



**МОСКОВСКИЙ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ**

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

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

## **ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА № 12-13**

**Дисциплина:** Основы алгоритмизации и программирования

**Тема: "Алгоритм сортировки «Выбором»"**

**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 №12-13

## "Алгоритм сортировки «Выбором»"

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

### Понятие алгоритма:

**Сортировка выбором (*Selection sort*)** — алгоритм сортировки. Может быть как устойчивый, так и неустойчивый. На массиве из  $n$  элементов имеет время выполнения в худшем, среднем и лучшем случае  $\Theta(n^2)$ , предполагая, что сравнения делаются за постоянное время

Это возможно, самый простой в реализации алгоритм сортировки. Как и в большинстве других подобных алгоритмов, в его основе лежит операция сравнения. Сравнивая каждый элемент с каждым, и в случае необходимости производя обмен, метод приводит последовательность к необходимому упорядоченному виду.

### Идея алгоритма:

Пусть имеется массив  $A$  размером  $N$ , тогда сортировка выбором сводится к следующему:

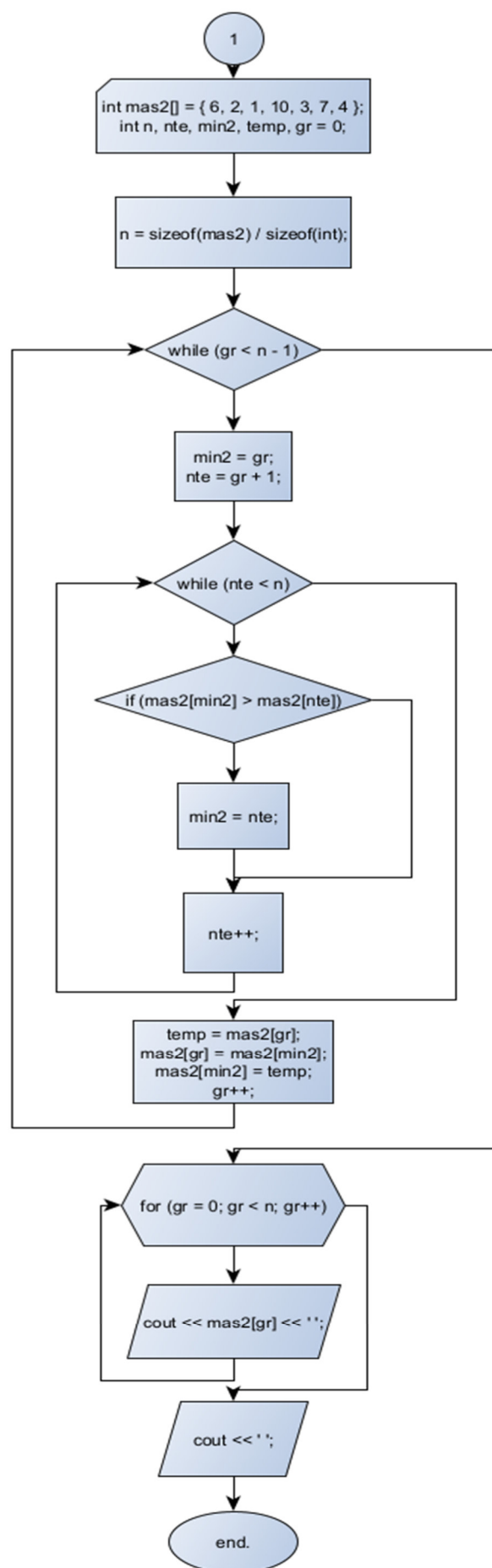
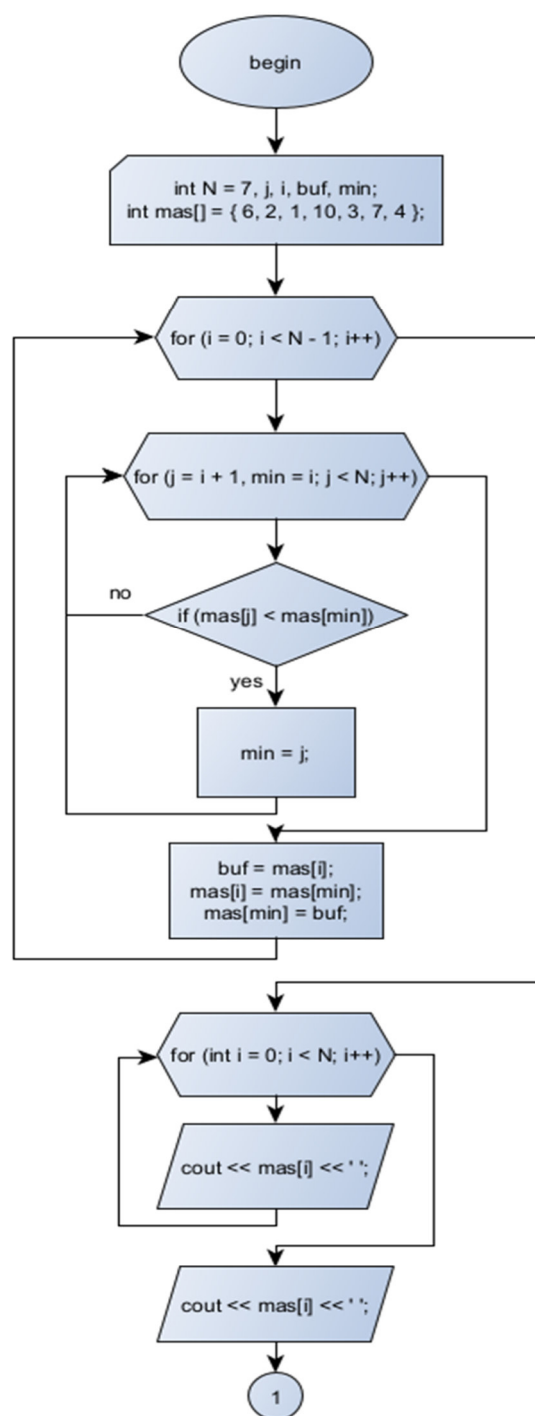
- берем первый элемент последовательности  $A[i]$ , здесь  $i$  – номер элемента, для первого  $i$  равен 1;
- находим минимальный (максимальный) элемент последовательности и запоминаем его номер;
- если номер первого элемента и номер найденного элемента не совпадают, тогда два этих элемента обмениваются значениями, иначе никаких манипуляций не происходит;
- увеличиваем  $i$  на 1 и продолжаем сортировку оставшейся части массива.

С каждым последующим шагом размер подмассива, с которым работает алгоритм, уменьшается.

### 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:

$n, n2$  – длина массива,  $step$  – шаг

1. Сортировка начинается с первого элемента  $i=0$
2. Если  $i < N - 1$ , то п. 3, иначе к пункту 12
3.  $min = i, j = i + 1$
4. Если  $j < N$ , то к пункту 5, иначе к пункту 9
5. Ищем локальный минимум. Если  $array[j] < array[min]$ , то к пункту 6, иначе к пункту 7
6. Запоминаем новый индекс ( $min = j$ )
7.  $j++$
8. К пункту 4.
9. Обмен значениями  $mas[i]$  и  $mas[min]$ .
10.  $i++$
11. К пункту 2
12. Конец алгоритма
- 13.

### Листинг программы:

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

using namespace std; //определение пространства имен

int main()
{
    int N = 7, j, i, buf, min; //подготовка необходимых переменных, в том числе размера массива, параметров циклов, буферных переменных и индекса минимального элемента
    int mas[] = { 6, 2, 1, 10, 3, 7, 4 }; //объявление массива

    for (i = 0; i < N - 1; i++) //начало цикла прохода по всему массиву от первого элемента до последнего с индексом N-1
    {
        for (j = i + 1, min = i; j < N; j++) //начало вложенного цикла поиска индекса минимального элемента в неотсортированной части массива
        {
            if (mas[j] < mas[min]) //анализ(сравнение) значения текущего элемента со значением минимального элемента неотсортированной части массива
                min = j; //присваивание переменной min индекс минимального значения неотсортированной части массива
        }
        buf = mas[i]; //произведение обмена значений переменных, используя буферную переменную buf
        mas[i] = mas[min];
        mas[min] = buf;
    }

    for (int i = 0; i < N; i++) //выводим массив на экран
    {
        cout << mas[i] << ' ';
    }
    cout << endl << endl;

    //-----
    int mas2[] = { 6, 5, 1, 15, 3, 2, 4 }; //объявление массива
    int n, nte, min2, temp, gr = 0; //подготовка необходимых переменных, в том числе размера массива, параметров циклов, буферных переменных и индекса минимального элемента

    n = sizeof(mas2) / sizeof(int); //определение размера массива

    while (gr < n - 1) //начало цикла прохода по всему массиву от первого элемента до последнего с индексом N-1
    {
```

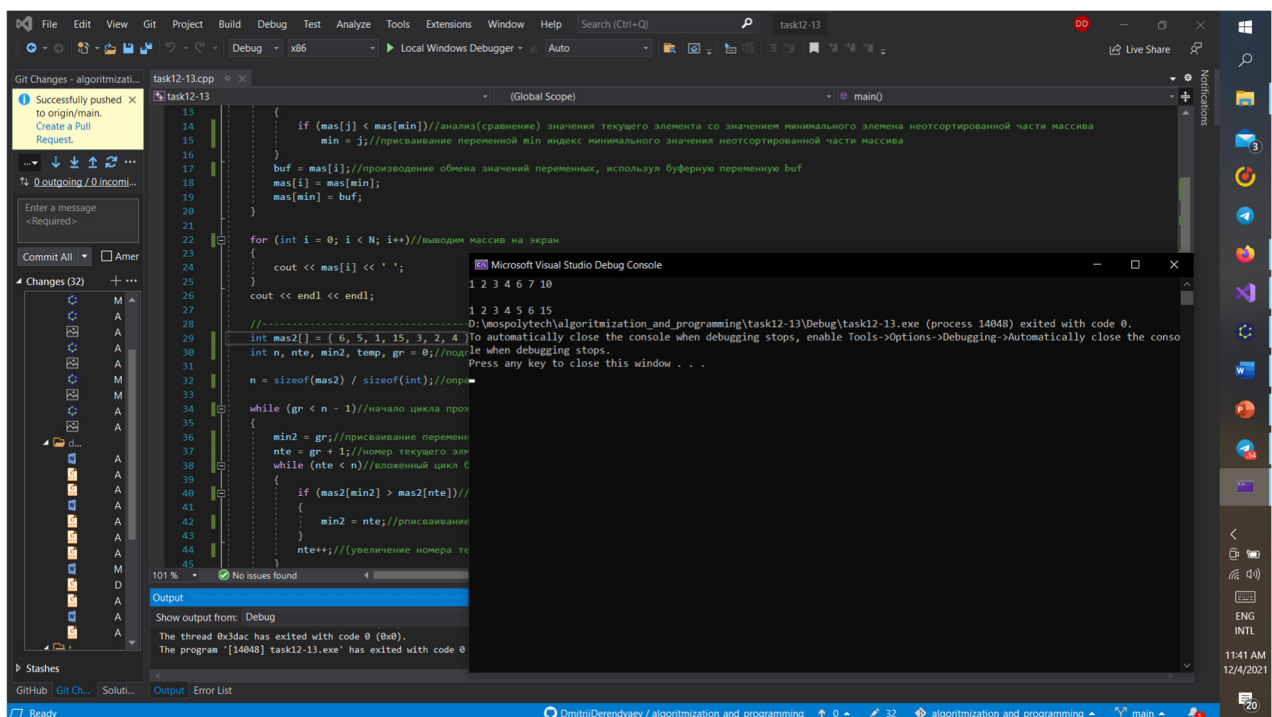
```

        min2 = gr; //присваивание переменной min индекса первого элемента на данном этапе
        nte = gr + 1; //номер текущего элемента равен границе исследуемого массива + 1 (для
альнейшего анализа)
        while (nte < n) //вложенный цикл будет выполняться, пока номер текущего элемента
меньше размера самого массива
        {
            if (mas2[min2] > mas2[nte]) //сравнение значений текущего элемента и значения
элемента неотсортированной части (увеличение до тех пор, пока не закончится массив)
            {
                min2 = nte; //присваивание переменной min2 номер минимального элемента
            }
            nte++; //увеличение номера текущего элемента до тех пор, пока не закончится
массив)
        }
        temp = mas2[gr]; //произведение обмена значений переменных, используя буферную
переменную buf
        mas2[gr] = mas2[min2];
        mas2[min2] = temp;
        gr++; //продвижение по массиву на шаг вперед
    }

    for (gr = 0; gr < n; gr++) //вывод массива на экран
    {
        cout << mas2[gr] << ' ';
    }
    cout << ' ';

    return 0; //завершение программы
}

```



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

[https://github.com/DmitriiDerendyaev/algorithmization\\_and\\_programming](https://github.com/DmitriiDerendyaev/algorithmization_and_programming)