# 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»

Выполнил: Магдаев Даламбек Магомедович 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., доцент кафедры инфокоммуникаций (подпись) Отчет защищен с оценкой Дата защиты

#### 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:

Рисунок 1. Код и результат неоптимизированного алгоритма heapsort

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)

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

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.

2. Произвел оптимизацию алгоритма при помощи встроенной

#### библиотеки heapq:

Рисунок 2. Оптимизированный алгоритм heapsort

## 3. 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 разделенияданных.
- Манипуляции с элементами осуществляются в пределах того жемассива.
- 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 ных данных. Эта модификация использует только циклы и не требует дополнительной памяти для рекурсивного стека, что делает пространственную сложность чисто константной.

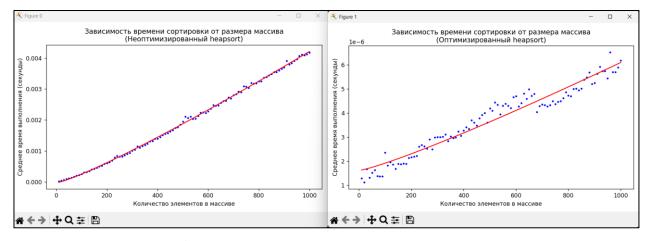


Рисунок 3. Графики зависимости времени сортировки с помощью оптимизированного и не оптимизированного heapsort от количества элементов в массиве

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

## 4. Решение задания:

```
🟓 task_6.py 🕽
      import heapq
       import random
      def print_ascending_sums(A, B):
          heap = [(A[i] + B[0], i, 0) for i in range(len(A))]
          heapq.heapify(heap)
          for _ in range(len(A)**2):
          sum, i, j = heapq.heappop(heap)
print(sum, end=' ')
             heapq.heappush(heap, (A[i] + B[j+1], i, j+1))
        a = [random.randint(1, 10) for _ in range(num_of_elements)]
          return a
      A = fill_list(n)
      print(sorted(A), "\n", sorted(B))
      print_ascending_sums<mark>(</mark>A, B<mark>)</mark>
ПРОБЛЕМЫ 6 ВЫХОДНЫЕ ДАННЫЕ КОНСОЛЬ ОТЛАДКИ ТЕРМИНАЛ ПОРТЫ
PS C:\Users\dalam\OneDrive\Pa6oчий стол\projects\projects\Aлгоритмизация> python -u "c:\Users\dalam\OneDrive\Pa6oчий
[4, 5, 5, 9, 10]

[2, 3, 5, 8, 10]

6 7 7 7 8 8 9 10 10 11 12 12 12 13 13 13 14 14 15 15 15 17 18 19 20
PS C:\Users\dalam\OneDrive\Paбочий стол\projects\projects\Алгоритмизация>
```

Рисунок 3. 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.