

МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ  
РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ»

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение  
высшего образования  
АДЫГЕЙСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ  
Инженерно-физический факультет  
Кафедра автоматизированных систем обработки информации и управления

**Отчет по практике**

**« Реализация методов быстрой сортировки и сортировки слиянием.»**

**Вариант 4**

2 курс, группа 2ИВТ2

Выполнил:

В.Д. Богомолов 2024 г

Руководитель:

С.В. Теплоухов 2024 г

Майкоп, 2024 г.

## 0.1. Введение

1. Текстовая формулировка задачи
2. Код данной задачи
3. Скриншот программы

## 0.2. Вариант 3

### 0.2.1. Задание

Сортировка массива: Быстрая и Слиянием.

### 0.2.2. Теория

"Быстрая сортировка" хоть и была разработана более 40 лет назад, является наиболее широко применяемым и одним из самых эффективных алгоритмов. Метод основан на подходе "разделяй-и-властвуй". Общая схема такова: • из массива выбирается некоторый опорный элемент  $a[i]$ , • запускается процедура разделения массива, которая перемещает все ключи, меньшие, либо равные  $a[i]$ , влево от него, а все ключи, большие, либо равные  $a[i]$  - вправо, • теперь массив состоит из двух подмножеств, причем левое меньше, либо равно правому, • для обоих подмассивов: если в подмассиве более двух элементов, рекурсивно запускаем для него ту же процедуру.

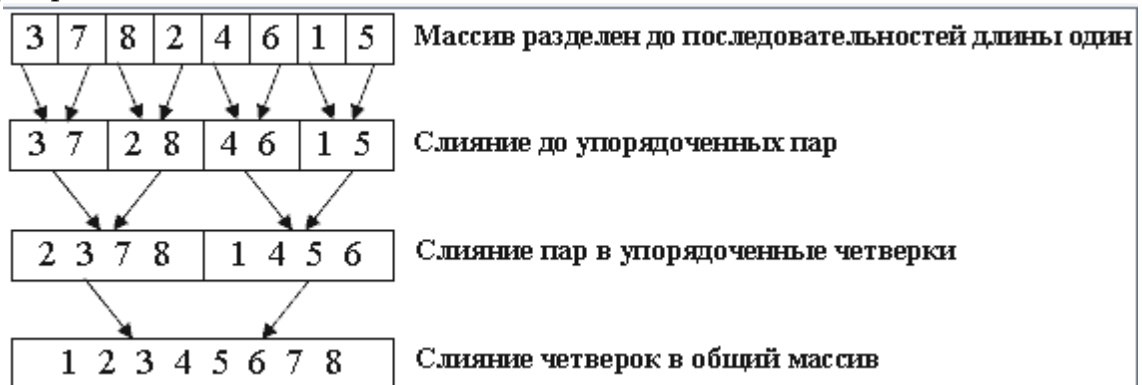
Сортировка слиянием также построена на принципе "разделяй-и-властвуй" однако реализует его несколько по-другому, нежели quickSort. А именно, вместо разделения по опорному элементу массив просто делится пополам. Функция merge на месте двух упорядоченных массивов  $a[lb] \dots a[split]$  и  $a[split+1] \dots a[ub]$  создает единый упорядоченный массив  $a[lb] \dots a[ub]$ .

Рекурсивный алгоритм обходит получившееся дерево слияния в прямом порядке. Каждый уровень представляет собой проход сортировки слияния - операцию, полностью переписывающую массив. Обратим внимание, что деление происходит до массива из единственного элемента. Такой массив можно считать упорядоченным, а значит, задача сводится к написанию функции слияния merge. Один из способов состоит в слиянии двух упорядоченных последовательностей при помощи вспомогательного буфера, равного по размеру общему количеству имеющихся в них элементов.

Быстрая сортировка:



Сортировка слиянием:



## 0.3. Ход работы

### 0.3.1. Код программы

Реализовать метод быстрой сортировки и сортировки слиянием

```
def quick_sort(arr):
    if len(arr) <= 1:
        return arr
    else:
        pivot = arr[0]
        less = [x for x in arr[1:] if x <= pivot]
        greater = [x for x in arr[1:] if x > pivot]
        return quick_sort(less) + [pivot] + quick_sort(greater)

def merge_sort(arr):
    if len(arr) <= 1:
        return arr

    mid = len(arr) // 2
    left_half = arr[:mid]
    right_half = arr[mid:]

    left_half = merge_sort(left_half)
    right_half = merge_sort(right_half)

    return merge(left_half, right_half)

def merge(left, right):
    result = []
    i = j = 0
    while i < len(left) and j < len(right):
        if left[i] < right[j]:
            result.append(left[i])
            i += 1
        else:
            result.append(right[j])
            j += 1

    result += left[i:]
    result += right[j:]
```

```
    return result

arr = [5, 3, 8, 6, 2, 7, 1, 4]

print("Исходный массив:", arr)
print("Отсортированный массив с помощью быстрой сортировки:", quick_sort(arr))
print("Отсортированный массив с помощью сортировки слиянием:", merge_sort(arr))
```

## 0.4. Скриншот программы

Реализовать алгоритм сортировки массива(быстрой и слиянием).

```
1 def quick_sort(arr):
2     if len(arr) <= 1:
3         return arr
4     else:
5         pivot = arr[0]
6         less = [x for x in arr[1:] if x <= pivot]
7         greater = [x for x in arr[1:] if x > pivot]
8         return quick_sort(less) + [pivot] + quick_sort(greater)
9
10 def merge_sort(arr):
11     if len(arr) <= 1:
12         return arr
13
14     mid = len(arr) // 2
15     left_half = arr[:mid]
16     right_half = arr[mid:]
17
18     left_half = merge_sort(left_half)
19     right_half = merge_sort(right_half)
20
21     return merge(left_half, right_half)
22
23 def merge(left, right):
24     result = []
25     i = j = 0
26     while i < len(left) and j < len(right):
27         if left[i] < right[j]:
28             result.append(left[i])
29             i += 1
30         else:
31             result.append(right[j])
32             j += 1
33
34     result += left[i:]
35     result += right[j:]
36
37     return result
38
39 arr = [5, 3, 8, 6, 2, 7, 1, 4]
40
41 print("Исходный массив:", arr)
42 print("Отсортированный массив с помощью быстрой сортировки:", quick_sort(arr.copy()))
43 print("Отсортированный массив с помощью сортировки слиянием:", merge_sort(arr.copy()))]
```

Рис. 0.1: Скриншот программы

## 0.5. Библиографические ссылки

Для изучения «внутренностей»  $\text{T}_{\text{E}}\text{X}$  необходимо изучить [1], а для использования  $\text{L}_{\text{A}}\text{T}_{\text{E}}\text{X}$  лучше почитать [2, 3].

# Литература

- [1] Кнут Д.Э. Всё про T<sub>E</sub>X. — Москва: Изд. Вильямс, 2003 г. 550 с.
- [2] Львовский С.М. Набор и верстка в системе L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X. — 3-е издание, исправленное и дополненное, 2003 г.
- [3] Воронцов К.В. L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X в примерах. 2005 г.