### <Kruskal's algorithm 구현해서 Minimum Cost Spanning Tree 찾기>

#2017320233 김채령

## - 과제 환경

OS: Windows 10

Coding environment: Visual Studio 2017 Community version

### - 과제 분석

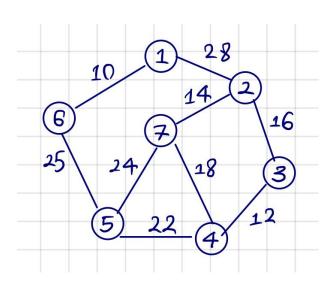
: Kruskal's algorithm 구현하기

- Input: undirected & weighted(cost) graph
- Output: Minimum Cost Spanning Tree (앞으로는 MST라고 간단히 부른다.)

## → Input 구현

: 노드(vertices)의 개수와 cost adjacency matrix를 입력 받는데, cost adjacency matrix 란 각 노드를 나타내는 행과 열에 entry로 edge의 cost(weight)를 넣는 adjacency matrix를 말하며, 두 노드 사이에 edge가 없으면 0, 있으면 cost 값을 입력 받는다.

예를 들면, 우리 교재 한글판 p.309쪽 그림6.22의 그래프는 다음과 같이 입력을 준다.



-노드의 개수: 7

## -cost adjacency matrix

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	28	0	0	0	10	0
2	28	0	16	0	0	0	14
3	0	16	0	12	0	0	0
4	0	0	12	0	22	0	18
5	0	0	0	22	0	25	24
6	10	0	0	0	25	0	0
7	0	14	0	18	24	0	0

위의 input을 가지고 output인 MSP를 도출하기 위해서 사용할 Kruskal's algorithm의 pseudo code와 구현 계획은 다음과 같다.

### Kruskal(G, W) // W = weight information

- 1. A = empty set // for result MST
- 2. For each node x in V(G)

```
Make-set(x) // disjoint set
```

- 3. Sort all edges in non-decreasing order
  - ⇒ 가장 cost가 적은 edge 순서로 다름으로써 sorting을 대신한다.
- 4. For each edge (u, v) in this order

```
If find-set(u) != find-set(v) // If two edges not in same set then A<-A union \{(u,v)\} // add to result set
```

- ⇒ 교재 Chapter5의 find와 union 함수를 사용한다.
- 5. Return A
  - ⇒ MST의 edge를 바로 출력한다.

#### - 코드 설명

Main 함수의 앞부분에서 노드의 개수와 cost adjacency matrix를 입력 받음으로써 input 그래프에 대한 정보를 입력 받는다. 이때 cost는 989 이하의 값을 입력 받는데, 그 이유는 두 노드 사이에 edge가 없을 때 (cost가 0) 그 두 노드의 entry에 999를 부여해서 Kruskal's algorithm을 적용시켜 edge를 고를 때 그 edge가 선택되지 않도록 하였다. 다음은 교재의 find, union 함수 구현이다.

```
⊟int uni(int i, int j)
     80
70
                                                                        if (i != i)
71
72
                                                             81
            //printf("parent of %d: %d\n", i, parent[i]);
                                                             82
            while (parent[i]) {
                                                             83
                                                                            //printf("dif\n");
73
74
                //printf("hi₩n");
                                                             84
                                                                           parent[j] = i;
                i = parent[i];
                                                             85
                                                                            return 1;
75
                                                             86
76
            return i;
                                                             87
                                                                        return 0;
```

```
while (ne < n) //edge들이 n-1개 선택되도록
42
43
               min = 999;
44
               for (i = 1; i <= n; i++)
45
46
                   for (j = 1; j \le n; j++)
47
48
                      if (cost[i][j] < min) //앞서 cost가 없는 edge에 부여한 매우 큰 값은 여기서 걸러진다.
                      { //cost adjacency matrix에서 가장 적은 cost의 edge를 찾는다.
49
50
                          min = cost[i][j];
51
                          a = u = i;
                          b = v = j;
52
53
                      }
54
                  À
55
56
               u = find(u); //printf("find result %d\n", u);
               v = find(v); //printf("find result %d\n", v);
57
58
               if (uni(u, v))
59
               {// 두 개가 다른 집합의 노드들이어서 합쳐질 때
60
                  //printf("uni result %d\n", uni(u, v));
                  printf("%d edge (%d,%d) =%d\n", ne++, a, b, min);
61
62
                  mincost += min;
63
64
               cost[a][b] = cost[b][a] = 999;
65
           printf("\mumthinimum cost = %d\mum, mincost);
66
67
```

Input 그래프에 대한 정보를 입력 받은 뒤에는 MST의 edge들을 고르는데, cost adjacency matrix 를 탐색하면서 가장 작은 cost의 edge를 골라 MST의 edge로 추가할지를 검사한다. Find 함수를통해 각 노드들의 부모 노드가 다르면 두 노드를 합쳐주어 한 tree로 만들고 그 edge를 MST의 edge로 선택함을 출력해주는데, 결국은 두 노드가 다른 집합(tree)에 속하는지 여부를 검사하는 것이다. 처음에 parent 배열은 다 0으로 초기화 되어 있기 때문에, edge의 두 노드를 탐색해 나가면서 parent 배열에 노드를 채우게 된다. 이 과정을 마치면 이 edge에 대해서는 다시 검사가 이뤄지지 않도록 999라는 cost가 0인 edge에 부여한 값을 부여함으로써 edge가 없어지는 효과를준다. 이때, cost adjacency matrix는 undirected graph에서는 대칭이므로 대칭인 두 entry에 대해서모두 999를 대입해준다. 그래서 다음 while 문을 통해서는 cost가 그 다음으로 작은 값이 골라진다. 이때 while 문은 최대 #node-1만큼 도는데, 그 이유는 이 이상 edge가 선택되면 cycle이 생겨 tree의 조건을 위배하기 때문이다. edge들을 다 검사하면 이 MST의 cost를 합산한 값을 출력함으로써 종료한다.

## - 실행 예시

위의 input 구현에서 첨부한 것과 같은 예제를 사용해서 알고리즘이 잘 구현되어 작동함을 확인할 수 있다.

10 1 28 14 2 6 7 16 25 24 18 3 5 22 4 12

Input: #node=7

### cost adjacency matrix

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	28	0	0	0	10	0
2	28	0	16	0	0	0	14
3	0	16	0	12	0	0	0
4	0	0	12	0	22	0	18
5	0	0	0	22	0	25	24
6	10	0	0	0	25	0	0
7	0	14	0	18	24	0	0

### 실행 창)

■ C:\Users\chae\source\repos\kruskals\_alg\Debug\kruskals\_alg.exe

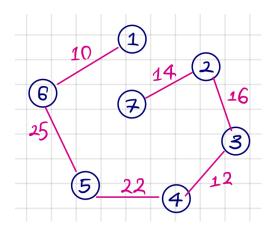
```
Kruskal's Algorithm으로 MST 찾기!
2017320233김채령
노드의 개수를 입력하세요. : 7
cost adjacency matrix를 입력하세요.
(edge가 없는 노드 사이의 cost는 0으로 입력하세요.) :
0 28 0 0 0 10 0
28 0 16 0 0 0 14
0 16 0 12 0 0 0
0 0 12 0 22 0 18
0 0 0 022 0 25 24
10 0 0 0 25 0 0
0 14 0 18 24 0 0

MSP의 edge들은 다음과 같습니다.
1 edge (1,6) =10
2 edge (3,4) =12
3 edge (2,7) =14
4 edge (2,3) =16
5 edge (4,5) =22
6 edge (5,6) =25

Minimum cost = 99
```

# 2019 봄학기 자료구조 과제3

위의 실행창에서 출력된 edge들을 연결하여 그래프로 그려보았다.



교재의 예제에서 제시한 output과 동일한 input에 대한 동일한 output이 출력됨으로써 Kruskal's algorithm이 잘 작동함을 확인할 수 있다.

-끝입니다. 고맙습니다☺