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»

Порядок выполнения работы:

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:

```
| Volume | V
```

Рисунок 1. Код 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)
Стабильность	Нестабильная	Нестабильная	Стабильная
Необходимость доп. памяти	Нет или	O(log n) в среднем, но может быть O(n)	Нет
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)

Неарsort 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.

Произвел оптимизацию алгоритма при помощи встроенной библиотеки heapq:

```
gest != i:
s[i], lis[largest] = lis[largest], lis[i]
spifu(lis_n_largest)
neap_sort_fast(lis):
neapq.heapify(lis)
norted_result = [heapq.heappop(lis) for _ in range(len(lis))]
return sorted_result
        list(num_of_elements):
random.randint(0, 100000) for _ in range(num_of_elements)]
                  5, 46594, 97186, 66038, 35696, 92611, 96481, 80576, 27456, 4977, 30484, 8706, 56130, 77809, 24008, 80583, 24711, 78946, 67752, 2854, 68105, 747, 40652, 92961, 22611, 88, 23177, 28843, 59618, 61392, 61936, 63237, 67597, 14642, 72781, 42452, 82831, 13838, 83250, 66850, 30417, 8791, 47799, 75324, 14862, 15511, 83370, 64575, 33338, 756
```

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.

Неар 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.

Неар 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

входных данных. Эта модификация использует только циклы и не требует дополнительной памяти для рекурсивного стека, что делает пространственную сложность чисто константной.

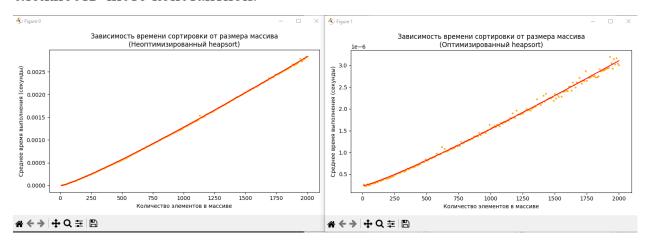


Рисунок 3. Графики зависимости времени сортировки с помощью оптимизированного и не оптимизированного heapsort от количества

элементов в массиве

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

Решение задания:

```
import heapq
      import random
      def print_ascending_sums(A, B):
          A.sort()
          B.sort()
          heap = [(A[i] + B[0], i, 0) for i in range(len(A))]
          heapq.heapify(heap)
15
          # Вывод суммы в возрастающем порядке
          for _ in range(len(A)**2):
             sum, i, j = heapq.heappop(heap)
              print(sum, end=' ')
              if j + 1 < len(B):
                  heapq.heappush(heap, (A[i] + B[j+1], i, j+1))
      def fill_list(num_of_elements):
        a = [random.randint(1, 10) for _ in range(num_of_elements)]
          return a
    A = fill_list(n)
B = fill_list(n)
     print(sorted(A), "\n", sorted(B))
     print_ascending_sums(A, B)
PROBLEMS OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL PORTS GITLENS SEARCH ERROR
PS C:\Users\viktor> & "C:/Program Files/Python311/python.exe" "c:/Users/viktor/De
[1, 6, 8, 9, 10]
[4, 4, 8, 8, 10]
5 5 9 9 10 10 11 12 12 13 13 14 14 14 16 16 16 17 17 18 18 18 19 20
```

Рисунок 5. Код решения задания 6 и его вывод

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.