# Санкт-Петербургский политехнический университет Петра Великого Институт машиностроения, материалов и транспорта Высшая школа автоматизации и робототехники

# Курсовая работа

Дисциплина: Объектно-ориентированное программирование

Тема: реализация алгоритмов сортировок Bubble Sort, Heap Sort, Insertion Sort, Merge Sort, Quick Sort на языке C++

Студент гр.3331506/00401

Пузиков А.Н.

Преподаватель

Ананьевский М. С.

Санкт-Петербург

Сортировка — это процесс расстановки элементов «в некотором порядке». Элементы размещаются так, чтобы, во-первых, вычисления, требующие определенного порядка расположения данных, могли выполняться эффективно, во-вторых, результаты имели осмысленный вид, и в-третьих, последующие процессы имели бы пригодные исходные данные.

#### Принцип сортировки

# 1. Quick sort

- 1) Выбирается опорный элемент из массива. От выбора опорного элемента не зависит корректность сортировки, но может сильно зависеть его скорость;
- 2) Сравниваются все элементы массива и переставляются так, чтобы весь массив был разбит на три части: меньшие, чем опорный элемент ("слева"), равные ему и большие ("справа"). Также иногда делят не на три части, а на две: меньшие, чем опорный элемент и большие или равные, так как это упрощает алгоритм разделения;
- 3) Пока длина отрезка больше единицы, повторяется рекурсивно вызов для каждого из отрезков.

Принцип работы алгоритма показан на рисунке 1.

Средняя сложность алгоритма  $O(n \log n)$ , а худшая  $O(n^2)$ .

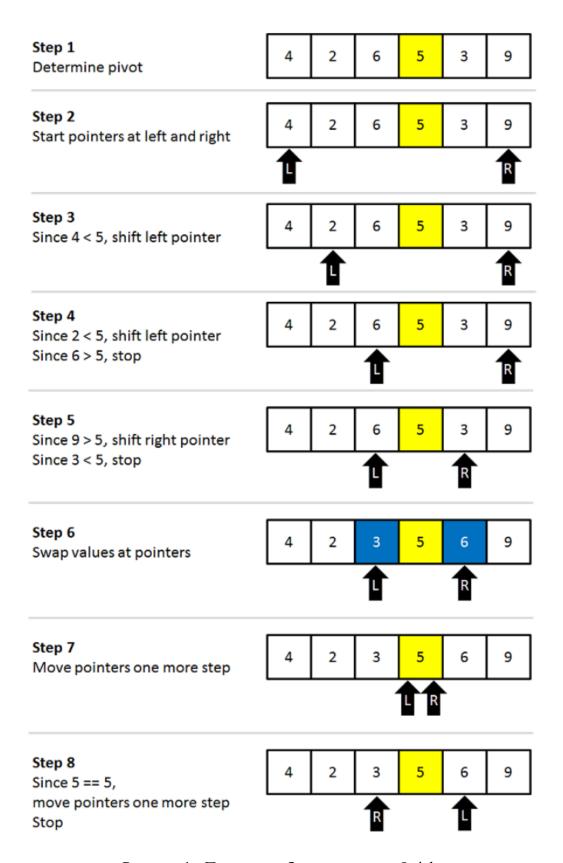


Рисунок 1 - Принцип работы алгоритма Quick sort.

#### 2. Heap sort

Неар sort, также известная как пирамидальная сортировка/сортировка кучей, использует в принципе своей работы бинарно сортирующее дерево, изображенное на рисунке 2. У такого дерева должны быть выполненные некоторые условия:

- 1) Каждый лист дерева имеет глубину d или d-1, где d максимальная глубина дерева;
- 2) Значение в любой вершине не меньше (или не больше для другого случая) значений ее потомков.

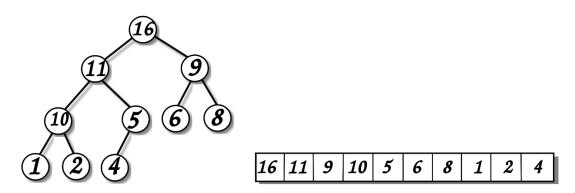


Рисунок 2 - Бинарное сортирующее дерево

После постройки дерева, чтобы получить отсортированный массив, удаляем элементы из корня по одному и перестраиваем дерево, повторяя процесс, пока в дереве не останется всего один элемент.

Средняя сложность алгоритма  $O(n \log n)$ , она не зависит от входного массива и всегда такова.

#### 3. Insertion sort

Insertion sort, также известная как сортировка вставками, работает на данном принципе:

1) Массив делится на две части, отсортированную ("левая") и нет ("правая");

- 2) Берется один элемент из неотсортированной части массива и вставляется в сортированную, в соответствии с необходимым местоположением;
- 3) Процесс повторяется, до окончания неотсортированной части массива.

Принцип работы сортировки вставками показан на рисунке 3.

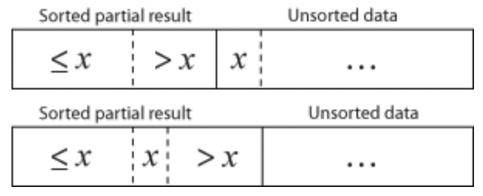


Рисунок 3 - Принцип работы сортировки вставками

Средняя сложность алгоритма  $O(n^2)$ , такая же, как и худшая.

#### 4. Bubble sort

Bubble sort (пузырьковая сортировка) – метод сортировки массива, путем последовательного сравнения и обмена соседних элементов, если последующий меньше предыдущего. Принцип его работы можно описать так:

- 1) Проходим массив от первого элемента до последнего, сравнивая их друг с другом, и если предыдущий элемент больше последующего, меняя их;
  - 2) Повторяем этот процесс столько раз, сколько элементов в массиве.

Пример работы алгоритма показан на рисунке 4.

Данный алгоритм плох в реальном мире и используется как демонстрация для обучения.

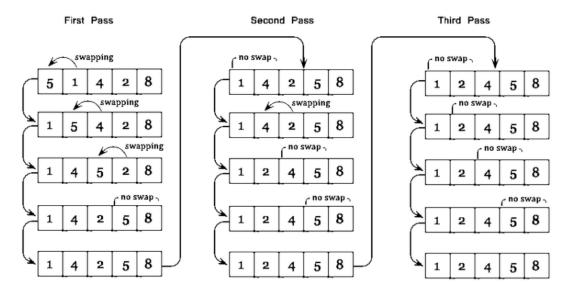


Рисунок 4 - Принцип работы Bubble sort

Средняя сложность алгоритма  $O(n^2)$ , такая же, как и худшая.

## 5. Merge sort

Сортировка слиянием также следует стратегии «разделяй и властвуй». Разделяем исходный массив на два равных подмассива. Повторяем сортировку слиянием для этих двух подмассивов и объединяем обратно.

Цикл деления повторяется, пока не останется по одному элементу в массиве. Затем объединяем, пока не образуем полный список.

Алгоритм сортировки состоит из четырех этапов:

- 1. Найти середину массива.
- 2. Сортировать массив от начала до середины.
- 3. Сортировать массив от середины до конца.
- 4. Объединить массив.

Принцип работы алгоритма представлен на рисунке 5.

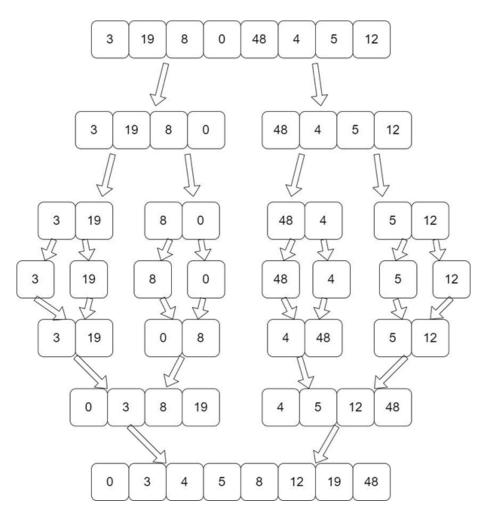


Рисунок 5 - Принцип работы Merge sort

Сложность в любом случае: O(n\*logn).

#### Заключение

В работе были разработаны алгоритмы сортировки Bubble Sort, Heap Sort, Insertion Sort, Merge Sort, Quick Sort и рассмотрены их особенности. Код представлен в приложении №1.

Среди алгоритмов, применяемых для обработки небольших по размеру массивов, предпочтение следует отдать методу сортировки вставками, а при работе с большими массивами – алгоритму быстрой сортировки.

### Список литературы

- 1. https://ru.wikipedia.org/wiki/Сортировка пузырьком
- 2. https://ru.wikipedia.org/wiki/Пирамидальная\_сортировка
- 3. https://ru.wikipedia.org/wiki/Сортировка вставками
- 4. https://ru.wikipedia.org/wiki/Сортировка слиянием
- 5. https://ru.wikipedia.org/wiki/Быстрая сортировка
- 6. «Сортировка и системы сортировки»/ Г. Лорин: пер. с англ. Р. Л. Смелянского М.: Наука. Главная редакция физико-математической литературы, 1983 384 с
- 7. «Алгоритмы сортировки. Анализ, реализация, применение: учебное пособие» / Д.В. Шагбазян, А.А. Штанюк, Е.В. Малкина. Нижний Новгород: Нижнегородский университет, 2019.

#### Quick sort

```
#include <iostream>
#define vl std::vector<int>
using std::cout;
int partition(vl &vector, int start, int pivot)
   else if(vector[i] > vector[pivot])
     std::swap(vector[pivot - 1], vector[pivot]);
     std::swap(vector[i], vector[pivot]);
     pivot--;
void 9uicksort(vl &vector, int start, int end)
 if(start < end)</pre>
   int pivot = partition(vector, start, end);
int main()
 vl vector = {5, 2, 12, 7, 4, 24, 8, 15, 32, 6};
```

```
cout<<i<" ";
}
return 0;
}</pre>
```

#### Heap sort

```
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;
void heapify(std::vector<int> &vector, int n, int i)
 int largest = i;
 if (1 < n && vector[1] > vector[largest])
   largest = 1;
 if (r < n && vector[r] > vector[largest])
   largest = r;
 if (largest != i)
   swap(vector[i], vector[largest]);
   heapify(vector, n, largest);
void heapSort(std::vector<int> &vector, int n)
```

```
for (int i=n-1; i>=0; i--)
{
    // Перемещаем текущий корень в конец
    swap(vector[0], vector[i]);

    // вызываем процедуру heapify на уменьшенной куче
    heapify(vector, i, 0);
}

/* Вспомогательная функция для вывода на экран массива размера
n*/
void printArray(std::vector<int>& vector, int n)
{
    for (int i=0; i<n; ++i)
        cout << vector[i] << " ";
        cout << "\n";
}

// Управляющая программа
int main()
{
    std::vector<int> vector1 = {5, 2, 12, 7, 4, 24, 8, 15, 32, 6};
    int n = vector1.size();
    heapSort(vector1, n);
    cout << "Sorted array is \n";
    printArray(vector1, n);
}</pre>
```

### **Insertion sort**

```
for (int i : vector)
    cout << i << " ";
    cout << "\n";
}</pre>
```

#### **Bubble** sort

### Merge sort

```
#include <iostream>
#include <vector>

#define vl std::vector<int>
using std::cout;

void merge(vl &vector, int start, int end, int mid);

void mergeSort(vl &vector, int start, int end)
{
   int mid;
}
```

```
if (start < end)</pre>
   mergeSort(vector, start, mid);
   mergeSort(vector, mid + 1, end);
   merge(vector, start, end, mid);
void merge(vl &vector, int start, int end, int mid)
 vl mergedList;
 mergedList.resize(vector.size());
 i = start;
 j = mid + 1;
     mergedList[k] = vector[i];
     mergedList[k] = vector[j];
   mergedList[k] = vector[i];
   mergedList[k] = vector[j];
   vector[i] = mergedList[i];
```

```
int main()
{
  vl vector = {5, 2, 12, 7, 4, 24, 8, 15, 32, 6};
  mergeSort(vector, 0, vector.size() - 1);
  cout << "Sorted array\n";
  for (int i: vector)
  {
    cout << i << " ";
  }
}</pre>
```