# 알고리즘 멘토링

- Union Find -

- 주민찬 -

Disjoint-Set 알고리즘이라고도 불리는 알고리즘으로 구체적으로 여러 개의 노드가 존재할 때 두 개의 노드를 선택해서, 현재 이 두 노드가 서로 같은 그래프에 속하는지 판별하는 알고리즘입니다.

Parent											
index	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
parent	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
Rank											
index	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
rank	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

Parent의 각 인덱스는 노드의 번호 인덱스의 값에는 그 노드의 parent node가 적혀 있음 루트일 경우 자기 자신이 적혀 있음

Rank의 각 인덱스는 노드의 번호 인덱스의 값에는 그 노드가 속한 트리의 노드의 수가 적혀 있음

Union-Find 에게는 두 가지의 연산이 있다. 노드의 루트 노드를 찾는 Find() 두 트리를 합치는 Union()

```
def find(x):
    if x != parent[x]:
        parent[x] = find(parent[x])
    return parent[x]
```

연산 횟수를 줄이기 위해 parent를 계속 변경

```
def union(x,y):
    x_root = find(x)
    y_root = find(y)

if x_root != y_root:
    if rank[x_root] < rank[y_root]:
        parent[x_root] = y_root
    elif rank[x_root] > rank[y_root]:
        parent[y_root] = x_root
    else:
        parent[x_root] = y_root
    rank[x_root] += rank[y_root]
    rank[y_root] = rank[x_root]
```

루트를 찾아 두 트리의 Rank를 비교 작은 쪽에다가 붙임

#### Parent

index	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
parent	-1	-1	-1	-1	-1	-1	-1	-1	-1	-1	-1

또 다른 표현식

Parent의 각 인덱스는 노드의 번호 인덱스의 값에는 그 노드의 parent node가 적혀 있음 루트일 경우 그 트리의 노드의 수가 음수로 적혀 있음

```
def find(x):
    if (parent[x] < 0): return x
    parent[x] = find(parent[x])
    return parent[x]</pre>
```

```
def union(x,y):
   x_{root} = find(x)
   y_root = find(y)
    if x_root != y_root:
        total = parent[x_root] + parent[y_root]
        if parent[x_root] < parent[y_root]:</pre>
            parent[y_root] = x_root
            parent[x_root] = total
        elif parent[x_root] > parent[y_root]:
            parent[x_root] = y_root
            parent[y_root] = total
        else:
            parent[x_root] = y_root
            parent[y_root] = total
```

연산 횟수를 줄이기 위해 parent를 계속 변경

루트를 찾아 두 트리의 노드의 수를 비교 적은 쪽에다가 붙임

```
• 시간복잡도: O(lpha(N))pprox O(1) lpha(N) : 애커만 함수의 역함수 \ \circ \ 1\leq N<3 : lpha(N)=1 \ \circ \ 3\leq N<7 : lpha(N)=2 \ \circ \ 7\leq N<63 : lpha(N)=3
```

