Bài tập tuần 3

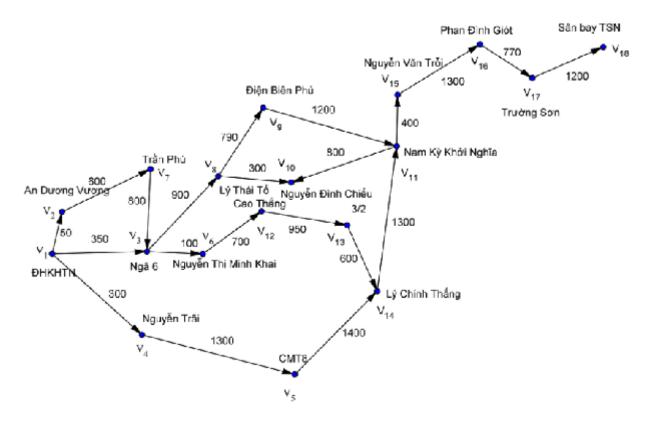
Nguyễn Lê Ngọc Duy

Mục lục

1	i thiệu															
2	Giới	Giới thiệu các thuật toán														
	2.1	2.1 Thuật toán BFS														
	2.2	Thuật toán Depth First Search - DFS														
		Thuật toán UCS														
3	Cài đặt các thuật toán															
	3.1	8.1 Ngôn ngữ lập trình														
		Cài đặt bằng phương pháp lập trình hàm														
		3.2.1 Dữ liệu đầu vào														
		3.2.2 Các hàm phụ trợ														
		3.2.3 Cài đặt thuật toán BFS														
		3.2.4 Cài đặt thuật toán DFS														
		3.2.5 Cài đặt thuật toán UCS														
	3.3	Xây dựng lớp Graph riêng														
4	Nhâ	àn xét														

1 Giới thiệu

Bài tập tuần này sử dụng các thuật toán duyệt đồ thị như Breadth-first search (BFS), Depth-first search (DFS) và Uniform Cost Search (UCS) để giải quyết bài toán tìm đường đi ngắn nhất từ DHKHTN (đỉnh V_1) đến Sân bay TSN (đỉnh V_{18}) trên đồ thị sau:



Hình 1: Đồ thị cho bài toán

2 Giới thiệu các thuật toán

2.1 Thuật toán BFS

Dưới đây là mô tả cho thuật toán BFS

```
\bf Thuật \ toán \ 1 Thuật toán Breadth First Search - BFS
```

```
Đầu vào: đồ thị G, node xuất phát start, node kết thúc end.
Đầu ra: đường đi từ start đến end
begin
 1: Khởi tạo danh sách L chứa trạng thái ban đầu.
 2: while true do
      if L rõng then
        Thông báo không có đường đi.
 4:
 5:
        break
      end if
 6:
 7: end while
 8: Loại trạng thái u ở đầu danh sách L.
 9: if u là trạng thái kết thúc then
10:
      \mathbf{return}đường đi từ start đến u.
11: end if
12: Lấy các trạng thái v kề với u và thêm vào cuối danh sách L.
13: for mỗi trạng thái v kề với u do
      father(v) = u;
15: end for
end
```

Áp dụng thuật toán BFS, ta giải quyết bài toán ở trên bằng bảng như sau:

Lần lặp	Đỉnh	Hàng đợi
1	V_1 (node bắt đầu)	V_2, V_3, V_4
2	V_2	V_3, V_4, V_7
3	V_3	V_4, V_7, V_6, V_8
4	V_4	V_7, V_6, V_8, V_5
5	V_7	V_6, V_8, V_5
6	V_6	V_8, V_5, V_{12}
7	V_8	V_5, V_{12}, V_9, V_{10}
8	V_5	$V_{12}, V_9, V_{10}, V_{14}$
9	V_{12}	$V_9, V_{10}, V_{14}, V_{13}$
10	V_9	$V_{10}, V_{14}, V_{13}, V_{11}$
11	V_{10}	V_{14}, V_{13}, V_{11}
12	V_{14}	V_{13}, V_{11}
13	V_{13}	V_{11}
14	V_{11}	V_{15}
15	V_{15}	V_{16}
16	V_{16}	V_{17}
17	V_{17}	V_{18}
18	V_{18} (node kết thúc)	Ø

Ta thu được đường đi theo thuật toán BFS là:

$$V_1 \to V_4 \to V_5 \to V_{14} \to V_{11} \to V_{15} \to V_{16} \to V_{17} \to V_{18}$$

2.2 Thuật toán Depth First Search - DFS

Dưới đây là mô tả cho thuật toán DFS

Thuật toán 2 Thuật toán Depth First Search - DFS

Đầu vào: đồ thị G, node xuất phát start, node kết thúc end.

Đầu ra: đường đi từ start đến end

begin

- 1: Khởi tạo danh sách L chứa trạng thái ban đầu.
- 2: while true do
- 3: **if** L rõng **then**
- 4: Thông báo không có đường đi.
- 5: break
- 6: end if
- 7: end while
- 8: Loại trạng thái u ở đầu danh sách L.
- 9: **if** u là trạng thái kết thúc **then**
- 10: \mathbf{return} đường đi từ start đến u.
- 11: end if
- 12: Lấy các trạng thái v kề với u và thêm vào đầu danh sách L.
- 13: **for** mỗi trạng thái v kề với u **do**
- 14: father(v) = u
- 15: **end for**

end

Áp dụng thuật toán DFS, ta giải quyết bài toán trên bằng bảng như sau:

Lần lặp	Đỉnh	Ngăn xếp
1	V_1 (node xuất phát)	V_2, V_3, V_4
2	V_2	V_7, V_3, V_4
3	V_7	V_3, V_4
4	V_3	V_6, V_8, V_4
5	V_6	V_{12}, V_8, V_4
6	V_{12}	V_{13}, V_8, V_4
7	V_{13}	V_{14}, V_8, V_4
8	V_{14}	V_{11}, V_8, V_4
9	V_{11}	V_{15}, V_8, V_4
10	V_{15}	V_{16}, V_8, V_4
11	V_{16}	V_{17}, V_8, V_4
12	V_{17}	V_{18}, V_8, V_4
13	V_{18} (node kết thúc)	V_8, V_4

Ta thu được đường đi theo thuật toán DFS là:

$$V_1 \to V_3 \to V_6 \to V_{12} \to V_{13} \to V_{14} \to V_{11} \to V_{15} \to V_{16} \to V_{17} \to V_{18}$$

2.3 Thuật toán UCS

Dưới đây là mô tả cho thuật toán UCS

```
Thuật toán 3 Thuật toán Uniform Cost Search - UCS
```

```
Đầu vào: đồ thị G, node xuất phát start, node kết thúc end.
Đầu ra: đường đi từ start đến end và chi phí của đường đi
 1. Tạo hàng đợi ưu tiên rỗng NganChua.
 2: Thêm nút start vào NganChua.
     if NganChua rõng then
 4:
       returnkhông tồn tại đường đi.
 5:
 6:
        Nut = \text{TimChiPhiNhoNhat}(NganChua)
 7:
       if KiemTraCauHoiDich(BaiToan) trên TrangThai(Nut) đúng then
 8:
          returnLoiGiai(Nut)
 9:
        end if
10:
     end if
11:
12: end loop
13: LoiGiai = Mo(Nut, BaiToan)
14: NganChua = ThemTatCa(LoiGiai, NganChua)
end
```

Áp dụng thuật toán UCS, ta giải quyết bài toán trên bằng bảng như sau:

Lần lặp	Đỉnh	Hàng đợi ưu tiên (theo thứ tự tổng chi phí)	Tổng chi phí thấp nhất
1	V_1 (đỉnh bắt đầu)	$(V_2; 50)^*, (V_4; 300), (V_3; 350)$	50
2	V_2	$(V_4;300)^*, (V_3;350), (V_7;650)$	300
3	V_4	$(V_3; 350)^*, (V_7; 650), (V_5; 1600)$	350
4	V_3	$(V_6; 450)^*, (V_7; 650), (V_5; 1600), (V_8; 1250)$	450
5	V_6	$(V_7;650)^*,(V_{12};1150),(V_8;1250),(V_5;1600)$	650
6	V_7	$(V_{12}; 1150)^*, (V_8; 1250), (V_5; 1600)$	1150
7	V_{12}	$(V_8; 1250)^*, (V_5; 1600), (V_{13}; 2100)$	1250
8	V_8	$(V_{10}; 1550)^*, (V_5; 1600), (V_9; 2040), (V_{13}; 2100)$	1550
9	V_{10}	$(V_5; 1600)^*, (V_9; 2040), (V_{13}; 2100)$	1600
10	V_5	$(V_9; 2040)^*, (V_{13}; 2100), (V_{14}; 3000)$	2040
11	V_9	$(V_{13}; 2100)^*, (V_{14}; 3000), (V_{11}; 3240)$	2100
12	V_{13}	$(V_{14}; 2700)^*, (V_{11}; 3240)$	2700
13	V_{14}	$(V_{11}; 3240)^*$	3240
14	V_{11}	$(V_{15}, 3640)^*$	3640
15	V_{15}	$(V_{16}, 4940)^*$	4940
16	V_{16}	$(V_{17}, 5710)^*$	5710
17	V_{17}	$(V_{18}, 6910)^*$	6910
18	V_{18} (đỉnh kết thúc)	Ø	6910

Ta thu được đường đi theo thuật toán UCS (với tổng chi phí nhỏ nhất là 6910) như sau:

$$V_1 \xrightarrow{350} V_3 \xrightarrow{900} V_8 \xrightarrow{790} V_9 \xrightarrow{1200} V_{11} \xrightarrow{400} V_{15} \xrightarrow{1300} V_{16} \xrightarrow{770} V_{17} \xrightarrow{1200} V_{18}$$

3 Cài đặt các thuật toán

3.1 Ngôn ngữ lập trình

Ngôn ngữ lập trình dùng để cài đặt là ngôn ngữ lập trình Python, phiên bản 3.9.13.

3.2 Cài đặt bằng phương pháp lập trình hàm

3.2.1 Dữ liệu đầu vào

Dữ liệu đầu vào được lưu trữ trong 2 file input.txt và input_ucs.txt với định dạng như sau:

1	1	18																
2	0	0 17																
3	0	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
4	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
5	0	0	0	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
6	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
7	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0
8	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0
9	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
10	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0
11	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0
12	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
13	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	1	0	0	0
14	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0
15	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0
16	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0
17	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0
18	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0
19	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
20	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

Hình 2: Định dạng file đầu vào (không bao gồm trọng số) dùng cho thuật toán BFS và DFS

```
18
 2
    0 17
    0 50 350 300 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0
    0
             0 0 600 0 0 0 0
                                 0
                                   0
                                     0
                                        0
                                          0
 5
                                        0 0
    0
              0 100 0 900 0 0 0 0
       0
            0
                                      0
             1300 0 0 0 0 0 0 0 0
                   0
                       0 0
                            0
                               0 0
                                   1400
                              700 0
 8
    0 0
         0
            0
              0
                0
                   0 0
                        0
                          0
                            0
                                      0
                                        0
 9
    0 0
         800
                   0
              0
                0
                     0
                        0
                          0
                            0 0
                                0
                                   0
                                      0
                                        0
                                          0
                            300
10
                   0
                        790
    0
       0
            0
              0
                0
                     0
                                 0
                                   0
                                      0
                                        0
                                          0
11
            0
              0
                0
                   0
                     0
                        0
                          0
                            1200 0 0 0 0
12
                   0
                     0
                          0
13
    0 0
         0
            0
              0
                0
                   0
                     0
                        0
                          800
                               0
                                 0
                                   0
                                        400
                                                0 0
                   0
14
    0
       0
         0
            0
              0
                0
                     0
                        0
                          0
                            0
                               0
                                 950 0
                                        0 0
                                                0
15
       0
         0
            0
              0
                0
                   0
                     0
                        0
                          0
                            0 0
                                 0 600
                                        0 0
    0
16
       0
            0 0
                0
                   0 0
                        0
                          0
                            1300 0 0 0 0 0 0
       0
                     0
17
            0
              0
                0
                   0
                        0
                          0
                                 0 0 0
                                        1300 0 0
18
    0 0
         0
            0
              0
                0
                   0
                     0
                        0
                          0
                            0
                               0
                                 0
                                   0
                                      0
                                        0
                                          770 0
19
    0 0
            0
              0
                   0 0
                        0
                          0
                            0
                                 0 0
                                        0
                                          0
                                             1200
                0
                               0
                                      0
           0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0
    0 0 0
20
```

Hình 3: Định dạng file đầu vào (bao gồm trọng số) dùng cho thuật toán UCS

3.2.2 Các hàm phụ trợ

Các hàm phụ trợ được định nghĩa trong file utilities py như sau:

```
# Doc du lieu tu file text
2 def read_txt(file):
      size = int(file.readline())
3
      start, goal = [int(num) for num in file.readline().split(' ')]
      matrix = [[int(num) for num in file.readline().split(' ')] for num in range(size)
      return size, start, goal, matrix
  # Chuyen ma tran thanh danh sach ke
  def convert_graph(a):
9
      adjList = defaultdict(list)
1.0
      for i in range(len(a)):
11
          for j in range(len(a[i])):
12
               if a[i][j] == 1:
13
                   adjList[i].append(j)
14
      return adjList
15
16
17
  def convert_graph_weight(a):
      adjList = defaultdict(list)
18
      for i in range(len(a)):
19
          for j in range(len(a[i])):
20
               if a[i][j] != 0:
21
                   adjList[i].append((j, a[i][j]))
22
      return adjList
23
```

3.2.3 Cài đặt thuật toán BFS

Thuật toán BFS ban đầu được cài đặt bằng hàm bfs trong file bfs.py sau:

```
def bfs(graph, start, end):
       visited = []
       frontier = Queue()
3
       # Them node start vao frontier va visited
5
      frontier.put(start)
6
      visited.append(start)
       # Node start khong co node cha
9
      parent = dict()
10
      parent[start] = None
11
12
13
      path_found = False
14
15
      while True:
16
           if frontier.empty():
               raise Exception("No path found")
           current_node = frontier.get()
1.8
           visited.append(current_node)
19
20
           # Kiem tra current_node co la node end khong
21
           if current_node == end:
22
               path_found = True
24
               break
25
           for node in graph[current_node]:
2.6
               if node not in visited:
27
                    frontier.put(node)
28
```

```
parent[node] = current_node
30
                    visited.append(node)
31
       # Xay dung duong di
32
       path = []
3.3
       if path_found:
34
           path.append(end)
35
           while parent[end] is not None:
36
                path.append(parent[end])
37
                end = parent[end]
           path.reverse()
39
40
41
       return path
```

```
Ket qua su dung thuat toan BFS:
[0, 2, 7, 8, 10, 14, 15, 16, 17]
```

Hình 4: Kết quả của hàm bfs

3.2.4 Cài đặt thuật toán DFS

Thuật toán DFS ban đầu được cài đặt bằng hàm dfs trong file dfs.py sau:

```
def dfs(graph, start, end):
       visited = []
2
       frontier = []
3
       # Them node start vao frontier va visited
5
      frontier.append(start)
6
      visited.append(start)
9
      # start khong co node cha
10
      parent = dict()
      parent[start] = None
11
12
      path_found = False
1.3
       while True:
14
           if frontier == []:
15
               raise Exception("No path found")
16
17
           current_node = frontier.pop()
           visited.append(current_node)
18
19
           # Kiem tra current_node co la node end khong
20
           if current_node == end:
21
               path_found = True
22
               break
23
24
           for node in graph[current_node]:
25
               if node not in visited:
26
27
                    frontier.append(node)
28
                   parent[node] = current_node
29
                    visited.append(node)
30
       # Xay dung duong di
31
32
      path = []
      if path_found:
33
          path.append(end)
```

```
while parent[end] is not None:
    path.append(parent[end])
    end = parent[end]

path.reverse()

return path
```

```
Ket qua su dung thuat toan DFS:
  [0, 3, 4, 13, 10, 14, 15, 16, 17]
```

Hình 5: Kết quả của hàm dfs

3.2.5 Cài đặt thuật toán UCS

Thuật toán UCS ban đầu được cài đặt bằng hàm ucs trong file ucs.py sau:

```
def ucs(graph, start, end):
       visited = []
       frontier = PriorityQueue()
       # Them node start vao frontier va visited
5
      frontier.put((0, start))
6
       visited.append(start)
       # Node start khong co node cha
9
      parent = dict()
10
      parent[start] = None
12
13
      path_found = False
14
       while True:
          if frontier.empty():
15
16
               raise Exception("No path found")
17
           current_weight, current_node = frontier.get()
           visited.append(current_node)
18
19
           # Kiem tra current_node co la node end khong
20
           if current_node == end:
21
               path_found = True
22
23
           for node_i in graph[current_node]:
               node, weight = node_i
               if node not in visited:
27
                   frontier.put((current_weight + weight, node))
28
                   parent[node] = current_node
29
                   visited.append(node)
3.0
31
       # Xay dung duong di
32
33
      path = []
34
       if path_found:
35
           path.append(end)
36
           while parent[end] is not None:
37
               path.append(parent[end])
38
               end = parent[end]
           path.reverse()
39
40
```

```
return current_weight, path
```

```
Ket qua su dung thuat toan UCS:

[0, 3, 4, 13, 10, 14, 15, 16, 17]

Tong chi phi la: 6910
```

Hình 6: Kết quả của hàm ucs

3.3 Xây dựng lớp Graph riêng

Để thuận tiện hơn, thay vì cài đặt riêng các hàm rời rạc như trên, ta có thể xây dựng một lớp Graph và cài đặt tắt cả các hàm vào trong lớp này để thuận tiện cho việc khởi tạp đối tượng và chạy các thuật toán. Lớp Graph được cài đặt trong file graph.py sau:

```
1 from queue import Queue, PriorityQueue
  from collections import defaultdict
5
  class Graph:
      def __init__(self):
          self.adjancy_matrix = None
           self.adjancy_list = None
9
          self.start_node = None
           self.end_node = None
10
           self.has_weight = False
          self.size = 0
12
13
      def read_file_text(self, file_name="input.txt"):
14
          file = open(file_name, "r")
15
           self.size = int(file.readline())
           self.start_node, self.end_node = [int(num) for num in file.readline().split('
17
       ')]
           self.adjancy_matrix = [[int(num) for num in file.readline().split(' ')] for
18
      num in range(self.size)]
19
          return self.size, self.start_node, self.end_node, self.adjancy_matrix
2.0
      def write_file_text(self, file_name="output.txt"):
21
           file = open(file_name, "w")
22
          pass
23
24
      def convert_to_list(self, weight=None):
25
           self.adjancy_list = defaultdict(list)
           for i in range(len(self.adjancy_matrix)):
27
               for j in range(len(self.adjancy_matrix[i])):
28
                   if self.adjancy_matrix[i][j] == 1 and weight is None:
29
                       self.adjancy_list[i].append(j)
30
                   if self.adjancy_matrix[i][j] != 0 and weight is not None:
31
                       self.adjancy_list[i].append((j, self.adjancy_matrix[i][j]))
32
                       self.has_weight = True
33
34
          return self.adjancy_list
      def dfs(self, start_node, end_node):
36
          visited = []
37
          frontier = []
38
```

```
40
           frontier.append(start_node)
41
           visited.append(start_node)
42
           parent = dict()
43
           parent[start_node] = None
44
45
           path_found = False
46
           while True:
47
                if frontier == []:
48
                    raise Exception("No path found")
49
                current_node = frontier.pop()
               visited.append(current_node)
52
               if current_node == end_node:
53
                    path_found = True
54
                    break
55
56
               for node in self.adjancy_list[current_node]:
57
                    if node not in visited:
58
                        frontier.append(node)
59
                        parent[node] = current_node
                        visited.append(node)
61
           path = []
63
           if path_found:
64
               path.append(end_node)
65
               while parent[end_node] is not None:
66
                    path.append(parent[end_node])
67
                    end_node = parent[end_node]
68
               path.reverse()
69
70
           return path
72
       def bfs(self, start_node, end_node):
73
           visited = []
74
           frontier = Queue()
           frontier.put(start_node)
77
78
           visited.append(start_node)
79
           parent = dict()
80
           parent[start_node] = None
81
82
           path_found = False
83
84
85
           while True:
86
               if frontier.empty():
                    raise Exception("No path found")
87
                current_node = frontier.get()
88
               visited.append(current_node)
89
90
                if current_node == end_node:
91
                    path_found = True
92
                    break
93
94
               for node in self.adjancy_list[current_node]:
95
                    if node not in visited:
96
                        frontier.put(node)
97
                        parent[node] = current_node
98
                        visited.append(node)
99
```

```
path = []
102
           if path_found:
                path.append(end_node)
103
                while parent[end_node] is not None:
                    path.append(parent[end_node])
                    end_node = parent[end_node]
                path.reverse()
108
           return path
109
       def ucs(self, start_node, end_node):
           visited = []
           frontier = PriorityQueue()
113
114
           frontier.put((0, start_node))
           visited.append(start_node)
117
           parent = dict()
118
119
           parent[start_node] = None
           path_found = False
123
           while True:
                if frontier.empty():
                    raise Exception("No path found")
                current_weight, current_node = frontier.get()
                visited.append(current_node)
                if current_node == end_node:
129
                    path_found = True
                    break
                for node_i in self.adjancy_list[current_node]:
                    node, weight = node_i
134
                    if node not in visited:
135
                        frontier.put((current_weight + weight, node))
                        parent[node] = current_node
                        visited.append(node)
139
           path = []
140
           if path_found:
141
                path.append(end_node)
143
                while parent[end_node] is not None:
144
                    path.append(parent[end_node])
145
                    end_node = parent[end_node]
                path.reverse()
147
           return path, current_weight
148
```

4 Nhận xét

- Kết quả đường đi của các thuật toán tìm kiếm đường đi trên đồ thị vô hướng không có trọng số và có trọng số khi chạy tay đều không giống với kết quả sau khi code.
- Trọng số thấp nhất của thuật toán UCS sau khi chạy trên máy giống với kết quả khi chạy tay.
- Thuật toán BFS ưu tiên duyệt node theo chiều rộng (theo thứ tự từ trái sang phải) nên đường đi của nó sẽ ngắn hơn so với DFS.

```
BFS path: [0, 2, 7, 8, 10, 14, 15, 16, 17]
DFS path: [0, 3, 4, 13, 10, 14, 15, 16, 17]
UCS path: [0, 2, 7, 8, 10, 14, 15, 16, 17]
with min weight: 6910
```

Hình 7: Kết quả các thuật toán sau khi cài đặt class Graph

⁻ Thuật toán UCS ưu tiên duyệt node theo chiều sâu nhưng ưu tiên duyệt node có trọng số thấp nhất nên đường đi của nó sẽ có tổng chi phí thấp hơn nhiều so với BFS.