

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 ПРАКТИЧЕСКОЙ РАБОТЕ №10
дисциплины «Алгоритмизация»

Выполнил:
Мотовилов Вадим Борисович
2 курс, группа ИВТ-б-о-22-1,
09.03.01 «Информатика и
вычислительная техника»,
направленность (профиль)
«Информатика и вычислительная
техника», очная форма обучения

(подпись)

Руководитель практики:
Воронкин Роман Александрович

(подпись)

Отчет защищен с оценкой _____ Дата защиты _____

Ставрополь, 2023 г.

Порядок выполнения работы:

1. Написал программу поиска элемента в массиве, автоматического заполнения массива, расчёта тысячи точек, показывающих время поиска элемента в массиве в худшем и среднем случае, вывода графиков, составленных из этих точек, и подсчета корреляции:

```
proalg1.py > ...
1  #!/usr/bin/env python3
2  # -*- coding: utf-8 -*-
3
4  import timeit
5  import random
6  import matplotlib.pyplot as plt
7  import numpy as np
8  from scipy.optimize import curve_fit
9  import heapq
10
11  amount_of_dots = 100 # Количество точек
12  aod = (amount_of_dots + 1) * 10
13  median_time = {}
14  graph_stuff = [i for i in range(10, aod, 10)]
15  xlabel = "Количество элементов в массиве"
16  ylabel = "Среднее время выполнения (секунды)"
17
18  def heapify(lis, n, i):
19      largest = i
20      left = 2 * i + 1
21      right = 2 * i + 2
22
23      if left < n and lis[i] < lis[left]:
24          largest = left
25
26  # ... (rest of the code is truncated in the image)
```

PROBLEMS OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL PORTS

```
PS C:\Users\1\algorithm10\prog> & "C:/Program Files/Python311/python.exe" c:/Users/1/algorithm10/prog/proalg1
Отсортирован обычным heapsort за: 0.000345090999992291 сек
Отсортирован heapsort с heapq за: 3.8548000011360275e-05 сек
Версия с heapq быстрее на 0.0003065429999878688 сек
Коэффициенты уравнения (Неоптимизированный heapsort): a = 3.633415320134366e-07, b = -2.8011694025368e-05
Коэффициенты уравнения (Оптимизированный heapsort): a = 3.563089876689966e-10, b = 4.982005875182478e-07
```

Рисунок 1. Код и результат неоптимизированного алгоритма heapsort

Таблица 1. Сравнение алгоритма Heap Sort с Quick Sort и Merge Sort

Характеристика	Heap Sort	Quick Sort	Merge Sort
Сложность времени	$O(n \log n)$	$O(n^2)$ в худшем случае, $O(n \log n)$ в среднем	$O(n \log n)$
Сложность по памяти	$O(1)$ или $O(\log n)$	$O(\log n)$ в среднем	$O(n)$

Лучший случай	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$
Худший случай	$O(n \log n)$	$O(n^2)$	$O(n \log n)$
Средний случай	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$

Heapsort не требует доп. память, занимает меньше всех места, но считается нестабильным. Quick Sort медленный в худшем случае, занимает больше места, требует доп. память и является нестабильным. Merge Sort стабилен, быстр, не требует доп памяти, но имеет наибольшую сложность по памяти.

2. Произвел оптимизацию алгоритма при помощи встроенной библиотеки `heapq`:

```

proalg1.py > ...
1  #!/usr/bin/env python3
2  # -*- coding: utf-8 -*-
3
4  import timeit
5  import random
6  import matplotlib.pyplot as plt
7  import numpy as np
8  from scipy.optimize import curve_fit
9  import heapq
10
11  amount_of_dots = 100 # Количество точек
12  aod = (amount_of_dots + 1) * 10
13  median_time = {}
14  graph_stuff = [i for i in range(10, aod, 10)]
15  xlabel = "Количество элементов в массиве"
16  ylabel = "Среднее время выполнения (секунды)"
17
18  def heapify(lis, n, i):
19      largest = i
20      left = 2 * i + 1
21      right = 2 * i + 2
22
23      if left < n and lis[i] < lis[left]:
24          largest = left

```

PROBLEMS OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL PORTS

```

PS C:\Users\1\algorithm10\prog> & "C:/Program Files/Python311/python.exe" c:/Users/1/algorithm10/prog/proalg1
Отсортирован обычным heapsort за: 0.0003450909999992291 сек
Отсортирован heapsort с heapq за: 3.854800011360275e-05 сек
Версия с heapq быстрее на 0.0003065429999878688 сек
Коэффициенты уравнения (Неоптимизированный heapsort): a = 3.633415320134366e-07, b = -2.8011694025368e-05
Коэффициенты уравнения (Оптимизированный heapsort): a = 3.563089876689966e-10, b = 4.982005875182478e-07

```

Рисунок 2. Оптимизированный алгоритм heapsort

Применение в реальной жизни: Системы с ограниченной памятью: Эффективен там, где важно минимизировать использование дополнительной памяти.

Приоритетные очереди: Используется для эффективного управления данными с приоритетом, например в обработке событий.

Потоковая обработка: Подходит для сортировки данных в реальном времени, когда данные постоянно поступают.

Базы данных: Помогает в сортировке больших объемов данных вне основной памяти, через внешнюю сортировку.

Вычислительные задачи с таймингом: Хорош для задач в реальном времени, где важна предсказуемость времени выполнения операций.

Heap Sort выбирают из-за надёжности и предсказуемости, когда стоит избегать риска существенного замедления из-за худшего случая выполнения, как, например, у Quick Sort. Также он полезен, если требуется сортировать данные без дополнительного пространства, например, при выполнении сортировки прямо на физических носителях или в ситуациях с ограниченной доступной памятью.

Анализ сложности:

Добавил рисование графиков зависимости времени сортировки с помощью оптимизированного и не оптимизированного heapsort от количества элементов в массиве.

Поскольку Heap Sort может выполняться in-place, для его работы теоретически не требуется дополнительное пространство кроме самого массива, который сортируется. При этом методе сортировки:

- Не требуется выделять дополнительный массив для разделения данных.
- Манипуляции с элементами осуществляются в пределах того же массива.
- Требуется ограниченное количество переменных для хранения индексов и временных значений в процессе выполнения алгоритма.

Heap Sort возможно реализовать без рекурсии, при этом алгоритм получается с чистой пространственной сложностью $O(1)$, то есть он будет занимать константное дополнительное пространство, не зависимо от размеров ных данных. Эта модификация использует только циклы и не требует дополнительной памяти для рекурсивного стека, что делает пространственную сложность чисто константной.

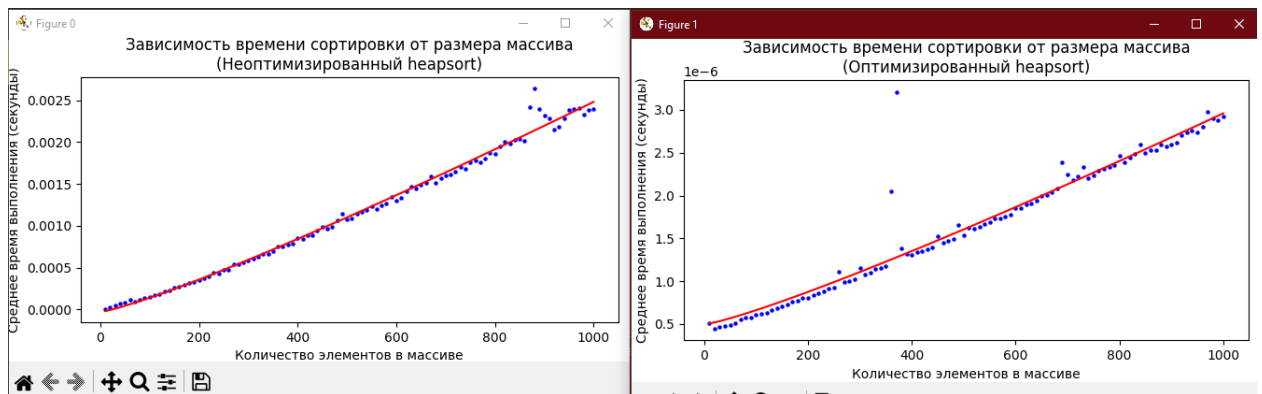


Рисунок 3. Графики зависимости времени сортировки с помощью оптимизированного и не оптимизированного heapsort от количества элементов в массиве

```
proalg1.py > ...
1  #!/usr/bin/env python3
2  # -*- coding: utf-8 -*-
3
4  import timeit
5  import random
6  import matplotlib.pyplot as plt
7  import numpy as np
8  from scipy.optimize import curve_fit
9  import heapq
10
11  amount_of_dots = 100 # Количество точек
12  aod = (amount_of_dots + 1) * 10
13  median_time = {}
14  graph_stuff = [i for i in range(10, aod, 10)]
15  xlabel = "Количество элементов в массиве"
16  ylabel = "Среднее время выполнения (секунды)"
17
18  def heapify(lis, n, i):
19      largest = i
20      left = 2 * i + 1
21      right = 2 * i + 2
22
23      if left < n and lis[i] < lis[left]:
24          largest = left
```

PROBLEMS OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL PORTS

```
PS C:\Users\1\algorithm10\prog> & "C:/Program Files/Python311/python.exe" c:/Users/1/algorithm10/prog/proalg1
Отсортирован обычным heapsort за: 0.0003450909999992291 сек
Отсортирован heapsort с heapq за: 3.8548000011360275e-05 сек
Версия с heapq быстрее на 0.0003065429999878688 сек
Коэффициенты уравнения (Неоптимизированный heapsort): a = 3.633415320134366e-07, b = -2.8011694025368e-05
Коэффициенты уравнения (Оптимизированный heapsort): a = 3.563089876689966e-10, b = 4.982005875182478e-07
```

Рисунок 4. Полный код с двумя алгоритмами heapsort и выводом графиков скорости их сортировки

3. Решение задания:

```
proalg2.py > ...
1  #!/usr/bin/env python3
2  # -*- coding: utf-8 -*-
3
4  import heapq
5  import random
6
7
8  def print_ascending_sums(A, B):
9
10     # Сортируем оба массива
11     A.sort()
12     B.sort()
13
14     # min-heap хранит выражения вида (сумма, индекс в A, индекс в B)
15     heap = [(A[i] + B[0], i, 0) for i in range(len(A))]
16     heapq.heapify(heap)
17
18     # Вывод суммы в возрастающем порядке
19     for _ in range(len(A)*2):
20         sum, i, j = heapq.heappop(heap)
21         print(sum, end=' ')
22         if j + 1 < len(B):
23             heapq.heappush(heap, (A[i] + B[j+1], i, j+1))
24
25
26
27
28
29
30
31
32
33
34
35
36
37
38
39
40
41
42
43
44
45
46
47
48
49
50
51
52
53
54
55
56
57
58
59
60
61
62
63
64
65
66
67
68
69
70
71
72
73
74
75
76
77
78
79
80
81
82
83
84
85
86
87
88
89
90
91
92
93
94
95
96
97
98
99
100
```

PROBLEMS OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL PORTS

```
Кoeffициенты уравнения (Неоптимизированный heapsort): a = 3.633415320134366e-07, b = 4.000000000000001e-07
Кoeffициенты уравнения (Оптимизированный heapsort): a = 3.563089876689966e-10, b = 4.000000000000001e-07
PS C:\Users\1\algorithm10\prog> & "C:/Program Files/Python311/python.exe" c:/Users/1/
● [1, 2, 2, 6, 7]
  [2, 2, 2, 2, 8]
  3 3 3 3 4 4 4 4 4 4 4 4 8 8 8 8 9 9 9 9 10 10 14 15
```

Рисунок 5. Код решения задания 6 и результат выполнения

Вывод: в результате выполнения лабораторной работы был изучен алгоритм heap sort и проведено исследование зависимости времени поиска от количества элементов в массиве, показавшее что зависимость время поиска линейно увеличивается с добавлением элементов в массив.