double t1, t2;
    int i, j, tmp, part;
    t1 = omp_get_wtime();
    for(int gap = count/2; gap > 0; gap /= 2) {
        #pragma omp parallel for shared(gap, count, array)
private(i, j, tmp, part) default(none) num_threads(threads)
    for(i = 0; i < gap; i++) {
        for(part = i + gap; part < count; part += gap) {</pre>
```

```
for(j=part; j>i && array[j-gap] > array[j]; j-
=qap) {
                           tmp = array[j];
                           array[j] = array[j-gap];
                           array[j-gap] = tmp;
                       }
                  }
               }
           }
           t2 = omp_get_wtime();
           return t2 - t1;
        }
       int main(int argc, char** argv)
         const int count = 10000000;  ///< Number of array elements</pre>
                                        ///< Number to look for
         const int target = 16;
         int* array = 0;
                                        ///< The array we need to find
the max in
         int index =
               ///< The index of the element we need
         if (argc < 3) {
          puts("USAGE ./a.out {THREADS_NUM} {SEED}");
           return -1;
         parallel threads to use
         const int random_seed = atoi(argv[2]); ///< RNG seed</pre>
         /* Initialize the RNG */
         srand(random_seed);
         /* Generate the random array */
          * We can multithread array filling
         array = (int*) malloc(count*sizeof(int));
         for (int i=0; i < count; i++) {</pre>
           array[i] = rand();
         double t = shellsort(array, count, threads);
         printf("%g", t);
         return 0;
        }
```