



МОСКОВСКИЙ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ  
ВЫСШАЯ ШКОЛА ПЕЧАТИ И МЕДИАИНДУСТРИИ

*Институт Принтмедиа и информационных технологий  
Кафедра Информатики и информационных технологий*

направление подготовки

09.03.02 «Информационные системы и технологии»

## ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА № 14-15

**Дисциплина:** Основы алгоритмизации и программирования

**Тема:** Алгоритм сортировки «гномья»

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

**Выполнил:** студент группы 201-723

Карпушкин Сергей Евгеньевич  
(Фамилия И.О.)

Дата, подпись 18.12.2020\_

(Дата)

  
(Подпись)

**Проверил:** \_\_\_\_\_

(Фамилия И.О., степень, звание)

\_\_\_\_\_  
(Оценка)

Дата, подпись \_\_\_\_\_

(Дата)

\_\_\_\_\_  
(Подпись)

**Замечания:** \_\_\_\_\_

\_\_\_\_\_  
\_\_\_\_\_

Москва

2020

## **Оглавление**

Цель.....	3
Задача.....	3
Идея алгоритма.....	3

## Цель

Получить практические навыки разработки алгоритмов и их программной реализации.

## Задача

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.

## Идея алгоритма

Идея алгоритма очень проста. Пусть имеется массив A размером N, тогда сортировка выбором сводится к следующему:

- Смотрим на текущий и предыдущий элемент массива:
  - если они в правильном порядке, шагаем на один элемент вперед,
  - иначе меняем их местами и шагаем на один элемент назад.
- Граничные условия:
  - если нет предыдущего элемента, шагаем вперёд;
  - если нет следующего элемента, стоп.

Это оптимизированная версия с использованием переменной j, чтобы разрешить прыжок вперёд туда, где он остановился до движения влево, избегая лишних итераций и сравнений.

## Словесное представление алгоритма

arr – массив, N- длина массива, i,j- индексы массивов, min – индекс локального минимума

- 1 Сортировка начинается со второго и третьего элементов  $i=1, j=2$ ;
- 2 Если  $i < N$ , то к пункту 3, иначе к пункту 9
- 3 если  $arr[i - 1] > arr[i]$ , то к пункту 4, иначе к пункту 7
- 4 Меняем местами значения  $arr[i]$  и  $arr[i - 1]$
- 5 Шагаем на один элемент назад  $i--$
- 6 Если  $i > 0$ , то к пункту 2(используя оператор continue), иначе к пункту 7
- 7  $i = j++$
- 8 К пункту 2
- 9 Конец алгоритма

## Блок-схема с использованием элемента “решение”

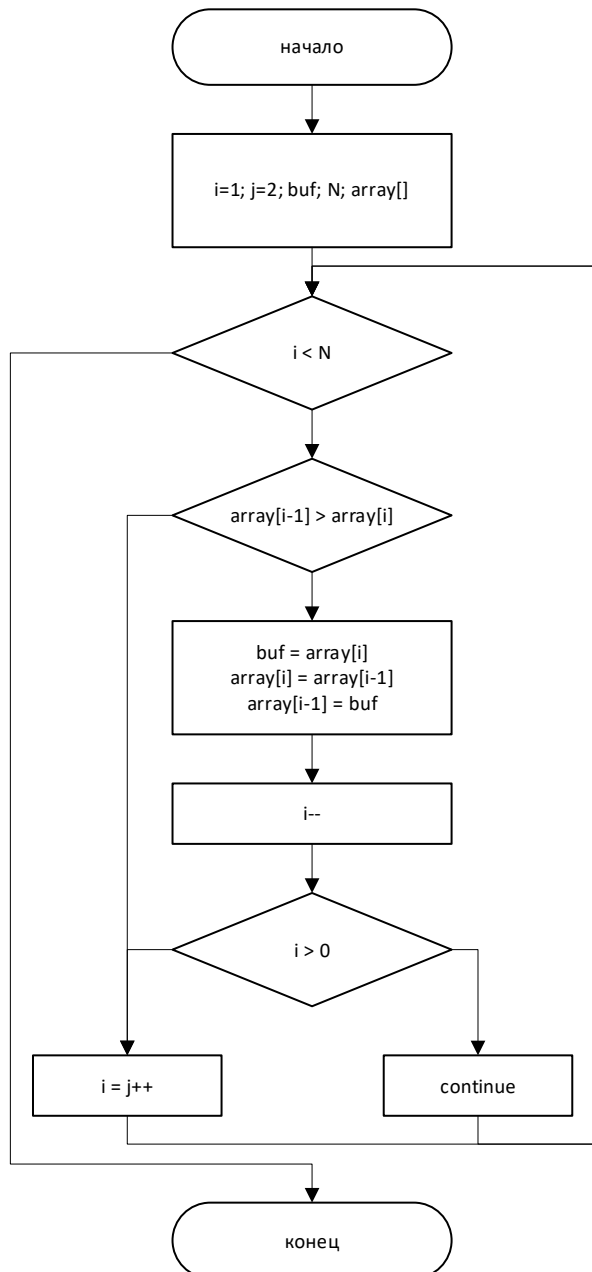


Рисунок 1 - Блок-схема с использованием элемента “решение”

## Исходный код программы “Сортировка гномья”

### Листинг 1 - Исходный код программы “Сортировка гномья”

```
#include <stdio.h>

int main()
{
    int i = 1, j = 2, buf, N = 7; // Объявление необходимых переменных
    int arr[] = { 6, 4, 1, 5, 3, 7, 2 }; // Объявление массива

    while (i < N) { // Движемся по всему массиву
        if (arr[i - 1] > arr[i]) { // Если предыдущий элемент больше
текущего
            buf = arr[i]; // Меняем их местами
            arr[i] = arr[i - 1];
            arr[i - 1] = buf;
            i--; // Шагаем на один элемент назад
            if (i > 0) continue;
        }
        i = j++; // Возвращаемся

    }

    for (int i = 0; i < N; i++) // Вывод упорядоченного массива
        printf("%d ", arr[i]);
}
```

## Результат работы

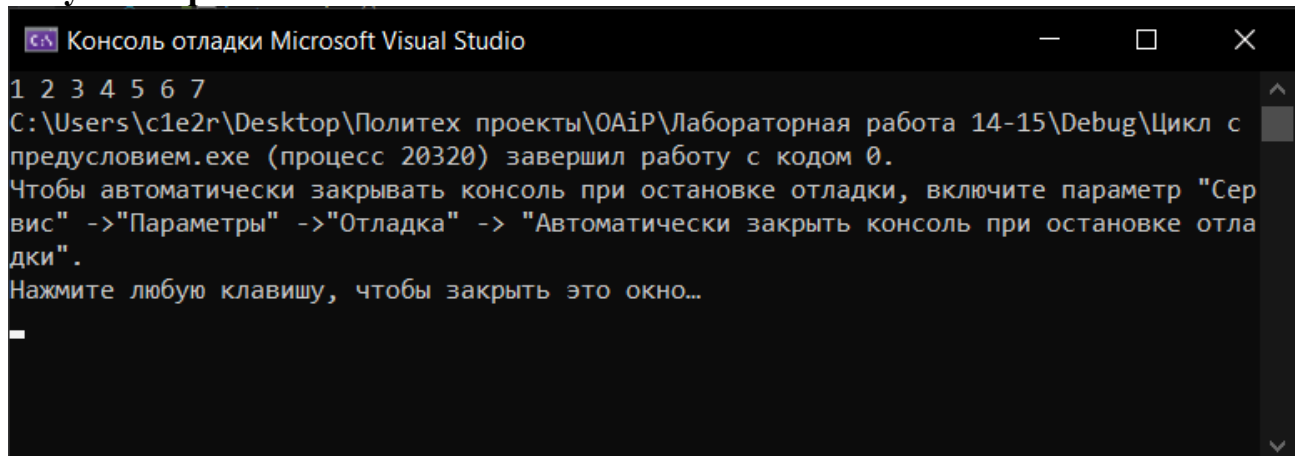


Рисунок 2 – результат работы программы “Сортировка гномья”