Міністерство освіти і науки України Національний технічний університет України «Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського" Факультет інформатики та обчислювальної техніки

Кафедра автоматизованих систем обробки інформації і управління

Звіт

з лабораторної роботи № 4 з дисципліни «Алгоритми та структури даних 2. Структури даних»

«Прикладні задачі теорії графів ч.2»

Виконав(ла) <u>ІП-13 Лисенко Анастасія Олегівна</u> (шифр, прізвище, ім'я, по батькові)

Перевірив <u>Солов Олексій Олександрович</u> (прізвище, ім'я, по батькові)

3MICT

1	МЕТА ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ	3
2	ЗАВДАННЯ	4
3	виконання	8
	Псевдокод алгоритму	8
	Програмна реалізація алгоритму	8
	Вихідний код	8
висновок		10
КРИТЕРІЇ ОШНЮВАННЯ		

1 МЕТА ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ

Мета роботи – вивчити додаткові прикладні алгоритми на графах та способи їх імплементації.

2 ЗАВДАННЯ

Згідно варіанту (таблиця 2.1), розробити та записати алгоритм задачі на графах за допомогою псевдокоду (чи іншого способу за вибором).

Виконати програмну реалізацію алгоритму на будь-якій мові програмування для довільного графа, передбачити введення розмірності графа та введення даних графа вручну чи випадковим чином.

Для самостійно обраного графа (розмірності не менше 7 вершин) розв'язати задану за варіантом задачу вручну.

Зробити узагальнений висновок з лабораторної роботи, у якому порівняти програмне та ручне розв'язання задачі.

Варіант 20

20	Задача про	Форда - Фалкерсона	Ортграф, матриця
	максимальний потік		вагів

3 ВИКОНАННЯ

Псевдокод алгоритму

```
Функція __init__(self, graph):
  self.graph = graph
  self. ROW = len(graph)
функція searching_algo_BFS(self, s, t, parent):
       visited = [False] * (self.ROW)
       queue = []
       queue.append(s)
       visited[s] = True
       повторити поки queue:
       u = queue.pop(0)
       повторити для ind, val в enumerate(self.graph[u]):
               якщо visited[ind] == False and val > 0:
                       queue.append(ind)
                       visited[ind] = True
                       parent[ind] = u
               все якшо
       все повторити
 повернути True якщо visited[t] або False
Функція ford fulkerson(self, source, sink):
  parent = [-1] * (self.ROW)
  max flow = 0
  повторити поки self.searching_algo_BFS(source, sink, parent):
       path_flow = float("Inf")
       s = sink
       повторити поки(s != source):
               path_flow = min(path_flow, self.graph[parent[s]][s])
               s = parent[s]
       все повторити
       max_flow += path_flow
       v = sink
       повторити поки (v != source):
               u = parent[v]
               self.graph[u][v] = path flow
               self.graph[v][u] += path_flow
               v = parent[v]
       все повторити
  все повторити
повернути max flow
```

Програмна реалізація алгоритму

Вихідний код

```
from collections import defaultdict
import numpy as np
from random import *
    def add edge(self, v1, v2, weight):
def input amount():
   PROBABILITY = 50
```

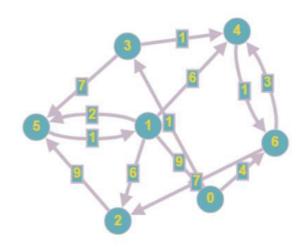
```
g.add edge(i, j, 0)
```

```
if __name__ == '__main__':
   input_amount()
```

Приклад роботи

На рисунках 3.1 і 3.2 показані приклади роботи програми для графів на 7 і 15 вершин відповідно.

```
enter the amount of nodes in your graph: 7
choose the mode of filling up the matrix
0 - for hand input
1 - for random input
enter mode: 1
enter your limits range in one line <1 limit> <2 limit>: 1 10
matrix of weights:
0 inf inf 1 inf inf 4
9 0 6 inf 6 2 inf
inf inf 0 inf inf 9 inf
inf inf inf inf 0 inf 1
inf inf inf inf 0 inf 1
inf 1 inf inf inf 0 inf
inf 1 inf inf inf 0 inf
inf 1 inf inf 3 inf 0
Max Flow: 5
```



```
enter the amount of nodes in your graph:
choose the mode of filling up the matrix
1 - for random input
enter your limits range in one line <1 limit> <2 limit>:1 10
matrix of weights:
          0 inf inf
                         1 inf
                                 2 inf inf inf
             0 inf inf inf
                             2 inf inf inf inf inf
                 0 inf inf inf inf inf inf inf inf
                             0 inf inf inf
      1 inf inf inf
                     1 inf inf
                                     3 inf inf inf inf inf
     1 inf
             6 inf
                         7 inf inf
                                     0 inf inf inf inf
                                     9 inf inf inf
                                         3 inf inf
Max Flow: 10
```

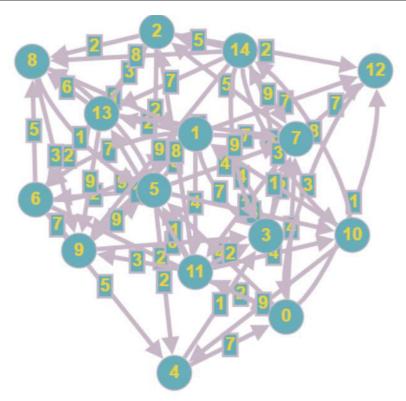
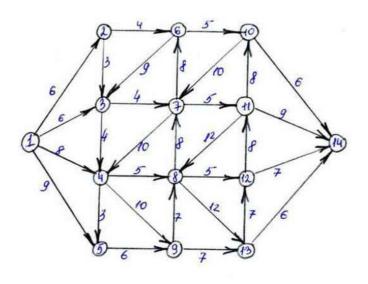


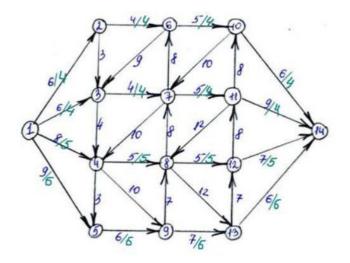
Рисунок 3.2 – Задача на 15 вершин

Розв'язання задачі вручну

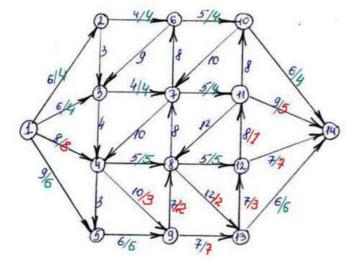
На рисунку 3.3 наведено розв'язання задачі на 14 вершин вручну.

Початкова задача:





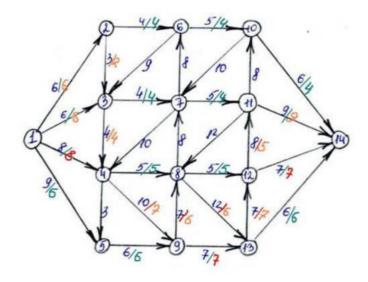
1-5-9-13-14; 1-4-8-12-14; 1-3-7-11-14; 1-2-6-10-14



1-4-9-13-12-14 (тут потік кожної дуги збільшується на одиницю);

1-4-9-8-13-12-14 (тут також на одиницю);

1-4-9-8-13-12-11-14 (i тут також на одиницю).



1-3-4-9-8-13-12-11-14 (тут потік кожної дуги збільшується на двійку);

1-2-3-4-9-8-13-12-11-14 (тут потік кожної дуги знову збільшується на двійку).

Отже, потік дорівнює: 4+9+7+6=6+6+8+6=26.

Рисунок 3.3 – Розв'язання задачі на 14 вершин вручну

ВИСНОВОК

При виконанні даної лабораторної роботи я розібрала та реалізувала алгоритм Форда — Фалкерсона (Задача про максимальний потік) за допомогою мови Python.

В цій лабораторній роботі я порівняла програмне та ручне розв'язання цієї задачі. Та вивчила додаткові прикладні алгоритми на графах та способи їх імплементації.

КРИТЕРІЇ ОЦІНЮВАННЯ

У випадку здачі лабораторної роботи до 30.03.2022 включно максимальний бал дорівнює — 5. Після 30.03.2022 максимальний бал дорівнює — 1.

Критерії оцінювання у відсотках від максимального балу:

- псевдокод алгоритму 10%;
- програмна реалізація алгоритму 50%;
- розв'язання задачі вручну 20%;
- відповідь на 3 теоретичні питання по темі роботи 15%
- висновок -5%.

НЕ ДІЮТЬ