



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования
«Московский государственный технический университет
имени Н.Э. Баумана
(национальный исследовательский университет)»
(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»
КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

Отчёт по лабораторной работе № 3

Название: Алгоритмы сортировки

Дисциплина: Анализ алгоритмов

Студент ИУ7-55Б
(Группа)

(Подпись, дата) Д.О. Склифасовский
(И.О. Фамилия)

Преподаватель

(Подпись, дата) Л.Л. Волкова
(И.О. Фамилия)

Москва, 2020

Оглавление

Введение	2
1 Аналитическая часть	3
1.1 Сортировка пузырьком	3
1.2 Сортировка шейкером	3
1.3 Сортировка вставками	4
1.4 Вывод	4
2 Конструкторская часть	5
2.1 Разработка алгоритмов	5
2.2 Модель трудоемкости	8
2.3 Оценка трудоемкости алгоритмов сортировки	9
2.3.1 Сортировка пузырьком	9
2.4 Вывод	9
3 Технологическая часть	10
3.1 Общие требования к программе	10
3.2 Средства реализации	10
3.3 Сведения о модулях программы	11
3.4 Листинг кода программы	11
3.5 Вывод	14
4 Экспериментальная часть	15
4.1 Примеры работы программы	15

Введение

Цель работы: изучение алгоритмов сортировки массивов. В данной лабораторной работе рассматриваются 3 алгоритма:

- 1) сортировка пузырьком;
- 2) сортировка шейкером;
- 3) сортировка вставками.

Также требуется изучить расчет сложности алгоритмов. В ходе лабораторной работы необходимо:

- 1) изучить алгоритмы сортировки;
- 2) дать теоритическую оценку сортировок пузырьком, шейкером и вставками;
- 3) реализовать три алгоритма сортировки на одном из языков программирования;
- 4) сравнить алгоритмы сортировки.

1 | Аналитическая часть

В данном разделе представлено описание алгоритмов сортировки массивов.

1.1 Сортировка пузырьком

Сортировка пузырьком — один из самых известных алгоритмов сортировки. Здесь нужно последовательно сравнивать значения соседних элементов и менять числа местами, если предыдущее оказывается больше последующего. Таким образом элементы с большими значениями оказываются в конце списка, а с меньшими остаются в начале.

Этот алгоритм считается учебным и почти не применяется на практике из-за низкой эффективности: он медленно работает на тестах, в которых маленькие элементы (их называют «черепашками») стоят в конце массива. Однако на нём основаны многие другие методы, например, шейкерная сортировка и сортировка расчёской.

1.2 Сортировка шейкером

Шейкерная сортировка отличается от пузырьковой тем, что она двунаправленная: алгоритм перемещается не строго слева направо, а сначала слева направо, затем справа налево.

1.3 Сортировка вставками

При сортировке вставками массив постепенно перебирается слева направо. При этом каждый последующий элемент размещается так, чтобы он оказался между ближайшими элементами с минимальным и максимальным значением.

1.4 Вывод

Было представлено описание алгоритмов сортировки массивов. В основном все алгоритмы сортировок основаны на алгоритме сортировки пузырьком.

2 | Конструкторская часть

В данном разделе представлены съемы разработанных алгоритмов. Также оценивается трудоемкость алгоритмов.

2.1 Разработка алгоритмов

На рисунке 1 изображена схема алгоритма сортировки пузырьком.

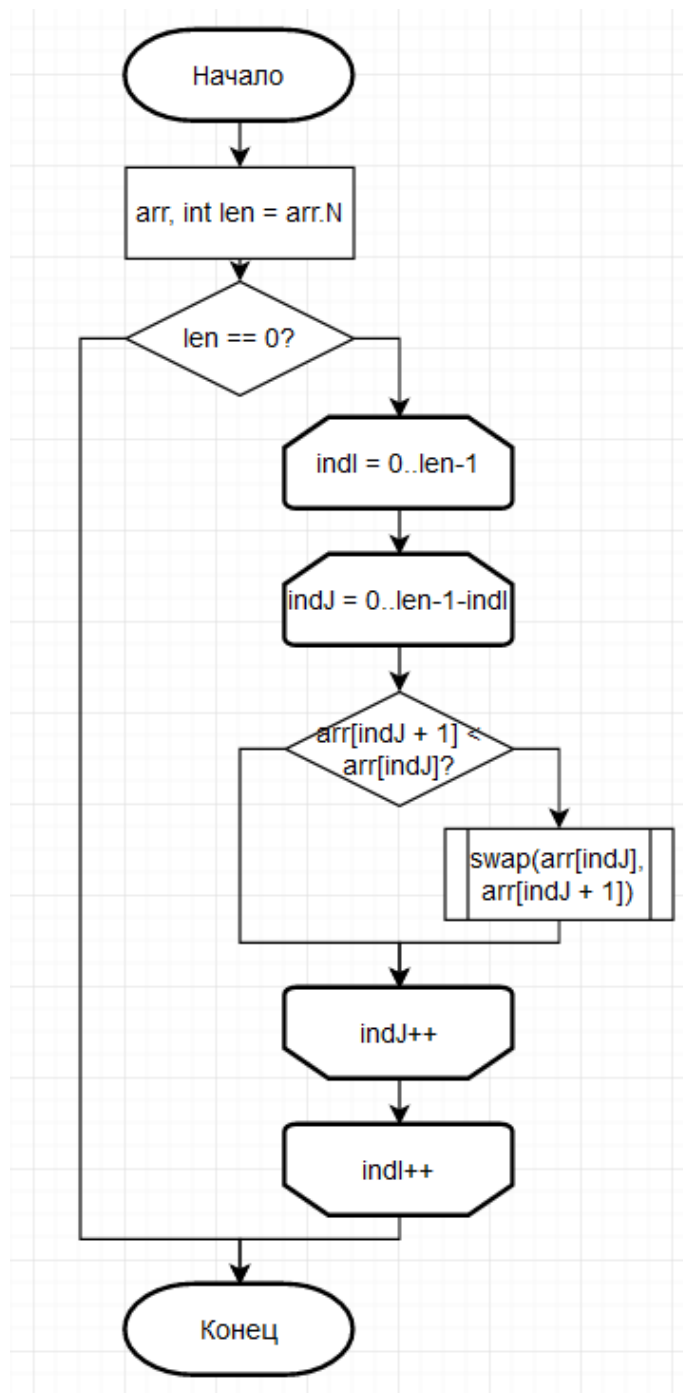


Рисунок 1. Схема алгоритма сортировки пузырьком

На рисунке 2 изображена схема алгоритма сортировки шейкером.

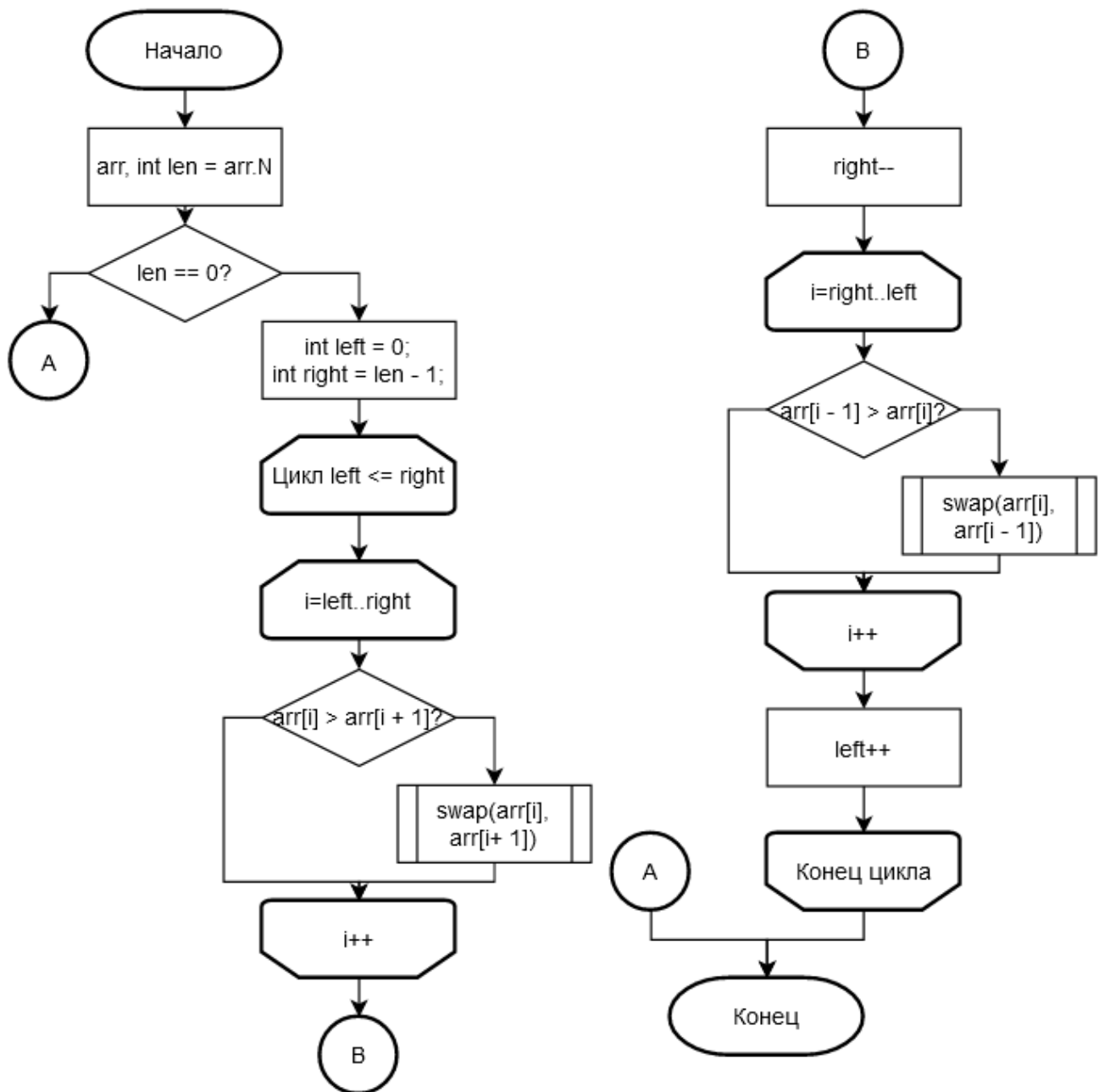


Рисунок 2. Схема алгоритма сортировки шейкером

На рисунке 3 изображена схема алгоритма сортировки вставками.

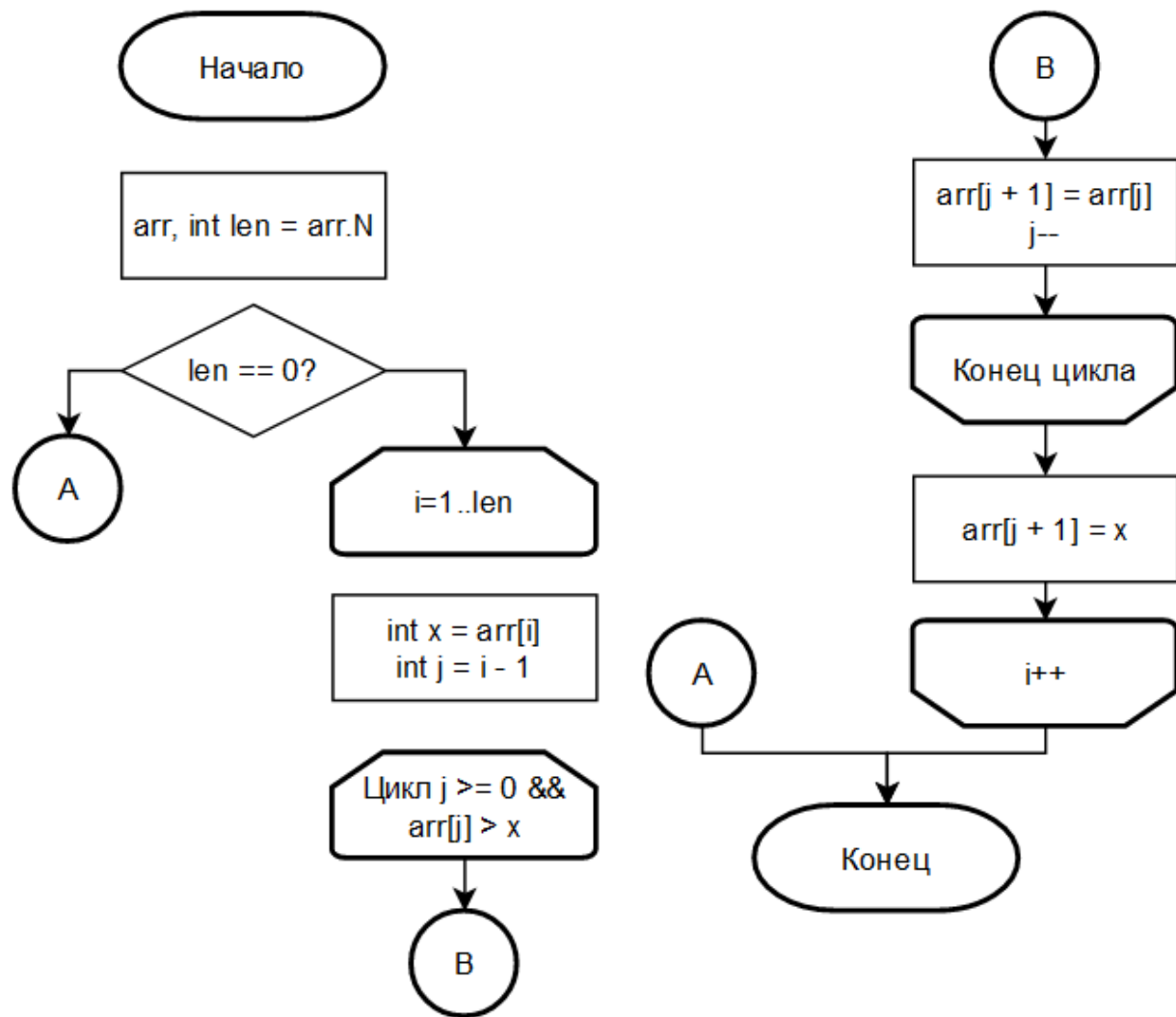


Рисунок 1. Схема алгоритма сортировки вставками

2.2 Модель трудоемкости

Модель трудоемкости для оценки алгоритмов:

1) стоимость базовых операций единица:

$=, +, *, \simeq, <, >, \geq, \leq, ==, !=, [], + =, - =, * =, / =, ++, --;$

2) стоимость цикла:

$$f_{for} = f_{init} + f_{comp} + M(f_{body} + f_{increment} + f_{comp})$$

Пример: $for(i = 0, i < M; i++) / * body * /$

Результат: $2 + M(2 + f_{body})$;

3) стоимость условного оператора

Пусть goto (переход к одной из ветвей) стоит 0, тогда

$$f_f = \begin{cases} \min(f_A, f_B), & \text{лучший случай} \\ \max(f_A, f_B), & \text{худший случай} \end{cases}$$

4) операция обращения к ячейки матрицы $[i, j]$ имеет трудоёмкость равную двум.

2.3 Оценка трудоёмкости алгоритмов сортировки

Оценим трудоёмкость алгоритмов.

2.3.1 Сортировка пузырьком

Лучший случай (массив отсортирован):

$$2 + 1 + 1 + 2 + (len - 1)(1 + 2 +)$$

2.4 Вывод

В данном разделе были рассмотрены схемы алгоритмов сортировки массива, введена модель оценки трудоёмкости алгоритма и были рассчитаны трудоёмкости алгоритмов.

3 | Технологическая часть

В данном разделе даны общие требования к программе, средства реализации и реализация алгоритмов.

3.1 Общие требования к программе

Требования к вводу:

- 1) вводится размер массива;
- 2) вводятся или автоматически генерируется массив.
- 1) при вводе неправильных размеров массива программа не должна завершаться аварийно;
- 2) должна выполняться корректная сортировка массива.

3.2 Средства реализации

В качестве языка программирования был выбран C#, так как я знаком с данным языком программирования, имею представление о способах тестирования программы. Средой разработки Visual Studio. Для замеров процессорного времени используется функция Stopwatch.

3.3 Сведения о модулях программы

Программа состоит из:

- 1) Program.cs - главный файл программы, в котором располагается точка входа в программу;
- 2) Array.cs - файл класса Array;
- 3) Sort.cs - файл класса Sort. В нем находятся алгоритмы сортировки массивов.

3.4 Листинг кода программы

Листинг 3.1: Класс Array для работы с массивами

```
1  class Array
2  {
3      private int [] array;
4      private int n;
5      public Array() { }
6
7      public Array(int n)
8      {
9          this.n = n;
10         array = new int[n];
11     }
12
13     public int N
14     {
15         get { return n; }
16         set { if (value > 0) n = 0; }
17     }
18
19     public int this[int i]
20     {
21         get { return array[i]; }
22         set { array[i] = value; }
```

```

23     }
24
25     public void Copy(Array arr)
26     {
27         for (int i = 0; i < n; i++)
28         {
29             arr[i] = array[i];
30         }
31     }
32
33     public void Read()
34     {
35         for (int i = 0; i < n; i++)
36         {
37             Console.Write(array[i] + "\t");
38         }
39         Console.WriteLine();
40     }
41
42     public void Fill()
43     {
44         Random rand = new Random();
45         for (int i = 0; i < n; i++)
46         {
47             array[i] = rand.Next(100);
48         }
49     }
50 }

```

Листинг 3.2: Алгоритм сортировки пузырьком

```

1     public static void BubbleSort(Array arr)
2     {
3         int len = arr.N;
4         if (len == 0)
5         {
6             return;
7         }
8

```

```

9      for (int indI = 0; indI + 1 < len; indI++)
10     {
11         for (int indJ = 0; indJ + 1 < len - indI; indJ++)
12         {
13             if (arr[indJ + 1] < arr[indJ])
14             {
15                 int tmp = arr[indJ];
16                 arr[indJ] = arr[indJ + 1];
17                 arr[indJ + 1] = tmp;
18             }
19         }
20     }
21 }

```

Листинг 3.3: Алгоритм сортировки шейкером

```

1  public static void ShakerSort(Array arr)
2  {
3      int len = arr.N;
4      if (len == 0)
5      {
6          return;
7      }
8      int left = 0;
9      int right = len - 1;
10     while (left <= right)
11     {
12         for (int i = left; i < right; i++)
13         {
14             if (arr[i] > arr[i + 1])
15             {
16                 int tmp = arr[i];
17                 arr[i] = arr[i + 1];
18                 arr[i + 1] = tmp;
19             }
20         }
21         right--;
22
23         for (int i = right; i > left; i--)

```

```

24         {
25             if (arr[i - 1] > arr[i])
26             {
27                 int tmp = arr[i];
28                 arr[i] = arr[i - 1];
29                 arr[i - 1] = tmp;
30             }
31         }
32         left++;
33     }
34 }

```

Листинг 3.4: Алгоритм сортировки вставками

```

1  public static void InsertionSort(Array arr)
2  {
3      int len = arr.N;
4      if (len == 0)
5      {
6          return;
7      }
8      for (int i = 1; i < len; i++)
9      {
10         int x = arr[i];
11         int j = i - 1;
12         for (; j >= 0 && arr[j] > x; j--)
13         {
14             arr[j + 1] = arr[j];
15         }
16         arr[j + 1] = x;
17     }
18 }

```

3.5 Вывод

В данном разделе были представлены сведения о модулях программы, а также реализованы три алгоритма сортировки массивов.

4 | Экспериментальная часть

В данном разделе представлены результаты работы программы и приведен анализ времени работы каждого из алгоритмов.

4.1 Примеры работы программы