## 문제 분석

- 최대한 많은 group을 만들어야 하니 Rule  $1(x_i > x_j \text{ AND } y_i < y_j$ , vice versa)을 지키는 applicant 끼리 같은 그룹에 두고, 나머지는 전부 각 각의 그룹에 분리시킨다.
- Rule 1을 만족하는 지원자들을 찾기 위해 다른 지원자들과의 모든 pair를 비교해야 한다.
- 각 지원자마다 다른 사람을 비교할 때, 아래 두 가지 Case로 처리한다.

Case 1) 자신과 Rule 1 이 성립되는 다른 지원자가 모두 그룹이 없는 경우:

자신과 다른 지원자들을 새로운 그룹으로 묶는다.

Case 2) 자신과 Rule 1 이 성립되는 다른 지원자가 한명이라도 이미 다른 그룹에 속한 경우: 자신과 다른 지원자들을 하나의 다른 그룹에 추가한다.

## **Required Data Structure:**

Applicant의 성적 x, y를 기록할 pair<int, int> array 'applicant' Applicant가 현재 그룹이 있는지 확인할 bool array 'is\_group' 현재 그룹을 추가할지 말지 결정할 bool variable 'add group'

## 솔루션:

- 1. x의 오름차순으로 applicant 들을 정렬한다.  $\leftarrow$  Average:  $O(n \log n)$ , Worst:  $O(n^2)$
- 2. 1번째 사람부터 자신보다 x값이 큰 모든 사람들과 y값을 비교한다. (x값은 이미 오름차순이기 때문에 y 값이 자기보다 작으면 같은 그룹에 있어야 한다.)  $\leftarrow O(n^2)$ 
  - 현재 지원자와 rule 1이 성립하는 지원자의 is\_group를 true로 바꾼다. (지원자와 같은 그룹이어야 한다)
    - > 이 때 해당 지원자의 is\_group가 이미 true면 add\_group을 false로 바꾼다.
    - > Case 2에 해당하는 것으로 그룹의 개수는 기존의 그룹의 개수와 동일하다.
- 만약 모두와 비교하는 동안 add\_group이 true로 유지된다면 Case 1에 해당하는 것으로 그룹의 개수를 하나 증가시킨다.

Х	Υ	match	is_group
3	6		Х
8	13	Х	Х
11	7	Х	Х
20	10	Х	Х

그룹 수: 1

Х	Υ	match	is_group
8	13		Χ
11	7	0	Х
20	10	Х	Х

그룹 수: 2

Х	Υ	match	is_group
11	7		0
20	10	0	Х

▲ 그룹 수: 2 (Case 2)

Time Complexity:  $T(n) = O(n^2)$