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 декомпозиции. Вариант 11

Выполнил: Лютый Никита Артемович К3140

> 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	9
Задача №7. Поиск максимального подмассива за линейное время	15
Дополнительные задачи	20
Задача №2. Сортировка слиянием +	20
Задача №4. Бинарный поиск	28
Задача №6. Поиск максимальной прибыли	33
Вывод	37

Задачи по варианту

Задача №1. Сортировка слиянием

1 задача. 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 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.

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

Листинг кода

```
import sys
def merge(lst, p, q, r):
    n1 = q-p+1
    n2 = r-q
    left = [0]*n1
    for j in range(0,n1):
        left[j]=lst[p+j]
    right = [0]*n2
    for j in range(0,n2):
        right[j]=lst[q+j+1]

i, j = 0, 0
    k=p
    while i<n1 and j<n2:
    if left[i]<=right[j]:
        lst[k]=left[i]
        i +=1
    else:</pre>
```

```
lst[k]=right[j]
      j+=1
    k+=1
  while i<n1:
    lst[k]=left[i]
    i+=1
    k+=1
  while j<n2:
   lst[k]=right[j]
   j+=1
   k+=1
sys.setrecursionlimit(100000000)
def merge_sort(lst, p,r):
 if p<r:
    q = (r+p)//2
    merge_sort(lst,p,q)
    merge_sort(lst,q+1,r)
    merge(lst,p,q,r)
def main():
 with open("input.txt") as f:
    n = int(f.readline())
    lst = list(map(int, f.readline().split()))
  max_n = 2*10**4
  max el=10**9
  if n>\max_n or n==0 or \max(lst)>\max_e l or len(lst)!=n:
   quit("Incorrect input")
  merge_sort(lst,0,n-1)
  with open("output.txt","w") as f:
    f.write(' '.join(map(str,lst)))
main()
```

Тесты:

1) Тест на время работы:

```
from lab2.task1.src.main import main import time
time_st = time.perf_counter()
main()
print(f'Время работы программы %s секунд.' % (time.perf_counter()-time_st))
```

2) Тест на занимаемую память:

```
from lab2.task1.src.main import main import tracemalloc tracemalloc.start()
main()
print("Максимально занимаемая память: "+str(tracemalloc.get_traced_memory()[1]/1024)+" КВ") tracemalloc.stop()
```

Текстовое объяснение решения:

Реализовано 3 функции:

1) main():

Открывает файл input.txt и считывает из него n — количество элементов и сами элементы (записывает в переменную lst). Проверяет входные данные на соответствие условию задачи (в случае несоответствия выводится ошибка и программа останавливается) и перезаписывает переменную lst, применяя к ней процедуру сортировки merge_sort(). Каждый элемент которого переводит в строку и с помощью метода join() формирует выходное сообщение, которое далее записывает в файл output.txt.

2) merge_sort():

Импортируем библиотеку sys и перед функцией выставляем с помощью setrecursionlimit() максимальную глубину рекурсии.

Получает на вход начальный, конечный индекс списка и сам список. Если начальный индекс меньше конечного, то вычисляет индекс середины списка и вызывает себя с текущим списком и серединным индексом, как индексом конца. Затем вызывает себя с текущим списком и серединным индексом + 1 как начальным. А затем вызывает процедуру merge(), содержащую метод декомпозиции.

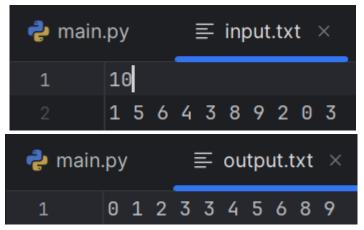
3) merge():

Получает на вход список, индекс начала, середины и конца диапазона, в котором будет работать. Затем делит список на 2 части относительно середины: левую и правую. После этого в цикле while, пока 1 из списков (или оба) не кончатся, перебирает элементы этих списков, сравнивая их и ставя на соответствующую позицию в исходном списке. Как только элементы 1 списка кончились, элементы 2-го он дописывает до конца диапазона.

Тесты:

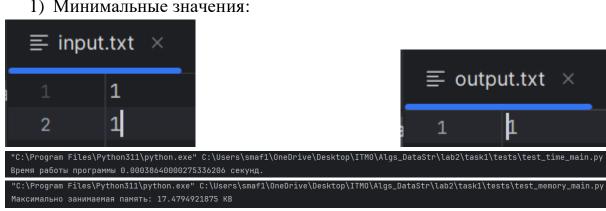
- 1) Импортируем нашу функцию main() и с помощью встроенной библиотеки time замеряем время работы программы и выводим его.
- 2) Импортируем нашу функцию main() и с помощью встроенной библиотеки tracemalloc замеряем занимаемую память в ходе выполнения программы и выводим пиковое значение.

Результат работы кода на примерах из текста задачи:

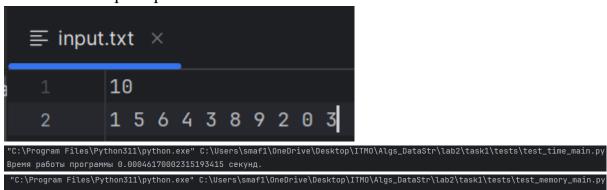


Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:

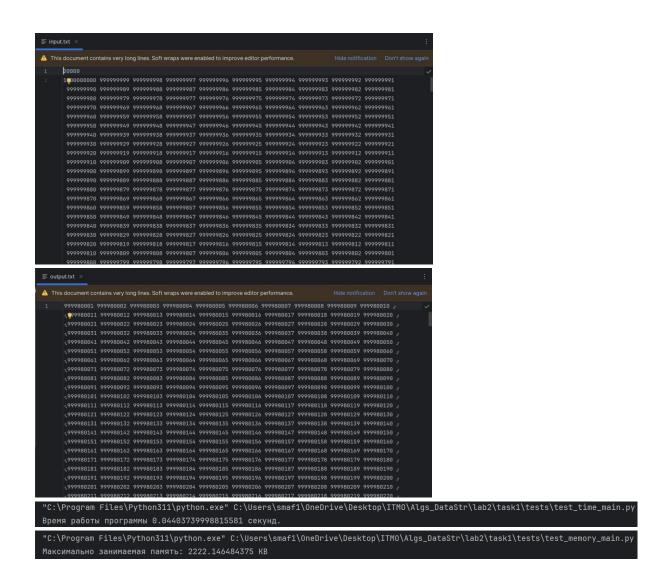
1) Минимальные значения:



2) Значения из примера:



3) Максимальные значения:



	Время выполнения, с	Затраты памяти, КВ
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.00039	17.4795
Пример из задачи	0.00046	17.5645
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.04404	2222.1465

Вывод по задаче:

Сортировка слиянием является более быстрой сортировкой, относительно рассмотренных в прошлой лабораторной, но более затратной по памяти.

Задача №3. Число инверсий

3 задача. 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 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	

Листинг кода. (именно листинг, а не скрины)

```
import sys
def merge(lst, p, q, r, cnt):
  n1 = q-p+1
  n2 = r-q
  left = [0]*n1
  for j in range(0,n1):
    left[j]=lst[p+j]
  right = [0]*n2
  for j in range(0,n2):
    right[j]=lst[q+j+1]
  i, j = 0, 0
  k=p
  while i<n1 and j<n2:
    if left[i]<right[j]:</pre>
      lst[k]=left[i]
      cnt+=len(right[:j])
      i+=1
    elif left[i]>right[j]:
      lst[k]=right[j]
      j+=1
    else:
```

```
lst[k] = left[i]
      i += 1
    k+=1
  while i<n1:
    lst[k]=left[i]
    cnt+=len(right)
   i+=1
   k+=1
  while j<n2:
   lst[k]=right[j]
   j+=1
   k+=1
  return cnt
sys.setrecursionlimit(100000000)
def merge_sort(lst, p,r, cnt):
 if p<r:
   q = (r+p)//2
    cnt = merge_sort(lst,p,q, cnt)
   cnt = merge_sort(lst,q+1,r, cnt)
   cnt = merge(lst,p,q,r, cnt)
  return cnt
def main():
 with open("input.txt") as f:
   n = int(f.readline())
   lst = list(map(int, f.readline().split()))
 max_n = 10**5
  max el=10**9
 if n>max_n or n==0 or max(lst)>max_el or len(lst)!=n:
   quit("Incorrect input")
  cnt=0
  cnt = merge_sort(lst,0,n-1, cnt)
  with open("output.txt", "w") as f:
    f.write(str(cnt))
main()
```

Тесты:

1) Тест на время работы

```
from lab2.task3.src.main import main import time
time_st = time.perf_counter()
main()
print(f'Время работы программы %s секунд.' % (time.perf_counter()-time_st))
```

2) Тест на занимаемую память

```
from lab2.task3.src.main import main import tracemalloc
tracemalloc.start()
main()
```

Текстовое объяснение решения:

Реализовано 3 функции:

1) main():

Открывает файл input.txt и считывает из него n — количество элементов и сами элементы (записывает в переменную lst). Проверяет входные данные на соответствие условию задачи (в случае несоответствия выводится ошибка и программа останавливается). Создает переменную cnt (счетчик инверсий) и перезаписывает его, вызывая функцию сортировки merge_sort(). Затем выводит данный счетчик в файл output.txt.

2) merge_sort():

Импортируем библиотеку sys и перед функцией выставляем с помощью setrecursionlimit() максимальную глубину рекурсии.

Получает на вход начальный, конечный индекс списка, сам список и счетчик инверсий. Если начальный индекс меньше конечного, то вычисляет индекс середины списка и вызывает себя с текущим списком и серединным индексом, как индексом конца, записывая результат работы в спt. Затем вызывает себя с текущим списком и серединным индексом + 1 как начальным, записывая результат работы в спt. А затем вызывает функцию merge(), содержащую метод декомпозиции, записывая результат работы в спt.

3) merge():

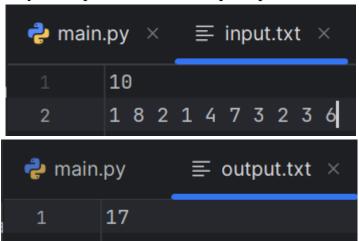
Получает на вход список, индекс начала, середины, конца диапазона, в котором будет работать и счетчик инверсий. Затем делит список на 2 части относительно середины: левую и правую. После этого в цикле while, пока 1 из списков (или оба) не кончатся, перебирает элементы этих списков, сравнивая их и ставя на соответствующую позицию в исходном списке, при этом каждый раз, когда элемент из левого списка оказывается меньше элемента из правого, прибавляет к спt число записанных в исходный массив элементов из правого списка. Как только элементы 1 списка кончились, элементы 2-го он дописывает до конца диапазона. Если оставшиеся элементы из левого списка, то прибавляет к спt количество элементов правого, после чего возвращает спt.

Тесты:

1) Импортируем нашу функцию main() и с помощью встроенной библиотеки time замеряем время работы программы и выводим его.

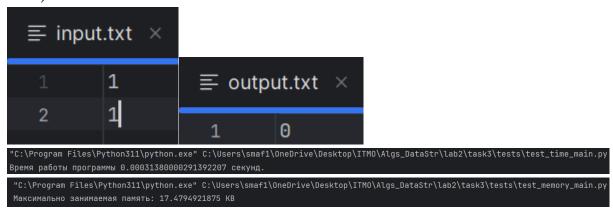
2) Импортируем нашу функцию main() и с помощью встроенной библиотеки tracemalloc замеряем занимаемую память в ходе выполнения программы и выводим пиковое значение.

Результат работы кода на примерах из задачи:

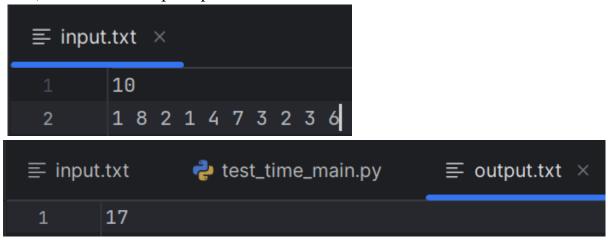


Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:

1) Минимальные значения:



2) Значения из примера:



"C:\Program Files\Python311\python.exe" C:\Users\smaf1\OneDrive\Desktop\ITMO\Algs_DataStr\lab2\task3\tests\test_time_main.py
Время работы программы 0.0003823000006377697 секунд.

3) Максимальные значения:



	Время выполнения, с	Затраты памяти, КВ
Нижняя граница	0.00031	17.4795
диапазона значений		
входных данных из		
текста задачи		
Пример из задачи	0.00038	17.5645
Верхняя граница	0.33214	9973.4160
диапазона значений		
входных данных из		
текста задачи		

Вывод по задаче:

Сортировка слиянием является более быстрой сортировкой, относительно рассмотренных в прошлой лабораторной, но более затратной по памяти.

Задача №7. Поиск максимального подмассива за линейное время

7 задача. Поиск максимального подмассива за линейное время

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.

Листинг кода:

```
def find_subarr(lst, n):
 maxim = max(lst)
 if maxim \le 0:
   ind = lst.index(maxim)
   out = (ind, ind, maxim)
   return out
 ind st = 0
 ind fin = 0
 max_sum = 0
 max_pred_sum = 0
 out = (ind_st, ind_fin, max_sum)
 for i in range(n):
   max_pred_sum += lst[i]
   if max_pred_sum > 0:
     ind_fin = i
     ind st = i+1
     max_pred_sum = 0
     ind fin = i + 1
   if max_sum <= max_pred_sum:</pre>
      max_sum = max_pred_sum
      out = (ind_st, ind_fin, max_sum)
 return out
def main():
 with open("input.txt") as f:
```

```
n = int(f.readline())
lst = list(map(int, f.readline().split()))
max_n = 2*10**4
max_el=10**9
if n>max_n or n==0 or max(lst)>max_el or len(lst)!=n:
    quit("Incorrect input")

with open("output.txt","w") as f:
    tuple_answ = find_subarr(lst, n)
    f.write(str(tuple_answ[2])+'\n')
    f.write(' '.join(map(str,lst[tuple_answ[0]:tuple_answ[1]+1])))
main()
```

Тесты:

1) Тест на время работы:

```
from lab2.task7.src.main import main import time
time_st = time.perf_counter()
main()
print(f'Время работы программы %s секунд.' % (time.perf_counter()-time_st))
```

2) Тест на занимаемую память:

```
from lab2.task7.src.main import main import tracemalloc tracemalloc.start()
main()
print("Максимально занимаемая память: "+str(tracemalloc.get_traced_memory()[1]/1024)+" КВ") tracemalloc.stop()
```

Текстовое объяснение решения:

Реализовано 2 функции:

1) main():

Открывает файл input.txt и считывает из него n — количество элементов и сами элементы (записывает в переменную lst). Проверяет входные данные на соответствие условию задачи (в случае несоответствия выводится ошибка и программа останавливается). Записывает в переменную tuple_answ результат работы функции find_subarr(). Затем записывает ее содержимое в соответствующем порядке в файл output.txt (сначала максимальную сумму, а потом соответствующий срез списка).

2) find subarr():

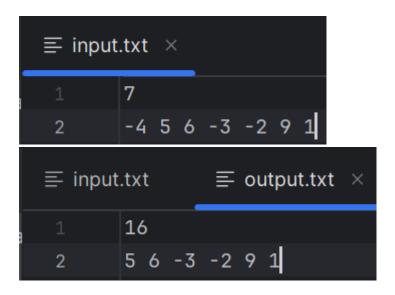
Получает на вход длину списка и сам список. Проверяем максимальный элемент списка. Если он отрицательный или 0, то это и есть максимальная подпоследовательность и возвращаем ее. В противном случае создаем переменные ind_st и ind_fin (границы нашего максимального подмассива),

max_sum и max_pred_sum, в которые будем записывать максимальную сумму и out — кортеж для вывода. Далее бежим по списку циклом for и методом префиксных сумм вычисляем максимальный подмассив. Во время перезаписывания максимальной суммы записываем индексы границ выбранного подмассива. После чего возвращаем кортеж out.

Тесты:

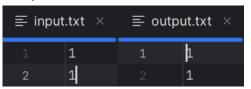
- 1) Импортируем нашу функцию main() и с помощью встроенной библиотеки time замеряем время работы программы и выводим его.
- 2) Импортируем нашу функцию main() и с помощью встроенной библиотеки tracemalloc замеряем занимаемую память в ходе выполнения программы и выводим пиковое значение.

Результат работы кода на примерах из текста задачи:



Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:

1) Минимальные значения:



"C:\Program Files\Python311\python.exe" C:\Users\smaf1\OneDrive\Desktop\ITMO\Algs_DataStr\lab2\task7\tests\test_time_main.py Время работы программы 0.0003288000007160008 секунд.

"C:\Program Files\Python311\python.exe" C:\Users\smaf1\OneDrive\Desktop\ITMO\Algs_DataStr\lab2\task7\tests\test_memory_main.py Максимально занимаемая память: 17.4794921875 КВ

2) Значения из примера:

3) Максимальные значения:



	Время выполнения, с	Затраты памяти, КВ
Нижняя граница	0.00033	17.4795
диапазона значений		
входных данных из		
текста задачи		
Пример из задачи	0.00034	17.5576
Верхняя граница	0.00674	2222.2607
диапазона значений		
входных данных из		
текста задачи		

Вывод по задаче: реализованный алгоритм выбора максимального подмассива работает за линейное время, из-за чего является довольно быстрым.

Дополнительные задачи

Задача №2. Сортировка слиянием +

2 задача. Сортировка слиянием+

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 $\mathrm{SORT}(A,L,R)$, 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 ${\rm SORT}(A,L=3,R=4)$:
 - * 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];
 - st 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.

Листинг кода

```
import sys
def merge(lst, p, q, r):
 n1 = q-p+1
  n2 = r-q
 left = [0]*n1
  for j in range(0,n1):
    left[j]=lst[p+j]
  right = [0]*n2
  for j in range(0,n2):
    right[j]=lst[q+j+1]
 i, j = 0, 0
 k=p
  while i<n1 and j<n2:
   if left[i]<=right[j]:</pre>
      lst[k]=left[i]
      i+=1
      lst[k]=right[j]
      j+=1
    k+=1
  while i<n1:
    lst[k]=left[i]
   i+=1
    k+=1
  while j<n2:
    lst[k]=right[j]
    j+=1
    k+=1
sys. set recursion limit (100000000) \\
def merge_sort(lst, p,r,lst_act):
 if p<r:
    q = (r+p)//2
    merge_sort(lst,p,q, lst_act)
    merge_sort(lst,q+1,r, lst_act)
    merge(lst,p,q,r)
```

```
lst_act.append((p,lst[p],r,lst[r]))
def main():
 with open("input.txt") as f:
    n = int(f.readline())
    lst = list(map(int, f.readline().split()))
 max_n = 2*10**4
 max el=10**9
 lst_act = []
 if n>\max_n or n==0 or \max(lst)>\max_e l or len(lst)!=n:
   quit("Incorrect input")
 merge_sort(lst,0,n-1, lst_act)
 with open("output.txt","w") as f:
    for i in range(len(lst_act)):
      f.write(str(lst_act[i][0]+1)+","+str(lst_act[i][2]+1)+","+str(lst_act[i][1])+",
'+str(lst_act[i][3])+"\n")
    f.write(''.join(map(str,lst)))
main()
```

Тесты:

1) Тест на время работы:

```
from lab2.task2.src.main import main import time
time_st = time.perf_counter()
main()
print(f'Время работы программы %s секунд.' % (time.perf_counter()-time_st))
```

2) Тест на занимаемую память:

```
from lab2.task2.src.main import main import tracemalloc tracemalloc.start()
main()
print("Максимально занимаемая память: "+str(tracemalloc.get_traced_memory()[1]/1024)+" КВ")
tracemalloc.stop()
```

Текстовое объяснение решения.

Реализовано 3 функции:

1) main():

Открывает файл input.txt и считывает из него n – количество элементов и сами элементы (записывает в переменную lst). Проверяет входные данные на соответствие условию задачи (в случае несоответствия выводится ошибка и программа останавливается), создает список lst_act и перезаписывает его и переменную lst, применяя к ней процедуру

сортировки merge_sort(). Формирует выходное сообщение, которое далее записывает в файл output.txt.

2) merge_sort():

Импортируем библиотеку sys и перед функцией выставляем с помощью setrecursionlimit() максимальную глубину рекурсии.

Получает на вход начальный, конечный индекс списка, сам список и список действий. Если начальный индекс меньше конечного, то вычисляет индекс середины списка и вызывает себя с текущим списком и серединым индексом, как индексом конца. Затем вызывает себя с текущим списком и серединным индексом + 1 как начальным. А затем вызывает процедуру merge(), содержащую метод декомпозиции. После этого записываем в список lst_act пограничные индексы.

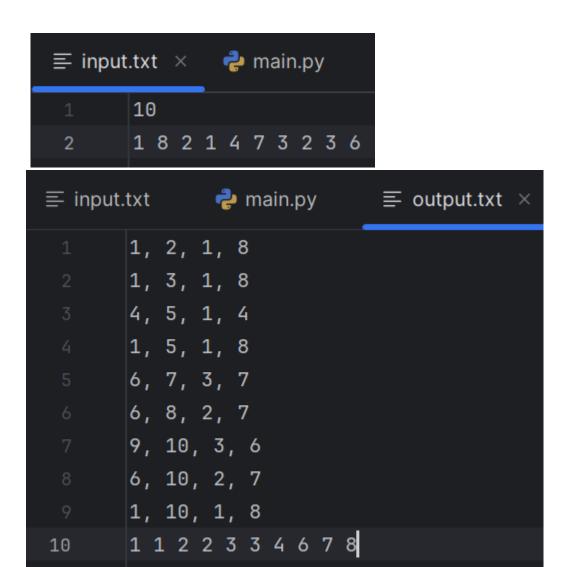
3) merge():

Получает на вход список, индекс начала, середины и конца диапазона, в котором будет работать. Затем делит список на 2 части относительно середины: левую и правую. После этого в цикле while, пока 1 из списков (или оба) не кончатся, перебирает элементы этих списков, сравнивая их и ставя на соответствующую позицию в исходном списке. Как только элементы 1 списка кончились, элементы 2-го он дописывает до конца диапазона.

Тесты:

- 1) Импортируем нашу функцию main() и с помощью встроенной библиотеки time замеряем время работы программы и выводим его.
- 2) Импортируем нашу функцию main() и с помощью встроенной библиотеки tracemalloc замеряем занимаемую память в ходе выполнения программы и выводим пиковое значение.

Результат работы кода на примерах из текста задачи:



Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:

1) Минимальные значения:



2) Значения из примеров:

```
≡ input.txt × 🕏 main.py
          10
   2
          1 8 2 1 4 7 3 2 3 6
😑 input.txt 🗼 main.py 😑 output.txt 🗵
         1, 2, 1, 8
         1, 3, 1, 8
         4, 5, 1, 4
       1, 5, 1, 8
      6, 7, 3, 7
         6, 8, 2, 7
         9, 10, 3, 6
         6, 10, 2, 7
         1, 10, 1, 8
         1 1 2 2 3 3 4 6 7 8
 10
C:\Program Files\Python311\python.exe" C:\Users\smaf1\OneDrive\Desktop\ITMO\Algs_DataStr\lab2\task2\tests\test_time_main.py
```

3) Максимальные значения:

Максимально занимаемая память: 17.564453125 КВ

```
≡ input.txt ×
    1000000000 999999999 999999998 999999997 99999996 99999995 99999994 99999993 99999992 999999991 🤌
   ç99999988 999999979 99999978 99999977 99999976 99999975 99999974 999999973 99999972 999999971 
ho
    ç99999960 999999959 99999958 99999957 99999956 99999955 99999954 99999953 99999952 99999951 /
    ç99999940 99999993 99999938 99999937 99999936 99999935 99999934 99999933 99999932 99999931 🤉
    <999999920 999999919 999999918 999999917 999999916 999999915 999999914 999999913 999999912 999999911 2</p>
    <999999910 999999909 999999908 999999907 999999906 999999905 999999904 999999903 999999902 999999901 </p>
    <99999900 99999899 99999898 99999897 99999896 99999895 99999894 99999893 99999892 99999891 2</p>
    599999870 99999869 99999868 999999867 99999866 99999865 99999864 99999863 99999862 99999861 2
    ç999999850 999999849 999999848 999999847 999999846 999999845 999999844 999999843 999999842 999999841 
ho
    <u>、999999840 999999839 9999</u>99838 999999837 999999836 999999835 999999834 999999833 999999832 999999831 <sub>2</sub>
    <999999830 99999829 99999828 99999827 99999826 99999825 99999824 99999823 99999822 99999821 2</p>
```

"C:\Program Files\Python311\python.exe" C:\Users\smaf1\0neDrive\Desktop\ITMO\Algs_DataStr\lab2\task2\tests\test_memory_main.py

```
≡ output.txt ×
         1, 2, 999999999, 1000000000
         1, 3, 999999998, 1000000000
         4, 5, 999999996, 999999997
          1, 5, 999999996, 1000000000
         6, 7, 999999994, 999999995
         6, 8, 999999993, 999999995
         9, 10, 999999991, 999999992
         6. 10. 999999991. 999999995
         1, 10, 999999991, 1000000000
         11, 12, 999999989, 999999990
         11, 13, 999999988, 999999990
         14, 15, 999999986, 999999987
         11, 15, 999999986, 999999990
         16, 17, 999999984, 999999985
         16, 18, 999999983, 999999985
         19, 20, 999999981, 999999982
         16, 20, 999999981, 999999985
         11, 20, 999999981, 999999990
         1, 20, 999999981, 1000000000
          21, 22, 999999979, 999999980
          21, 23, 999999978, 999999980
          24, 25, 999999976, 999999977
          21, 25, 999999976, 999999980
```

"C:\Program Files\Python311\python.exe" C:\Users\smaf1\OneDrive\Desktop\ITMO\Algs_DataStr\lab2\task2\tests\test_time_main.py Время работы программы 0.11878119999892078 секунд.

"C:\Program Files\Python311\python.exe" C:\Users\smaf1\OneDrive\Desktop\ITMO\Algs_DataStr\lab2\task2\tests\test_memory_main.py
Максимально занимаемая память: 4282.255859375 КВ

	Время выполнения, с	Затраты памяти, КВ
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.00072	17.4795
Пример из задачи	0.00083	17.5645
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.11878	4282.2559

Вывод по задаче: Сортировка слиянием является более быстрой сортировкой, относительно рассмотренных в прошлой лабораторной, но более затратной по памяти.

Задача №4. Бинарный поиск

4 задача. Бинарный поиск

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	2 0 -1 0 -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.

Листинг кода

```
def binary_search(lst, low, high, elem):
  while high>=low:
    mid = (high+low)//2
    if lst[mid] == elem:
      return mid
    elif lst[mid] < elem:</pre>
      low = mid + 1
      high = mid-1
  return -1
def main():
  with open("input.txt") as f:
    n = int(f.readline())
    lst = list(map(int, f.readline().split()))
    k = int(f.readline())
    lst_el = list(map(int, f.readline().split()))
  max_n = 10**5
  \max_{e} = 10**9
```

```
if n>max_n or n==0 or max(lst)>max_el or len(lst)!=n or k>max_n or max(lst_el)>max_el or k==0 or
len(lst_el)!=k:
    quit("Incorrect input")
lst_answ = []
for i in range(k):
    lst_answ.append(binary_search(lst, 0, n-1, lst_el[i]))
with open("output.txt","w") as f:
    f.write(' '.join(map(str,lst_answ)))
main()
```

Тесты:

1) Тест на время работы:

```
from lab2.task4.src.main import main import time
time_st = time.perf_counter()
main()
print(f'Время работы программы %s секунд.' % (time.perf_counter()-time_st))
```

2) Тест на занимаемую память:

```
from lab2.task4.src.main import main import tracemalloc tracemalloc.start()
main()
print("Максимально занимаемая память: "+str(tracemalloc.get_traced_memory()[1]/1024)+" КВ") tracemalloc.stop()
```

Текстовое объяснение решения.

Реализовано 2 функции:

1) main():

Открывает файл input.txt и считывает из него n (длина списка), lst (список), k (длина списка элементов для поиска), lst_el (список элементов для поиска) Проверяет входные данные на соответствие условию задачи (в случае несоответствия выводится ошибка и программа останавливается). В переменную lst_ans записывает результат работы функции binary_search() для каждого элемента из списка lst_el. Затем формирует выходное сообщение, которое далее записывает в файл output.txt.

2) binary_search():

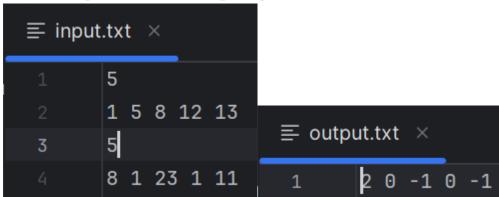
Получает на вход элемент для поиска, индексы начала и конца списка и сам список. Затем, в цикле вычисляет серединный индекс и проверяет элемент на данной позиции. Если равен нужному – возвращает индекс, меньше –

делает верхней границей значение mid, если больше – нижней границей делает значение mid+1. Если элемента нет – выводит -1.

Тесты:

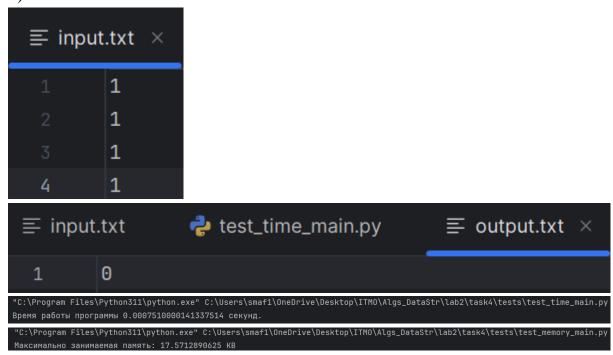
- 1) Импортируем нашу функцию main() и с помощью встроенной библиотеки time замеряем время работы программы и выводим его.
- 2) Импортируем нашу функцию main() и с помощью встроенной библиотеки tracemalloc замеряем занимаемую память в ходе выполнения программы и выводим пиковое значение.

Результат работы кода на примерах из текста задачи:

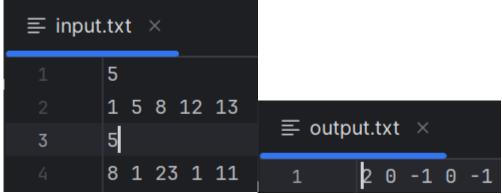


Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:

1) Минимальные значения:



2) Значения из примера:



"C:\Program Files\Python311\python.exe" C:\Users\smaf1\OneDrive\Desktop\ITMO\Algs_DataStr\lab2\task4\tests\test_time_main.py
Время работы программы 0.000813300022855401 секунд.

"C:\Program Files\Python311\python.exe" C:\Users\smaf1\OneDrive\Desktop\ITMO\Algs_DataStr\lab2\task4\tests\test_memory_main.py
Максимально занимаемая память: 17.6806640625 КВ

3) Максимальные значения:

```
100000
999900001 999900002 999900003 999900004 999900005 999900006 999900007 999900008 999900009 999900010
999900011 999900012 999900013 999900014 999900015 999900016 999900017 999900018 999900019 999900020
999900021 999900022 999900023 999900024 999900025 999900026 999900027 999900028 999900029 999900030
999900031 999900032 999900033 999900034 999900035 999900036 999900037 999900038 999900039 999900040
999900041 999900042 999900043 999900044 999900045 999900046 999900047 999900048 999900049 999900050
999900051 999900052 999900053 999900054 999900055 999900056 999900057 999900058 999900059 999900060
999900061 999900062 999900063 999900064 999900065 999900066 999900067 999900068 999900069 999900070
999900071 999900072 999900073 999900074 999900075 999900076 999900077 999900078 999900079 999900080
999900081 999900082 999900083 999900084 999900085 999900086 999900087 999900088 999900089 999900090
999900091 999900092 999900093 999900094 999900095 999900096 999900097 999900098 999900099 999900100
999900101 999900102 999900103 999900104 999900105 999900106 999900107 999900108 999900109 999900110
999900111 999900112 999900113 999900114 999900115 999900116 999900117 999900118 999900119 999900120
999900121 999900122 999900123 999900124 999900125 999900126 999900127 999900128 999900129 999900130
999900131 999900132 999900133 999900134 999900135 999900136 999900137 999900138 999900139 999900140
999900141 999900142 999900143 999900144 999900145 999900146 999900147 999900148 999900149 999900150
999900151 999900152 999900153 999900154 999900155 999900156 999900157 999900158 999900159 999900160
999900161 999900162 999900163 999900164 999900165 999900166 999900167 999900168 999900169 999900170
999900171 999900172 999900173 999900174 999900175 999900176 999900177 999900178 999900179 999900180
999900181 999900182 999900183 999900184 999900185 999900186 999900187 999900188 999900189 999900190
999900191 999900192 999900193 999900194 999900195 999900196 999900197 999900198 999900199 999900200
999900201 999900202 999900203 999900204 999900205 999900206 999900207 999900208 999900209 999900210
999900211 999900212 999900213 999900214 999900215 999900216 999900217 999900218 999900219 999900220
```

```
、 99999  99999  99999  99999  99999  99999  99999  99999  99999  99999  99999  99999  99999  99999  99999  99999  _{\it 2}
 \Program Files\Python311\python.exe" C:\Users\smaf1\OneDrive\Desktop\ITMO\Algs_DataStr\lab2\task4\tests\test_time_main.py
Время работы программы 0.37937219999730587 секунд.
C:\Program Files\Python311\python.exe" C:\Users\smaf1\0neDrive\Desktop\ITMO\Algs_DataStr\lab2\task4\tests\test_memory_main.py
Максимально занимаемая память: 17981.8203125 КВ
```

	Время выполнения, с	Затраты памяти, КВ
Нижняя граница	0.00075	17.5713
диапазона значений		
входных данных из		
текста задачи		
Пример из задачи	0.00081	17.6806
Верхняя граница	0.37937	17981.8203
диапазона значений		
входных данных из		
текста задачи		

Вывод по задаче: Бинарный поиск работает быстро, но занимает довольно много памяти на больших данных.

Задача №6. Поиск максимальной прибыли

6 задача. Поиск максимальной прибыли

Используя *псевдокод* процедур Find Maximum Subarray и Find Max Crossing Subarray из презентации к Лекции 2 (страницы 25-26), напишите программу поиска максимального подмассива.

Примените ваш алгоритм для ответа на следующий вопрос. Допустим, у нас есть данные по акциям какой-либо фирмы за последний месяц (год, или иной срок).

Проанализируйте этот срок и выдайте ответ, в какой из дней при покупке единицы акции данной фирмы, и в какой из дней продажи, вы бы получили максимальную прибыль? Выдайте дату покупки, дату продажи и максимальную прибыль.

Вы можете использовать любые данные для своего анализа. Например, я набрала в Google "акции" и мне поиск выдал акции Газпрома, тут - можно скачать информацию по стоимости акций за любой период. (Перейдя по ссылке, нажмите на вкладку "Настройки" \rightarrow "Скачать")

Соответственно, вам нужно только выбрать данные, посчитать *изменение цены* и применить алгоритм поиска максимального подмассива.

Листинг кода

```
import sys
sys.setrecursionlimit(10000000)
def find_max_subarr(lst, low, high):
 if high == low:
    return (low, high, 0)
    mid = (low + high)//2
    leftlow, lefthigh, leftsum = find_max_subarr(lst, low, mid)
    rightlow, righthigh, rightsum = find_max_subarr(lst, mid+1, high)
    crosslow, crosshigh, crosssum = find_max_cross_subarr(lst, low, mid, high)
    if leftsum >= rightsum and leftsum >= crosssum:
      return (leftlow, lefthigh, leftsum)
    elif rightsum >= crosssum and rightsum >= leftsum:
     return (rightlow, righthigh, rightsum)
      return (crosslow, crosshigh, crosssum)
def find_max_cross_subarr(lst, low, mid, high):
 leftsum = -10**9
 rightsum = -10**9
 elem = lst[mid]
 sum = 0
 maxleft = mid
 for i in range(mid, low-1, -1):
    sum = elem-lst[i]
   if sum > leftsum:
      leftsum = sum
      maxleft = i
 maxright = mid
 for i in range(mid+1, high):
```

```
sum = lst[i]-elem
   if sum > rightsum:
      rightsum = sum
      maxright = i
  return (maxleft, maxright, rightsum+leftsum)
def main():
  with open("input.txt") as f:
   n = int(f.readline())
   lst = list(map(float, f.readline().split()))
  max_n = 10**5
  max el=10**9
  if n>max_n or n==0 or max(lst)>max_el or len(lst)!=n:
   quit("Incorrect input")
  with open("output.txt","w") as f:
    f.write('Yandex, month (september): \n')
    lst_ans = find_max_subarr(lst, 0, n)
    f.write("Buy: "+str(lst_ans[0]+1)+".09, Sell: "+str(lst_ans[1]+1)+".09\n")
    f.write("Result: "+str(lst_ans[2])+" rub.")
main()
```

Тесты:

1) Тест на время работы:

```
from lab2.task6.src.main import main import time
time_st = time.perf_counter()
main()
print(f'Время работы программы %s секунд.' % (time.perf_counter()-time_st))
```

2) Тест на занимаемую память:

```
from lab2.task6.src.main import main import tracemalloc tracemalloc.start()
main()
print("Максимально занимаемая память: "+str(tracemalloc.get_traced_memory()[1]/1024)+" КВ") tracemalloc.stop()
```

Текстовое объяснение решения:

Реализовано 3 функции:

1) main():

Открывает файл input.txt и считывает из него n – количество элементов и сами элементы (записывает в переменную lst). Проверяет входные данные на соответствие условию задачи (в случае несоответствия выводится ошибка и программа останавливается) и записывает в переменную lst_ans

резулитат поиска функции find_max_subarr(). Затем с помощью метода join() и обращения элементов списка в строку формирует выходное сообщение, которое далее записывает в файл output.txt.

2) find_max_subarr():

Получает на вход стартовый и конечный индексы списка и сам список. Если индексы равны — возвращаем кортеж из них и нуля. В противном случае вычисляем серединный индекс и проверяем 3 случая: ищем максимальный подмассив слева и справа (рекурсивным вызовом функции) и ищем его на пересечени середины с помощью функции find_max_cross_subarr().

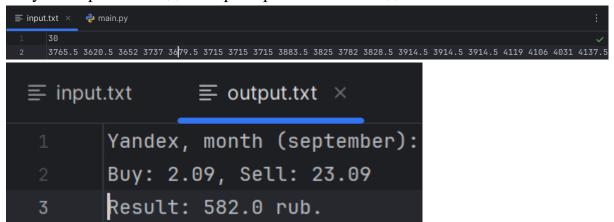
3) find_max_cross_subarr():

Получает на вход список, стартовый, ерединный и конечный индекс диапазона. Ищет слева и справа максимальную разность элементов, относительно середины, а затем складывает их и возвращает индексы границ и сумму.

Тесты:

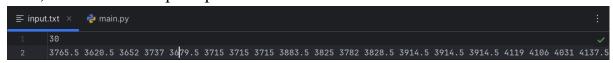
- 1) Импортируем нашу функцию main() и с помощью встроенной библиотеки time замеряем время работы программы и выводим его.
- 2) Импортируем нашу функцию main() и с помощью встроенной библиотеки tracemalloc замеряем занимаемую память в ходе выполнения программы и выводим пиковое значение.

Результат работы кода на примерах из текста задачи:



Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:

1) Значения из примера:



Вывод по задаче: Был реализован поиск максимальной прибыли с помощью псевдо-кода поиска максимального подмассива из лекции.

Вывод

Был изучен метод декомпозиции, бинарный поиск и сортировка слиянием, имеющие среднюю сложность O(nlog(n)), и применены на практике.