# 고 급 문 제 해 결

## <문제 4.11>

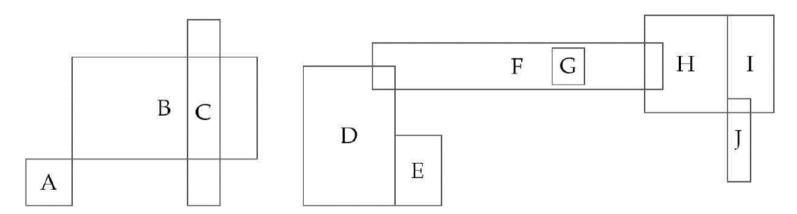
## 두 사각형끼리 겹치는지 확인

# Chapter 4 Primitive types

## 4.11 - 두 사각형끼리 겹치는지 확인

#### 5.11 Rectangle intersection

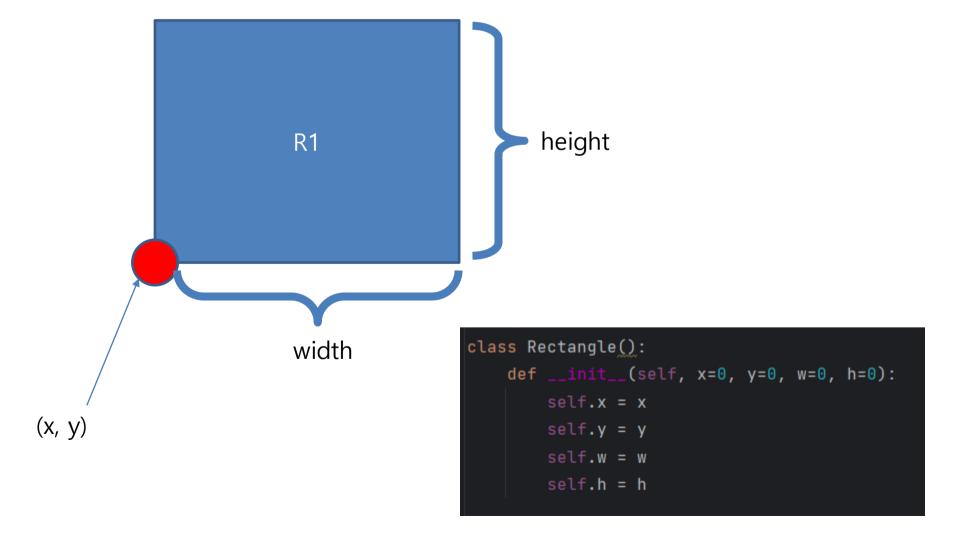
This problem is concerned with rectangles whose sides are parallel to the *X*-axis and *Y*-axis. See Figure 5.2 for examples.



**Figure 5.2:** Examples of *XY*-aligned rectangles.

# 사각형 표현 방법

## 사각형의 표현



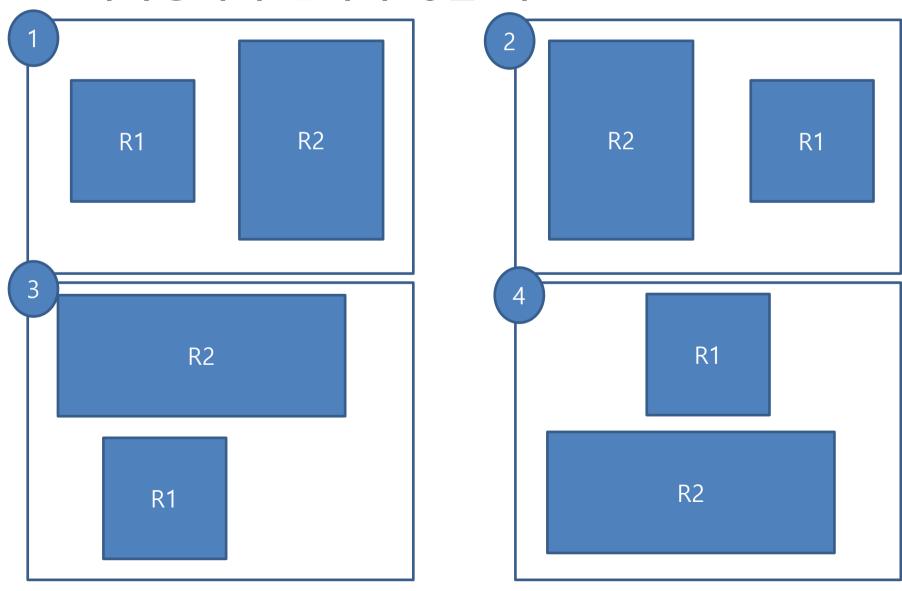
#### Rectangle intersection의 판단

- 꼭짓점 혹은 모서리가 겹치더라도 겹친 것으로 판단
- 한 사각형이, 다른 사각형에 온전히 포함 되더라도 겹쳤다고 판단

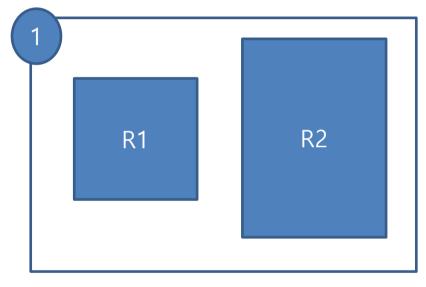
#### 거꾸로 생각하기

- 모든 경우의 수를 따지지 말고, 겹치지 않을 때를 먼저 생각하자.
- 그리고 나서, 그 조건을 Negation시킨 것 이 곧 겹칠 때의 조건.

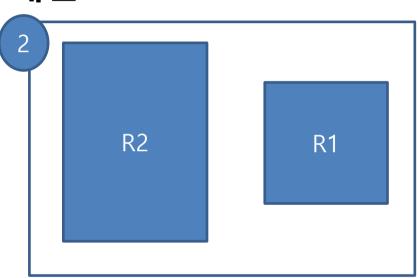
## 사각형끼리 겹치지 않을 때는?



## 사각형끼리 겹치지 않을 때는?

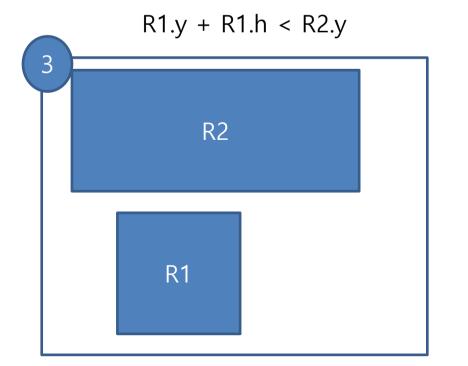


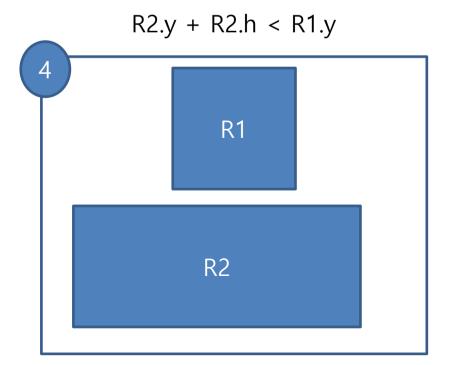
R1.x + R1.w < R2.x



R2.x + R2.w < R1.x

## 사각형끼리 겹치지 않을 때는?





#### 사각형끼리 겹치지 않을 때의 총 조건

(R1.y + R1.h < R2.y)

OR

(R2.y + R2.h < R1.y)

OR (R1.y + R1.h < R2.y)

OR

(R2.y + R2.h < R1.y)

Negation

#### 사각형끼리 겹칠 때의 조건

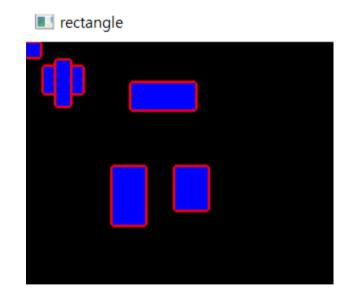
```
def is_intersect(R1: Rectangle, R2: Rectangle):
    return (R1.x <= R2.x + R2.w) and (R1.x + R1.w >= R2.x) \
        and (R1.y <= R2.y + R2.h) and (R1.y + R1.h >= R2.y)
```

## Code

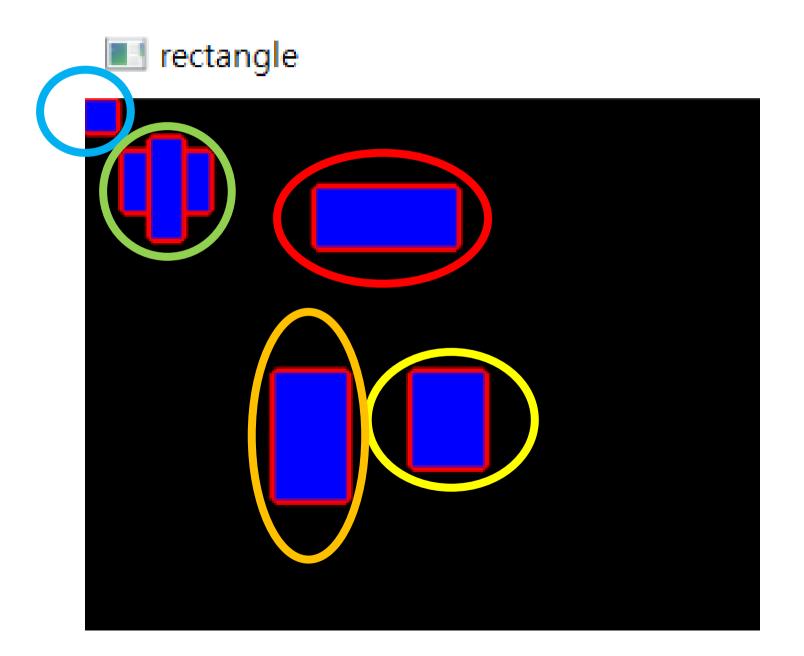
## 결과

## 사각형끼리 겹치는 것을 파악 가능

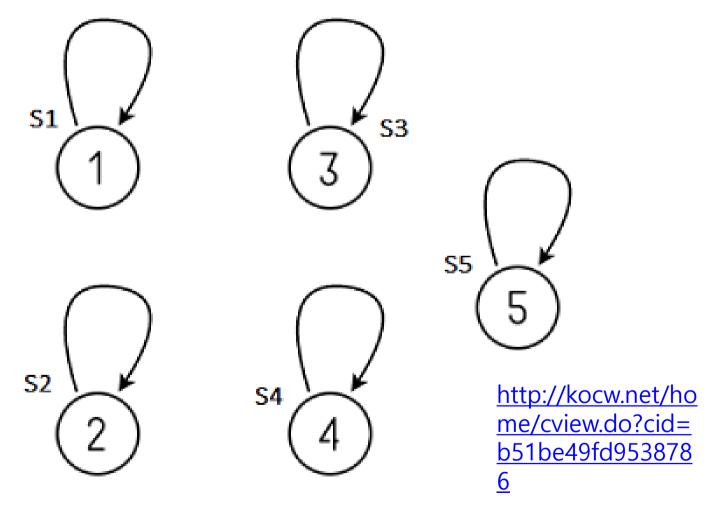
- 0, 1 -> not intersect.
- 0, 2 -> not intersect.
- 0, 3 -> not intersect.
- 0, 4 -> not intersect.
- 0, 5 -> not intersect.
- 1, 2 -> intersect.
- 1, 3 -> not intersect.
- 1, 4 -> not intersect.
- 1, 5 -> not intersect.
- 2, 3 -> not intersect.
- 2, 4 -> not intersect.
- 2, 5 -> not intersect.
- 3, 4 -> not intersect.
- 3, 5 -> not intersect.
- 4, 5 -> not intersect.



# Grouping?

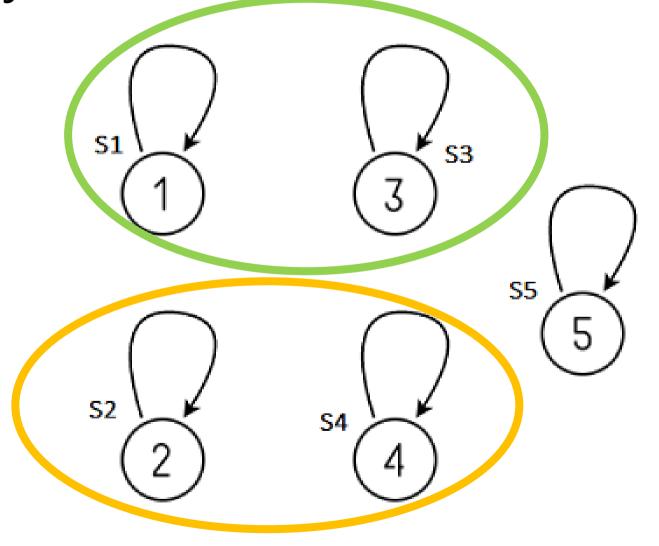


# Disjoint Set(처음에는 외딴 섬)

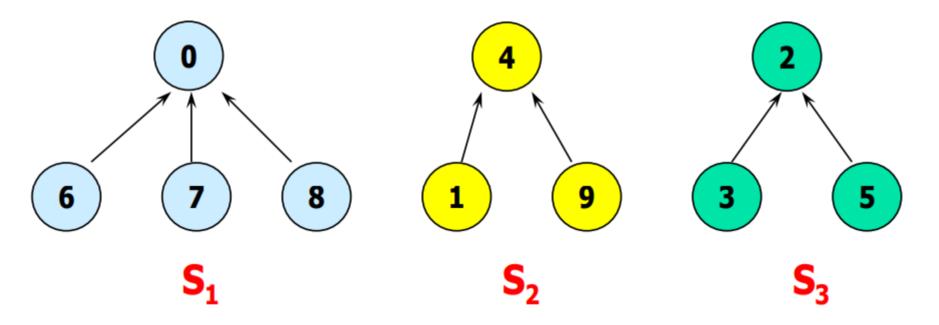


참고)여기서부터의 강의자료는 Kocw에 공개된 영남대학교 조행래 교수님의 자료구조론 강의자료를 인용하였습니다.

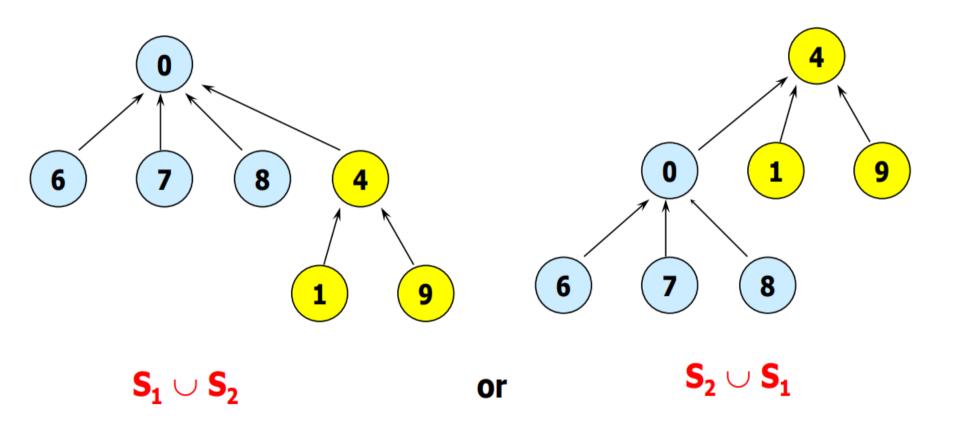
Disjoint Set -> Union(합치면 Group)



$$S_1 = \{0, 6, 7, 8\}, S_2 = \{1, 4, 9\}, S_3 = \{2, 3, 5\}$$



i	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]
parent	-1	4	-1	2	-1	2	0	0	0	4



```
def simple_union(P: List[int], i: int, j: int) -> None:
# 주의 : i, j는 항상 root여야 함.
P[i] = j
```

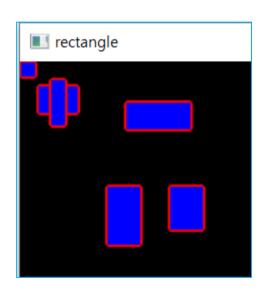
```
def simple_find(P: List[int], i: int) -> int:
    while P[i] >= 0:
    i = P[i]
    return i
```

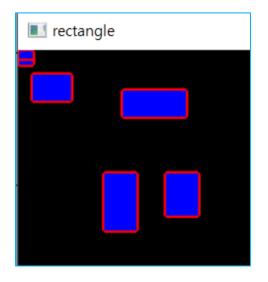
#### Code

Union-Find 를 이용하여 Rectangle Grouping

```
for i in range(len(L)):
    for j in range(i + 1, len(L)):
        R1, R2 = L[i], L[j]
        if is_intersect(R1, R2):
            root_left = simple_find(R, i)
            root_right = simple_find(R, j)
            if root_left != root_right:
                simple_union(R, root_left, root_right)
```

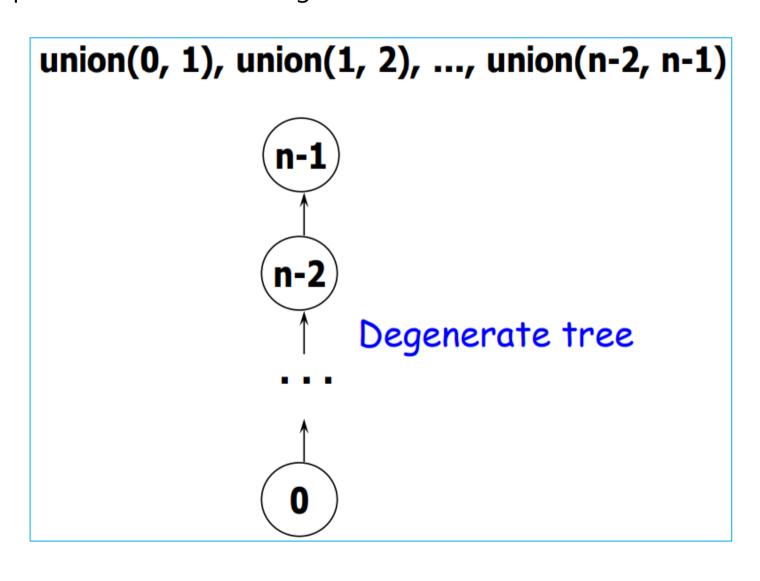
## 결괴





# 참고)Weighted Union

Simple Union의 문제점: Degenerate tree



# 참고)Weighted Union

Simple Union의 문제점 해결 방법 : 큰 쪽에 몰아주자

union(0,3)

i를 가진 트리의 노드 수와 j를 가진 트리의 노드 수 비교
 (i 트리의 노드 수 < j 트리의 노드 수) → j가 i의 부모</li>
 Otherwise → i가 j의 부모
 Union-by-rank
 ① 1 ... n-1
 initial
 1 union(0,1)
 2 union(0,2)

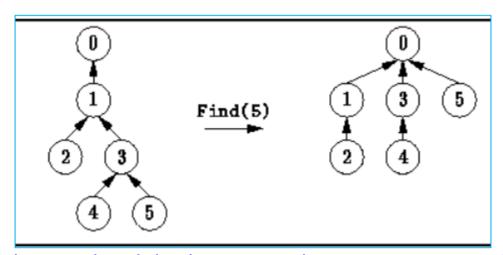
union(0, n-1)

# 참고)Collapsing Find

Simple Find의 개선 : leaf로부터 타고 올라가는 노드들을 Root 밑에 바로 붙이자

#### 정의 [Collapsing Rule - 붕괴 규칙]

- find(i)의 실행 과정에 만나는 root가 아닌 노드들을 root의 child로 변경
- Path compression



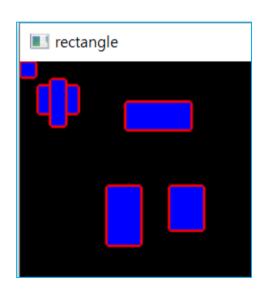
https://book.huihoo.com/data-structures-and-algorithms-with-object-oriented-design-patterns-in-c++/html/page410.html

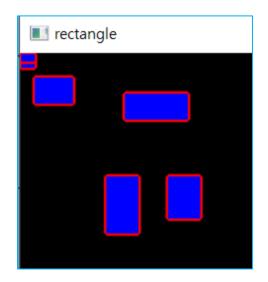
#### Code

```
for i in range(len(L)):
    for j in range(i + 1, len(L)):
        R1, R2 = L[i], L[j]
        if is_intersect(R1, R2):
            root_left = collapsing_find(R, i)
            root_right = collapsing_find(R, j)

        if root_left != root_right:
            weighted_union(R, root_left, root_right)
```

## 결과





# Summary

- 문제 4.11: 사각형이 겹치는지 확인하기
  - ✓ 거꾸로 생각해서 조건 찾기
    - 사각형이 겹치지 않는 조건 -> 사각형이 겹치는 조건
  - √ Grouping(Union-Find)
    - Simple union, Simple find
    - Weighted union, Collapsing find

# 들어 주셔서 감사합니다

