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: Сортировка слиянием. Метод композиции Вариант 5

Выполнил:

Артемов И. В.

K3141

Проверил:

Афанасьев А. В.

Санкт-Петербург 2024 г.

Содержание отчета

Содержание отчета	2
Задачи по варианту	3
Задача №1. Сортировка слиянием	3
Задача №2. Сортировка слиянием+	7
Задача №7. Поиск максимального подмассива за линейное время	14
Дополнительные задачи	18
Задача №3. Число инверсий	18
Задача №4. Бинарный поиск	23
Задача №5. Представитель большинства	28
Вывол	33

Задачи по варианту

Задача №1. Сортировка слиянием

Текст задачи.

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

```
import tracemalloc
import time
from lab2.utils import open_file, write_file
t_start = time.perf_counter()
tracemalloc.start()

def merge(arr, left, mid, right):

    L = arr[left:mid + 1]
    R = arr[mid + 1:right + 1]

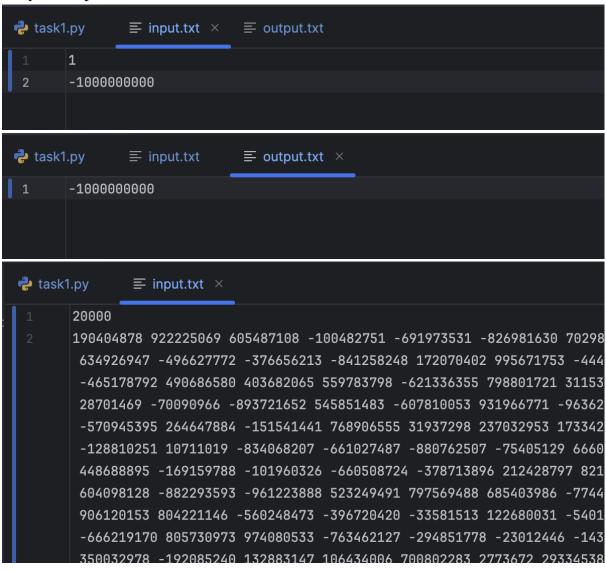
    i = j = 0
    k = left

while i < len(L) and j < len(R):
    if L[i] <= R[j]:
        arr[k] = L[i]
        i += 1
    else:</pre>
```

- 1) Считываем число элементов в массиве и сам массив из input.txt
- 2) Проверяем удовлетворяют ли полученные данные условию задачи. Если нет, то просим пользователя ввести корректные данные
- 3) Определяем функцию merge для объединения отсортированных подмассивов:
 - Создаём два подмассива L и R, содержащих левую и правую части массива arr
 - Объединяем элементы из подмассивов обратно в arr, сортируя их по возрастанию:
 - о Сравниваем текущие элементы из L и R и добавляем меньший в arr
 - о После окончания сравнения добавляем оставшиеся элементы из L и R
- 4) Определяем функцию merge_sort для рекурсивной сортировки
 - Проверяем, если left < right (т.е., есть как минимум два элемента для сортировки)

- Вычисляем середину массива mid
- Рекурсивно применяем merge_sort для левой и правой частей массива
- Объединяем отсортированные части, вызывая merge
- 5) Отсортированный массив преобразуем в строку через пробелы и записываем результат в output.txt

Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:



	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.00022191699827089906 секунд	14348 байт
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.7021002499968745 секунд	2127886 байт

Вывод по задаче: мною был изучен алгоритм сортировки массива слиянием, а также выяснилось, что чем больше массив, тем дольше будет время выполнения и больше затраты памяти.

Задача №2. Сортировка слиянием+

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.

- Формат входного файла (input.txt). В первой строке входного файла содержится число n ($1 \le n \le 10^5$) число элементов в массиве. Во второй строке находятся n различных целых чисел, по модулю не превосходящих 10^9 .
- **Формат выходного файла (output.txt).** Выходной файл состоит из нескольких строк.

- В последней строке выходного файла требуется вывести отсортированный в порядке неубывания массив, данный на входе. Между любыми двумя числами должен стоять ровно один пробел.
- Все предшествующие строки описывают осуществленные слияния, по одному на каждой строке. Каждая такая строка должна содержать по четыре числа: I_f , I_l , V_f , V_l , где I_f индекс начала области слияния, I_l индекс конца области слияния, V_f значение первого элемента области слияния, V_l значение последнего элемента области слияния.
- Все индексы начинаются с единицы (то есть, $1 \le I_f \le I_l \le n$). Индексы области слияния должны описывать положение области слияния в исходном массиве! Допускается не выводить информацию о слиянии для подмассива длиной 1, так как он отсортирован по определению.
- Ограничение по времени. 2сек.
- Ограничение по памяти. 256 мб.
- Приведем небольшой пример: отсортируем массив [9,7,5,8]. Рекурсивная часть сортировки слиянием (процедура SORT(A,L,R), где A сортируемый массив, L индекс начала области слияния, R индекс конца области слияния) будет вызвана с A = [9,7,5,8], L = 1, R = 4 и выполнит следующие действия:
 - разделит область слияния [1,4] на две части, [1,2] и [3,4];
 - выполнит вызов SORT(A, L = 1, R = 2):
 - * разделит область слияния [1,2] на две части, [1,1] и [2,2];
 - * получившиеся части имеют единичный размер, рекурсивные вызовы можно не делать;
 - * осуществит слияние, после чего A станет равным [7, 9, 5, 8];
 - * выведет описание слияния: $I_f=L=1,\ I_l=R=2,\ V_f=A_L=7,\ V_l=A_R=9.$
 - **–** выполнит вызов SORT(A, L = 3, R = 4):
 - * разделит область слияния [3,4] на две части, [3,3] и [4,4];
 - * получившиеся части имеют единичный размер, рекурсивные вызовы можно не делать;
 - * осуществит слияние, после чего A станет равным [7, 9, 5, 8];
 - * выведет описание слияния: $I_f = L = 3, \ I_l = R = 4, \ V_f = A_L = 5, \ V_l = A_R = 8.$
 - осуществит слияние, после чего A станет равным [5, 7, 8, 9];
 - выведет описание слияния: $I_f=L=1,\ I_l=R=4,\ V_f=A_L=5,\ V_l=A_R=9.$

 Описания слияний могут идти в произвольном порядке, необязательно совпадающем с порядком их выполнения. Однако, с целью повышения производительности, рекомендуем выводить эти описания сразу, не храня их в памяти. Именно по этой причине отсортированный массив выводится в самом конце.

• Пример:

input.txt	output.txt
10	1218
1821473236	3 4 1 2
	1418
	5647
	1618
	7823
	9 10 3 6
	7 10 2 6
	1 10 1 8
	1122334678

Любая корректная сортировка слиянием, делящая подмассивы на две части (необязательно равных!), будет зачтена, если успеет завершиться, уложившись в ограничения.

```
import tracemalloc
from lab2.utils import open file, write file
tracemalloc.start()
    while i < len(L):
```

```
"../txtf/output.txt", mode='a')

def merge_sort(arr, left, right):
    if left < right:
        mid = (left + right) // 2
        merge_sort(arr, left, mid)
        merge_sort(arr, mid + 1, right)
        merge(arr, left, mid, right)

if __name__ == "__main__":
    n_str, m = open_file("../txtf/input.txt")
    n = int(n_str[0])
    if (1 <= n <= 10**5) and (all(abs(i) <= 10**9 for i in m)):
        merge_sort(m, 0, n - 1)
        write_file(" ".join(str(a) for a in m), "../txtf/output.txt",

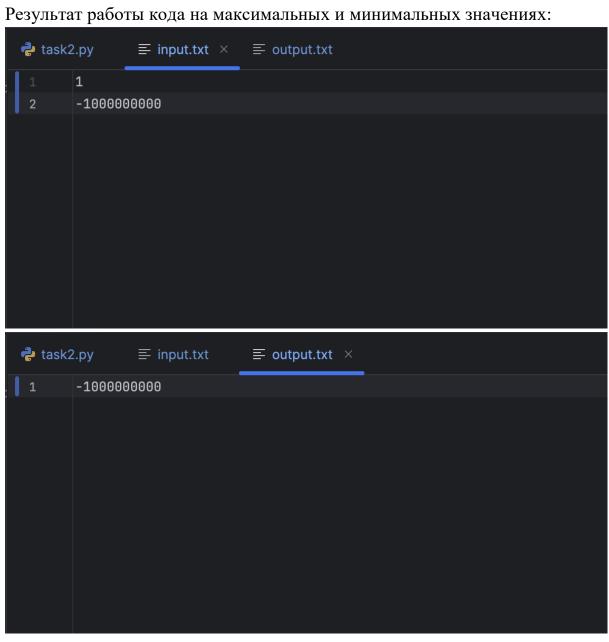
mode='a')
    else:
        print('Введите корректные данные')

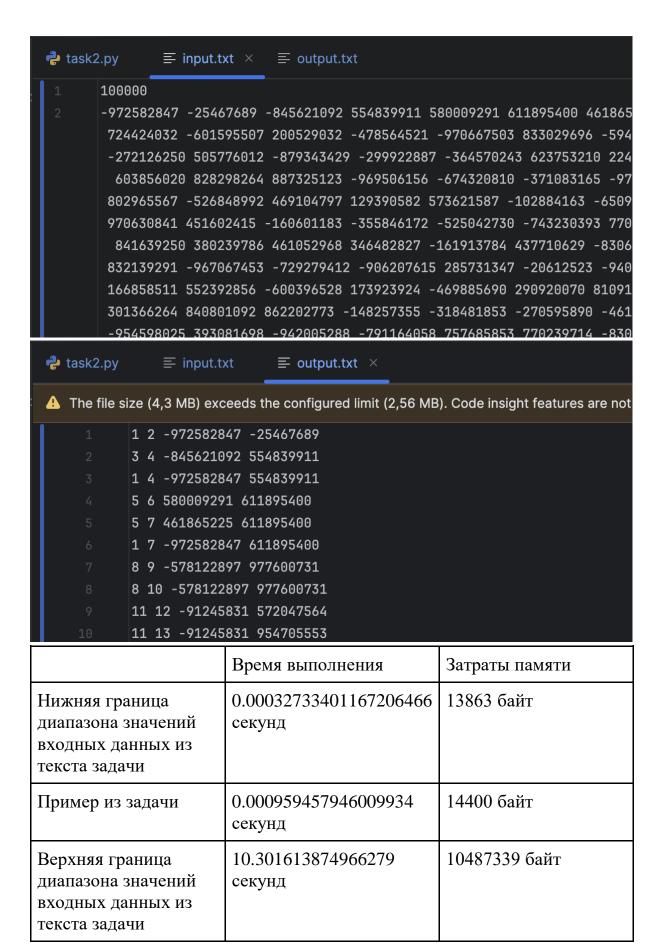
    print("Время работы: %s секунд" % (time.perf_counter() - t_start))
    print("Затрачено памяти:", tracemalloc.get_traced_memory()[1], "байт")
    tracemalloc.stop()
```

- 1) Объявляем функцию merge, которая выполняет слияние двух отсортированных частей массива в один отсортированный массив
- 2) Проверяем удовлетворяют ли входные данные условию задачи. Если нет, то просим пользователя ввести корректные данные
- 3) В файл записываются границы текущего подмассива (индексы left + 1 и right + 1) и крайние значения после слияния (arr[left] и arr[right])
- 4) Объявляем функцию merge_sort, которая выполняет рекурсивную сортировку слиянием
- 5) Результат сортировки записывается в файл output.txt

Результат работы кода на примере из текста задачи:

```
      description
      description
```





Вывод по задаче: мною был изучен алгоритм сортировки массива слияеним, а также выяснилось, что чем больше массив, тем дольше будет время

выполнения и больше затраты памяти. Был также получен способ записи индексов граничных элементов и их значения.

Задача №7. Поиск максимального подмассива за линейное время

Текст задачи.

Можно найти максимальный подмассив за линейное время, воспользовавшись следующими идеями. Начните с левого конца массива и двигайтесь вправо, отслеживая найденный к данному моменту максимальный подмассив. Зная максимальный подмассив массива A[1..j], распространите ответ на поиск максимального подмассива, заканчивающегося индексом j+1, воспользовавшись следующим наблюдением: максимальный подмассив массива A[1..j+1] представляет собой либо максимальный подмассив массива A[1..j], либо подмассив A[i..j+1] для некоторого $1 \le i \le j+1$. Определите максимальный подмассив вида A[i..j+1] за константное время, зная максимальный подмассив, заканчивающийся индексом j.

В этом случае у вас возможны 2 варианта тестирования: первый предполагает создание рандомного массива чисел, аналогично **задаче №1** (в этом случае формат входного и выходного файла смотрите там). Второй вариант - взять любые данные по акциям какой-либо компании, аналогично **задаче №6**.

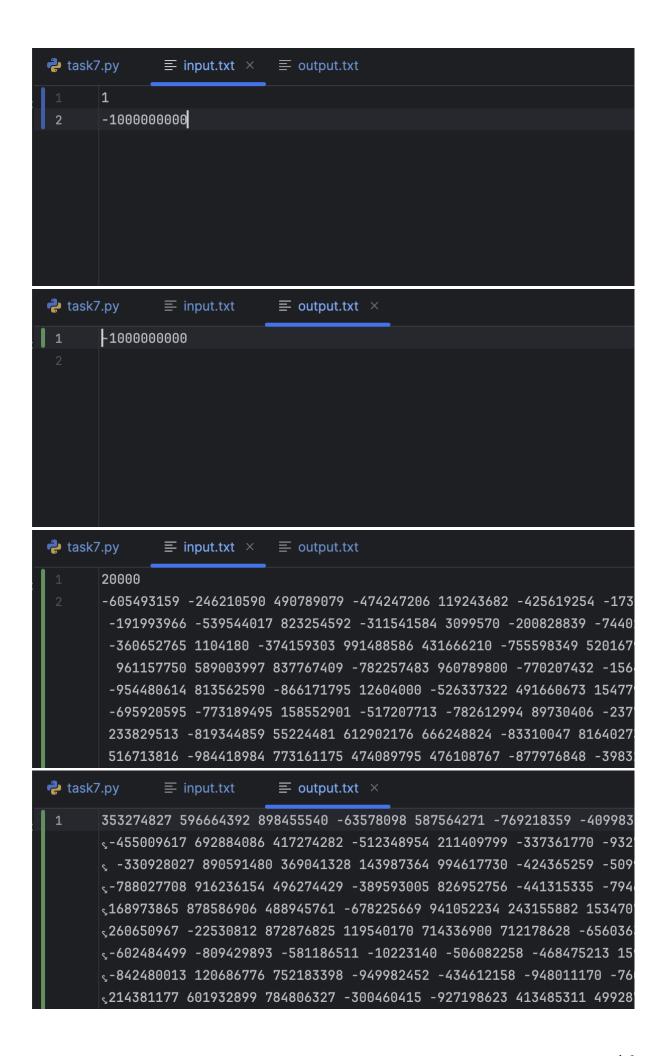
```
from lab2.utils import open file, write file
t start = time.perf counter()
def max subarray(arr):
    for i in range(1, len(arr)):
        if arr[i] > current sum + arr[i]:
            current sum = arr[i]
            max sum = current sum
            start = temp start
   \overline{n} list, arr = open file("../txtf/input.txt")
        sub arr = max subarray(arr)
```

```
write_file(sub_arr, "../txtf/output.txt")
else:
    print('Введите корректные данные')

print("Время работы: %s секунд" % (time.perf_counter() - t_start))
print("Затрачено памяти:", tracemalloc.get_traced_memory()[1], "байт")
tracemalloc.stop()
```

- 1) Проверяем удовлетворяют ли входные данные условию задачи. Если нет, то просим пользователя ввести корректные данные
- 2) Объявляем функцию max_subarray, которая находит подмассив с наибольшей суммой в массиве arr. Она использует модификацию алгоритма Кадане, чтобы эффективно решить эту задачу:
 - max_sum хранит наибольшую сумму подмассива, найденную на данный момент; current_sum текущая сумма подмассива, которая обновляется на каждом шаге; start и end индексы начала и конца подмассива с максимальной суммой; temp_start временный индекс начала текущего подмассива, который обновляется при нахождении новой потенциально максимальной суммы
 - Дальше цикл проходит по всем элементам начиная с индекса 1, так как current_sum и max_sum уже были инициализированы значением arr[0]
 - Если элемент arr[i] больше суммы current_sum + arr[i], это означает, что начало нового подмассива может иметь большую сумму, чем продолжение текущего
 - о В этом случае обновляем current_sum до arr[i] и устанавливаем temp_start на текущий индекс i
 - о Иначе добавляем arr[i] к current_sum, продолжая текущий подмассив
 - Ecли current_sum больше, чем max_sum, обновляем max_sum и устанавливаем start и end как границы подмассива с максимальной суммой
 - Возвращаем подмассив arr от start до end включительно, так как это подмассив с наибольшей суммой
- 3) Вызываем max_subarray для поиска подмассива с наибольшей суммой, сохраняем его в sub_arr и записываем в output.txt

Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:



	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.00027195800794288516 секунд	14188 байт
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.09492137498455122 секунд	2127532 байт

Вывод по задаче: мною был изучен алгоритм поиска максимального подмассива за линейное время, а также выяснилось, что чем больше массив, тем дольше будет время выполнения и больше затраты памяти.

Дополнительные задачи

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.

- Формат входного файла (input.txt). В первой строке входного файла содержится число n ($1 \le n \le 10^5$) 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.

Пример:

input.txt	output.txt
10	17
1821473236	

```
import tracemalloc
import time
from lab2.utils import open_file, write_file
t_start = time.perf_counter()
tracemalloc.start()

def merge_and_count(arr, temp_arr, left, mid, right):
    i = left
    j = mid + 1
    k = left
    inv_count = 0

while i <= mid and j <= right:
    if arr[i] <= arr[j]:
        temp_arr[k] = arr[i]
        i += 1
    else:

    temp_arr[k] = arr[j]
    inv_count += (mid - i + 1)
    j += 1
    k += 1

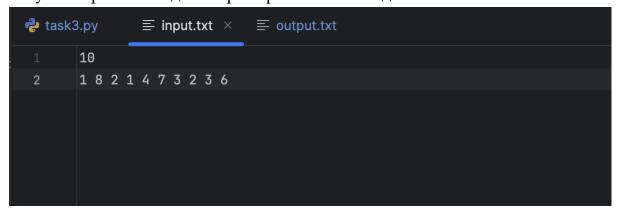
while i <= mid:</pre>
```

```
temp arr[k] = arr[i]
        arr[i] = temp arr[i]
def merge sort and count(arr, temp arr, left, right):
        inv count += merge sort and count(arr, temp arr, left, mid)
        inv_count += merge sort and count(arr, temp arr, mid + 1, right)
        inv count += merge and count(arr, temp arr, left, mid, right)
    n str, m = open file("../txtf/input.txt")
   n = int(n str[0])
        temp_arr = [0] * n
result = merge_sort_and_count(m, temp_arr, 0, n - 1)
write_file(result, "../txtf/output.txt")
    print("Время работы: %s секунд" % (time.perf counter() - t start))
    print("Затрачено памяти:", tracemalloc.get traced memory()[1], "байт")
    tracemalloc.stop()
```

- 1) Проверяем удовлетворяют ли входные данные условию задачи. Если нет, то просим пользователя ввести корректные данные
- 2) Объявляем функцию merge_and_count, которая объединяет две отсортированные части массива arr и одновременно подсчитывает количество инверсий
 - і текущий индекс левой половины массива; ј текущий индекс правой половины массива; k текущий индекс массива temp_arr, куда записываются отсортированные элементы; inv_count счетчик инверсий, который увеличивается, если найдено расположение, нарушающее порядок сортировки

- Пока индексы находятся в пределах левой и правой половины массива
 - о Если arr[i] <= arr[j], то копируем элемент arr[i] в temp_arr[k], так как он не нарушает порядок сортировки
 - \circ Если arr[i] > arr[j], то копируем элемент arr[j] в temp_arr[k], увеличивая счетчик инверсий на (mid i + 1), так как все элементы от arr[i] до arr[mid] образуют инверсии с arr[j]
- Индекс к увеличивается в обоих случаях
- Копируем оставшиеся элементы из левой половины массива
- Копируем оставшиеся элементы из правой половины массива
- Копируем отсортированные элементы из temp_arr обратно в arr
- Возвращаем количество инверсий, найденное в текущем слиянии
- 3) Объявляем функцию merge_sort_and_count, которая рекурсивно разделяет массив и считает инверсии, используя алгоритм "Разделяй и властвуй"
- 4) Создаём временный массив temp_arr для хранения промежуточных данных
- 5) Вызываем merge_sort_and_count для массива m, чтобы получить количество инверсий, и сохраняем его в result и записываем его в output.txt

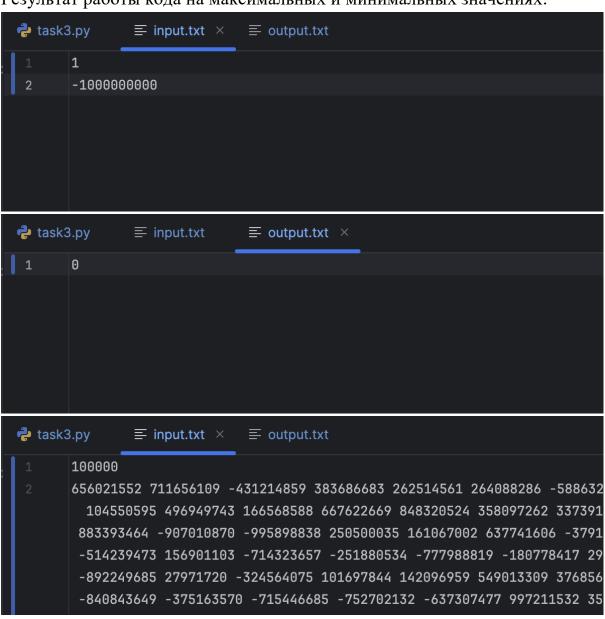
Результат работы кода на примере из текста задачи:

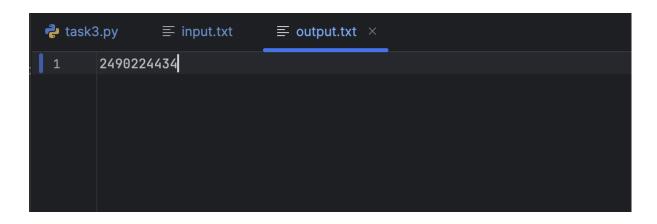


```
task3.py ≡ input.txt ≡ output.txt ×

1 17
```

Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:





	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.00027833401691168547 секунд	13863 байт
Пример из задачи	0.0004927919944748282 секунд	14400 байт
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	5.460720582981594 секунд	10486703 байт

Вывод по задаче: мною был изучен алгоритм подсчёта инверсий в последовательности, используя алгоритм "Разделяй и властвуй"

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.

- Формат входного файла (input.txt). В первой строке входного файла содержится число n ($1 \le n \le 10^5$) число элементов в массиве, и последовательность $a_0 < a_1 < ... < a_{n-1}$ из n различных положительных целых чисел в порядке возрастания, $1 \le a_i \le 10^9$ для всех $0 \le i < n$. Следующая строка содержит число k, $1 \le k \le 10^5$ и k положительных целых чисел $b_0, ... b_{k-1}, 1 \le b_j \le 10^9$ для всех $0 \le j < k$.
- Формат выходного файла (output.txt). Для всех i от 0 до k-1 вывести индекс $0 \le j \le n-1$, такой что $a_i = b_j$ или -1, если такого числа в массиве нет.
- Ограничение по времени. 2сек.
- Ограничение по памяти. 256 мб.
- Пример:

input.txt	output.txt
5	20-10-1
1 5 8 12 13	
5	
8 1 23 1 11	

В этом примере есть возрастающая последовательность из $a_0=1, a_1=5, a_2=8, a_3=12$ и $a_4=13$ длиной в n=5 и пять чисел для поиска: 8 1 23 1 11. Видно, что $a_2=8$ и $a_0=1$, но чисел 23 и 11 нет в последовательности a, поэтому они имеют индекс -1. В итоге ответ: 2 0 -1 0 -1.

```
min(b) >= 1 and max(a) <= 10**9 and max(b) <= 10**9:
    write_file("", "../txtf/output.txt", mode="w")
    for i in b:
        result = binary_search(a, i)
        write_file(f"{result} ", "../txtf/output.txt", mode='a')
    else:
        print('Введите корректные данные')

print("Время работы: %s секунд" % (time.perf_counter() - t_start))
    print("Затрачено памяти:", tracemalloc.get_traced_memory()[1], "байт")
    tracemalloc.stop()</pre>
```

- 1) Проверяем удовлетворяют ли входные данные условию задачи. Если нет, то просим пользователя ввести корректные данные
- 2) Определяем функцию binary_search, которая реализует бинарный поиск, который ищет целевое значение (target) в отсортированном массиве (arr). Если элемент найден, возвращается его индекс, иначе 1
 - left начальный индекс массива (0); right последний индекс массива
 - Пока диапазон поиска допустим (левая граница не превышает правую), продолжаем поиск
 - o mid индекс среднего элемента, расчитанный как целочисленное деление суммы границ
 - о Если средний элемент равен target, возвращаем его индекс mid
 - Если средний элемент меньше target, сдвигаем левую границу вправо
 - Если средний элемент больше target, сдвигаем правую границу влево
 - Возврат -1, если элемент не найден
- 3) Для каждого элемента і из массива b вызываем binary_search, передавая массив а и текущий элемент і как целевое значение
- 4) Результат result записываем в output.txt

Результат работы кода на примере из текста задачи:

```
ightharpoonup task4.py \equiv input.txt \times \equiv output.txt
        5 1 5 8 12 13
        5 8 1 23 1 11
† task4.py ≡ input.txt
                                    \equiv output.txt \times
        2 0 -1 0 -1
```

Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:



	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница	0.0002555839600972831	14226 байт

диапазона значений входных данных из текста задачи	секунд	
Пример из задачи	0.00047691597137600183 секунд	14256 байт
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	8.347801583004184 секунд	15776801 байт

Вывод по задаче: мною был изучен алгоритм бинарного поиска.

Задача №5. Представитель большинства

Текст задачи.

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

```
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 $O(n\log n)$.

- Формат входного файла (input.txt). В первой строке входного файла содержится число n ($1 \le n \le 10^5$) число элементов в массиве. Во второй строке находятся n положительных целых чисел, по модулю не превосходящих 10^9 , $0 \le a_i \le 10^9$.
- Формат выходного файла (output.txt). Выведите 1, если во входной последовательности есть элемент, который встречается строго больше половины раз; в противном случае 0.
- Ограничение по времени. 2сек.
- Ограничение по памяти. 256 мб.
- Пример 1:

input.txt	output.txt
5	1
23922	

Число "2"встречается больше 5/2 раз.

• Пример 2:

input.txt	output.txt
4	0
1 2 3 4	

Нет элемента, встречающегося больше n/2 раз.

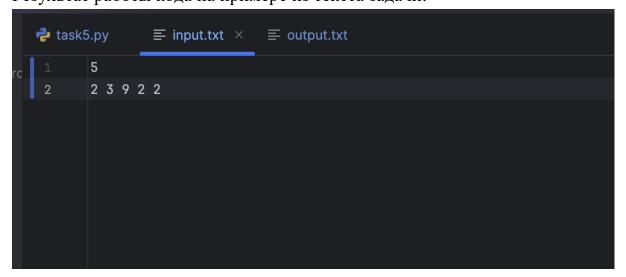
```
import tracemalloc
import time
from lab2.utils import open_file, write_file
t_start = time.perf_counter()
tracemalloc.start()

def count_occurrences(arr, num, left, right):
```

```
for i in range(left, right):
    if arr[i] == num:
if left == right - 1:
   return arr[left]
mid = (left + right) // 2
left majority = majority element rec(arr, left, mid)
right majority = majority element rec(arr, mid, right)
    return left majority
left count = count occurrences(arr, left majority, left, right)
right count = count occurrences(arr, right majority, left, right)
    return left majority
    return right majority
n list, arr = open file("../txtf/input.txt")
    if majority element is not None:
print("Затрачено памяти:", tracemalloc.get traced memory()[1], "байт")
tracemalloc.stop()
```

1) Проверяем удовлетворяют ли входные данные условию задачи. Если нет, то просим пользователя ввести корректные данные

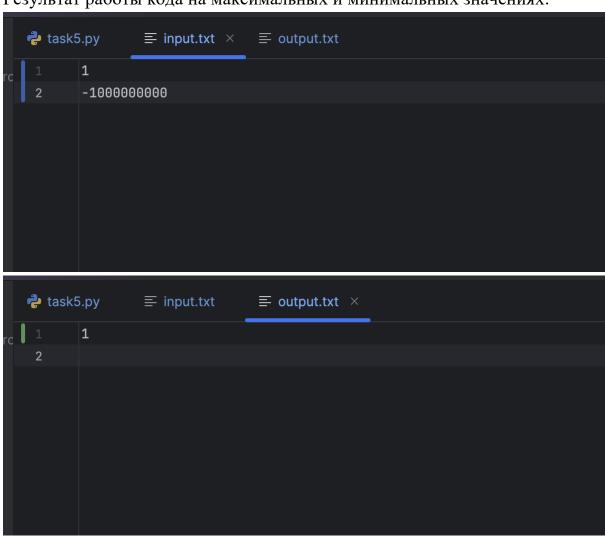
- 2) Объявляем функцию count_occurrences, которая подсчитывает, сколько раз число num встречается в массиве arr в пределах заданного диапазона индексов [left, right)
 - count переменная для подсчета вхождений
 - Цикл for проходит по элементам массива в заданном диапазоне и увеличивает count, если элемент равен num
 - Возвращается итоговое значение count
- 3) Объявляем функцию majority_element_rec, которая рекурсивно определяет, есть ли элемент, встречающийся более чем в половине элементов массива arr в пределах диапазона [left, right). Она использует метод "Разделяй и властвуй"
- 4) Вызывается функция majority_element_rec для поиска элемента большинства в массиве arr
- 5) Если majority_element не None, проверяем, действительно ли он встречается более чем в половине массива:
 - Если да, записываем 1 в output.txt
 - Если нет, записываем 0
- 6) Если majority_element оказался None, записываем 0 Результат работы кода на примере из текста задачи:

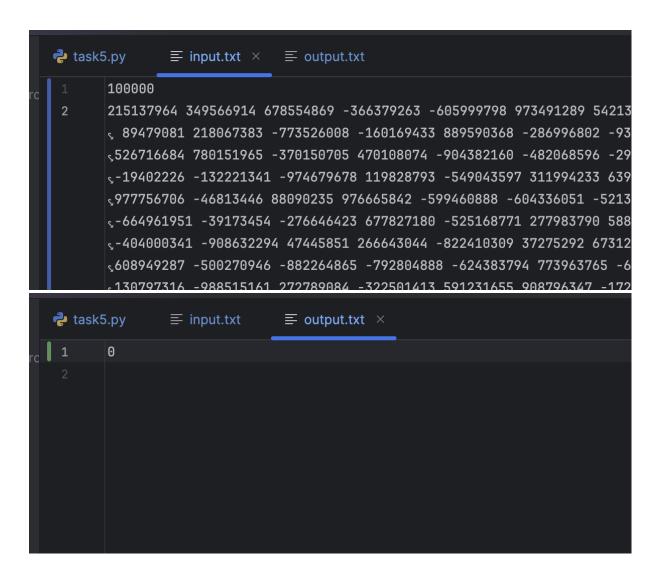


```
task5.py = input.txt = output.txt ×

1 1 2
```

Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:





	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.00026537501253187656 секунд	14348 байт
Пример из задачи	0.0002447910374030471 секунд	14346 байт
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.801410041982308 секунд	10487189 байт

Вывод по задаче: мною был изучен алгоритм проверки, содержится ли во входной последовательности элемент, который встречается больше половины раз, используя метод "Разделяй и властвуй"

Вывод

В ходе лабораторной работы были изучен алгоритм сортировки слиянием и метод "Разделяй и властвуй". Был проведён анализ работы алгоритмов на максимальных и минимальных значениях.