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: Быстрая сортировка, сортировки за линейное время Вариант 15

Выполнил:

Скворцов Д.А.

K3140

Проверил:

Афанасьев А.В.

Санкт-Петербург 2024 г.

Содержание отчета

Содержание отчета	2
Задачи по варианту	3
Задача №1. Улучшение Quick sort	3
Задача №2. Анти-quick sort	5
Задача №4. Точки и отрезки	7
Дополнительные задачи	10
Задача №5. Индекс Хирша	10
Задача №6. Сортировка целых чисел	11
Задача №8. К ближайших точек к началу координат	14
Вывод	17

Задачи по варианту

Задача №1. Улучшение Quick sort

Используя псевдокод процедуры Randomized - QuickSort, а так же Partition из презентации к Лекции 3 (страницы 8 и 12), напишите программу быстрой сортировки на Python и проверьте ее, создав несколько рандомных массивов, подходящих под параметры

- Формат входного файла (input.txt). В первой строке входного файла содержится число п ($1 \le n \le 10^4$) число элементов в массиве. Во второй строке находятся п 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.
- Для проверки можно выбрать наихудший случай, когда сортируется массив размера 10^3 , 10^4 , 10^5 чисел порядка 10^9 , отсортированных в обратном порядке; наилучший, когда массив уже отсортирован, и случайный. Сравните средний на данных сетах QuickSort. Randomized-QuickSort и простой (A также есть Median-QuickSort, см. задание 10.2; и Tail-Recursive-QuickSort, см. Кормен. 2013, стр. 217)
- 2. Основное задание. Цель задачи переделать данную реализацию рандомизированного алгоритма быстрой сортировки, чтобы она работала быстро даже с последовательностями, содержащими много одинаковых элементов. Чтобы заставить алгоритм быстрой сортировки эффективно обрабатывать последовательности с несколькими уникальными элементами, нужно заменить двухстороннее разделение на трехстороннее (смотри в Лекции 3 слайд 17). То есть ваша новая процедура разделения должна разбить массив на три части.

```
def Partition3(A, l, r):
    x = A[1]
    i = l + 1
    m2 = 1
    for j in range(l + 1, r + 1):
```

```
if A[j] <= x:
            if A[j] == x:
        while p > k and A[p] == x:
       A[k] , A[p] = A[p] , A[k]
def RandomizedQuickSort3(A, 1, r):
   if 1 < r:
       RandomizedQuickSort3(A, 1, m1 - 1)
        RandomizedQuickSort3(A, m2 + 1, r)
```

Алгоритм рандомизированной быстрой сортировки реализован двумя функциями: *RandomizedQuickSort3()* и *Partition3()*. Первая отвечает за выбор случайного элемента и запуска ветвления по половинам, когда как вторая перемешивает массив относительно ключевого элемента. Также по заданию добавлена оптимизация для равных элементов - часть с ними не включается в общую сортировку, что немного ускоряет работу.

18423756902135476980

00112233445566778899

Тест 100 элементов:

Время работы: 0.0005949000478722155 секунд

Затрачено памяти: 80 Байт Тест 1000 элементов:

Время работы: 0.017429799947421998 секунд

Затрачено памяти: 2.0 Килобайт

Тест 10е4 элементов:

Время работы: 0.3172088999999687 секунд

Затрачено памяти: 2.7 Килобайт

Тест 10е5 элементов:

Время работы: 4.431829200009815 секунд

Затрачено памяти: 3.9 Килобайт Тест 10е5 элементов (обратно):

Время работы: 3.845416700001806 секунд

Затрачено памяти: 3.5 Килобайт

Тест 4*10е4 элементов (Повторения): Время работы: 1.4535396000137553 секунд

Затрачено памяти: 3.3 Килобайт

	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.0005949000478722155 секунд	80 байт
Медиана диапазона значений входных данных из текста задачи	0.3172088999999687 секунд	2.7 Килобайт
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	3.845416700001806 секунд	3.5 Килобайт

Вывод по задаче:

Алгоритм реализован корректно и даже на данных порядка 10^5 выполняется за время, сравнимое с максимально заданным. По сравнению с алгоритмом обычной быстрой сортировки, этот вариант с меньшей

вероятностью будет попадать на худший по времени случай. А оптимизация ускоряет программу на однотипных данных.

Задача №2. Анти-quick sort

Для сортировки последовательности чисел широко используется быстрая сортировка - QuickSort. Далее приведена программа на языке Python, которая сортирует массив а, используя этот алгоритм.

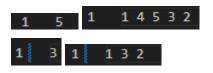
Хотя QuickSort является очень быстрой сортировкой в среднем, существуют тесты, на которых она работает очень долго. Оценивать время работы алгоритма будем числом сравнений с элементами массива (то есть, суммарным числом сравнений в первом и втором while). Требуется написать программу, генерирующую тест, на котором быстрая сортировка сделает наибольшее число таких сравнений.

- Формат входного файла (input.txt). В первой строке находится единственное число $n (1 \le n \le 10^6)$.
- Формат выходного файла (output.txt). Вывести перестановку чисел от 1 до n, на которой быстрая сортировка выполнит максимальное число сравнений. Если таких перестановок несколько, вывести любую из них.
- Ограничение по времени. 2сек.
- Ограничение по памяти. 256 мб.

```
def solution(n): # reverse qsort
    if n <= 1:
        return list(range(1, n+1))
    lst = list(range(n))
    r = n-1
    indices = []

while 2 <= r:
    mid = r // 2 # 1 = 0
    indices.append(lst[mid])
        lst[r], lst[mid] = lst[mid], lst[r]
        r -= 1
    ans = [0]*n
    for n, idx in enumerate(lst):
        ans[idx] = n+1
    return ans</pre>
```

Функция solution() разворачивает процесс сортировки в худший случай - когда quicksort выбирает за ключевой элемент - максимальный. Таким образом каждый разделение массива происходит неэффективно, и финальное время становится сравнимым с n^2 .



.Тест 10 элементов:

Время работы: 0.00017549999756738544 секунд

Затрачено памяти: 400 Байт

Тест 1000 элементов:

Время работы: 0.004242700000759214 секунд

Затрачено памяти: 70.9 Килобайт

Тест 10е6 элементов:

Время работы: 2.7357313000247814 секунд

Затрачено памяти: 33.6 Мегабайт

	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.00017549999756738544 секунд	400 байт
Медиана диапазона значений входных данных из текста задачи	0.004242700000759214 секунд	70.9 Килобайт
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	2.7357313000247814 секунд	33.6 Мегабайт

Вывод по задаче:

Алгоритм работает корректно: время выполнения в самом крайнем случае практически не выходит за рамки, но довольно велико, поскольку асимптотическая сложность алгоритма = O(n). Каждый раз генерируется последовательность, являющаяся худшим случаем для предложенной

сортировки. Тогда при $n=10^6$ время выполнения может слегка превышать 2 секунды.

Задача №4. Точки и отрезки

Цель. Вам дается набор точек и набор отрезков. Цель состоит в том, чтобы вычислить для каждой точки количество отрезков, содержащих эту точку.

- Формат входного файла (input.txt). Первая строка содержит два неотрицательных целых числа s и р. s количество отрезков, р количество точек. Следующие s строк содержат 2 целых числа аi , bi , которые определяют i-ый отрезок [ai, bi]. Последняя строка определяет р целых чисел точек x1, x2, ..., xp. Ограничения: $1 \le s$, p ≤ 50000 ; $-10^8 \le ai \le bi \le 10^8$ для всех $0 \le i < s$; $-10^8 \le xi \le 10^8$ для всех $0 \le j < p$.
- Формат выходного файла (output.txt). Выведите р неотрицательных целых чисел k0, k1..., kp-1, где ki это число отрезков, которые содержат xi.

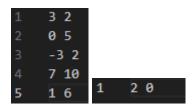
```
def segments_parser(lst):
    segments = []
    for l, r in lst:
        segments.append([l, 1])
        segments.append([r, -1])
    return segments

def solution(s, p, lst, points):
    ans = []
    segments = segments_parser(lst)
    segments.sort() # qsort
    segments_for_search = []

    c = 0
    for i in range(2*s):
        x, side = segments[i]
        segments_for_search.append(x)
    segments[i].append(c)
```

```
c += side
    for pt in points:
        idx = bisect left(segments for search, pt)
        if idx == 2*s or pt < segments[0][0]:</pre>
            ans.append(0)
        elif pt == segments[idx][0]:
              ans.append(segments[idx][2] + (1 if segments[idx][1] == -1
else 0))
            ans.append(segments[idx][2])
```

В начале сортируем концы отрезков одним списком по их координате встроенной сортировкой списка (quicksort). После для каждого конца отрезка считаем количество отрезков, с которыми он пересекается. В конце двоичным поиском ищем по концам отрезков точки из условия, находя их взаимное расположение и, следовательно, ответ на задачу.



.Тест 10 элементов: Время работы: 0.0002742999931797385 секунд

Затрачено памяти: 400 Байт Тест 1000 элементов:

Время работы: 0.01034749997779727 секунд

Ватрачено памяти: 274.7 Килобайт

Тест 5*10e4 элементов:

Время работы: 0.5427468999987468 секунд

Ватрачено памяти: 13.4 Мегабайт

	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.0002742999931797385 секунд	400 Байт

Медиана диапазона значений входных данных из текста задачи	0.01034749997779727 секунд	274.7 Килобайт
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.5427468999987468 секунд	13.4 Мегабайт

Вывод по задаче:

Алгоритм работает корректно: считается количество пересечений. Время выполнения сравнимо с n*log(n), так как присутствует сортировка. Памяти затрачивается относительно мало.

Дополнительные задачи

Задача №5. Индекс Хирша

Для заданного массива целых чисел citations, где каждое из этих чисел - число цитирований i-ой статьи ученого-исследователя, посчитайте индекс Хирша этого ученого.

- Формат входного файла (input.txt). Одна строка citations, содержащая и целых чисел, по количеству статей ученого (длина citations), разделенных пробелом или запятой.
- **Формат выходного файла (output.txt).** Одно число индекс Хирша (h-индекс).
- Ограничения: $1 \le n \le 5000$, $0 \le citations[i] \le 1000$.
- Ограничений по времени (и памяти) не предусмотрено, проверьте максимальный случай при заданных ограничениях на данные, и оцените асимптотическое время.

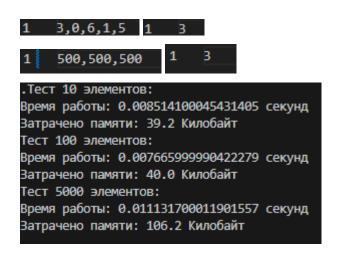
Листинг кода.

```
def radix_sort(lst):
    freq = [0]*5001
    for i in lst:
        freq[i] += 1
    ans = []
    for n in range(5000, -1, -1):
        if n != 0:
            ans += [n]*freq[n]
    return ans

def solution(citations):
    citations = radix_sort(citations)
    c = 0
    for i in range(len(citations)):
        if citations[i] < c + 1:
            break
        c += 1
    return c</pre>
```

Поскольку известные границы значений невелики, используем алгоритм линейной сортировки *radix sort*. После, идем по отсортированному в обратную сторону массиву, пока не встретим количество публикаций

меньшее, чем счётчик (номер текущего элемента с конца), согласно определению индекса Хирша.



	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.008514100045431405 секунд	39.2 Килобайт
Медиана диапазона значений входных данных из текста задачи	0.007665999990422279 секунд	40.0 Килобайт
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.011131700011901557 секунд	106.2 Килобайт

Вывод по задаче:

Алгоритм работает быстро и укладывается в лимит по времени. Также память практически не тратится, так как значения небольшие.

Задача №6. Сортировка целых чисел

В этой задаче нужно будет отсортировать много неотрицательных целых чисел. Вам даны два массива, A и B, содержащие соответственно n и m элементов. Числа, которые нужно будет отсортировать, имеют вид Ai · Bj , где $1 \le i \le n$ и $1 \le j \le m$. Иными словами, каждый элемент первого массива

нужно умножить на каждый элемент второго массива. Пусть из этих чисел получится отсортированная последовательность C длиной $n \cdot m$. Выведите сумму каждого десятого элемента этой последовательности (то есть, C1 + C11 + C21 + ...).

- Формат входного файла (input.txt). В первой строке содержатся числа n и m ($1 \le n$, $m \le 6000$) размеры массивов. Во второй строке содержится 6 n чисел элементы массива A. Аналогично, в третьей строке содержится m чисел элементы массива m. Элементы массива неотрицательны и не превосходят m
- Формат выходного файла (output.txt). Выведите одно число сумму каждого десятого элемента последовательности, полученной сортировкой попарных произведений элементов массивов A и B.
- Ограничение по времени. 2 сек.
- Ограничение по времени распространяется на сортировку, без учета времени на перемножение. Подумайте, какая сортировка будет эффективнее, сравните на практике.

```
def radix_sort(lst):
    freq = [0]*40001
    for i in lst:
        freq[i] += 1
    ans = []
    for n in range(40001):
        if n != 0:
            ans += [n]*freq[n]
    lst[:] = ans

def qsort(lst):
    lst.sort()

def heap_algo(n, m, a, b):
    heap = []
    result = []
    visited = set()
    heapq.heappush(heap, (a[0] * b[0], 0, 0))
```

```
visited.add((0, 0))
    while len(result) < n * m:</pre>
        product, i, j = heapq.heappop(heap)
        result.append(product)
            heapq.heappush(heap, (a[i + 1] * b[j], i + 1, j))
            visited.add((i + 1, j))
        if j + 1 < m and (i, j + 1) not in visited:
            heapq.heappush(heap, (a[i] * b[j + 1], i, j + 1))
            visited.add((i, j + 1))
    return result
def solution(n, m, a, b, sort func):
    res arr = heap algo(n, m, a, b)
    return sum(res arr[i] for i in range(0, n*m, 10))
def main():
    (n, m), a, b = read file('txtf/input.txt'),
    res = solution(n, m, a, b, radix sort)
```

Алгоритм сначала сортирует 2 входных массива, чтобы не генерировать большого. Далее программа добавляет в кучу (heap) результаты перемножения элементов и текущих индексов так, чтобы вынимать минимальный из них и добавлять в результирующий массив. В конце считается сумма для каждого десятого элемента.

```
1 4 4
2 7 1 4 9
3 2 7 8 11
1 51
```

Quick sort (Python):

Тест 10 элементов:

Время работы: 0.0004425000515766442 секунд

Затрачено памяти: 1.0 Килобайт

Тест 100^2 элементов:

Время работы: 0.11962199996924028 секунд

Затрачено памяти: 1.4 Мегабайт

Тест 6000^2 элементов:

Время работы: 19.12520280003082 секунд

Затрачено памяти: 140.9 Мегабайт

Radix sort:

Тест 10 элементов:

Время работы: 0.2164362000185065 секунд

Затрачено памяти: 312.8 Килобайт

Тест 100^2 элементов:

Время работы: 0.22839439997915179 секунд

Затрачено памяти: 1.3 Мегабайт

Тест 6000^2 элементов:

Время работы: 18.49829519999912 секунд

Затрачено памяти: 140.8 Мегабайт

	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.0004425000515766442 секунд	1.0 Килобайт
Медиана диапазона значений входных данных из текста задачи	0.22839439997915179 секунд	1.3 Мегабайт
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	18.49829519999912 секунд	140.8 Мегабайт

Вывод по задаче:

При учете времени на перемножение, которое не должно подпадать под проверку времени выполнения, программа работает эффективно. По сравнению с очевидным решением, задача решается приблизительно в 2 раза быстрее (так как в логарифме n^2 заменяется на n).

Задача №8. К ближайших точек к началу координат

В этой задаче, ваша цель - найти К ближайших точек к началу координат среди данных п точек.

- Цель. Заданы п точек на поверхности, найти К точек, которые находятся ближе к началу координат (0, 0), т.е. имеют наименьшее расстояние до начала координат.
- Формат входного файла (input.txt). Первая строка содержит n общее количество точек на плоскости и через пробел K количество

ближайший точек к началу координат, которые надо найти. Каждая следующая из n строк содержит 2 целых числа xi , yi , определяющие точку (xi , yi). Ограничения: $1 \le n \le 10^5$; $-10^9 \le xi$, yi $\le 10^9$ - целые числа.

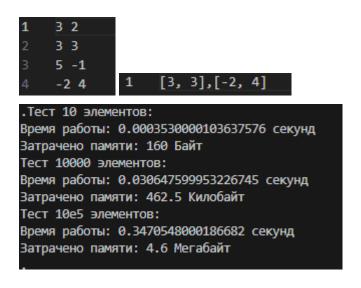
- Формат выходного файла (output.txt). Выведите К ближайших точек к началу координат в строчку в квадратных скобках через запятую. Ответ вывести в порядке возрастания расстояния до начала координат. Если оно равно, порядок произвольный
- Ограничение по времени. 10 сек.
- Ограничение по памяти. 256 мб.

Листинг кода.

```
def solution(_, k, points):
    points.sort(key=lambda x: x[0]**2 + x[1]**2)
    return points[:k]

def main():
    (n, k), points = read_multi_lst_file('txtf/input.txt')
    ans = solution(n, k, points)
```

Функция использует встроенную сортировку (quicksort) по ключу удалённости точки от центра координат. Далее берется срез отсортированного массива для k элементов и возвращается в качестве ответа.



	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.0003530000103637576 секунд	160 Байт
Медиана диапазона значений входных данных из текста задачи	0.030647599953226745 секунд	462.5 Килобайт
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.3470548000186682 секунд	4.6 Мегабайт

Вывод по задаче:

Время работы алгоритма сравнимо с n*log(n), память практически не расходуется. В этой задаче достаточно ориентироваться на один вычисляемый параметр - расстояние от начала координат, что сильно упрощает алгоритм.

Вывод

Оптимизированные варианты сортировок, особенно те, которые работают за линейное время, могут пригодиться в задачах с известным диапазоном значений, не превышающим определенного порога (в зависимости от вычислительных мощности и памяти). Такие алгоритмы существенно уменьшают время выполнения программы, но, в основном, ценой затрат по памяти и способов применения.