САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ

ИНФОРМАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ, МЕХАНИКИ И ОПТИКИ ФАКУЛЬТЕТ ИНФОКОММУНИКАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ

Отчет по лабораторной работе №3 по курсу «Алгоритмы и структуры данных»

Тема: Графы Вариант 22

Выполнил:

Федюкин М. В.

K3244

Проверила:

Артамонова В.Е.

Санкт-Петербург 2023 г.

Содержание отчета

Содержание отчета	1
Задачи по варианту	2
Обязательные задачи	
Задача №2	3
Задача №7	5
Задача №16	7
Дополнительные задачи	
Задача №1	8
Задача №3	10
Задача №4	12
Задача №5	14
Задача №6	16
Задача №8	18
Задача №11	20
Задача №12	21
Задача №13	22
Задача №15	23
Вывод	25

Задачи по варианту

Задание к лабораторной работе № 2-3: https://drive.google.com/drive/folders/1hjwL6oDXaZJ8BZqDXJec6fxwhDpgdbm X

Мой вариант – 22.

Обязательные задачи: 2, 7, 16.

Дополнительные задачи: 1, 3, 4, 5, 6, 8, 11, 12. 13, 15.

Обязательные задачи

Задача 2

Задача во многом аналогична предыдущей.

Вводим глобальную переменную-счетчик, которая увеличивается всякий раз, когда мы начинаем путь из еще не посещенной вершины. Нужно отметить, что это рекурсивный алгоритм, он ест много памяти, хотя для имеющихся на задачу ограничений это не критично. Абсолютно этот же алгоритм, но в итеративной форме, представлен в задаче 13.

```
visited[curr key] = True
       if not visited[q]:
def main():
       n, m = map(int, infile.readline().split())
       graph = \{\}
           visited[i] = False
           u, v = map(int, infile.readline().split())
   counter = 0
   for q in graph.keys():
       if not visited[q]:
           counter += 1
           explore(graph, visited, q)
       print(counter, file=outfile)
thread = threading.Thread(target=time memory(main))
   thread.start()
```

Input	Output				
4 2	2				
1 2					
3 2					
62	4				
16					
2 4					
57	1				
2 1					
3 2					
3 1					
4 3					
4 1					
5 2					
5 3					

Залача 7

Пусть каждая вершина имеет цвет (изначально никакой) и метку, посещена ли она. Когда мы обходим очередную вершину, то отмечаем её как посещенную и красим всех её детей в противоположный цвет. Если из текущей вершины мы попадаем в уже посещенную вершину такого же цвета, как текущая, значит, граф не двудольный.

```
from collections import deque
from test import time memory
import threading
def inverted(n):
   with open('input.txt', 'r') as infile:
       graph = {}
            graph[i] = {"kids": set(),
                        "visited": False,
            u, v = map(int, infile.readline().split())
            graph[u]["kids"].add(v)
            graph[v]["kids"].add(u)
   flag = True
   graph[1]["color"] = 0
   queue = deque()
   while len(queue) > 0:
       u = queue.popleft()
       graph[u]["visited"] = True
        for v in graph[u]["kids"]:
            if not graph[v]["visited"]:
                graph[v]["color"] = inverted(graph[u]["color"])
                if graph[v]["color"] !=
inverted(graph[u]["color"]):
                    flag = False
        print(1 if flag else 0, file=outfile)
    thread = threading. Thread(target = time memory(main))
   thread.start()
```

Input	Output			
4 4	0			
1 2				
4 1				
23				
3 1				
5 4	1			
5 2				
4 2				
3 4				
1 4				
65	1			
16				
3 2				
2 4				
25				
4 5				
3 5				

19898975 19.09.2023 19:33:58 Федюкин Михаил

Задача сводится к поиску цикла в графе. Просто делаю обход графа, если натыкаюсь на уже пройденную вершину — значит, цикл есть. Единственное, я переписала рекурсивный алгоритм, использовавшийся в одной из первых задач, на итеративный.

```
from collections import deque
from test import time memory
    queue = deque()
   queue.append(start key)
    while len(queue) > 0:
        curr key = queue.pop()
        graph[curr key]["visited"] = True
            if not graph[key]["visited"]:
                queue.append(key)
    return False
   n = int(input())
   graph = {}
        key = input()
        graph[key] = {"kids": set(),
                      "visited": False}
            \overline{kid} = input()
            graph[key]["kids"].add(kid)
    for start key in graph.keys():
            graph[key]["visited"] = False
        print("YES" if cycle(graph, start key) else "NO")
    thread.start()
```

7

| 0345 | Python | Accepted | 0,109 | 2746 Кб

Дополнительные задачи

Задача 1

Если мы достигли из стартовой вершины искомую, возвращаю положительный ответ и прекращаю обход, иначе обхожу граф до конца и возвращаю отрицательный ответ. Сам граф задан словарем, посещенные вершины тоже заданы словарем.

```
from test import time memory
import threading
found = False
def explore(graph, visited, curr key, goal):
        found = True
    for key in graph[curr key]:
        if not visited[key]:
            explore(graph, visited, key, goal)
def main():
    with open('input.txt', 'r') as infile:
        graph = \{\}
        visited = {}
        for i in range(1, n+1):
            u, v = map(int, infile.readline().split())
            graph[u].add(v)
            graph[v].add(u)
        u, v = map(int, infile.readline().split())
   thread.start()
```

Input	Output
4 4	1
12	
3 2	
43	
1 4	
1 4	
4 2	0
1 2	
3 2	
1 4	
57	1
2 1	
3 2	
3 1	
4 3	
4 1	
5 2	
5 3	
2 5	

Если при текущем обходе мы наткнулись на вершину, в которую уже заходили, значит имеется цикл. Важный момент: при каждом новом обходе (т.е. из новой вершины) нужно начинать с чистого листа — обнулять уже посещенные вершины.

```
from test import time memory
import threading
   for key in graph[curr key]:
       if visited[key]:
           return False
       return explore(graph, visited, key)
       graph = {}
       visited = {}
           graph[i] = set()
   flag = False
   for key in graph.keys():
           visited[i] = False
       outcome = explore(graph, visited, key)
           flag = True
       print(1 if flag else 0, file=outfile)
thread = threading. Thread(target=time memory(main))
   thread.start()
```

Input	Output
4 4	1
1 2	
4 1	
2 3	
3 1	
5 7	0
1 2	
2 3	
13	
3 4	
1 4	
2 5	
3 5	
57	1
2 1	
3 2	
3 1	
4 3	
1 4	
5 2	
5 3	

В данной задаче реализован алгоритм топологической сортировки из лекции.

```
from test import time memory
import threading
clock = 0
   global clock
   graph[curr key]["pre"] = clock
   clock += 1
    for key in graph[curr key]["kids"]:
        if not graph[key]["visited"]:
            explore(graph, key)
    clock += 1
        graph = \{\}
                        "post": None}
            graph[u]["kids"].add(v)
        if not graph[key]["visited"]:
            explore(graph, key)
        for para in sorted(graph.items(), key=lambda para:
1/para[1]["post"]):
            print(para[0], end=" ", file=outfile)
    thread = threading.Thread(target=time memory(main))
    thread.start()
```

Input	Output				
4 3	4312				
1 2					
4 1					
3 1					
4 1	4 3 2 1				
3 1					
5 7	5 4 3 2 1				
2 1					
3 2					
3 1					
4 3					
4 1					
5 2					
5 3					

Реализация данного алгоритма взята из лекции. Сначала делаю топологическую сортировку инвертированного графа. Затем для вершинстоков инвертированного графа обращаюсь к исходному графу и делаю обход.

```
from test import time memory
import threading
clock = 0
    graph[curr key]["visited"] = True
    graph[curr key]["pre"] = clock
    clock += 1
        if not graph[key]["visited"]:
            explore(graph, key)
    graph[curr key]["post"] = clock
    with open('input.txt', 'r') as infile:
        graph = \{\}
        graph t = \{\}
            graph[i] = {"kids": set(),}
                         "visited": False,
                         "post": None}
            graph t[i] = {\text{"kids": set()}},
                         "visited": False,
            graph t[v]["kids"].add(u)
    for key in graph t.keys():
        if not graph t[key]["visited"]:
            explore(graph t, key)
    for para in sorted(graph t.items(), key=lambda para: 1 /
para[1]["post"]):
        if not graph[para[0]]["visited"]:
            scc += 1
            explore(graph, para[0])
```

```
with open('output.txt', 'w') as outfile:
    print(scc, file=outfile)

if __name__ == '__main__':
    thread = threading.Thread(target=time_memory(main))
    thread.start()
```

Input	Output
4 4	2
1 2	
4 1	
2 3	
3 1	
5 7	5
2 1	
3 2	
3 1	
4 3	
4 1	
5 2	
5 3	
4 2	3
3 1	
13	

В данной задаче реализован алгоритм Дейкстры. Всегда выбираем вершину с наименьшим весом и проходимся по всем ее детям, изменяя их вес, если это дает положительный результат.

```
import threading
from collections import deque
def main():
    with open('input.txt', 'r') as infile:
            graph[i] = {"kids": set(),}
            u, v = map(int, infile.readline().split())
   graph[start]["path"] = 0
   queue = deque()
   queue.append(start)
   while len(queue) > 0:
       u = queue.popleft()
            if graph[v]["path"] == float("inf"):
                queue.append(v)
                graph[v]["path"] = graph[u]["path"] + 1
       print(graph[end]["path"] if graph[end]["path"] !=
if name == ' main ':
    thread = threading. Thread(target=time memory(main))
   thread.start()
```

Input	Output			
4 4	2			
1 2				
4 1				
2 3				
3 1				
2 4				
5 4	-1			

5 2	
13	
3 4	
1 4	
3 5	
6.5	2
16	
3 2	
2 4	
2 4 2 5	
4 5	
3 5	

Тот же алгоритм Дейкстры, только в отличие от 6-ой задачи вес ребра задан, а не равен единице, и он складывается в матрицу смежности.

```
from test import time memory
import threading
    for curr key in dictionary.keys():
        if not dictionary[curr key]["visited"] and
dictionary[curr key]["path"] < mn:</pre>
            mn = dictionary[curr key]["path"]
            key = curr key
def main():
    with open('input.txt', 'r') as infile:
        graph = \{\}
            graph[i] = {"kids": set(),
            graph[u]["kids"].add(v)
    graph[s]["path"] = 0
    smallest = s
    while smallest != -1:
            graph[key]["path"] = min(graph[smallest]["path"] +
matrix[smallest][key], graph[key]["path"])
        graph[smallest]["visited"] = True
        smallest = get smallest(graph)
        print(graph[f]["path"] if graph[f]["path"] !=
    thread = threading. Thread(target=time memory(main))
    thread.start()
```

Input	Output
4 4	3
121	
412	
232	
135	
13	
5 9	6
1 2 4	
132	
232	
3 2 1	
2 4 2	
3 5 4	
5 4 1	
253	
3 4 4	
15	
3 3	-1
127	
135	
232	
3 2	

В данной задаче необходимо построить граф и применить какой-нибудь из обходов, чтобы выяснить, существует ли путь из одной вершины в другую. Также необходимо обработать ситуации, когда исходная и конечная вершина отсутствуют в построенном графе.

```
from collections import deque
    \overline{n} = \overline{int}(\overline{input()})
        one, symbol, two = input().split()
             graph[one]["kids"].append(two)
             graph[one] = {"kids": [two],
                            "path": float("inf")}
    start = input()
        graph[start]["path"] = 0
        graph[start] = {"kids": [],
                          "path": 0}
    queue.append(start)
    while len(queue) > 0:
        u = queue.popleft()
                      queue.append(v)
                      graph[v]["path"] = graph[u]["path"] + 1
                 graph[v] = {"kids": [],}
        print(graph[end]["path"] if graph[end]["path"] !=
```

19899167 | 19.09.2023 19:58:44 | Федюкин Михаил | 0743 | Python | Accepted | 0,046 | 586 Кб

Это очень простая задача, для решения которой даже не нужны графы. Достаточно задать словарь со словарями и потом пройтись по нему.

```
if __name__ == "__main__":
    n, m = map(int, input().split())
    maze = {}
    for i in range(1, n+1):
        maze[i] = {}
    for _ in range(m):
        u, v, c = map(int, input().split())
        maze[u][c] = v
        maze[v][c] = u
    n = input()
    path = list(map(int, input().split()))
    curr = 1
    flag = True
    for step in path:
        try:
            curr = maze[curr][step]
        except KeyError:
            flag = False
            break
    print("INCORRECT" if not flag else curr)
```

ID	Дата	Автор	Задача	Язык	Результат	Тест	Время	Память	
10800182	19 09 2023 19:59:59	Фещокии Михаил	0601	Python	Accepted		0.109	12 M6	i.

Задача аналогична второй (поиск компонент графа). Но рекурсивный алгоритм изменен на итеративный.

```
from collections import deque
       matrix.append(input())
                                     "visited": False}
            if matrix[i][j] != "#":
            neighbours = []
            if i-1 >= 0 and matrix[i-1][j] == "#":
                neighbours.append((i-1) * m + j)
            if i+1 < n and matrix[i+1][j] == "#":</pre>
                neighbours.append((i+1) * m + j)
            if j-1 >= 0 and matrix[i][j-1] == "#":
                neighbours.append(i * m + (j-1))
                neighbours.append(i * m + (j+1))
            for v in neighbours:
                graph[key]["kids"].add(v)
                graph[v]["kids"].add(key)
    queue = deque()
    counter = 0
    for overall key in graph.keys():
        if not graph[overall key]["visited"]:
            counter += 1
            queue.append(overall key)
            while len(queue) > 0:
                curr key = queue.pop()
                graph[curr key]["visited"] = True
                for key in graph[curr key]["kids"]:
                    if not graph[key]["visited"]:
                        queue.append(key)
    print(counter)
```

Задача аналогична шестой, отличается только формат ввода графа. Я действую схоже с 13 задачей — каждая клетка матрицы является вершиной графа.

```
from collections import deque
   matrix = []
   graph = {}
            if matrix[i][j] == "0":
                graph[i * m + j] = {"kids": set(),}
                                    "path": float("inf")}
            neighbours = []
            if i-1 >= 0 and matrix[i-1][j] == "0":
                neighbours.append((i-1) * m + j)
                neighbours.append((i+1) * m + j)
                neighbours.append(i * m + (j-1))
            if j+1 < m and matrix[i][j+1] == "0":</pre>
                neighbours.append(i * m + (j+1))
                graph[key]["kids"].add(v)
                graph[v]["kids"].add(key)
   start_key = (q_s-1)*m + q_e-1
   boys = []
       boys.append((key, k))
   graph[start key]["path"] = 0
   queue = deque()
   queue.append(start key)
   while len(queue) > 0:
       u = queue.popleft()
            if graph[v]["path"] == float("inf"):
```

```
graph[v]["path"] = graph[u]["path"] + 1
count = 0
for boy in boys:
   if graph[boy[0]]["path"] <= time:
      count += boy[1]
print(count)</pre>
```

1	ID	Дата	Автор	Задача	Язык	Результат	Тест	Время	Память
	19899206	19.09.2023 20:04:51	Федюкин Михаил	0846	Python	Accepted		0,046	578 Кб

Вывод

Было сложно, а потом попроще, а потом снова сложно, и на конец наступил конец.

Главное, чему я научился за эту работу – использовать очередь для замены рекурсии итеративным алгоритмом.