



**МОСКОВСКИЙ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ**

**Факультет Информационных технологий**  
**Кафедра Информатики и информационных технологий**

**направление подготовки**  
**09.03.02 «Информационные системы и технологии»**

## **ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА № 16-17**

**Дисциплина:** Основы алгоритмизации и программирования

**Тема: "Алгоритм сортировки «Быстрая сортировка»"**

**Выполнил: студент группы 211-721**

**Дерендяев Дмитрий Сергеевич**  
(Фамилия И.О.)

**Дата, подпись 4.12.2021** \_\_\_\_\_  
(Дата) (Подпись)

**Проверил: Новичков Иван Константинович** \_\_\_\_\_  
(Фамилия И.О., степень, звание) (Оценка)

**Дата, подпись** \_\_\_\_\_  
(Дата) (Подпись)

**Замечания:**

---

---

---

**Москва**

**2021**

# Лабораторная работа №16-17

## "Алгоритм сортировки «Быстрая сортировка»"

**Цель:** Получить практические навыки разработке алгоритмов и их программной реализации.

### Понятие алгоритма:

**Быстрая сортировка** (англ. *quick sort*, сортировка Хоара) — один из самых известных и широко используемых алгоритмов сортировки. Среднее время работы  $O(n \log n)$ , что является асимптотически оптимальным временем работы для алгоритма, основанного на сравнении. Хотя время работы алгоритма для массива из  $n$  элементов в худшем случае может составить  $\Theta(n^2)$ , на практике этот алгоритм является одним из самых быстрых. Для этого алгоритма применяется рекурсивный метод.

**Рекурсией** называется ситуация, когда программа вызывает сама себя непосредственно или косвенно (через другие функции).

### Идея алгоритма:

Выбираем из массива элемент, называемый опорным, и запоминаем его значение. Это может быть любой из элементов массива. От выбора опорного элемента не зависит корректность алгоритма, но в отдельных случаях может сильно зависеть его эффективность.

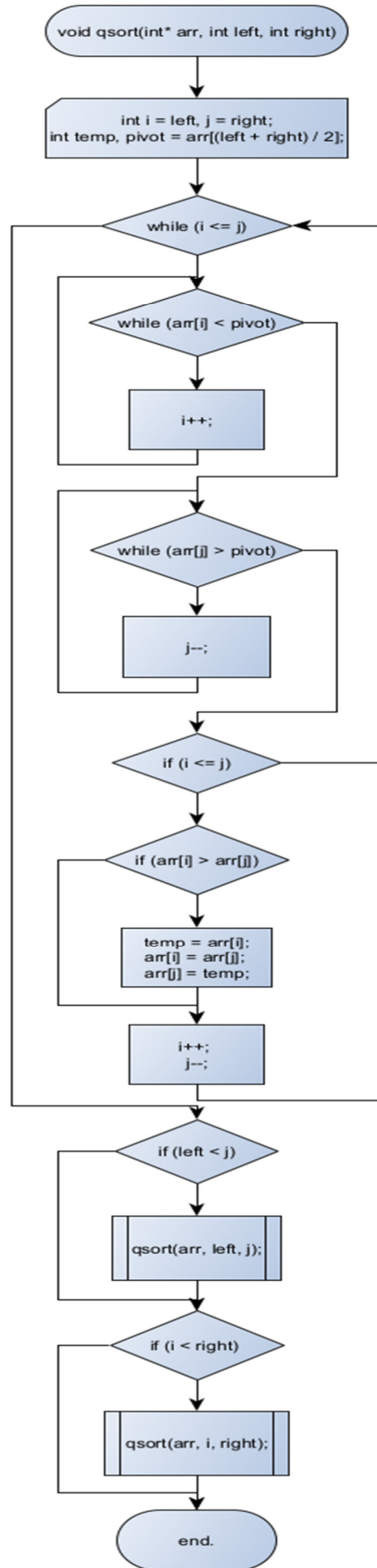
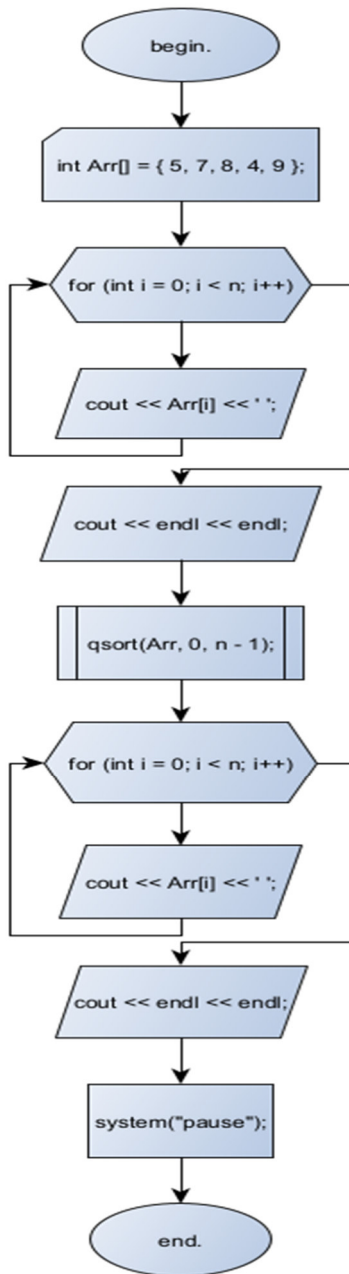
Далее начинаем двигаться от начала массива по возрастающей, а потом от конца массива по убывающей. Цель: переместить в правую часть элементы больше опорного, а в левую — элементы меньше опорного. Если во время движения по возрастающей находится элемент со значением больше опорного, то мы выходим из цикла, прибавляем единицу к индексу элемента, на котором остановились, и переходим к циклу с движением по убывающей. В этом цикле мы остаемся до тех пор, пока не находится элемент со значением меньше опорного.

Как только такой элемент найден, мы отнимаем единицу от его индекса, и меняем значение элемента со значением элемента, на котором мы остановились в предыдущем цикле. Делаем так до тех пор, пока индекс левого элемента (найденного в первом цикле) меньше либо равен индексу правого элемента (найденного во втором цикле). В итоге получаем два подмассива (от начала до индекса правого элемента и от индекса левого элемента до конца). С этими подмассивами мы рекурсивно проделываем все то же самое, что и с большим массивом до тех пор, пока все элементы окончательно не отсортируются.

### Задачи:

Необходимо выполнить и оформить описание следующих пунктов:

1. Сформулировать идею алгоритма
2. Выполнить словесное представление алгоритма
3. Выполнить полнить представление алгоритма с помощью блок схем с использованием элемента модификации и без него.
4. Выполнить программную реализацию алгоритмов на языке C с использованием параметрического цикла и цикла с предусловием.



Словесное описание алгоритма(название переменных может отличаться от действительности, словесное описание, представленное ниже, отражает общую идею алгоритма )::

1. Номер опорного элемента равен  $(b+e)/2$
2. Начало курсор. Если  $l \leq r$  (где  $l = b$ , а  $r = e$ ), то переходим к пункту 3, иначе к пункту 13
3. Если  $array[l] < pivot$ , то переходим к пункту 4, иначе к пункту 6.
4. Прибавляем единицу к индексу левого элемента ( $l++$ ).
5. Переходим к пункту 3.
6. Если  $array[r] > pivot$ , то переходим к пункту 7, иначе к пункту 9.
7. Убавляем на единицу индекс правого элемента ( $r--$ )
8. Переходим к пункту 6.
9. Если  $l \leq r$ , то переходим к пункту 10, иначе переходим к пункту 13.
10. Меняем значения элементов с индексами  $l$  и  $r$  местами ( $array[l]$  и  $array[r]$ )
11. Прибавляем единицу к индексу левого элемента и убавляем на единицу индекс правого элемента.
12. Переходим к пункту 2.
13. Если  $b < r$  (индекс первого элемента массива меньше индекса правого элемента массива), то переходим к пункту 14, иначе к пункту 15.
14. Вызов курсор: ( $array[], b, r$ ).
15. Если  $l < e$  (индекс левого элемента меньше индекса последнего элемента массива), то переходим к пункту 16, иначе к пункту 17.
16. Вызов курсор: ( $arr[], l, e$ ).
17. Конец алгоритма
- 18.

#### Листинг программы:

```
#include <iostream> //подключение необходимых библиотек

using namespace std; //определение пространства имен

#define n 5 //определение идентификатора n = 5

void qsort(int* arr, int left, int right) //объявление подфункции сортировки
{
    int i = left, j = right; //объявление переменных крайнего левого положения и крайнего
    правого положения
    int temp, pivot = arr[(left + right) / 2]; //поиск центра(поиск опорного элемента)

    while (i <= j) //цикл выполняется, пока границы не сомкнутся
    {
        while (arr[i] < pivot) //если значение анализируемого элемента из левой части
        меньше значения опорного элемента
            i++; //мы сдвигаем левую границу на одну единицу вправо
        while (arr[j] > pivot) //если значение анализируемого элемента из правой части
        больше значения опорного элемента
            j--; //мы сдвигаем правую границу на одну единицу влево
        //сдвигаем границы к центру - к опорному элементу
        if (i <= j)
        {
            if (arr[i] > arr[j]) //выполнение обмена, если значение текущего элемента в
            левой части больше значения текущего элемента в правой части
            {
                temp = arr[i]; //обмен значений переменных с использованием буферной
                переменной temp
                arr[i] = arr[j];
                arr[j] = temp;
            }
        }
    }
}
```

```

    }

    i++;
    j--;//уменьшение границ диапазона
}

}

if (left < j)
    qsort(arr, left, j);//если обнаружено нарушение порядка в одной из частей,
    вызывается функция сортировки определенной части
    if (i < right)
        qsort(arr, i, right);//если обнаружено нарушение порядка в одной из частей,
        вызывается функция сортировки определенной части
}

//-----

int main();//начало главной функции
{
    int Arr[] = { 5, 7, 8, 4, 9 };//инициализация массива

    // Вывод элементов массива до сортировки
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << Arr[i] << ' ';
    cout << endl << endl;

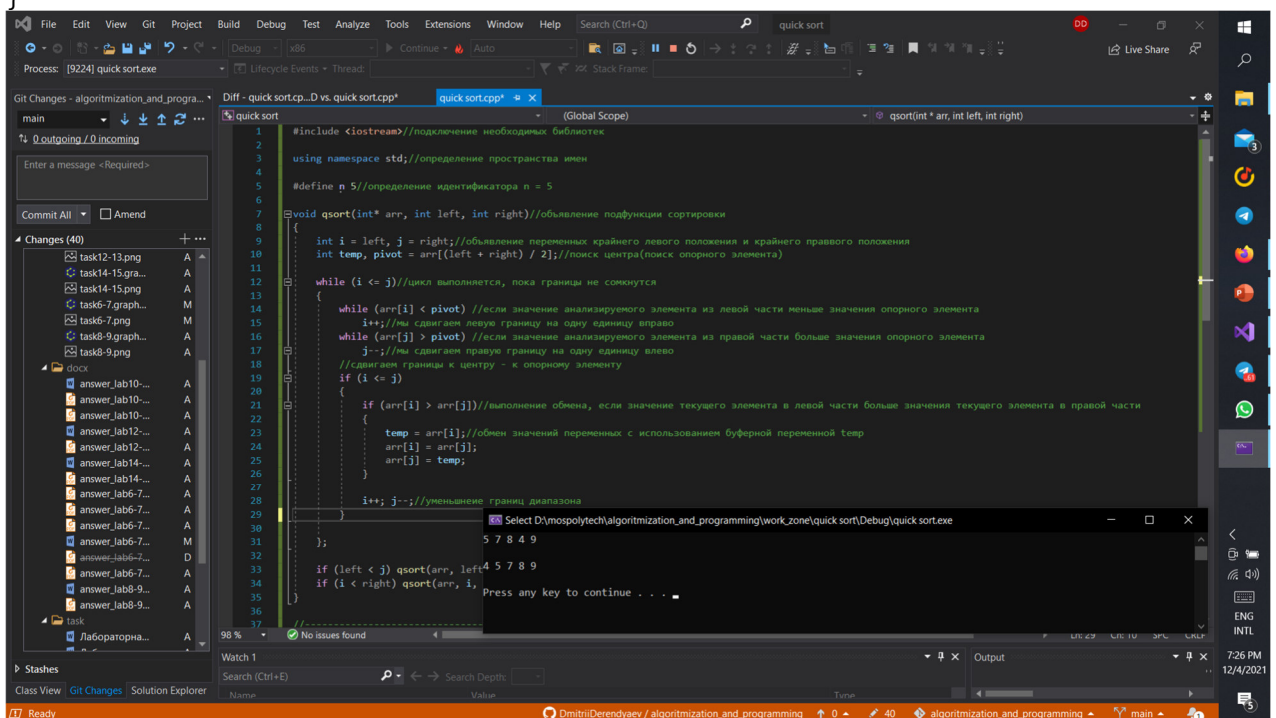
    qsort(Arr, 0, n - 1); // вызов функции сортировки

    // Вывод элементов массива после сортировки
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << Arr[i] << ' ';
    cout << endl << endl;

    system("pause");//системная пауза для задержки консоли на экране

    return 0;
}

```



При необходимости, вы можете найти всю историю разработки программы на моем GitHub:

[https://github.com/DmitriiDerendyaev/algoritmization\\_and\\_programming](https://github.com/DmitriiDerendyaev/algoritmization_and_programming)