

Министерство цифрового развития, связи и массовых коммуникаций  
Российской Федерации  
Ордена Трудового Красного Знамени федеральное государственное  
бюджетное учреждение высшего образования  
«Московский технический университет связи и информатики»

Кафедра Математической кибернетики и  
информационных технологий

Лабораторная работа №1  
на тему: «Методы сортировки»

Выполнила:  
Студентка группы БФИ1902  
Струкова А.В.  
Вариант 18

Проверил:

Москва, 2021 г.

## Оглавление

1. Цель работы .....	3
2. Задание на лабораторную работу .....	3
3. Ход лабораторной работы.....	3
3.1    Задание 1.....	3
3.2    Задание 2.....	3
3.3    Задание 3.....	4
3.3.1    Сортировка выбором.....	4
3.3.2    Сортировка вставкой.....	4
3.3.3    Сортировка обменом.....	5
3.3.4    Сортировка Шелла .....	5
3.3.5    Быстрая сортировка.....	6
3.3.6    Пирамидальная сортировка.....	6
4. Листинг программы .....	7
5. Результат работы программы .....	9
Список использованных источников.....	11

## 1. Цель работы

Цель работы: рассмотреть и изучить основные методы сортировки.

## 2. Задание на лабораторную работу

- 1) Вывести на экран приветствие: «Hello, World!»
- 2) Написать генератор случайных матриц (многомерных), который принимает опциональные параметры `m`, `n`, `min_limit`, `max_limit`, где `m` и `n` указывают размер матрицы, а `min_limit` и `max_limit` – минимальное и максимальное значение для генерируемого числа. По умолчанию при отсутствии параметров принимать следующие значения:  
`m = 50;`  
`n = 50;`  
`min_limit = -250;`  
`max_limit = 1000 + (номер своего варианта)`
- 3) Реализовать методы сортировки строк в соответствии с заданием. Оценить время работы каждого алгоритма сортировки и сравнить его со временем стандартной функции сортировки. Необходимо использовать следующие методы: выбором, вставкой, обменом, Шелла, турнирная, быстрая, пирамидальная
- 4) Создать публичный репозиторий на `github` и запустить выполненное задание.

## 3. Ход лабораторной работы

### 3.1 Задание 1

Чтобы вывести на экран приветствие: «Hello, World!» используем следующую строку:

```
System.out.println("Hello, World!");
```

### 3.2 Задание 2

Для того, чтобы написать генератор случайных матриц воспользуемся двойным циклом `for` и просчитаем каждый элемент матрицы в соответствии с формулой:

```
Mas[i][j] = (int) (Math.random() * (max - min + 1) + min);
```

Затем пройдемся еще раз по двойному циклу и заполним получившимися элементами матрицу.

### 3.3 Задание 3

Поэтапно реализуем все необходимые методы сортировки.

#### 3.3.1 Сортировка выбором

Сортировка выбором разделяет массив на сортированный и несортированный подмассивы. Сортированный подмассив формируется вставкой минимального элемента не отсортированного подмассива в конец сортированного, заменой.

Для реализации мы в каждой итерации предполагаем, что первый неотсортированный элемент минимален и итерируем по всем оставшимся элементам в поисках меньшего. После нахождения текущего минимума неотсортированной части массива меняем его местами с первым элементом, и он уже становится частью отсортированного массива.

Временная сложность:

При поиске минимума для длины массива проверяются все элементы, поэтому сложность равна  $O(n)$ . Поиск минимума для каждого элемента массива равен  $O(n^2)$ .

#### 3.3.2 Сортировка вставкой

Этот алгоритм разделяет оригинальный массив на сортированный и несортированный подмассивы. Длина сортированной части равна 1 в начале и соответствует первому (левому) элементу в массиве. После этого остается итерировать массив и расширять отсортированную часть массива одним элементом с каждой новой итерацией.

После расширения новый элемент помещается на свое место в отсортированном подмассиве. Это происходит путём сдвига всех элементов вправо, пока не встретится элемент, который не нужно двигать.

Временная сложность:

В случае убывания массива каждая итерация сдвигает отсортированный массив на единицу  $O(n)$ . Придется делать это для каждого элемента в каждом массиве, что приведет к сложности равной  $O(n^2)$ .

### 3.3.3 Сортировка обменом

Метод сортировки, который многие обычно осваивают раньше других из-за его исключительной простоты, называется пузырьковой сортировкой (bubble sort), в рамках которой выполняются следующие действия: проход по файлу с обменом местами соседних элементов, нарушающих заданный порядок, до тех пор, пока файл не будет окончательно отсортирован. Основное достоинство пузырьковой сортировки заключается в том, что его легко реализовать в виде программы. Для понимания и реализации этот алгоритм — простейший, но эффективен он лишь для небольших массивов. Сложность алгоритма:  $O(n^2)$ . Суть алгоритма пузырьковой сортировки состоит в сравнении соседних элементов и их обмене, если они находятся не в надлежащем порядке. Неоднократно выполняя это действие, мы заставляем наибольший элемент "всплывать" к концу массива. Следующий проход приведет к всплыванию второго наибольшего элемента, и так до тех пор, пока после  $n-1$  итерации массив не будет полностью отсортирован.

### 3.3.4 Сортировка Шелла

Идея метода заключается в сравнение разделенных на группы элементов последовательности, находящихся друг от друга на некотором расстоянии. Изначально это расстояние равно  $d$  или  $N/2$ , где  $N$  — общее число элементов. На первом шаге каждая группа включает в себя два элемента расположенных

друг от друга на расстоянии  $N/2$ ; они сравниваются между собой, и, в случае необходимости, меняются местами. На последующих шагах также происходят проверка и обмен, но расстояние  $d$  сокращается на  $d/2$ , и количество групп, соответственно, уменьшается. Постепенно расстояние между элементами уменьшается, и на  $d=1$  проход по массиву происходит в последний раз.

### 3.3.5 Быстрая сортировка

Выбираем один элемент массива в качестве стержня и сортируем остальные элементы вокруг (меньшие элементы налево, большие направо). Так соблюдается правильная позиция самого «стержня». Затем рекурсивно повторяем сортировку для правой и левой частей.

### 3.3.6 Пирамидальная сортировка

Общая идея пирамидальной сортировки заключается в том, что сначала строится пирамида из элементов исходного массива, а затем осуществляется сортировка элементов.

Выполнение алгоритма разбивается на два этапа.

#### 1 этап

Построение пирамиды. Определяем правую часть дерева, начиная с  $n/2-1$  (нижний уровень дерева). Берем элемент левее этой части массива и просеиваем его сквозь пирамиду по пути, где находятся меньшие его элементы, которые одновременно поднимаются вверх; из двух возможных путей выбираете путь через меньший элемент.

#### 2 этап

Сортировка на построенной пирамиде. Берем последний элемент массива в качестве текущего. Меняем верхний (наименьший) элемент массива и текущий местами. Текущий элемент (он теперь верхний) просеиваем сквозь  $n-1$  элементную пирамиду. Затем берем предпоследний элемент и т.д.

В худшем случае требуется  $n \cdot \log_2 n$  шагов, сдвигающих элементы.

## 4. Листинг программы

```
<!DOCTYPE HTML>
<html>

<body>

<p>Перед скриптом...</p>
<script>

alert ("Hello, world");

function selectionSort(A1)           // A - массив, который нужно
{                                     // отсортировать по возрастанию.
    var n = A1.length;
    for (var i = 0; i < n-1; i++)
    { var min = i;
      for (var j = i+1; j < n; j++)
      { if (A1[j] < A1[min]) min = j; }
      var t = A1[min]; A1[min] = A1[ i ]; A1[ i ] = t;
    }
    return A1;    // На выходе сортированный по возрастанию массив A.
}
let A1 = [5, 2, 4, 6, 1, 3];
selectionSort(A1);
alert (A1);

function Vstavka(A2)                // A - массив, который нужно
{                                     // отсортировать по возрастанию.
    var n = A2.length;
    for (var i = 0; i < n; i++)
    { var v = A2[ i ], j = i-1; //v-след. эл-т
      while (j >= 0 && A2[j] > v) //если тек. эл-т больше след. меняем,
      {                                     //то местами
        { A2[j+1] = A2[j]; j--; }
        A2[j+1] = v;
      }
    }
    return A2;    // На выходе сортированный по возрастанию массив A.
}
let A2 = [1, 8, 5, 4];
Vstavka(A2);
alert (A2);

function BubbleSort(A3)              // A - массив, который нужно
{                                     // отсортировать по возрастанию.
    var n = A3.length;
    for (var i = 0; i < n-1; i++)
    { for (var j = 0; j < n-1-i; j++)
      { if (A3[j+1] < A3[j])
```

```

        { var t = A3[j+1]; A3[j+1] = A3[j]; A3[j] = t; }
    }
}
return A3;    // На выходе сортированный по возрастанию массив А.
}
let A3 = [1, 2, 5, 4, 3] ;
BubbleSort(A3);
alert (A3);

function Shell(A4)
{
    {
        const l = A4.length;
        let gap = Math.floor(l / 2);
        while (gap >= 1) {
            for (let i = gap; i < l; i++) {
                const current = A4[i]; //тек эл-т
                let j = i; //индекс эл-та
                while (j > 0 && A4[j - gap] > current) {
                    A4[j] = A4[j - gap]; //
                    j -= gap; //уменьшаем на шаг
                }
                A4[j] = current;
            }
            gap = Math.floor(gap / 2);
        }
        return A4;
    };
}
let A4 = [10, 9, 8, 6, 7] ;
Shell(A4);
alert (A4);

function Piramida(A5)  /** ПОСТОЯННО УМЕНЬШАЕМ
{
    if (A5.length == 0) return [];
    var n = A5.length, i = Math.floor(n/2), j, k, t;
    while (true)
    { if (i > 0) t = A5[--i];
      else { n--;
            if (n == 0) return A5;
            t = A5[n]; A5[n] = A5[0];
          }
      j = i; k = j*2+1;
      while (k < n)
      { if (k+1 < n && A5[k+1] > A5[k]) k++;
        if (A5[k] > t)
        { A5[j] = A5[k]; j = k; k = j*2+1; }
        else break;
      }
    }
}

```



```

        }
        A5[j] = t;
    }
}
let A5 = [10, 9, 8, 6, 5] ;
Piramida(A5);
alert (A5);

function quicksort(array) {

    if (array.length < 1) {
        return array;    // базовый случай
    } else {
        let pivotIndex = Math.floor(array.length / 2);
        let pivot = array[pivotIndex];
        let less = [];
        let greater = [];
        for ( i =0; i < array.length; i++) {
            if ( i ==  pivotIndex) continue;
            if (array[i] <= pivot) {
                less.push(array[i]);
            } else {
                greater.push(array[i]);
            }
        }

        let result = [];
        return result.concat(quicksort(less), pivot, quicksort(greater));
    }
};

let array = [1, 7, 2, 3, 4] ;
//quicksort(A6);
alert (quicksort(array));

</script>
<p>...После скрипта.</p>
</body>

</html>

```

## 5. Результат работы программы

Уведомление

Hello, world

Заккрыть

*Рисунок 1 - Hello, world*

Уведомление

1,2,3,4,5,6

☐ Больше не показывать сообщения от этого сайта

Закреть

*Рисунок 2 - Сортировка выбором*

Уведомление

1,4,5,8

☐ Больше не показывать сообщения от этого сайта

Закреть

*Рисунок 3 - Сортировка вставками*

Уведомление

1,2,3,4,5

☐ Больше не показывать сообщения от этого сайта

Закреть

*Рисунок 4 - Сортировка обменом*

Уведомление

6,7,8,9,10

☐ Больше не показывать сообщения от этого сайта

Закреть

*Рисунок 5 - Сортировка Шелла*

Уведомление

5,6,8,9,10

☐ Больше не показывать сообщения от этого сайта

Закреть

*Рисунок 6 - Сортировка пирамидальная*

Уведомление

1,2,3,4,7

☐ Больше не показывать сообщения от этого сайта

Закреть

*Рисунок 7 - Сортировка быстрая*

Вывод: Мы рассмотрели и изучили основные методы сортировки, такие как сортировка выбором, вставкой, обменом, Шелла, быстрая сортировка и пирамидальная.

### **Список использованных источников**

1) ГОСТ 7.32-2017 Система стандартов по информации, библиотечному и издательскому делу. Отчёт о научно-исследовательской работе. Структура и правила оформления

2) ГОСТ 7.1-2003 Библиографическая запись. Библиографическое описание. Общие требования и правила составления