

**МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ**

**Федеральное государственное автономное
образовательное учреждение высшего образования
«Северо-Кавказский федеральный университет»**

Кафедра инфокоммуникаций

**Отчет по лабораторной работе №10
по дисциплине «Алгоритмизация»**

Выполнил студент группы ИВТ-б-о-22-1

Пушкин Н.С. « » _____ 20__ г.

Подпись студента _____

Работа защищена « » _____ 20__ г.

Проверил Воронкин Р.А. _____
(подпись)

Ставрополь 2023

Порядок выполнения работы:

Алгоритм сортировки кучей Heap Sort:

Процедура сортировки

```
def heap_sort(arr):  
    n = len(arr)  
  
    # Построение max-heap  
    for i in range(n // 2 - 1, -1, -1):  
        heapify(arr, n, i)  
  
    # Извлечение элементов из кучи по одному  
    for i in range(n - 1, 0, -1):  
        arr[i], arr[0] = arr[0], arr[i] # меняем элементы местами  
        heapify(arr, i, 0)
```

Процедура преобразования в кучу

```
3 def heapify(arr, n, i):  
4     largest = i  
5     l = 2 * i + 1  
6     r = 2 * i + 2  
7  
8     if l < n and arr[l] > arr[largest]:  
9         largest = l  
10  
11     if r < n and arr[r] > arr[largest]:  
12         largest = r  
13  
14     if largest != i:  
15         arr[i], arr[largest] = arr[largest], arr[i] # меняем элементы местами  
16         heapify(arr, n, largest)  
17
```

Результат работы программы:

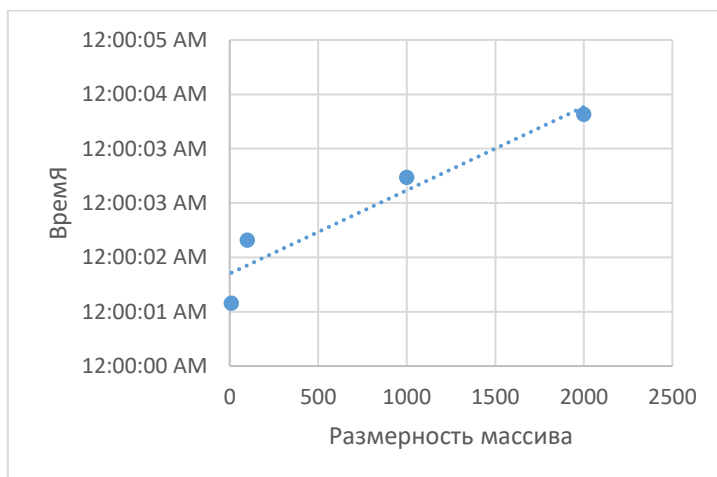
```
C:\Users\Никита\Desktop\alg_lab_10\venv\Script
Исходный массив:
[4, 12, 7, 13, 18, 15, 14, 4, 18, 17]

Отсортированный массив:
[4, 4, 7, 12, 13, 14, 15, 17, 18, 18]

Process finished with exit code 0
```

Сравнение анализ времени выполнения:

График для Heap Sort $O(n \log n)$



Heap Sort

Heap Sort имеет асимптотическую сложность $O(n \log n)$ в худшем, среднем и лучшем случаях. Он эффективен и не требует дополнительной памяти, кроме константной.

Quick Sort

Quick Sort в среднем имеет асимптотическую сложность $O(n \log n)$, но в худшем случае может достигать $O(n^2)$. Он обычно быстрее Heap Sort на практике, так как имеет меньший коэффициент скрытой константы. Однако Quick Sort требует дополнительной памяти для рекурсии.

Merge Sort

Merge Sort имеет асимптотическую сложность $O(n \log n)$ в худшем, среднем и лучшем случаях. Он эффективен и устойчив, но требует дополнительной памяти для хранения вспомогательных массивов.

Анализ времени выполнения:

1. Маленький объем данных (несколько элементов):

- Heap Sort: Быстр, но может быть немного медленнее Quick Sort из-за дополнительных операций.

- Quick Sort: Очень быстр для маленьких массивов.

- Merge Sort: Эффективен, но может быть избыточен для небольших наборов данных из-за дополнительной памяти.

2. Средний объем данных (несколько тысяч элементов):

- Heap Sort: Эффективен и стабилен, хорош для средних наборов данных.

- Quick Sort: Быстрый и обычно превосходит другие методы в этом диапазоне.

- Merge Sort: Стабилен, но может быть чуть медленнее Quick Sort.

3. Большой объем данных (десятки тысяч и более элементов):

- Heap Sort: Может быть менее эффективным из-за константного коэффициента, но всё равно приемлем для больших наборов данных.

- Quick Sort: Быстрый, но может столкнуться с худшим случаем.

- Merge Sort: Стабилен и эффективен, но требует дополнительной памяти.

Выводы:

Если важна стабильность сортировки и память не является критическим ресурсом, то лучше выбрать Merge Sort.

Quick Sort хорош для средних и маленьких наборов данных, но важно учесть возможность худшего случая.

Heap Sort обычно обеспечивает стабильную производительность, особенно на больших наборах данных, но может быть немного медленнее для небольших данных.

Даны массивы $A[1 \dots n]$ и $B[1 \dots n]$. 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.

```
def main():
    A = [1, 4, 7]
    B = [2, 3, 5]
    print_sorted_sums(A, B)

def print_sorted_sums(A, B):
    A.sort()
    B.sort()
    n = len(A)

    for i in range(n):
        a = A[i]
        j = 0

        while j < n and B[j] <= a:
            j += 1

        for k in range(j, n):
            print(a + B[k])

if __name__ == "__main__":
    main()
```