```
0 = 1 \times 10^{-1} \text{ M} = 3
```

for j in arr[i]: bfS탐색(무리찿기&방문표시)

## [SWEA]5249 최소 신장트리

$$011/1)$$
 V = 2 E = 3 arr =  $(1,1),(2,1)$   $(0,1),(2,6)$   $(0,1),(1,6)$ 

프림

가중치 Weight= Ox Ox Ox Ox

부모노드 Parent= 0 1 2

방문 visit = 0 0 0 (확정여부)

- i) 임의의시작점 ex)1 Weight[1] = 0 우=[(0,1)]
- ii) Q가 비어질 때까지 반복

  W,V = heappop(앙)

  CV방문체크(방문했으면 안된다)

  ViSit[V] = 1

  나 카운트!

for node, value in arr[v]

if not visit[node] and weight[node] > value:

key[node] = value

parent[node] = v

heappush(f, (value, node))

크루스칼 부모노드 Parent= 0 1 2

$$3rr = (0,1,1) (0,2,1) (0,2,1) 오름차순 정렬 (1,2,6)$$

- i) 정점의 루트를찾는함수 find\_Set(V)
  while Parent[v]!= V 내부모가 나여야 root이다
  V = Parent[v]
  return V
- ii) arr을순회한다. 단, 싸이클이 생기지 않게 간선의수는 V-1개이다 (종료조건) U, V, W = arr USF V의 root를 찾고 root가 다르면, Parent [U의 root] = V의 root

→ 간선 확정 (간선개수+1) 가중치 W 확정 (十가중치)

## [SWEA]5250 초1소비용

$$04|(1) N = 3 \quad arr = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

- i) 출발점(0,0)에서 delta 이용하여 인접정점확인
  - 인접정점의 높이와 출발점 높이 비교! 인접정점 >출발점 : 가중치는 높이차이 +1 인접정점 < 출발점 : 가중치는 1
- ii) 계산된 가중치와 기존의 가중치 비교 & 확정 안된 정점인지 확인

→ 기존의 가중치가 더 크면 갱신! ♣ 우선순위 큐에 넣기 가중치가 작은 순서로 POP하기위해

## [SWEA] 14193 통신병민코씨

- 1)모든 정점이 인접정점이다.
- 2) 모든 정점이 연결된최소신장트리 길이를 구해야 한다. \*\* 가중치문 트리배열 생성 아주큰값 0 으로 default 세팅
  - i) 하け당 노드로 부터 다른 A노드의 좌표와 거리구하기(BFS) (확정하지않은) (가중치)
  - ii) 그 거리가 이미 기록된 거리보다 짧다면, 갱신 ( 값수정) ( 우선순위 큐에 추가)

추후,우선순위 큐에서 POP될 때 그 정점·가중치가 확정된다

- 트리배열에 1표시
- 누적가중치 계산 (거리)