

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

Отчет по лабораторной работе №2
по курсу «Алгоритмы и структуры данных»
Тема: Сортировки.
Вариант 9

Выполнила:
Гашимов И.Ф.
К3139

Проверил:
Афанасьев А. В.

Санкт-Петербург
2024 г.

Содержание отчета

Содержание отчета	2
Задачи по варианту	3
Задача №1. Сортировка слиянием	3
Задача №3. Число инверсий	8
Задача №5. Представитель Большинства	11

1. Сортировка слиянием.

1. 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 случайных массивов, подходящих под параметры:

- **Формат входного файла (`input.txt`).** В первой строке входного файла содержится число n ($1 \leq n \leq 2 \cdot 10^4$) — 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.

2. Для проверки можно выбрать наихудший случай, когда сортируется массив размера 1000, 10^4 , 10^5 чисел порядка 10^9 , отсортированных в обратном порядке; наилучший, когда массив уже отсортирован, и средний. Сравните, например, с сортировкой вставкой на этих же данных.

3. Перепишите процедуру `Merge` так, чтобы в ней не использовались сигнальные значения. Сигналом к остановке должен служить тот факт, что все элементы массива L или R скопированы обратно в массив A , после чего в этот массив копируются элементы, оставшиеся в непустом массиве.

или перепишите процедуру `Merge` (и, соответственно, `Merge-sort`) так, чтобы в ней не использовались значения границ и середины - p , r и q .

```
def merge(A, p, q, r):
```

```
    n1 = q - p + 1
```

```
    n2 = r - q
```

```
    L = [0] * n1
```

```
    R = [0] * n2
```

```
for i in range(n1):  
    L[i] = A[p + i]  
  
for j in range(n2):  
    R[j] = A[q + 1 + j]  
  
L.append(float('inf'))  
R.append(float('inf'))  
  
i = 0  
j = 0  
for k in range(p, r + 1):  
    if L[i] <= R[j]:  
        A[k] = L[i]  
        i += 1  
    else:  
        A[k] = R[j]  
        j += 1
```

```
def merge_sort(A, p, r):

    if p < r:

        q = (p + r) // 2

        merge_sort(A, p, q)

        merge_sort(A, q + 1, r)

        merge(A, p, q, r)

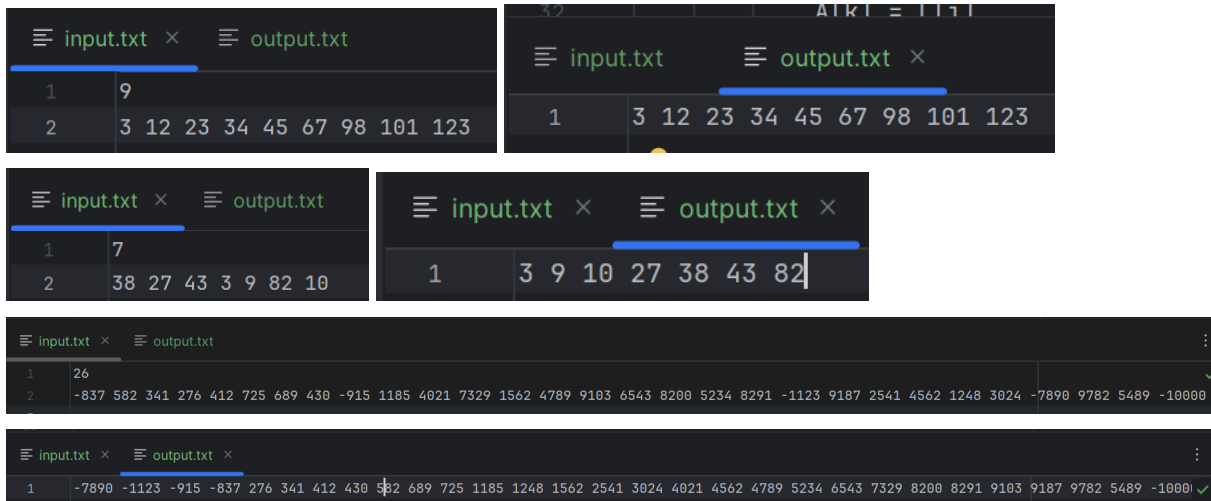
    return A
```

Этот код использует метод сортировки под названием "сортировка слиянием". Сначала он разбивает массив на две части, пока не останется только один элемент в каждой части. Затем он собирает эти части обратно, сравнивая элементы и помещая их в правильном порядке. В конце весь массив оказывается отсортированным.

merge - это вспомогательная функция, которая объединяет два отсортированных подмассива в один отсортированный массив.

merge_sort - это основная функция, которая реализует алгоритм сортировки слиянием.

/	time and memory
test_one(самый простой)	<div>Время сортировки: 0.000161 секунд</div> <div>Использование памяти: 0.00390625 МБ</div>
test_two(средний)	<div>Время сортировки: 0.000139 секунд</div> <div>Использование памяти: 0.00390625 МБ</div>
test_two(самый сложный)	<div>Время сортировки: 0.000223 секунд</div> <div>Использование памяти: 0.00390625 МБ</div>



- Удалены сигнальные значения (`float('inf')`) в массивах L и R
- Используется цикл `while`, который продолжает сравнивать элементы из L и R, пока оба массива имеют элементы.
- В конце добавлены два отдельных цикла `while`, чтобы добавить оставшиеся элементы из L и R, если один из них был исчерпан.

Теперь merge не использует сигнальные значения

```
def merge_nofl(A, p, q, r):
    n1 = q - p + 1
    n2 = r - q

    L = [0] * n1
    R = [0] * n2

    for i in range(n1):
        L[i] = A[p + i]

    for j in range(n2):
        R[j] = A[q + 1 + j]

    i, j, k = 0, 0, p
    while i < n1 and j < n2:
        if L[i] <= R[j]:
            A[k] = L[i]
            i += 1
        else:
            A[k] = R[j]
            j += 1
```

```
    k += 1

while i < n1: # Копируем оставшиеся элементы L, если есть
    A[k] = L[i]
    i += 1
    k += 1

while j < n2: # Копируем оставшиеся элементы R, если есть
    A[k] = R[j]
    j += 1
    k += 1

def merge_sort(A, p, r):
    if p < r:
        q = (p + r) // 2
        merge_sort(A, p, q)
        merge_sort(A, q + 1, r)
        merge_nofl(A, p, q, r)
    return A
```

3. Число Инверсий

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 отсортированном массиве число инверсий равно 0, а в массиве, отсортированном 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.

- **Формат входного файла (input.txt).** В первой строке входного файла содержится число n ($1 \leq n \leq 10^5$) — число элементов в массиве. Во второй строке находятся n различных целых чисел, по модулю не превосходящих 10^9 .
- **Формат выходного файла (output.txt).** В выходной файл надо вывести число инверсий в массиве.
- Ограничение по времени. 2сек.
- Ограничение по памяти. 256 мб.

`merge_sort_and_count`: Рекурсивно делит массив на две половины и вызывает `merge_and_count` для их слияния.

`merge_and_count`: Сликает два отсортированных подмассива и подсчитывает количество инверсий.

`merge_sort_and_count`:

Рекурсивно делит массив на две части и подсчитывает инверсии, вызывая `merge_and_count`

```
def merge_and_count(arr, L, mid, R):
    left_part = arr[L:mid + 1]
    right_part = arr[mid + 1:R + 1]

    i = 0
    j = 0
    k = L
```



```

inversions = 0

while i < len(left_part) and j < len(right_part):
    if left_part[i] <= right_part[j]:
        arr[k] = left_part[i]
        i += 1
    else:
        arr[k] = right_part[j]
        inversions += (len(left_part) - i)
        j += 1
    k += 1

while i < len(left_part):
    arr[k] = left_part[i]
    i += 1
    k += 1

while j < len(right_part):
    arr[k] = right_part[j]
    j += 1
    k += 1

return inversions

def merge_sort_and_count(arr, L, R):
    inversions = 0
    if L < R:
        mid = (L + R) // 2
        inversions += merge_sort_and_count(arr, L, mid)
        inversions += merge_sort_and_count(arr, mid + 1, R)
        inversions += merge_and_count(arr, L, mid, R)
    return inversions

```

/	time and memory
test: [5, 4, 3, 2, 1]	<div> Число инверсий: 8 Время выполнения: 0.000011 секунд Использование памяти: 23.57812500 МБ </div>

input.txt	output.txt
1	5
2	5 3 2 4 1

input.txt	output.txt
1	8

5.Представитель Большинства

Правило большинства - это когда выбирается элемент, имеющий больше половины голосов. Допустим, есть последовательность A элементов a_1, a_2, \dots, a_n , и нужно проверить, содержит ли она элемент, который появляется больше, чем $n/2$ раз. Наивный метод это сделать:

5

```
Majority(A):
for i from 1 to n:
    current_element = a[i]
    count = 0
    for j from 1 to n:
        if a[j] == current_element:
            count = count + 1
    if count > n/2:
        return a[i]
return "нет элемента большинства"
```

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 $O(n \log n)$.

Функция Majority(A) принимает список A и ищет элемент, который встречается более чем $n/2$ раз. Если такой элемент найден, функция возвращает его; в противном случае возвращает None.

```
def Majority(A):
    n = len(A)

    for i in range(n):
        current_element = A[i]
        count = 0

        for j in range(n):
            if A[j] == current_element:
                count += 1

        if count > n // 2:
            return current_element

    return None
```

Функция Majority(A) принимает список A и подсчитывает количество вхождений каждого элемента, чтобы определить, встречается ли какой-либо элемент более чем $n/2$ раз. Если такой элемент найден, функция возвращает его, иначе возвращает None. После вызова функции в основном коде, проверяется, был ли найден элемент большинства, и в зависимости от результата записывается 1 или 0 в файл output.txt

```
import time
import os
import psutil

def get_memory_usage():
    process = psutil.Process(os.getpid())
    return process.memory_info().rss / (1024 ** 2)

initial_memory = get_memory_usage()
start_time = time.perf_counter()

def Majority(A):
    n = len(A)

    for i in range(n):
        current_element = A[i]
        count = 0

        for j in range(n):
            if A[j] == current_element:
```

```
        count += 1

    if count > n // 2:
        return current_element

    return None

with open('input.txt', 'r') as f:
    n = int(f.readline())
    unlist = list(map(int, f.readline().split()))

if not (1 <= n <= 10**5):
    print('[Ошибка] количество элементов должно быть от 1 до 100.000!')
    exit(1)

for i in unlist:
    if abs(i) > 10 ** 9:
        print('[Ошибка] Числа должны быть не больше 10**9 по модулю!')
        exit(1)

majority_element = Majority(unlist)

end_time = time.perf_counter()
final_memory = get_memory_usage()
time_elapsed = end_time - start_time
memory_used = final_memory - initial_memory

if majority_element is not None:
    result = 1
else:
    result = 0

print(f"Время выполнения: {time_elapsed:.6f} секунд")
print(f"Использование памяти: {memory_used:.8f} МБ")

# Записываем результат в файл
with open('output.txt', 'w') as f:
    f.write(str(result))
```