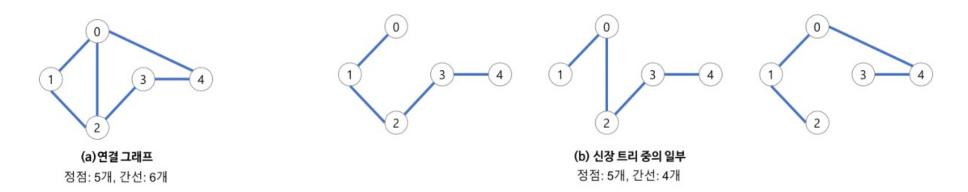
# Minimum Spanning Trees

202020988 조아영

### **Spanning Trees**

- <mark>방향성이 없는</mark> 그래프 내의 <mark>모든 정점</mark>을 포함하는 트리
- No cycle
- 그래프에서 일부 간선을 선택해서 만든 트리
- N개의 정점을 정확히 N-1개의 간선으로 연결함
- 하나의 그래프에는 여러 개의 신장 트리가 존재할 수 있음



### Minimum Spanning Trees

- 그래프의 모든 정점들을 가장 적은 수의 간선과 비용으로 연결

### 특징

- 간선의 <mark>가중치의 합이 최소</mark>여야 함
- N개의 정점을 가지는 그래프에 대해 반드시 N-1개의 간선을 사용해야 함
- 사이클이 포함되어서는 안됨

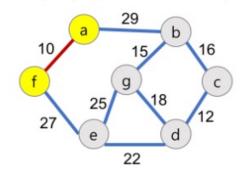
## **Prim Algorithm**

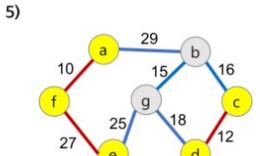
- <mark>정점</mark> 선택을 기반으로 하는 알고리즘
- 이전 단계에서 만들어진 신장 트리를 확장해 나가는 방법

### 과정)

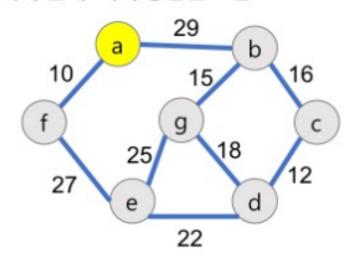
- 1. 시작 정점을 선택된 정점 집합에 넣어준다
- 2. 앞 단계의 선택된 정점 집합에 속한 정점과 인접한 정점들 중 가중치가 작은 간선으로 연결된 정점을 선택하여 트리를 확장
- 3. 위의 과정을 모든 노드가 연결될 때까지 반복함

#### 2) 인접 정점 중 최소 간선으로 연결된 정점 선택

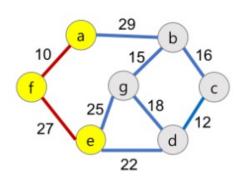




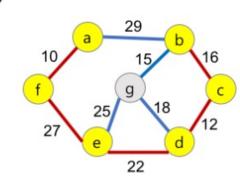
#### 1) 시작 단계: 시작 정점만 포함



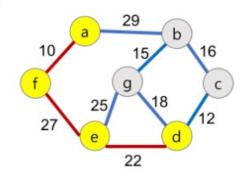




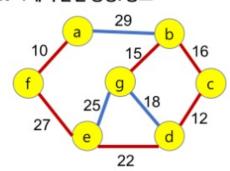
#### 6)



#### 4)



#### 7) N-1개의 간선 생성. 종료

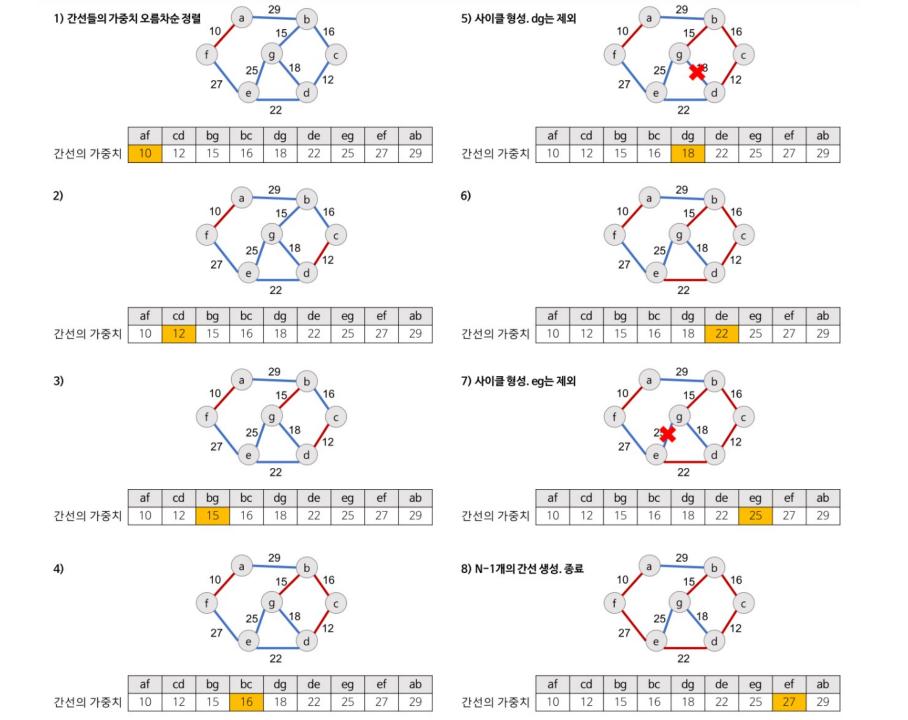


## Kruscal Algorithm

- Greedy algorithm를 이용하여 최적해를 구함
- <mark>간선</mark> 선택을 기반으로 하는 알고리즘
- 최소 간선을 선택

### 과정)

- 1. 간선들의 가중치를 오름차순으로 정렬
- 2. 가장 낮은 가중치부터 사이클을 형성하지 않는 간선을 선택
- 3. 해당 간선이 연결된 정점과 간선의 가중치를 저장



## **Time Complexity**

#### **Prim**

- 주 반복문 : 정점의 수 n만큼 반복
- 내부 반복문(인접 노드 찾음) : n번 반복
  - -> O(n^2)

그래프에 간선이 많이 존재하는 '밀집 그래프(Dense Graph)' 의 경우 적합함

#### Kruscal

- union-find 알고리즘을 이용하면 Kruskal 알고리즘의 시간 복잡도는 정렬의 시간 복잡도와 동일
- 간선 n개를 퀵 정렬과 같은 효율적인 알고리즘으로 정렬
  - -> O(nlogn)

그래프 내에 적은 숫자의 간선만을 가지는 '희소 그래프(Sparse Graph)'의 경우 적합