САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИНФОРМАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ, МЕХАНИКИ И ОПТИКИ ФАКУЛЬТЕТ ИНФОКОММУНИКАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ

Отчет по лабораторной работе №1 по курсу «Алгоритмы и структуры данных» Тема: Сортировка вставками, выбором, пузырьковая. Вариант 3

Выполнил:

Бай М.О.

K3141

Проверил:

Афанасьев А.В.

Санкт-Петербург 2024 г.

Содержание отчета

Оглавление

Содержание отчета	2
Задачи по варианту	3
Задача №1. Сортировка слиянием	3
Задача №2. Сортировка вставкой +	ϵ
Задача №3. Число инверсий	11
Задача №4. Бинарный поиск	15
Задача №5. Представитель большинства	17
Вывод	21

Задачи по варианту

Задача №1. Сортировка слиянием

Текст задачи:

- Используя псевдокод процедур Merge и Merge-sort из презентации к Лекции 2 (страницы 6-7), напишите программу сортировки слиянием на Python и проверьте сортировку, создав несколько рандомных массивов, подходящих под параметры:
 - Формат входного файла (input.txt). В первой строке входного файла содержится число n ($1 \le n \le 2 \cdot 10^4$) число элементов в массиве. Во второй строке находятся n различных целых чисел, по модулю не превосходящих 10^9 .
 - Формат выходного файла (output.txt). Одна строка выходного файла с отсортированным массивом. Между любыми двумя числами должен стоять ровно один пробел.
 - Ограничение по времени. 2сек.
 - Ограничение по памяти. 256 мб.

```
import time
import tracemalloc # Импортируем модуль для отслеживания памяти
# Начинаем отслеживание использования памяти
tracemalloc.start()
t_start = time.perf_counter() # Запоминаем начало времени выполнения
# Функция для слияния двух отсортированных массивов
def merge(left, right):
 r = [] # Инициализация пустого списка для хранения результата слияния
 i = q = 0 # Индексы для текущих элементов левого и правого массивов
  while i < len(left) and q < len(right):
   if left[i] < right[q]: # Если элемент из левой части меньше элемента из правой
      r.append(left[i]) # Добавляем его в результат
      i += 1 # Переходим к следующему элементу в левой части
    else: # Если элемент из правой части меньше или равен
      r.append(right[q]) # Добавляем его в результат
      q += 1 # Переходим к следующему элементу в правой части
  # Копируем оставшиеся элементы из левой части, если они есть
  r.extend(left[i:])
  r.extend(right[q:])
  return r # Возвращаем отсортированный массив, объединенный из двух частей
# Функция сортировки слиянием
```

```
def merge sort(l):
 if len(I) <= 1: # Если массив содержит 0 или 1 элемент, он уже отсортирован
 mid = len(I) // 2 # Находим середину массива
 left = merge sort(I[:mid])
  # Рекурсивно сортируем правую половину массива
  right = merge_sort(I[mid:])
  # Объединяем отсортированные половины
 return merge(left, right)
if __name__ == '__main__':
 # Открываем файл "input.txt" для чтения
 with open('input.txt', 'r') as f:
   n = int(f.readline().strip()) # Читаем количество элементов (первую строку) и преобразуем в целое
    I = list(map(int, f.readline().strip().split()))
 # Сортировка массива с помощью функции merge_sort
 sl = merge sort(l)
 # Открываем файл "output.txt" для записи
 with open('output.txt', 'w') as f:
    # Записываем отсортированный массив в файл в виде строки
    f.write(' '.join(map(str, sl)))
  # Вычисляем время выполнения
  elapsed_time = time.perf_counter() - t_start
  print(f"Время выполнения: {elapsed time:.6f} секунд")
  # Получаем текущее использование памяти
  current, peak = tracemalloc.get_traced_memory()
  print(f"Текущая память: {current / 10 ** 6:.6f} МБ; Пиковая память: {peak / 10 ** 6:.6f} МБ")
  tracemalloc.stop()
```

Импорт необходимых модулей:

time: используется для замера времени выполнения программы.

tracemalloc: модуль для отслеживания выделенной памяти в процессе выполнения программы.

Инициализация отслеживания памяти:

Вызов tracemalloc.start() начинает отслеживание выделенной памяти.

Замер времени начала выполнения:

Используется time.perf_counter() для получения времени, прошедшего с начала выполнения программы.

Определение функции merge:

Эта функция принимает два отсортированных массива (left и right) и выполняет их слияние в один отсортированный массив.

Алгоритм слияния:

Создает пустой список г для хранения результата.

Использует два указателя (индекса) і и q, которые указывают на текущие элементы в левой и правой частях массивов соответственно.

Сравнивает текущие элементы и добавляет меньший в результирующий массив, затем сдвигает указатель соответствующего массива.

После завершения основной части слияния, добавляет оставшиеся элементы из обоих массивов, если они есть.

Определение функции merge sort:

Эта рекурсивная функция реализует алгоритм сортировки слиянием.

Если длина входного массива 1 меньше или равна 1, возвращает его (он уже отсортирован).

Находит середину массива и рекурсивно сортирует левую и правую половины.

Объединяет (сливает) отсортированные половины, используя функцию merge.

Основной блок программы:

Программа открывает файл input.txt и считывает данные.

Первая строка содержит количество элементов n, которая используется для дальнейших операций и также служит примером структурированного ввода.

Вторая строка содержит элементы массива, которые считываются, разбиваются на числа и преобразуются в список.

Вызывает функцию merge_sort, передавая ей считанный массив, чтобы отсортировать его.

Открывает файл output.txt для записи и записывает в него отсортированный массив в виде строки.

Замер и вывод результатов:

После сортировки программа вычисляет elapsed_time, чтобы определить, сколько времени занял процесс сортировки, и выводит это значение в секундах.

Получает текущее и пиковое использование памяти с помощью tracemalloc.get traced memory() и выводит эти значения в мегабайтах.

Завершает отслеживание памяти вызовом tracemalloc.stop().

Тесты:

```
import unittest
from Lab2.task1.src.Merge_Sort import *
self.assertEqual(merge_sort([]), second: [])
  self.assertEqual(merge_sort([1]), second: [1])
     self.assertEqual(merge_sort([-1]), second: [-1])
  self.assertEqual(merge_sort([1, 2, 3, 4, 5]), second: [1, 2, 3, 4, 5])
  self.assertEqual(merge_sort([5, 4, 3, 2, 1]), second: [1, 2, 3, 4, 5])
  self.assertEqual(merge_sort([3, 2, 5, 4, 1]), second: [1, 2, 3, 4, 5])
  self.assertEqual(merge_sort([1, 2, 2, 3, 1]), second: [1, 1, 2, 2, 3])
  self.assertEqual(merge_sort([1000, 500, 300, 800]), second: [300, 500, 800, 1000])
  self.assertEqual(merge_sort([-1, -2, 0, 2, 1]), second: [-2, -1, 0, 1, 2])
if __name__ == '__main__':
  unittest.main()
2 ms V Tests passed: 8 of 8 tests - 2 ms
```

Вывод по задаче:

Программа представляет собой демонстрацию алгоритма сортировки слиянием, который является эффективным методом сортировки с временной сложностью O(n log n). Она также включает в себя управление памятью и замер времени выполнения, что делает её полезной для анализа производительности алгоритма и его потребления ресурсов.

Задача №2. Сортировка вставкой +

Текст задачи:

Дан массив целых чисел. Ваша задача — отсортировать его в порядке неубывания *с помощью сортировки слиянием*.

Чтобы убедиться, что Вы действительно используете сортировку слиянием, мы просим Вас, после каждого осуществленного слияния (то есть, когда соответствующий подмассив уже отсортирован!), выводить индексы граничных элементов и их значения.

```
import time
import tracemalloc # Импортируем модуль для отслеживания памяти
# Начинаем отслеживание использования памяти
tracemalloc.start()
t start = time.perf counter() # Запоминаем начало времени выполнения
def merge(left, right, start index, mid index, end index, output file):
  r = [] # Список для хранения результата слияния
  i = q = 0 # Инициализация индексов для левой и правой части
  # Объединяем два массива, пока оба имеют элементы
  while i < len(left) and q < len(right):
    if left[i] < right[q]: # Если текущий элемент левой части меньше
      r.append(left[i]) # Добавляем его в результат
      i += 1 # Переходим к следующему элементу левой части
    else: # Если элемент правой части меньше или равен
      r.append(right[q]) # Добавляем его в результат
      q += 1 # Переходим к следующему элементу правой части
  # Добавляем оставшиеся элементы из левой части, если таковые есть
  r.extend(left[i:])
  # Добавляем оставшиеся элементы из правой части, если таковые есть
  r.extend(right[q:])
  # Запись индексов и значений в выходной файл
  if len(left) > 1 or len(right) > 1: # Проверяем, чтобы записем только при необходимости
    output_file.write(str(f"{start_index} {mid_index} {r[0]} {r[-1]}\n"))
  return r # Возвращаем отсортированный массив
def merge_sort(l, output_file, start_index=1):
 if len(I) <= 1: # Если массив содержит 0 или 1 элемент, он уже отсортирован
  mid = len(l) // 2 # Нахождение середины массива
  # Рекурсивно сортируем левую половину
  left = merge_sort(I[:mid], output_file, start_index)
  # Рекурсивно сортируем правую половину
  right = merge_sort(I[mid:], output_file, start_index + mid)
  # Объединяем отсортированные половины и записываем результат
  return merge(left, right, start index, start index + mid - 1, start index + len(l) - 1, output file)
  name == ' main ':
```

```
# Чтение входных данных из файла
with open('input.txt', 'r') as f:
  n = int(f.readline().strip()) # Считываем количество элементов
  I = list(map(int, f.readline().strip().split())) # Считываем массив чисел
# Открытие выходного файла для записи
with open('output.txt', 'w') as f:
  # Выполнение сортировки и передача файла для записи
  sl = merge sort(l, f)
 # Запись отсортированных данных в выходной файл
  f.write(''.join(map(str, sl))) # Записываем отсортированный массив в файл
# Вычисляем время выполнения
elapsed_time = time.perf_counter() - t_start
print(f"Время выполнения: {elapsed_time:.6f} секунд")
# Получаем текущее использование памяти
current, peak = tracemalloc.get traced memory()
print(f"Текущая память: {current / 10**6:.6f} МБ; Пиковая память: {peak / 10**6:.6f} МБ")
# Останавливаем отслеживание памяти
tracemalloc.stop()
```

1. Импорт необходимых библиотек

Модуль time: используется для измерения времени выполнения программы.

Модуль tracemalloc: предназначен для отслеживания использования памяти в ходе выполнения.

2. Начало отслеживания памяти и времени

tracemalloc.start() запускает отслеживание использования памяти.

t_start = time.perf_counter() фиксирует текущее время для последующего измерения времени выполнения программы.

3. Определение функции merge()

Функция merge(left, right, start_index, mid_index, end_index, output_file) отвечает за объединение двух отсортированных массивов:

Инициализация результатов:

Создается пустой список г для накопления результатов слияния. Два указателя і и q инициализируются для обращения к элементам массивов left и right.

Основной цикл слияния:

Происходит сравнение текущих элементов массивов. Меньший элемент добавляется в результирующий массив r, и указатель соответствующего массива увеличивается.

Добавление оставшихся элементов: После завершения сравнения, если один из массивов имеет элементы, они добавляются к r.

Запись в выходной файл: Если массивы left или right содержат более одного элемента, записываются индексы и значения первого и последнего элемента результирующего массива в указанный выходной файл.

4. Определение функции merge_sort()

Функция merge_sort(l, output_file, start_index=1) реализует сам алгоритм сортировки слиянием:

Базовый случай: Если массив имеет 0 или 1 элемент, он считается отсортированным.

Рекурсивное разделение: Массив 1 делится пополам, и для каждой половины рекурсивно вызывается merge sort().

Слияние отсортированных половин: По завершению сортировки обеих половин, их результирующие массивы передаются функции merge() для объединения.

5. Запуск программы

В блоке if __name__ == '__main__': происходит выполнение следующих шагов:

Чтение входных данных из файла: Программа считывает данные из файла input.txt, где первая строка содержит количество элементов, а вторая строка — сами элементы.

Создание выходного файла: Открывается файл output.txt для записи результатов.

Вызов сортировки: Программа запускает сортировку слиянием, передавая массив и файл для записи.

Запись отсортированных данных: Отсортированный массив записывается в выходной файл в формате, удобном для чтения.

6. Измерение времени выполнения и использования памяти

Время выполнения: Рассчитывается разница между текущим временем и тем, что было сохранено в t start.

Использование памяти: Используя tracemalloc.get_traced_memory(), программа получает текущее и пиковое использование памяти и выводит их на экран.

Остановка отслеживания: В конце работы программы выполняется tracemalloc.stop(), прекращая отслеживание использования памяти.

Тесты:

```
import unittest
import io
from Lab2.task2.src.Merge_Sort_Plus import *
array = [9, 7, 5, 8]
      output = io.StringIO()
      merge_sort(array, output)
      self.assertEqual(array, second: [9, 7, 5, 8])
      array = [1, 2, 3, 4]
      output = io.StringIO()
      merge_sort(array, output)
      self.assertEqual(array, second: [1, 2, 3, 4])
   array = [10, 9, 8, 7]
      output = io.StringIO()
      merge_sort(array, output)
      self.assertEqual(array, second: [10, 9, 8, 7])
   array = [1]
      output = io.StringIO()
      merge_sort(array, output)
      self.assertEqual(array, second: [1])
   array = []
      output = io.StringIO()
      merge_sort(array, output)
      self.assertEqual(array, second: [])
if __name__ == '__main__':
  unittest.main()
0 ms V Tests passed: 5 of 5 tests - 0 ms
```

Вывод по задаче:

Данная программа демонстрирует, как можно использовать алгоритм сортировки слиянием и отслеживание времени и памяти для анализа производительности. Это полезный инструмент для изучения алгоритмов и их оптимизации.

Задача №3. Число инверсий

Текст задачи:

Инверсией в последовательности чисел A называется такая ситуация, когда i < j, а $A_i > A_j$. Количество инверсий в последовательности в некотором роде определяет, насколько близка данная последовательность к отсортированной. Например, в сортированном массиве число инверсий равно 0, а в массиве, сортированном наоборот - каждые два элемента будут составлять инверсию (всего n(n-1)/2).

Дан массив целых чисел. Ваша задача — подсчитать число инверсий в нем. Подсказка: чтобы сделать это быстрее, можно воспользоваться модификацией сортировки слиянием.

```
import time
import tracemalloc # Импортируем модуль для отслеживания памяти
# Начинаем отслеживание использования памяти
tracemalloc.start()
t start = time.perf counter() # Запоминаем начало времени выполнения
def merge_and_count(left, right):
  {\bf r} = [] # Инициализируем пустой список для хранения отсортированных элементов
 i = q = 0 # Индексы для подмассивов left и right
 inversions count = 0 # Счетчик инверсий
  # Проходим по обоим массивам, пока не достигнем конца одного из них
  while i < len(left) and q < len(right):
    if left[i] <= right[q]: # Сравниваем текущие элементы
      r.append(left[i]) # Если элемент из left меньше, добавляем его в результат
      i += 1 # Переходим к следующему элементу в left
      # образуют инверсии с текущим элементом right[i]
      inversions count += len(left) - i # Увеличиваем счетчик инверсий
      r.append(right[q]) # Добавляем элемент из right в результат
      q += 1 # Переходим к следующему элементу в right
  r.extend(left[i:]) # Добавляем оставшиеся элементы из left, если они есть
  r.extend(right[q:]) # Добавляем оставшиеся элементы из right, если они есть
  return r, inversions count # Возвращаем отсортированный массив и количество инверсий
def merge sort and count(I):
 if len(I) <= 1: # Если массив имеет 0 или 1 элемент
    return I, 0 # Возвращаем его и 0 инверсий
  mid = len(I) // 2 # Находим середину массива
  # Рекурсивно сортируем левую и правую половины и считаем инверсии
  left, left_inversions = merge_sort_and_count(I[:mid])
  right, right_inversions = merge_sort_and_count(I[mid:])
  # Сливаем отсортированные подмассивы и считаем инверсии при слиянии
```

```
merged, split_inversions = merge_and_count(left, right)
 # Общее количество инверсий - инверсии в левой части + инверсии в правой части + инверсии при
 total_inversions = left_inversions + right_inversions + split_inversions
 return merged, total inversions # Возвращаем отсортированный массив и общее количество инверсий
if __name__ == '__main__':
 with open('input.txt', 'r') as f: # Открываем файл для чтения
    n = int(f.readline().strip()) # Читаем количество элементов в массиве
    I = list(map(int, f.readline().strip().split())) # Читаем массив целых чисел
  sl, inversions = merge sort and count(l)
 with open('output.txt', 'w') as f:
    f.write(str(inversions)) #Записываем число инверсий
  # Вычисляем время выполнения
  elapsed_time = time.perf_counter() - t_start
  print(f"Время выполнения: {elapsed_time:.6f} секунд")
  # Получаем текущее использование памяти
  current, peak = tracemalloc.get traced memory()
  print(f"Текущая память: {current / 10**6:.6f} МБ; Пиковая память: {peak / 10**6:.6f} МБ")
 # Останавливаем отслеживание памяти
  tracemalloc.stop()
```

Импорт библиотек Программа использует два модуля:

time — для измерения времени выполнения.

tracemalloc — для отслеживания потребления памяти.

Запуск отслеживания

python

```
tracemalloc.start()
```

t_start = time.perf_counter()

Здесь начинается отслеживание памяти, и фиксируется начальное время выполнения программы.

Функция merge_and_count(left, right) Эта функция отвечает за слияние двух отсортированных подмассивов и подсчет инверсий:

Инициализация: Создаются переменные для результата r, индексов для подмассивов i и q, а также счетчик инверсий.

Основной цикл: Происходит поэлементное сравнение массивов left и right:

Если элемент из массива left меньше или равен элементу из right, он добавляется к результирующему массиву, и индекс увеличивается.

Если элемент из right меньше, это означает, что все оставшиеся элементы в left образуют инверсии с этим элементом. Количество таких инверсий добавляется к счетчику.

Добавление оставшихся элементов: Оставшиеся части массивов также добавляются в результирующий массив.

Функция merge_sort_and_count(l) Эта функция реализует сам алгоритм сортировки слиянием:

База рекурсии: Если массив состоит из одного или нуля элементов, он возвращается вместе со счетчиком инверсий, равным нулю.

Рекурсивное деление: Массив делится на две половины, и для каждой половины рекурсивно вызывается данная же функция.

Слияние и подсчет инверсий: Вызывает merge_and_count для объединения отсортированных половин и подсчета инверсий, происходящих при объединении.

Возврат результата: Возвращает отсортированный массив и общее количество инверсий.

Основная логика выполнения

Программа открывает файл input.txt для чтения массивов целых чисел.

Вызывает функцию для сортировки и подсчета инверсий.

Записывает количество инверсий в файл output.txt.

Измеряет и выводит время выполнения, а также текущее и пиковое потребление памяти.

Останавливает отслеживание использования памяти.

Тесты:

```
import unittest
from Lab2.task3.src.Number_of_Inversions import *
result, inversions = merge_sort_and_count([])
      self.assertEqual(result, second: [])
      self.assertEqual(inversions, second: 0)
   result, inversions = merge_sort_and_count([1])
      self.assertEqual(result, second: [1])
      self.assertEqual(inversions, second: 0)
   result, inversions = merge_sort_and_count([1, 2, 3, 4, 5])
      self.assertEqual(result, second: [1, 2, 3, 4, 5])
      self.assertEqual(inversions, second: 0)
   result, inversions = merge_sort_and_count([5, 4, 3, 2, 1])
      self.assertEqual(result, second: [1, 2, 3, 4, 5])
      self.assertEqual(inversions, second: 10) # C(5, 2) = 10
   result, inversions = merge_sort_and_count([1, 3, 2, 3, 1])
      self.assertEqual(result, second: [1, 1, 2, 3, 3])
      self.assertEqual(inversions, second: 4) # (3, 2), (3, 1), (1, 2)
if __name__ == '__main__':
   unittest.main()
0 ms V Tests passed: 5 of 5 tests - 0 ms
```

Вывод по задаче:

Программа хорошо иллюстрирует не только алгоритм сортировки, но и современный подход к анализу производительности с помощью отслеживания временных и памяти, что делает её полезной для более глубокого понимания вычислительных процессов.

Задача №4. Бинарный поиск

Текст задачи:

В этой задаче вы реализуете алгоритм бинарного поиска, который позволяет очень эффективно искать (даже в огромных) списках при условии, что список отсортирован. Цель - реализация алгоритма двоичного (бинарного) поиска.

```
import time
import tracemalloc # Импортируем модуль для отслеживания памяти
# Начинаем отслеживание использования памяти
tracemalloc.start()
t_start = time.perf_counter() # Запоминаем начало времени выполнения
def binary_search(l, x):
 left, right = 0, len(l) - 1 # Устанавливаем пределы поиска
 while left <= right: # Пока левый индекс меньше или равен правому
    mid = (left + right) // 2 # Находим середину
    if I[mid] == x: # Если элемент в середине равен искомому
      return mid # Возвращаем индекс
    elif I[mid] < x: # Если элемент в середине меньше искомого
      left = mid + 1 # Ищем в правой части
    else: # Если элемент в середине больше искомого
      right = mid - 1 # Ищем в левой части
  return -1 # Если элемент не найден, возвращаем -1
if __name__ == '__main__':
 # Чтение данных из файла input.txt
 with open('input.txt', 'r') as f:
    n = int(f.readline().strip()) # Читаем число элементов в массиве
    I = list(map(int, f.readline().strip().split())) # Читаем отсортированный массив
    k = int(f.readline().strip()) # Читаем число значений для поиска
    queries = list(map(int, f.readline().strip().split())) # Читаем значения для поиска
  # Список для сохранения результатов
  r = []
  # Проходим по каждому элементу из queries
  for q in queries:
    ind = binary search(I, g) # Ищем индекс элемента в массиве
    r.append(ind) # Добавляем результат в список
  # Запись результата в файл output.txt
  with open('output.txt', 'w') as f:
    f.write(' '.join(map(str, r))) # Записываем индексы, разделяя пробелами
  # Вычисляем время выполнения
  elapsed time = time.perf counter() - t start
  print(f"Время выполнения: {elapsed time:.6f} секунд")
```

```
# Получаем текущее использование памяти current, peak = tracemalloc.get_traced_memory() print(f"Текущая память: {current / 10**6:.6f} МБ; Пиковая память: {peak / 10**6:.6f} МБ") # Останавливаем отслеживание памяти tracemalloc.stop()
```

Импорт библиотек:

time: используется для измерения времени выполнения программы.

tracemalloc: модуль, который отслеживает использование памяти программой.

Инициализация отслеживания памяти:

Функция binary_search(l, x):

Входные параметры:

1: отсортированный список, в котором будет производиться поиск.

х: элемент, который необходимо найти.

Процесс поиска:

Устанавливаются начальные границы поиска (left и right).

Используется цикл while, который продолжает работу до тех пор, пока левая граница меньше или равна правой.

На каждой итерации определяется середина массива (mid).

Если элемент в середине равен искомому, возвращается индекс.

Если элемент в середине меньше искомого, продолжается поиск в правой половине.

Если больше, поиск продолжается в левой половине.

Возврат значения: Если элемент не найден, функция возвращает -1.

Чтение данных из файла input.txt:

Программа считывает данные, содержащие количество элементов в массиве, сам отсортированный массив, количество значений для поиска и сами значения для поиска.

Данные из файла обрабатываются и преобразуются в нужные форматы.

Основной процесс поиска:

Для каждого элемента из списка queries вызывается функция binary search, и результаты сохраняются в списке r.

Запись результатов в файл output.txt:

Результаты поиска (индексы найденных элементов) записываются в файл, разделенные пробелами.

Измерение времени выполнения:

Программа вычисляет общее время выполнения и выводит его в консоль.

Отслеживание использования памяти:

Программа получает текущее и пиковое использование памяти и выводит эти значения в мегабайтах.

Остановка отслеживания памяти:

```
import unittest
from Lab2.task4.src.Binary_Search import *
self.assertEqual(binary_search( 1: [1, 5, 8, 12, 13], х: 8), second: 2) # 8 присутствует
      self.assertEqual(binary_search( : [1, 5, 8, 12, 13], x: 1), second: 0) # 1 - первое число
      self.assertEqual(binary_search( 1: [1, 5, 8, 12, 13], x: 13), second: 4) # 13 - последнее число
   self.assertEqual(binary_search( : [1, 5, 8, 12, 13], х: 23), -1) # 23 отсутствует
      self.assertEqual(binary_search( !: [1, 5, 8, 12, 13], х: 0), -1) # 0 меньше минимального
   sorted_list = [1, 5, 8, 12, 13]
      queries = [8, 1, 23, 1, 11]
      expected_results = [2, 0, -1, 0, -1]
      results = [binary_search(sorted_list, q) for q in queries]
      self.assertEqual(results, expected_results)
   self.assertEqual(binary_search( [: [], х: 5), -1) # Пустой массив
i🖁 __name__ == '__main__':
   unittest.main()
0 ms V Tests passed: 4 of 4 tests – 0 ms
```

Вывод по задаче:

Данная программа эффективно использует бинарный поиск для быстрого нахождения элементов в отсортированном массиве. Она также включает в себя полезные инструменты для анализа производительности и использования памяти, что делает её подходящей как для учебного процесса, так и для более серьезных задач в производственном окружении.

Задача №5. Представитель большинства

Текст задачи:

Очевидно, время выполнения этого алгоритма квадратично. Ваша цель - использовать метод "Разделяй и властвуй" для разработки алгоритма проверки, содержится ли во входной последовательности элемент, который встречается больше половины раз, за время $O(n \log n)$.

```
import time
import tracemalloc # Импортируем модуль для отслеживания памяти
# Начинаем отслеживание использования памяти
tracemalloc.start()
t start = time.perf counter() # Запоминаем начало времени выполнения
def majority_element(l):
  # Определяем функцию для нахождения элемента, который появляется более чем n/2 раз
  def find_c(l, left, right):
    # Вложенная функция для рекурсивного поиска кандидата на элемент большинства
    if left == right:
      # Если диапазон из одного элемента, возвращаем этот элемент
      return [[left]
    mid = (left + right) // 2 # Находим середину текущего диапазона
    # Рекурсивно ищем элементы большинства в левой и правой частях
    left c = find c(l, left, mid)
    right_c = find_c(l, mid + 1, right)
    if left c == right c:
      # Если оба элемента одинаковы, возвращаем их
      return left_c
    # Считаем количество вхождений каждого из кандидатов в текущем диапазоне
    count_left = I[left:right + 1].count(left_c)
    count right = I[left:right + 1].count(right c)
    # Возвращаем того кандидата, который встречается чаще
    return left c if count left > count right else right c
  def count_occurrences(I, c):
    # Вложенная функция для подсчета вхождений элемента с в массиве І
    return l.count(c)
  n = len(I) # Сохраняем длину массива
  c = find \ c(l, 0, n - 1) \# Ищем кандидата на элемент большинства
  # Проверяем, является ли найденный элемент элементом большинства
  if count_occurrences(l, c) > n // 2:
    return 1 # Если найденный элемент является элементом большинства, возвращаем 1
    return 0 # Если нет, возвращаем 0
if __name__ == '__main__ ':
  # Чтение входного файла
  with open('input.txt', 'r') as f:
```

```
n = int(f.readline().strip()) # Читаем размер массива
I = list(map(int, f.readline().strip().split())) # Читаем массив и преобразуем строки в целые числа

# Вызываем функцию и записываем результат в выходной файл

r = majority_element(I)

with open('output.txt', 'w') as f_out:
    f_out.write(str(r)) # Записываем результат работы функции в файл

# Вычисляем время выполнения
elapsed_time = time.perf_counter() - t_start
print(f"Время выполнения: {elapsed_time:.6f} секунд")

# Получаем текущее использование памяти
current, peak = tracemalloc.get_traced_memory()
print(f"Текущая память: {current / 10**6:.6f} МБ; Пиковая память: {peak / 10**6:.6f} МБ")

# Останавливаем отслеживание памяти
tracemalloc.stop()
```

Импорт библиотек:

time: используется для измерения времени выполнения программы.

tracemalloc: модуль, который отслеживает использование памяти программой.

Отслеживание памяти:

В начале работы программы запускается отслеживание использования памяти с помощью tracemalloc.start().

Запоминается время запуска для дальнейшего анализа времени выполнения.

Функция majority element(l):

Основная функция, принимающая список 1 целых чисел. Она ищет элемент, который появляется более чем

n/2раз (где n — длина списка).

Вложенная функция find_c(l, left, right):

Рекурсивно ищет кандидата на элемент большинства в заданном диапазоне.

Если диапазон сужен до одного элемента, возвращает этот элемент.

Разделяет массив на две половинки и рекурсивно ищет элементы большинства в обеих частях.

Сравнивает найденные кандидаты и считает их вхождения в текущем диапазоне для выбора элемента, который встречается чаще.

Вложенная функция count_occurrences(l, c):

Подсчитывает количество вхождений элемента с в массиве 1 с помощью метода count().

Логика работы:

Сначала определяется длина массива п.

Затем вызывается функция find_с для нахождения кандидата на элемент большинства.

После нахождения кандидата, с помощью count_occurrences проверяется, превышает ли количество его вхождений половину длины массива.

Если да, функция возвращает 1 (элемент большинства найден), если нет — возвращает 0.

Чтение данных:

Программа начинает с чтения входных данных из файла input.txt, где первый элемент — размер массива, а второй — сам массив целых чисел. Запись результата:

Результат (1 или 0) записывается в файл output.txt.

Измерение времени выполнения и использования памяти:

После выполнения алгоритма вычисляется время, затраченное на выполнение всех операций, и отображается текущее и пиковое использование памяти.

Отслеживание памяти останавливается с помощью tracemalloc.stop(). Запуск программы:

Программа начинает выполнение, если она запускается как основной модуль (if __name__ == '__main__':).

Тесты:

```
import unittest
from Lab2.task5.src.Delegate_Of_Majority import *
self.assertEqual(majority_element([3, 3, 4, 2, 4, 4, 2, 4]), second: 0)
     self.assertEqual(majority_element([1, 1, 2, 1, 2, 1]), second: 1)
  self.assertEqual(majority_element([1, 2, 3, 4]), second: 0)
     self.assertEqual(majority_element([1, 2, 2, 3, 3]), second: 0)
  self.assertEqual(majority_element([1]), second: 1)
  self.assertEqual(majority_element([2, 2, 2, 2, 2]), second: 1)
if __name__ == '__main__':
  unittest.main()
oms ✓ Tests passed: 4 of 4 tests – 0 ms
```

Вывод по задаче:

Программа эффективно находит элемент большинства за логарифмическое время благодаря использованию рекурсии и принципам "разделяй и властвуй".

Вывод

В данной лабораторной работе были изучены новые алгоритмы сортировок и их вариации.