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

Отчет по лабораторной работе №3 по курсу «Алгоритмы и структуры данных» Тема: Двоичные деревья поиска Вариант 20

Выполнил:

Галилей Кирилл Дмитриевич

K3240

Проверил:

Афанасьев А.В.

Санкт-Петербург 2024 г.

Задачи по варианту	2
Задача №6. Количество пересадок.	3
Задача №8. Стоимость полёта.	7
Задача №17. Слабая К-связность.	11
Вывод	14

Задачи по варианту

Задача №6. Количество пересадок

6 Задача. Количество пересадок [10 s, 512 Mb, 1 балл]

Вы хотите вычислить минимальное количество сегментов полета, чтобы добраться из одного города в другой. Для этого вы строите следующий неориентированный граф: вершины представляют города, между двумя вершинами есть ребро всякий раз, когда между соответствующими двумя городами есть перелет. Тогда достаточно найти кратчайший путь из одного из заданных городов в другой.

Дан неориентироанный граф с n вершинами и m ребрами, а также две вершины u и v, нужно посчитать длину кратчайшего пути между u и v (то есть, минимальное количество ребер в пути из u в v).

- Формат ввода / входного файла (input.txt). Нериентированный граф задан по формату 1. Следующая строка содержит две вершины u и v.
- Ограничения на входные данные. $2 \le n \le 10^5, 0 \le m \le 10^5, 1 \le u, v \le n, u \ne v.$
- Формат вывода / выходного файла (output.txt). Выведите минимальное количество ребер в пути из u в v. Выведите -1, если пути нет.
- Ограничение по времени. 10 сек.
- Ограничение по памяти. 512 мб.
- Пример 1:

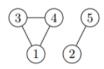
input	output
4 4	2
1 2	
4 1	
2 3	
3 1	
2 4	



В этом графе существует единственный кратчайший путь между вершинами 2 и 4: 2-1-4.

• Пример 2:

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



В этом графе нет пути между вершинами 3 и 5.

Код программы

```
import time
import psutil
from collections import deque

def solve_task():
```

```
# Чтение входных данных
    with open('input.txt', 'r') as file:
        n, m = map(int, file.readline().split())
        u, v = map(int, file.readline().split())
        graph = [[] for in range(n + 1)]
            a, b = map(int, file.readline().split())
            graph[a].append(b)
            graph[b].append(a)
   def bfs(start, end):
        queue = deque([(start, 0)])
        visited[start] = True
            current, depth = queue.popleft()
            if current == end:
                return depth
            for neighbor in graph[current]:
                if not visited[neighbor]:
                    visited[neighbor] = True
                    queue.append((neighbor, depth + 1))
    with open('output.txt', 'w') as file:
        file.write(str(result) + '\n')
if name == " main ":
    start time = time.time()
    solve task()
    end time = time.time()
```

```
# Подсчет использованного времени
elapsed_time = end_time - start_time

# Получение информации о текущем процессе
process = psutil.Process()

# Подсчет использованной памяти в байтах
memory_usage = process.memory_info().rss

print(f"Время выполнения: {elapsed_time:.2f} секунд")
print(f"Использованная память: {memory_usage / (1024 * 1024):.2f}

МБ")
```

Текстовое объяснение решения

Основная логика программы заключена в функции solve_task. Сначала происходит чтение входных данных из файла input.txt. Считываются количество вершин п и количество ребер m, а также начальная (u) и конечная (v) вершины для поиска пути. Затем создается граф в виде списка смежности, и в него добавляются ребра, считанные из файла.

Для поиска кратчайшего пути используется вспомогательная функция bfs, которая принимает начальную и конечную вершины. В этой функции инициализируется список посещенных вершин и очередь для BFS. Пока очередь не пуста, извлекается текущая вершина и ее глубина. Если текущая вершина совпадает с конечной, возвращается глубина (длина пути). Для всех соседей текущей вершины, если они не посещены, они добавляются в очередь с увеличенной глубиной. Если путь не найден, возвращается -1.

Результат работы кода на примерах из текста задачи: 1)





	Время выполнения, с	Затраты памяти, МБ
Пример из задачи	0.000599 секунд	15.16 МБ
Пример из задачи	0.000589 секунд	14.88 МБ

Вывод по задаче: Программа корректно работает на всех приведенных тестах и укладывается в ограничения по времени и памяти

Задача №8. Стоимость полета.

8 Задача. Стоимость полета [10 s, 512 Mb, 1.5 балла]

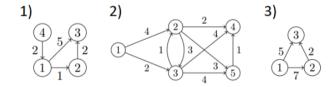
Теперь вас интересует минимизация не количества пересадок, а общей стоимости полета. Для этого строится взвешенный граф: вес ребра из одного города в другой – это стоимость соответствующего перелета.

Дан ориентированный граф с положительными весами ребер, n - количество вершин и m - количество ребер, а также даны две вершины u и v. Вычислить вес кратчайшего пути между u и v (то есть минимальный общий вес пути из u в v).

- Формат ввода / входного файла (input.txt). Ориентированный взвешенный граф задан по формату 1. Следующая строка содержит две вершины u и v.
- Ограничения на входные данные. $1 \le n \le 10^4, 0 \le m \le 10^5, 1 \le u, v \le n, u \ne v$, вес каждого ребра неотрицательное целое число, не превосходящее 10^8 .
- Формат вывода / выходного файла (output.txt). Выведите минимальный вес пути из u в v. Веведите -1, если пути нет.
- Ограничение по времени. 10 сек.
- Ограничение по памяти. 512 мб.
- Примеры:

input	output	input	output	input	output
4 4	3	5 9	6	3 3	-1
121		1 2 4		1 2 7	
412		1 3 2		135	
232		232		232	
1 3 5		3 2 1		3 2	
1 3		242			
		3 5 4			
		5 4 1			
		253			
		3 4 4			
		1 5			

• Объяснения:



Пример 1 – В этом графе существует единственный кратчайший путь из вершины 1 в вершину 3 (1 \rightarrow 2 \rightarrow 3), и он имеет вес 3. Пример 2 – Есть два пути от 1 до 5 общего веса 6: 1 \rightarrow 3 \rightarrow 5 и 1 \rightarrow 3 \rightarrow 2 \rightarrow 5. Пример 3 – Нет пути от вершины 3 до 2.

Код программы

```
import time
import psutil
import heapq

def solve_task():
    # Чтение входных данных
    with open('input.txt', 'r') as file:
        n, m = map(int, file.readline().split())
        u, v = map(int, file.readline().split())
```

```
graph = [[] for in range(n + 1)]
            a, b, w = map(int, file.readline().split())
           graph[a].append((b, w))
    def dijkstra(start, end):
        distances[start] = 0
        priority queue = [(0, start)]
        while priority queue:
            current distance,
                                    current vertex
heapq.heappop(priority queue)
            for neighbor, weight in graph[current vertex]:
                distance = current distance + weight
                if distance < distances[neighbor]:</pre>
                    distances[neighbor] = distance
                    heapq.heappush(priority queue, (distance, neighbor))
        return distances[end] if distances[end] != float('inf') else -1
    result = dijkstra(u, v)
    with open('output.txt', 'w') as file:
        file.write(str(result) + '\n')
if name == " main ":
    start time = time.time()
```

```
# Конец отсчета времени
end_time = time.time()

# Подсчет использованного времени
elapsed_time = end_time - start_time

# Получение информации о текущем процессе
process = psutil.Process()

# Подсчет использованной памяти в байтах
memory_usage = process.memory_info().rss

print(f"Время выполнения: {elapsed_time:.2f} секунд")
print(f"Использованная память: {memory_usage / (1024 * 1024):.2f}

ME")
```

Текстовое объяснение решения

Для поиска кратчайшего пути используется вспомогательная функция dijkstra, которая принимает начальную и конечную вершины. В этой функции инициализируется список расстояний до всех вершин, устанавливая начальное расстояние до стартовой вершины равным нулю. Создается приоритетная очередь, в которую добавляется стартовая вершина с расстоянием 0. Пока очередь не пуста, извлекается вершина с наименьшим текущим расстоянием. Если текущее расстояние больше уже известного расстояния до этой вершины, то вершина пропускается. Для всех соседей текущей вершины вычисляется новое расстояние, и если оно меньше уже известного, то обновляется расстояние и сосед добавляется в очередь. В конце функция возвращает расстояние до конечной вершины или -1, если путь не найден.

Результат работы кода на примерах из текста задачи: 1)

```
≣ input.txt
       4 4
        1 2 1
       4 1 2
       2 3 2
       1 3 5
        1 3
   6

    output.txt

    2 Ctrl+L to
2)
  ≣ input.txt
         5 9
    1
         1 2 4
        1 3 2
        2 3 2
        3 2 1
        2 4 2
        3 5 4
        5 4 1
        2 5 3
         3 4 4
         1 5
   ≣ output.txt
     2
```

	Время выполнения, с	Затраты памяти, МБ
Пример из задачи	0.000574 секунд	15.16 МБ

0.000584 секунд	15.13 МБ	
-----------------	----------	--

Вывод по задаче: Программа корректно работает на всех приведенных тестах и укладывается в ограничения по времени и памяти

Залача №17. Слабая К-свяанность

17 Задача. Слабая К-связность [1 s, 16 Mb, 4 балла]

Ане, как будущей чемпионке мира по программированию, поручили очень ответственное задание. Правительство вручает ей план постройки дорог между N городами. По плану все дороги односторонние, но между двумя городами может быть больше одной дороги, возможно, в разных направлениях. Ане необходимо вычислить минимальное такое K, что данный ей план является слабо K-связным.

Правительство называет план слабо K-связным, если выполнено следующее условие: для любых двух различных городов можно проехать от одного до другого, нарушая правила движения не более K раз. Нарушение правил - это проезд по существующей дороге в обратном направлении. Гарантируется, что между любыми двумя городами можно проехать, возможно, несколько раз нарушив правила.

- Формат входных данных (input.txt) и ограничения. В первой строке входного файла INPUT.TXT записаны два числа $2 \le N \le 300$ и $1 \le M \le 10^5$ количество городов и дорог в плане. В последующих M строках даны по два числа номера городов, в которых начинается и заканчивается соответствующая дорога.
- Формат выходных данных (output.txt). В выходной файл OUTPUT.TXT выведите минимальное K, такое, что данный во входном файле план является слабо K-связным.
- Ограничение по времени. 1 сек.
- Ограничение по памяти. 16 мб.
- Примеры:

		input.txt	output.txt
input.txt	output.txt	4 4	0
3 2	1	24	
1 2		1 3	
1 3		4 1	
		3 2	

• Проверяем обязательно - на астр.

Код программы

```
import sys
import timeit
import psutil

def solve():
    with open('input.txt', 'r') as f:
        n, m = map(int, f.readline().strip().split())
        dist = [[float('inf')] * n for _ in range(n)]

        for _ in range(m):
```

```
u, v = map(int, f.readline().strip().split())
        dist[u-1][v-1] = 0 # Прямая дорога
        dist[v-1][u-1] = 1 # Обратная дорога (нарушение правила)
                if dist[i][j] > dist[i][k] + dist[k][j]:
                    dist[i][j] = dist[i][k] + dist[k][j]
                \max k = \max(\max k, \operatorname{dist}[i][j])
    with open('output.txt', 'w') as f:
solve()
elapsed time = end time - start time
process = psutil.Process()
memory_usage = process.memory_info().rss
print(f"Время выполнения: {elapsed time:.6f} секунд")
print(f"Использованная память: {memory usage / (1024 * 1024):.2f}
```

Текстовое объяснение решения

Программа считывает количество городов и дорог из файла input.txt.

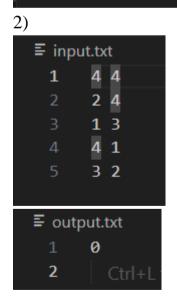
Инициализирует матрицу расстояний, устанавливая бесконечность для всех пар городов, кроме диагональных элементов.

Заполняет матрицу расстояний на основе входных данных, устанавливая 0 для прямых дорог и 1 для обратных дорог.

Применяет алгоритм Флойда-Уоршелла для нахождения минимального количества нарушений правил движения между всеми парами городов.

Находит максимальное значение нарушений и записывает его в файл output.txt, а также выводит время выполнения и использование памяти.

Результат работы кода на примерах из текста задачи:



	Время выполнения, с	Затраты памяти, МБ
Пример из задачи	0.002188 секунд	0.02
Пример из задачи	0.001862 секунд	0.02

Вывод по задаче: Программа корректно работает на всех приведенных тестах и укладывается в ограничения по времени и памяти раничения по времени и памяти

Вывод

В ходе данной лабораторной работы я научился решать задачи. Написанные программы были протестированы, а также были измерены потребляемый ими объём памяти и время работы. Все программы работаю корректно и укладываются в установленные ограничения по времени и памяти на примерах из задач.