

Data Structure

<http://smartlead.hallym.ac.kr>

Instructor: **Jin Kim**
010-6267-8189(033-248-2318)

jinkim@hallym.ac.kr

Office Hours:
Office : 자연대 7618



Lab(Graph)

최소비용신장트리

<http://smart.hallym.ac.kr>

Instructor: **Jin Kim**
010-6267-8189(033-248-2318)

jinkim@hallym.ac.kr
Office Hours:



Minimum Spanning Tree

최소비용신장트리

능름한 허스키



Kruskal's algorithm

Collections.sort()



```
1  (Sort the edges in an increasing order)//간선을 정렬
2  A:={ }//간선들의 집합
3  While E is not empty do { //E는 정렬된 간선 집합
3    take an edge (u, v) that is shortest in E E에서 작은 것부터 꺼냄
    and delete it from E
4    if u and v are in different components then //사이클을 만들지 않으면
        add (u, v) to A // need cycle detection 사이클 탐지
    }
```

Note: each time a shortest edge in E is considered.

Disjoint Set(서로서 집합)

- ◆ 서로 중복되지 않는 부분 집합들.
 - ◆ 즉 공통 원소가 없는 부분집합들로 나누어진 원소들에 대한 자료구조
- ◆ Union-Find의 개념
 - ◆ Disjoint Set을 표현할 때 사용하는 알고리즘
- ◆ Union-Find의 연산
 - ◆ Make-set(x) : 초기화. X를 유일한 원소로 하는 새로운 집합을 만든다.
 - ◆ Union(x,y) : 합하기. X, y가 속한 집단을 합침.
 - ◆ Find(x) : 찾기. X가 속한 집합의 대표값(루트노드값)을 반환.

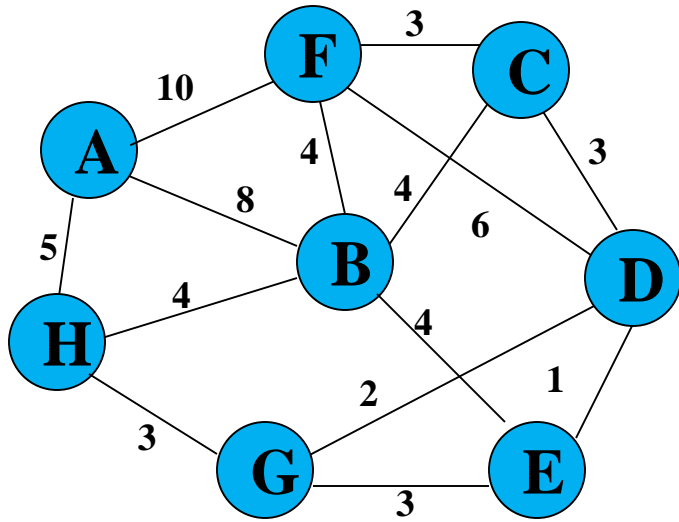
Union find

```
Initialize(int N)
    setsize = new int[N+1];
    parent = new int [N+1];
    for (int e=1; e <= N; e++)
        parent[e] = e;
```

```
int Find(int e)
    while (parent[e] != e)
        e = parent[e];
    return e;
```

```
Union(int i, int j)
    parent[i] = j;
```

```
int find(int x) { //find함수의 변종
    if (root[x] == x) {    return x; } // 방번호와 같은 루트값을 가지면 x리턴
    else {    // "경로 압축(Path Compression)"
        // find 하면서 만난 모든 값의 부모 노드를 root로 만든다.
        return    root[x] = find(root[x]);
    }
}
```



Initialize(초기화 일련번호부여)

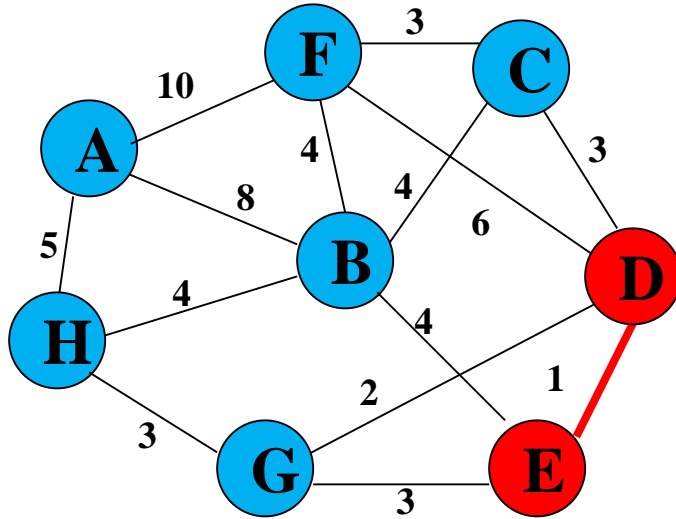
<i>vertex</i>	<i>parent</i>
A(1)	1
B(2)	2
C(3)	3
D(4)	4
E(5)	5
F(6)	6
G(7)	7
H(8)	8

Parent(1)=1

Parent(2)=2

...

길이가 가장 작은 간선 (D, E)를 선택한다



<i>vertex</i>	<i>parent</i>
A(1)	1
B(2)	2
C(3)	3
D(4)	4
E(5)	5
F(6)	6
G(7)	7
H(8)	8

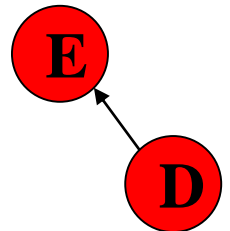
→ 5로 변경

Find (D) =4 **Find** (E) =5

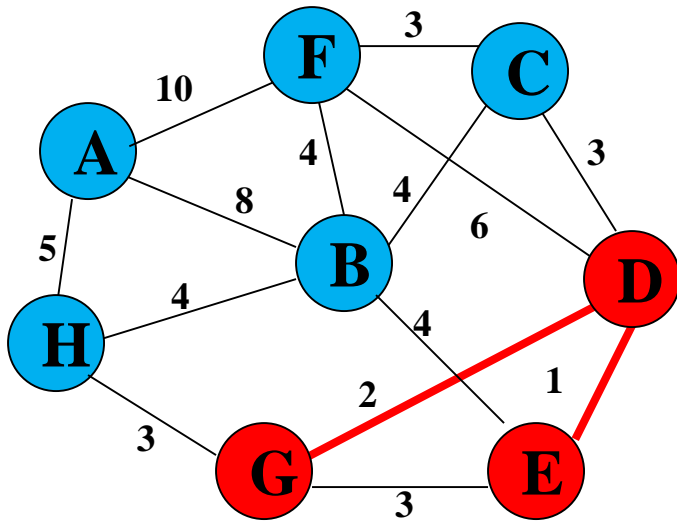
두 정점들의 루트가 다르다. 즉 두 정점은 서로서. 사이클안만든다
답의 일부로 저장하고 두 정점을 합침.

Union (D, E) 하자

Parent [4]=5 루트값이 큰 노드가 부모가 된다고 약속하자



길이가 가장 작은 간선 (D, G)를 선택한다

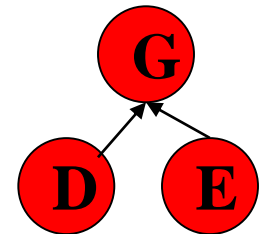


<i>vertex</i>	<i>parent</i>
A(1)	1
B(2)	2
C(3)	3
D(4)	5
E(5)	5
F(6)	6
G(7)	7
H(8)	8

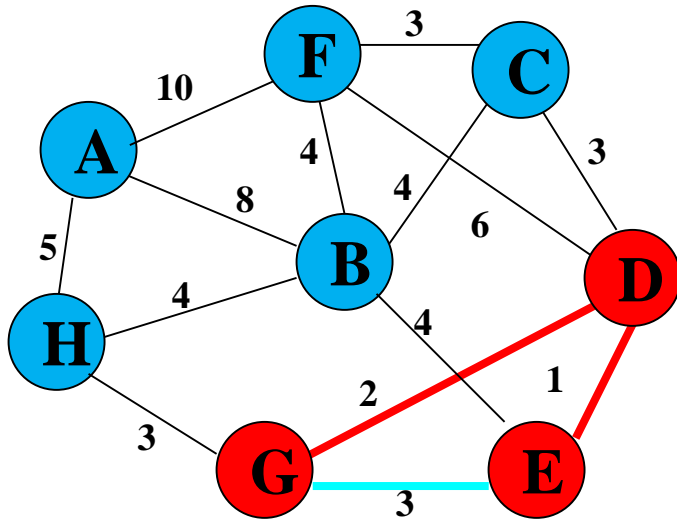
Find (D) =5 Find (G) =7

두 정점들의 루트가 다르다. 즉 두 정점은 서로서. 사이클안만든다
답의 일부로 저장하고 두 정점을 합침.

Union(D, G) 하면 D를 변경하도록 함. D의 현재부모가 E(5) 이므로
Parent(E)를 7로변경, parent(D)=7로변경



길이가 가장 작은 간선 (G, E)를 선택한다



<i>vertex</i>	<i>parent</i>
A(1)	1
B(2)	2
C(3)	3
D(4)	7
E(5)	7
F(6)	6
G(7)	7
H(8)	8

Find (G) =7 **Find** (E) =7

서로소가 아니다. 두 정점사이의 간선은 사이클을 만들기 때문에 버린다.

Union find 알고리즘은 변종이 많다
우리는 다음 페이지처럼 간단한
버전을 사용한다.

```
public static void union(int x, int y) {
    x = find(x);
    y = find(y);

    if (x != y) {
        parent[y] = x;
    }
}

public static int find(int x) { // 부모 노드 찾는 메소드
    if (parent[x] == x) {
        return x;
    }

    return parent[x] = find(parent[x]);
}

//same parent means cycle
public static boolean isSameParent(int x, int y) {
    x = find(x); // find 메소드를 통해서 부모 노드 번호를 리턴 받음
    y = find(y);

    if (x == y) {
        return true;
    }
    else {
        return false;
    }
}
```

```
//same parent means cycle
public static boolean isSameParent(int x, int y) {
    x = find(x); // find 메소드를 통해서 부모 노드 번호를 리턴 받음
    y = find(y);

    if (x == y) {
        return true;
    }
    else {
        return false;
    }
}
```

```

public static void main(String[] args) {
    edgeList = new ArrayList<Edge>();

    edgeList.add(new Edge(1, 7, 12));
    edgeList.add(new Edge(1, 4, 28));
    edgeList.add(new Edge(1, 2, 67));
    edgeList.add(new Edge(1, 5, 17));
    edgeList.add(new Edge(2, 4, 24));

    parent = new int[8];

    for (int i = 1; i <= 7; ++i) {
        parent[i] = i;
    }

    Collections.sort(edgeList); // 간선들을 정렬

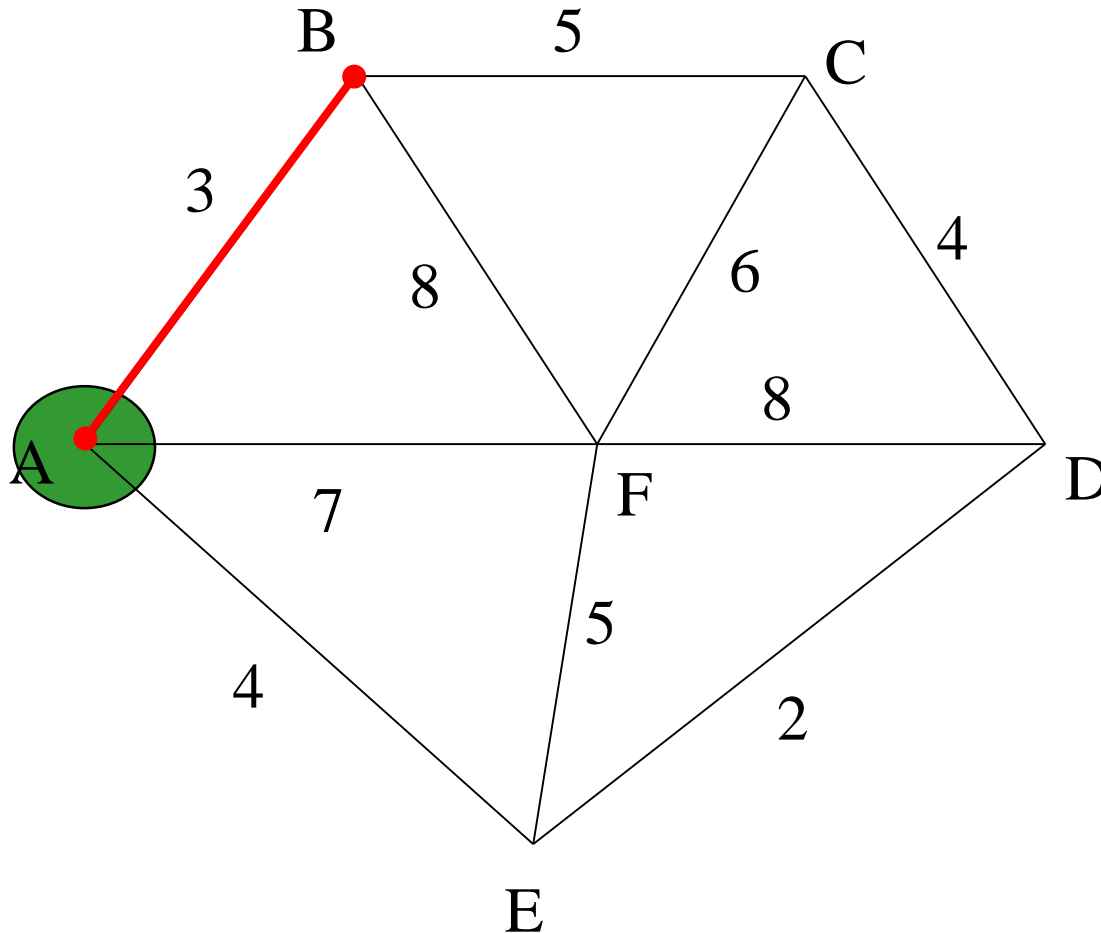
    int sum = 0;
    for (int i = 0; i < edgeList.size(); ++i) {
        Edge edge = edgeList.get(i);
        if(!isSameParent(edge.v1, edge.v2)) { // no cycle
            System.out.println(" "+edge.v1+" "+edge.v2);
            sum += edge.cost;
            union(edge.v1, edge.v2);
        }
    }

    System.out.println(sum);
}

```

Prim's algorithm

Prim's Algorithm



Select any vertex

A

Select the shortest
edge connected to
that vertex

(3,4,7)

priorityQueue

Poll from the pq

AB 3

B not visited yet

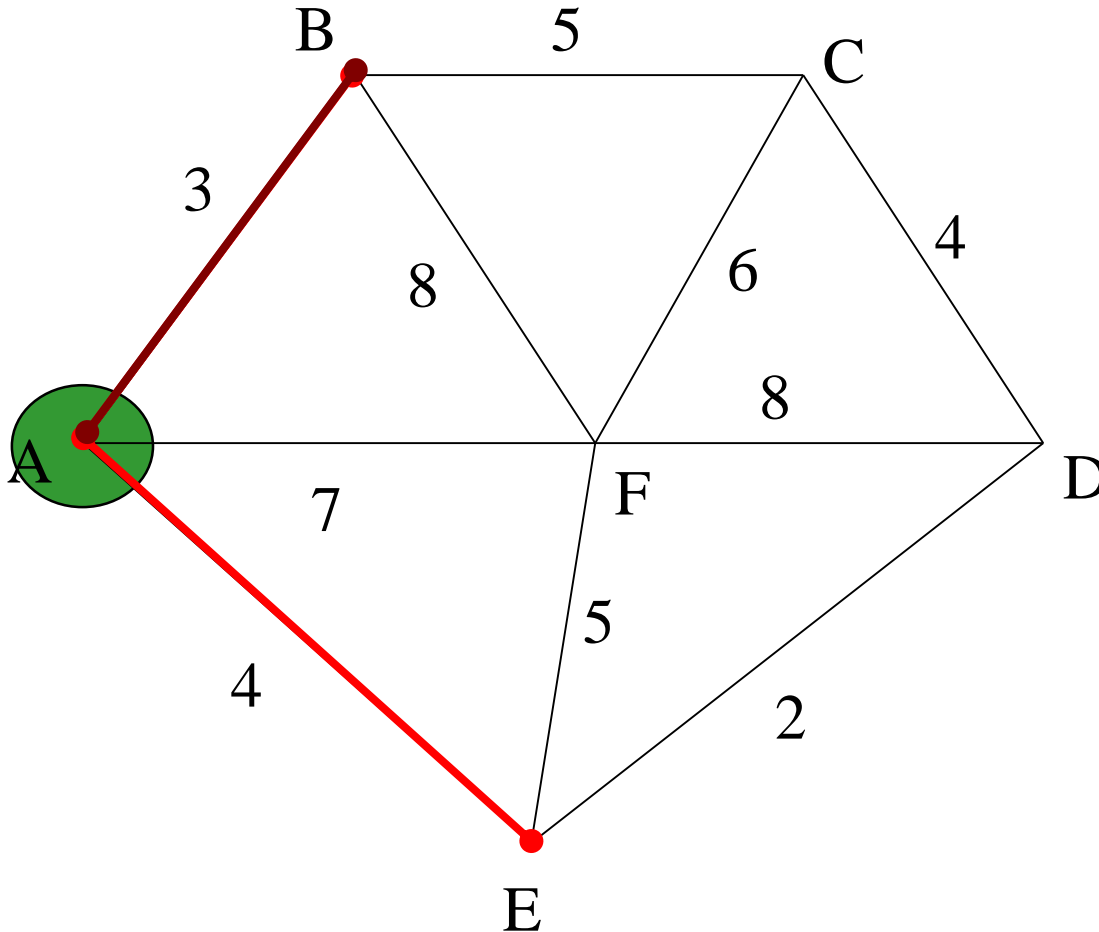
Visited[B]=true

Queue<-B

Mst=mst+(AB)

Pq<-5,8

Prim's Algorithm

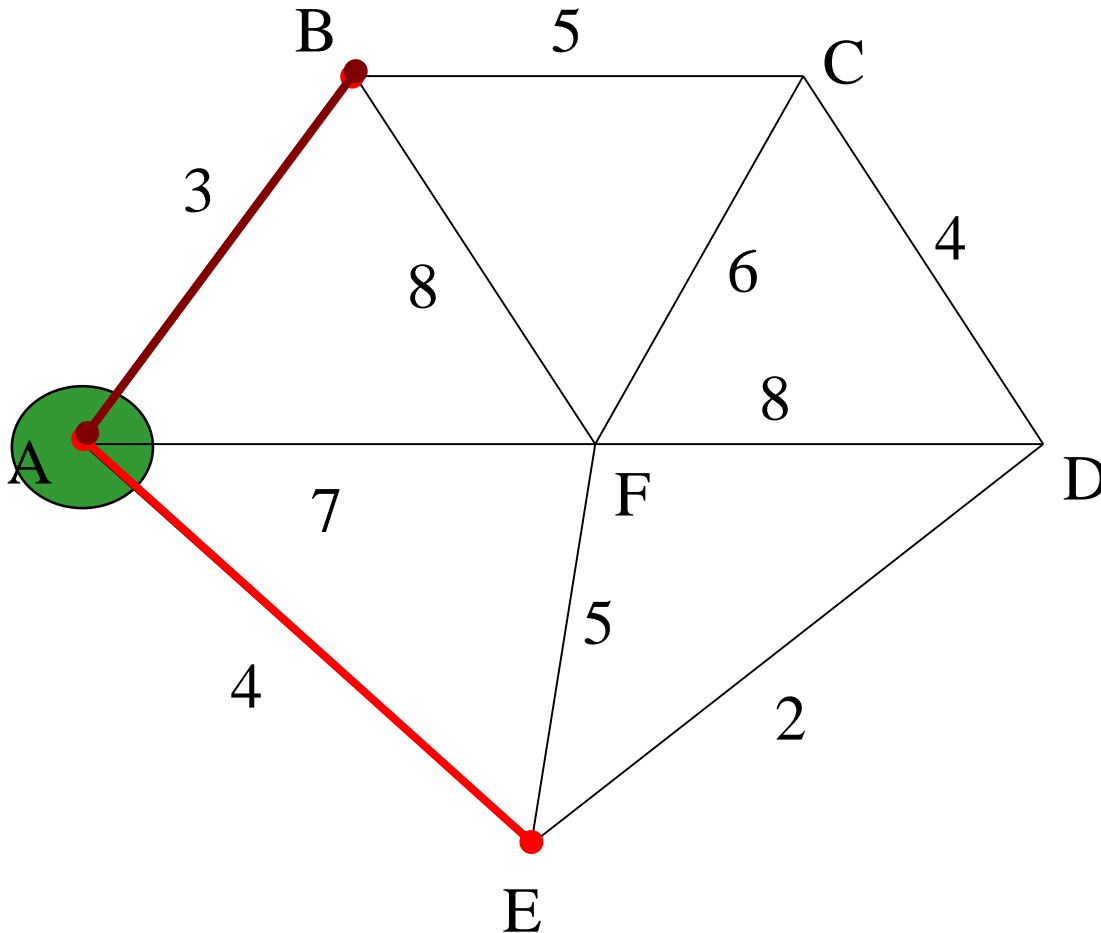


Priority queue
(4,5,7,8)



Poll from the pq
AE 4
E not visited yet
Visited[E]=true
Queue<-E
Mst=mst+(AE)
Pq<-5,2추가

Prim's Algorithm



Priority queue
(2, 5, 5, 7, 8)



Poll from the pq

ED 2

D not visited yet

Visited[D]=true

Queue<-D

Mst=mst+(ED)

```
public static void main(String[] args) {  
    V = 9;  
    E = 14;  
    visited = new boolean[V + 1];  
    mst = new ArrayList<>();  
    graph = new Graph(V);  
  
    graph.AddEdge(1, 2, 4);  
    graph.AddEdge(2, 3, 8);  
    graph.AddEdge(3, 4, 7);  
  
    Prim();  
  
    for (Edge edge : mst)  
        System.out.println(edge.from + " - " + edge.to + " cost : " + edge.cost);  
  
    System.out.println(min);  
}
```

```

public static void Prim() {
    PriorityQueue<Edge> pq = new PriorityQueue<>(); // 가중치가 낮은 순대로 간선을 정렬할 우선순위
    Queue<Integer> queue = new LinkedList<>();      // 정점방문 스케줄 처리를 위한 큐

    queue.add(1);                                  // 정점 1을 시작정점으로 선택

    while (!queue.isEmpty()) {
        int from = queue.poll();
        visited[from] = true;

        for (Edge edge : graph.edge[from]) {      // 현재 정점 from과 연결된 간선 중
            if (!visited[edge.to]) {               // 아직 정점 to를 방문하지 않았다면
                pq.add(edge);                       // 우선순위 큐에 간선을 추가한다.
            }
        }

        while (!pq.isEmpty()) {
            Edge edge = pq.poll();                 // 가중치가 가장 적은 간선이 나올 것이며,
            if (!visited[edge.to]) {               // 간선이 연결된 정점 to를 방문한 적이 없다면,
                queue.add(edge.to);                // 큐에 삽입하여 다음에 방문한다.
                visited[edge.to] = true;           // 방문했던 정점을 다시 방문하지 않도록 방문표시.
                mst.add(edge);                     // 최소 스패닝 트리를 구성하는 간선 추가.
                min += edge.cost;                  // 총 최소 가중치 합을 구하기 위해 덧셈.
                break;
            }
        }
    }
}

```

```
class Graph {
    List<Edge>[] edge;

    public Graph(int V) {
        edge = new LinkedList[V + 1];

        for (int i = 1; i <= V; i++)
            edge[i] = new LinkedList<>();
    }

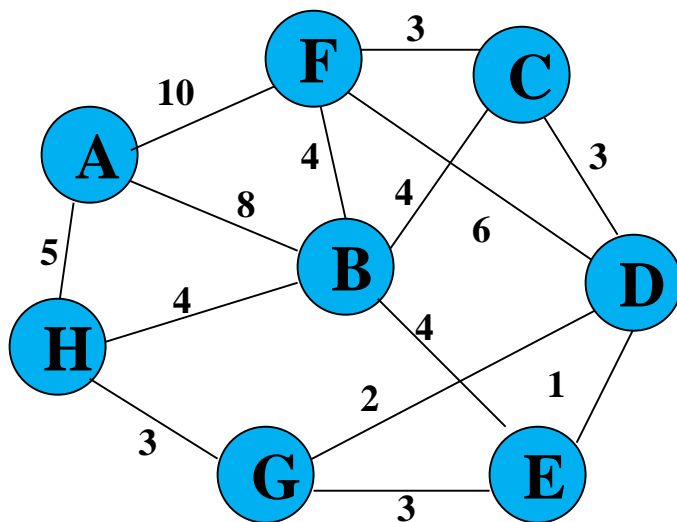
    // 양방향 그래프
    public void AddEdge(int from, int to, int cost) {
        edge[from].add(new Edge(from, to, cost));
        edge[to].add(new Edge(to, from, cost));
    }
}
```

```
class Edge implements Comparable<Edge> {
    int from, to, cost;

    public Edge(int from, int to, int cost) {
        this.from = from;
        this.to = to;
        this.cost = cost;
    }

    @Override // Priority Queue 우선순위 큐를 사용하기 위한 함수 오버라이딩
    public int compareTo(Edge e) {
        return this.cost - e.cost;
    }
}
```

프림의 알고리즘과 크루스칼의 알고리즘을
구현하라. 다음 그래프에 적용하라.



Difficult? 어렵다?

- ◆ 자바에 대한 내공이 약하다.

2. Kruskal.java

위의 프로그램을 제출하라.