

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации  
Федеральное государственное автономное образовательное учреждение  
высшего образования  
«СЕВЕРО-КАВКАЗСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»

Институт цифрового развития  
Кафедра инфокоммуникаций

**ОТЧЕТ**  
**ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №10**  
**дисциплины «Алгоритмизация»**

Выполнила:  
Михеева Елена Александровна  
2 курс, группа ИВТ-б-о-22-1,  
09.03.01 «Информатика и  
вычислительная техника»,  
направленность (профиль)  
«Программное обеспечение средств  
вычислительной  
техники и автоматизированных  
систем», очная форма обучения

---

(подпись)

Руководитель практики:  
Воронкин Р.А., канд. техн. наук,  
Доцент кафедры инфокоммуникаций

---

(подпись)

Отчет защищен с оценкой \_\_\_\_\_ Дата защиты \_\_\_\_\_

Ставрополь, 2023 г.

## Порядок выполнения работы.

1. Была реализована программа, которая использует алгоритм сортировки Heap Sort — это алгоритм сортировки, который использует структуру данных под названием "куча" (heap). Куча представляет собой дерево, где каждый узел имеет значение не меньше (или не больше, в зависимости от задачи) значений его дочерних узлов. В случае с сортировкой кучей, это "макс-куча" (max-heap), где значение в каждом узле больше или равно значения его дочерних узлов. В программе heap\_sort.py было исследовано время работы алгоритма в случаях, когда на вход идут: отсортированный массив, массив обратный отсортированному и массив с случайными значениями.

```
10 import timeit
11 import numpy as np
12 import matplotlib.pyplot as plt
13 import random
14
15
16 def heapify(nums, heap_size, root_index):
17     largest = root_index
18     left_child = (2 * root_index) + 1
19     right_child = (2 * root_index) + 2
20
21     if left_child < heap_size and nums[left_child] > nums[largest]:
22         largest = left_child
23
24     if right_child < heap_size and nums[right_child] > nums[largest]:
25         largest = right_child
26
27     if largest != root_index:
28         nums[root_index], nums[largest] = nums[largest], nums[root_index]
29         heapify(nums, heap_size, largest)
30
31
32 def heap_sort(nums):
33     n = len(nums)
34
35     for i in range(n // 2 - 1, -1, -1):
36         heapify(nums, n, i)
37
38     for i in range(n - 1, 0, -1):
39         nums[i], nums[0] = nums[0], nums[i]
40         heapify(nums, i, 0)
41
42
43 def measure_time(func, n_args):
44     return timeit.timeit(lambda: func(*n_args), number=100) / 100
45
46
47 def find_coeffs(xs, ys):
48     sx = sum(xs)
49     sy = sum(ys)
50     sx2 = sum([x**2 for x in xs])
51     sxy = sum([x*y for x, y in zip(xs, ys)])
52     n = len(xs)
53     matrix = [[sx2, sx], [sx, n]]
54     matrixy = [sxy, sy]
55     x = np.linalg.solve(matrix, matrixy)
56     return x[0][0], x[1][0]
57
58
59 def analyze_sort(start, end, step):
60     sizes = list(range(start, end + 1, step))
61     times_avg = []
62     times_worst = []
63     times_rnd = []
64
65     for size in sizes:
66         arr = list(range(size))
67         time_avg = measure_time(heap_sort, arr)
68
69         arr_reverse = arr[::-1]
70         time_worst = measure_time(heap_sort, arr_reverse)
71
72         random.shuffle(arr)
73         time_rnd = measure_time(heap_sort, arr)
74
75     return sizes, times_avg, times_worst, times_rnd
76
77
78 def plot_results(sizes, times_avg, times_worst, times_rnd):
79     plt.figure()
80     plt.scatter(sizes, times_avg, label='Отсортированный массив', s=10)
81     a_avg, b_avg = find_coeffs(sizes, times_avg)
82     y_avg = a_avg * np.array(sizes) + b_avg
83     plt.plot(sizes, y_avg, label=f'a_avg={a_avg:.9f}, b_avg={b_avg:.9f}', color='red')
84     plt.xlabel('Размер массива')
85     plt.ylabel('Время выполнения (секунды)')
86     plt.title('Отсортированный массив')
87     plt.legend()
88
89     # Plot for reverse sorted array
90     plt.figure()
91     plt.scatter(sizes, times_worst, label='Несортированный массив', s=10)
92     a_worst, b_worst = find_coeffs(sizes, times_worst)
93     y_worst = a_worst * np.array(sizes) + b_worst
94     plt.plot(sizes, y_worst, label=f'a_worst={a_worst:.9f}, b_worst={b_worst:.9f}', color='blue')
95     plt.xlabel('Размер массива')
96     plt.ylabel('Время выполнения (секунды)')
97     plt.title('Несортированный массив')
98     plt.legend()
99
100     # Plot for random array
101     plt.figure()
102     plt.scatter(sizes, times_rnd, label='Случайный массив', s=10)
103     a_rnd, b_rnd = find_coeffs(sizes, times_rnd)
104     y_rnd = a_rnd * np.array(sizes) + b_rnd
105     plt.plot(sizes, y_rnd, label=f'a_rnd={a_rnd:.9f}, b_rnd={b_rnd:.9f}', color='green')
106     plt.xlabel('Размер массива')
107     plt.ylabel('Время выполнения (секунды)')
108     plt.title('Случайный массив')
109     plt.legend()
110
111     plt.show()
112
113 if __name__ == '__main__':
114     start = 100
115     end = 1000
116     step = 10
117
118     sizes, times_avg, times_worst, times_rnd = analyze_sort(start, end, step)
119     plot_results(sizes, times_avg, times_worst, times_rnd)
```

Рисунок 1. Код программы heap\_sort.py

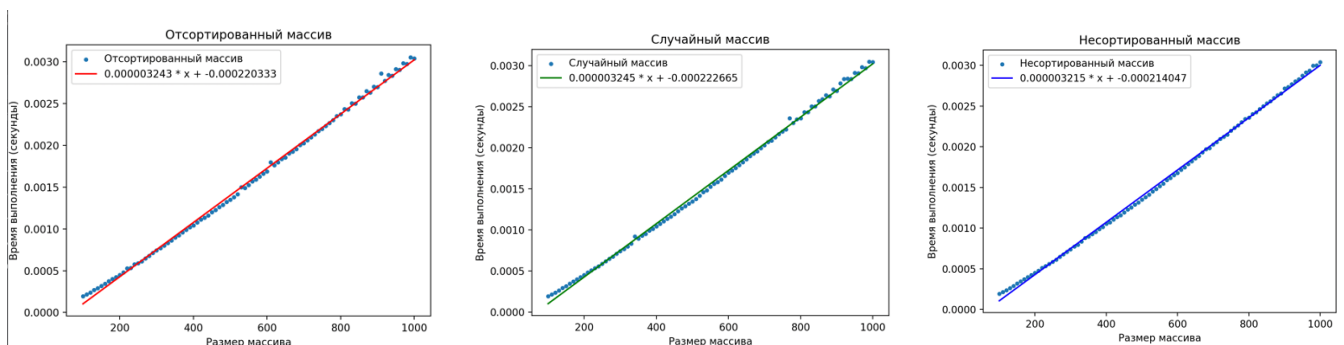


Рисунок 2. Графики зависимости длины массива от времени работы

2. Был проведен сравнительный анализ сортировки кучей с другими методами сортировки.

Сортировка	Лучший случай	Средний случай	Худший случай
Heap Sort	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$
Quick Sort	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n^2)$
Merge Sort	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$

Сортировка Heap Sort всегда имеет временную сложность  $O(n \log n)$  в любом случае, так как строит кучу и извлекает максимальные элементы.

Сортировка Quick Sort в лучшем и среднем случаях, имеет временную сложность  $O(n \log n)$ , но в худшем случае может быть  $O(n^2)$ . Однако, оптимизации могут сделать его эффективным.

Сортировка Merge Sort также имеет временную сложность  $O(n \log n)$  в любом случае. Этот метод сортировки эффективен и стабилен, но требует дополнительной памяти для буфера при слиянии

3. Была написана программа для решения задачи: Даны массивы  $A[1...n]$  и  $B[1...n]$ . Мы хотим вывести все  $n^2$  сумм вида  $A[i]+B[j]$  в возрастающем порядке. Наивный способ — создать массив, содержащий все такие суммы, и отсортировать его. Соответствующий алгоритм имеет время работы  $O(n^2 \log n)$  и использует  $O(n^2)$  памяти. Приведите алгоритм с таким же временем работы, который использует линейную память.

```

10 import random
11
12
13 def merge_and_sort(A, B):
14     result = []
15     n = len(A)
16
17     for i in range(n):
18         for j in range(n):
19             result.append(A[i] + B[j])
20
21     result = merge_sort(result)
22
23     return result
24
25
26 def merge_sort(arr):
27     if len(arr) <= 1:
28         return arr
29
30     middle = len(arr) // 2
31     left = arr[:middle]
32     right = arr[middle:]
33
34     left = merge_sort(left)
35     right = merge_sort(right)
36
37     return merge(left, right)
38
39
40 def merge(left, right):
41     result = []
42     i = j = 0
43
44     while i < len(left) and j < len(right):
45         if left[i] <= right[j]:
46             result.append(left[i])
47             i += 1
48         else:
49             result.append(right[j])
50             j += 1
51
52     result.extend(left[i:])
53     result.extend(right[j:])
54
55     return result
56
57
58 if __name__ == '__main__':
59     n = int(input("Enter n... "))
60     A = list(range(n))
61     B = list(range(n))
62     random.shuffle(A)
63     random.shuffle(B)
64     result = merge_and_sort(A, B)
65     print(result)
66

```

Рисунок 3. Код программы task6.py

4. Временная сложность данного кода будет составлять  $O(n^2 \log n)$ , так как вложенные циклы приносят  $O(n^2)$ , а вызовы `merge_sort` и `merge` обеспечивают  $O(\log n)$  на каждом уровне рекурсии.