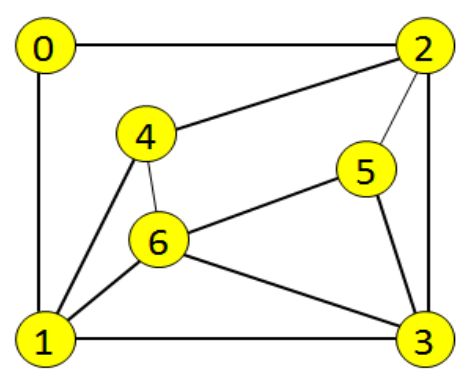


Minimum Spanning Tree , MST

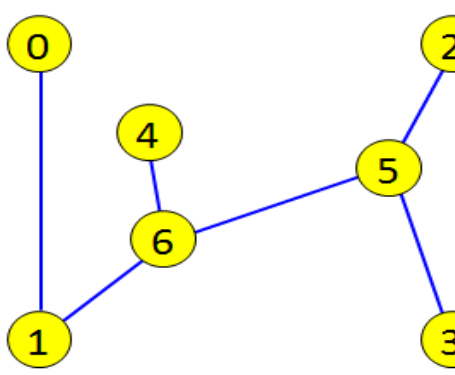
융합 IT 학과 최학준 이재근 지도교수 : 최현수 교수님

I. 최소 신장 트리 (Minimum Spanning Tree , MST)

- MST : 하나의 연결성분으로 이루어진 無방향 가중치 그래프에서 간선 가중치의 합이 최소인 신장트리(Spanning Tree)이다. MST를 찾는 대표적인 알고리즘은 **Kruskal II , Prim Algorithm** 이 있다.



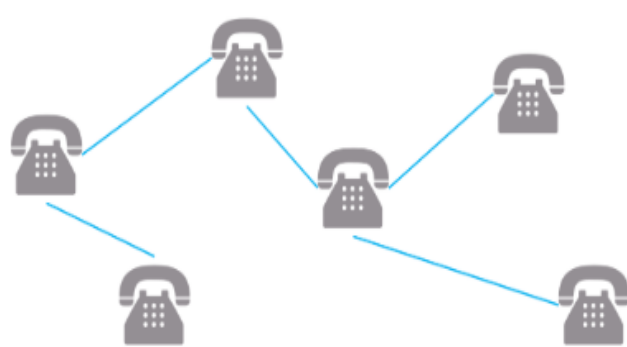
無방향 가중치 그래프



MST

II.최소 신장 트리 (MST) 사용 사례

- 최소 신장 트리(MST)는 다양한 분야에서 응용되는 가장 기본적인 그래프 문제이다. 도로 건설, 전기 회로, 통신, 배관 설치 등에서 모든 것들이 연결되어 있으면서 연결 비용을 최소화 하려는 목적을 갖고 있다.

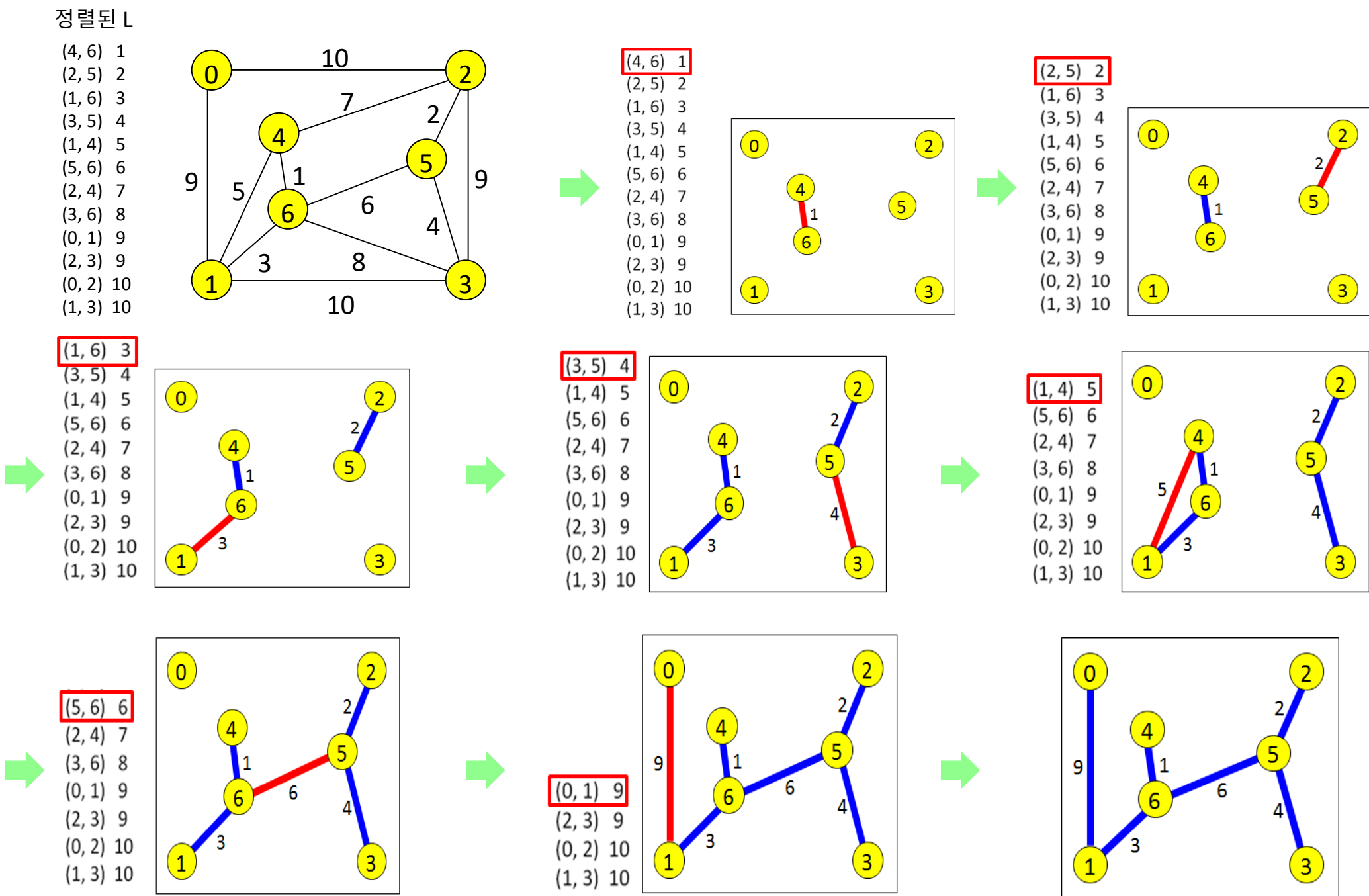


III. Kruskal II Algorithm

Pseudo Code

```
Kruskal(N, E, cost) :
sort edges in E by increasing cost
while |T| < |N| - 1:
    let (u, v) be the next edge in E
    if u and v are on different components:
        join the components of u and v
        T = T ∪ {(u, v)}
return T
```

- 가중치가 감소하지 않는 순서로 간선리스트 L을 만든다.
- While(트리의 간선 수 < N-1)
- L에서 가장 작은 가중치를 가진 간선e를 가져오고, L에서 e를 제거.
- If(간선e가 T에 추가하여 사이클을 형성하지 않으면)
- 간선 e를 T에 추가한다.



Source Code

```
public class KruskalMST {
    int N, M; //N 정점수 , M 간선수
    List<Edge>[] graph;
    UnionFind uf;
    Edge[] tree;

    static class Weight_Comparison implements Comparator<Edge> {
        //priorityQueue를 사용하기위해 어느 방식으로 비교해서 우선순위를 정할지 나타내는 메서드
        public int compare(Edge e, Edge f) {
            if (e.weight > f.weight) return 1;
            else if (e.weight < f.weight) return -1;
            else return 0;
        }
    }

    public KruskalMST(List<Edge>[] adjList, int numEdges) {
        N = adjList.length; //정점의 수
        M = numEdges; //간선의 수
        graph = adjList; //행렬방식에서 리스트로 바꾼 adjList를 graph에 담음
        uf = new UnionFind(N); //Union-find 메서드를 사용하기위해 객체생성
        tree = new Edge[N - 1]; //간선의 갯수는 정점 개수 -1
    }

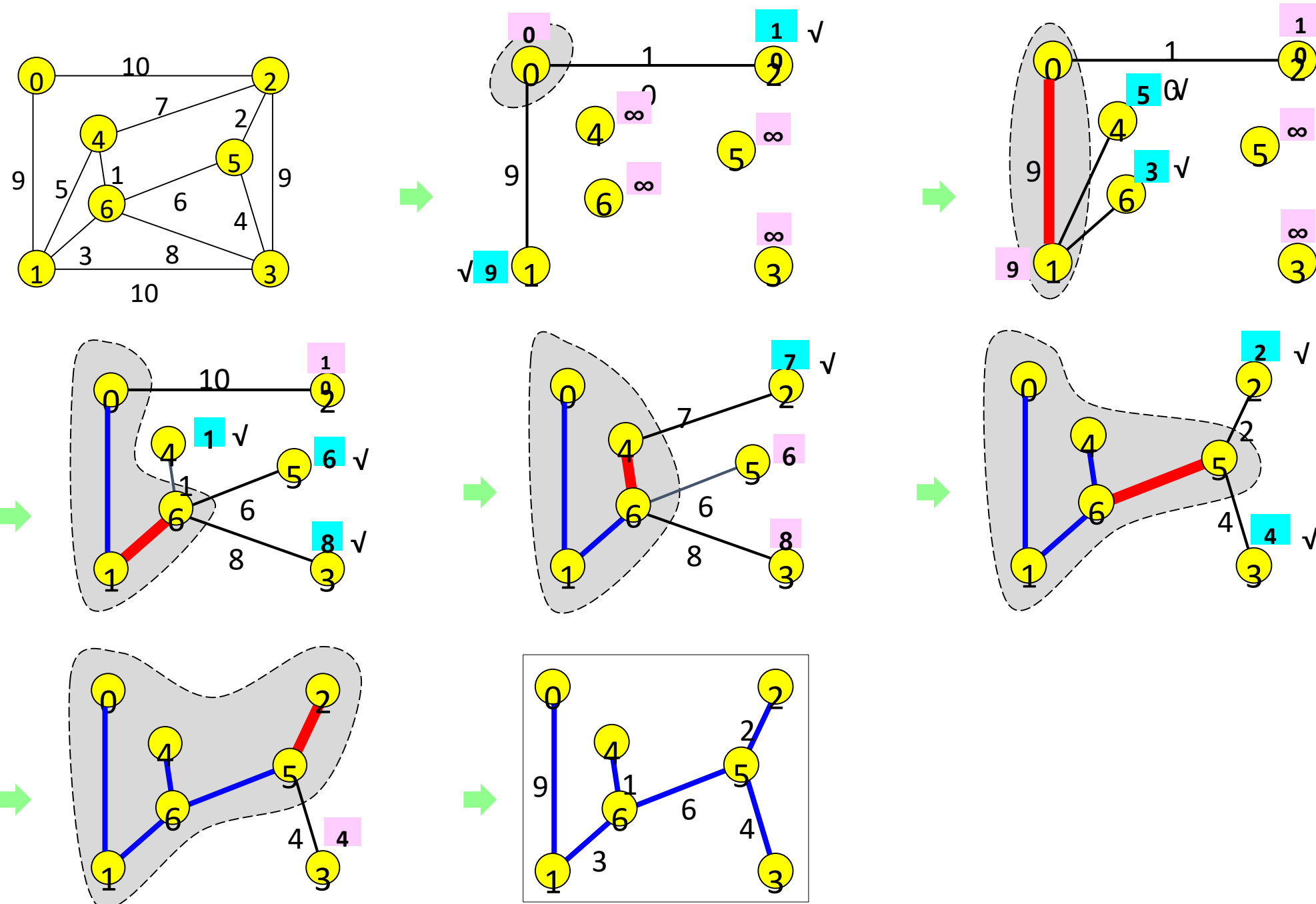
    public Edge[] mst() {
        Weight_Comparison BY_WEIGHT = new Weight_Comparison(); //우선순위를 정하는 객체 생성
        PriorityQueue<Edge> pq = new PriorityQueue<Edge>(M, BY_WEIGHT); //우선순위 큐 객체 생성
        for (int i = 0; i < N; i++) {
            for (Edge e : graph[i]) { //graph[i]에 있는 각각의 Edge형 자료들을 pq에 넣어 큐에 저장
                pq.add(e);
            }
        }
        int count = 0;
        while (!pq.isEmpty() && count < N - 1) { //pq가 empty가 아니거나 count가 간선개수를 넘지 않았다면
            Edge e = pq.poll(); //최소 값을 e에 담음
            int u = e.fv; //from vertex
            int v = e.tv; //to vertex
            if (!uf.isConnected(u, v)) { //UnionFind 메서드 중 두 정점이 연결되었는지 확인하는 메서드
                uf.union(u, v); //연결이 안되었으면 연결해줌
                tree[count++] = e; //tree에 추가
            }
        }
        return tree; //Edge[] tree를 반환
    }
}
```

IV. Prim Algorithm

Pseudo Code

```
PRIM(G, w, r)
Q = ∅
for each u ∈ G, V
    u.key = ∞
    u.π = NIL
INSERT(Q, u)
DECREASE-KEY(Q, r, 0) // r.key = 0
while Q ≠ ∅
    u = EXTRACT-MIN(Q)
    for each v ∈ G, Adj[u]
        if v ∈ Q and w(u, v) < v.key
            v.π = u
            DECREASE-KEY(Q, v, w(u, v))
```

- 배열Q를 ∞로 초기화한다. 시작정점 s의 D[s] = 0
- while (T의 정점 수 < N)
- T에 속하지 않은 각 정점 i에 대해 D[i]가 최소인 정점 minVertex를 찾아 T에 추가
- for (T에 속하지 않은 각 정점 w에 대해서)
- if (간선 (minVertex, w)의 가중치 < D[w])
- D[w] = 간선 (minVertex, w)의 가중치



```
import java.util.List;
public class PrimMST {
    int N; // 그래프 정점의 수
    List<Edge>[] graph;

    public PrimMST(List<Edge>[] adjList) { // 생성자
        N = adjList.length;
        graph = adjList;
    }

    public int[] mst (int s) { // Prim 알고리즘, s는 시작정점
        boolean[] visited = new boolean[N]; // 방문된 정점은 true로
        int[] D = new int[N];
        int[] previous = new int[N]; // 최소신장트리의 간선으로 확정될 때 간선의 다른 쪽 (트리의) 끝점
        for (int i = 0; i < N; i++) { // 초기화
            visited[i] = false;
            previous[i] = -1;
            D[i] = Integer.MAX_VALUE; // D[i]를 최댓값으로 초기화
        }
        previous[s] = 0; // 시작정점 s의 관련 정보 초기화
        D[s] = 0;

        for (int k = 0; k < N; k++) { // 방문안된 정점들의 D 원소들중 에서 최솟값가진 정점 minVertex 찾기
            int minVertex = -1;
            int min = Integer.MAX_VALUE;
            for (int j = 0; j < N; j++) {
                if (!visited[j] && (D[j] < min)) {
                    min = D[j];
                    minVertex = j;
                }
            }
            visited[minVertex] = true;
            for (Edge i : graph[minVertex]) { // minVertex에 인접한 각 정점의 D의 원소 갱신
                if (!visited[i.adjvertex]) { // 트리에 아직 포함 안된 정점이면
                    int currentDist = D[i.adjvertex];
                    int newDist = i.weight;
                    if (newDist < currentDist) {
                        D[i.adjvertex] = newDist; // minVertex와 연결된 정점들의 D 원소 갱신
                        previous[i.adjvertex] = minVertex; // 트리 간선 추출을 위해
                    }
                }
            }
        }
        return previous; // 최소신장트리 간선 정보 리턴
    }

    public void printPrim(PrimMST a, int N) {
        int[] minTree = new int[graph.length - 1];
        int sum = 0;
        minTree = a.mst(0); // PrimMST형 변수에 출발지점을 넣고 그걸 minTree에 담음

        for (int i = 0; i < graph.length; i++) {
            // previous에서 받은 tv를 adjList의 tv와 비교해 맞으면 fv값과 weight값을 가져옴.
            for (int j = 0; j < graph[i].size(); j++) {
                if (minTree[i] == graph[i].get(j).tv) {
                    System.out.println("(" + graph[i].get(j).fv + ", " + minTree[i] + ", " + graph[i].get(j).weight + ") ");
                    sum += graph[i].get(j).weight;
                }
            }
        }
        System.out.println("\n");
        System.out.println("최소신장트리의 간선 가중치 합은 " + sum + "입니다.");
    }
}
```

V. 논산 주변의10개 도시의 연결도로망 그래프에 대한 MST

