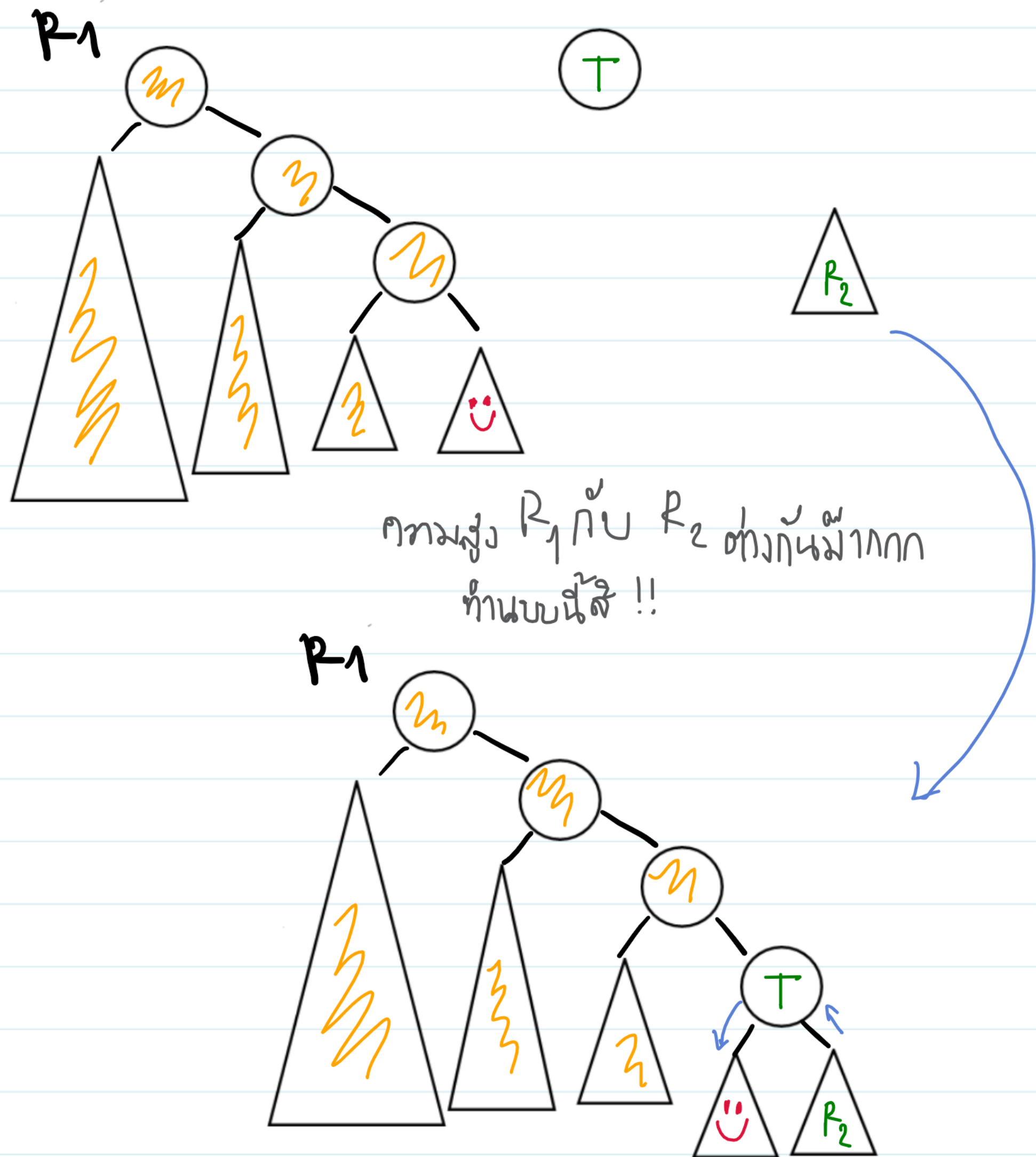


Data 17/9/2021

Merge AVL tree ที่ 2 ต้นที่มีความสูงต่างกันมากกว่า 1 ทำได้??

→ Merge กับ RST ของ R_1 จนกว่าจะ Merge กันได้



AVLTreeMergeWithRoot (R_1, R_2, T)

if $|R_1.height - R_2.height| \leq 1$:

MergeWithRoot (R_1, R_2, T)

$T.height \leftarrow \max(R_1.height, R_2.height) + 1$

return T

else if $R_1.height > R_2.height$

$R' \leftarrow \text{AVLTreeMergeWithRoot}(R_1.right, R_2, T)$

$R_1.right \leftarrow R'$

$R'.parent \leftarrow R_1$

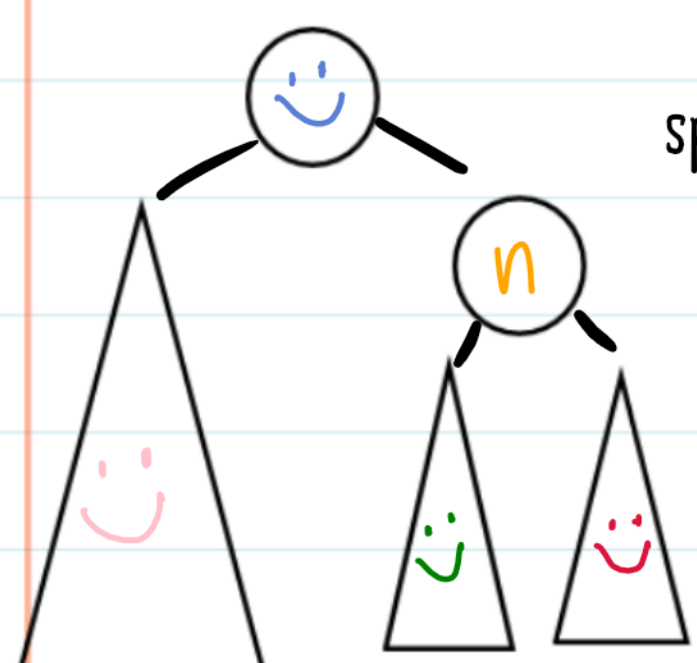
Rebalance (R_1)

return root

else if $R_1.height < R_2.height$
Merge ด้วยวิธี merge จะไม่พอ (HW) =

สรุป $\rightarrow O(|R_1.height - R_2.height| + 1)$
ความสูงที่เพิ่ม $O(\log n)$

Split (BST)

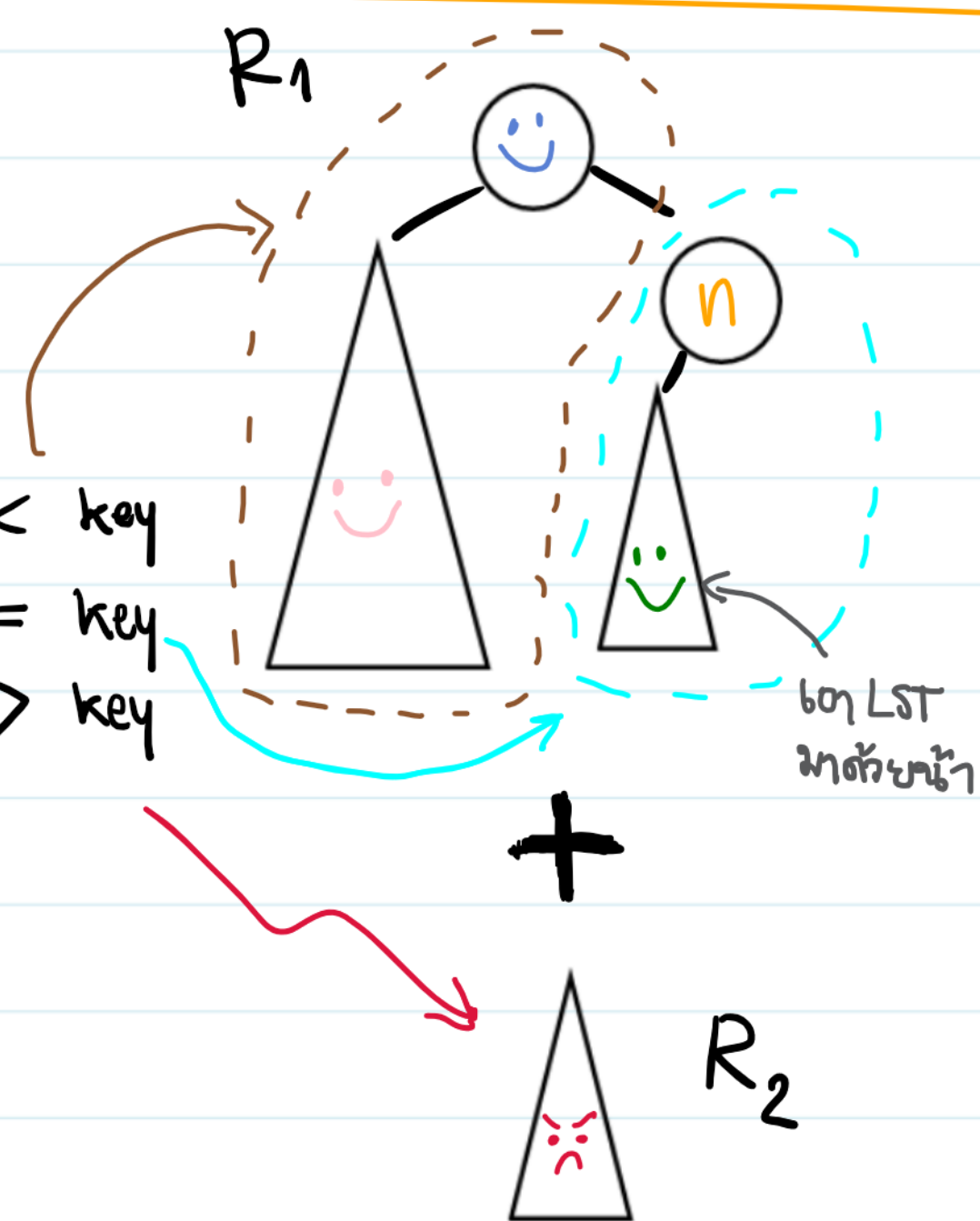


split key (n)

ถ้า node ที่ต้องการ < key

" = key

" > key



Implementation

if R is null

return (null, null)

else if $x < R.key$:

$(R_1, R_2) \leftarrow \text{split}(R.left, x)$

$R_3 \leftarrow \text{MergeWithRoot}(R_2, R.right, R)$

return (R_1, R_3)

else if $x \geq R.key$:

$(R_1, R_2) \leftarrow \text{split}(R.right, x)$

$R_4 \leftarrow \text{MergeWithRoot}(R.left, R_1, R)$

return (R_4, R_2)

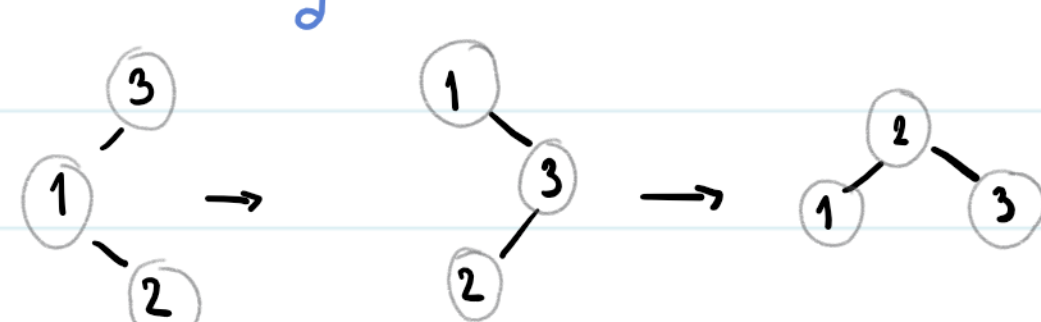
* ถ้าอยากให้เป็น AVL tree

→ ใช้ MergeWithRoot

ใช้ AVL MergeWithRoot

→ Rebalance ด้วย

→ $O(\log n)$



Splay tree

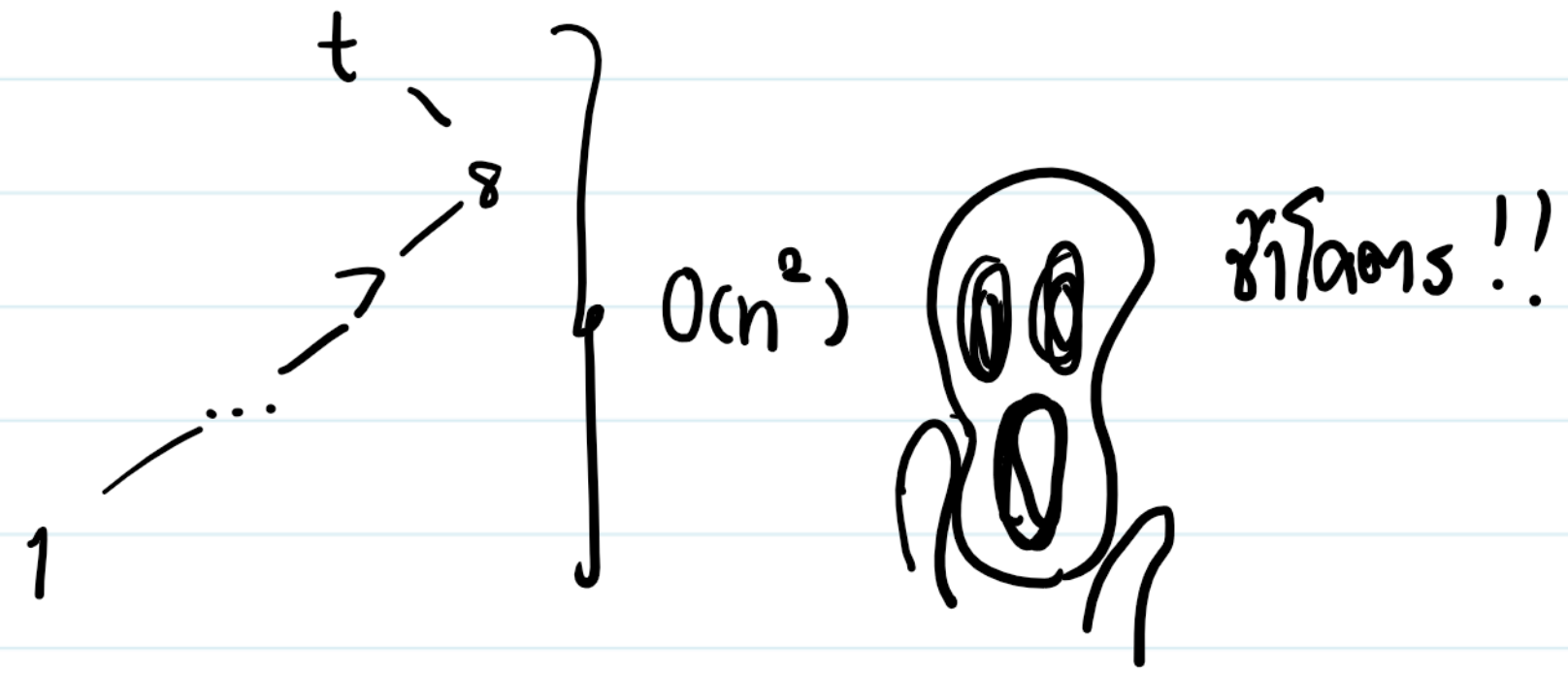
นิยาม: BST, ไม่ต้อง rebalance ตลอดเวลา
ข้อมูลที่จะเข้าถึงจะถูกยกมาที่ root

→ นำ node ที่กำลังค้นหาไปที่ root

→ ถ้า node นั้นลบไปแล้วก็นำมาที่ root

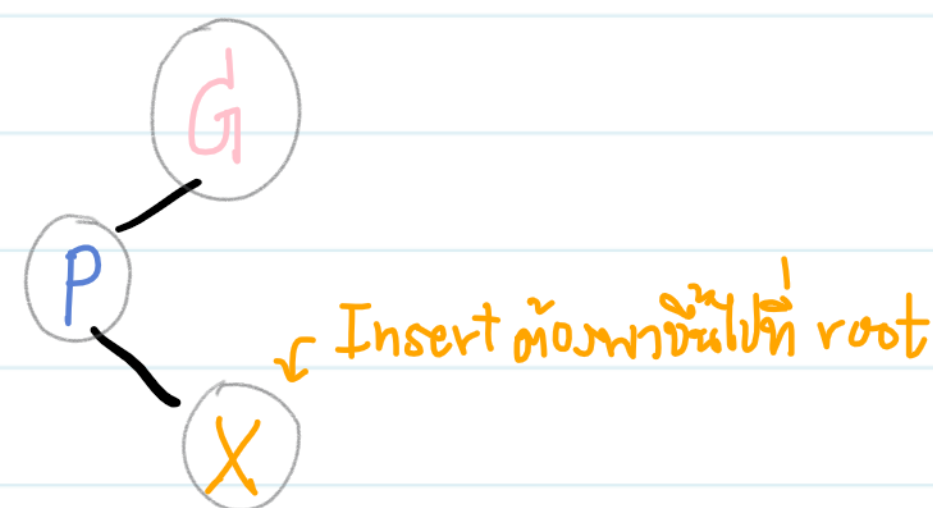
Insert at root

แบบทฤษฎี



ทำไงดี?

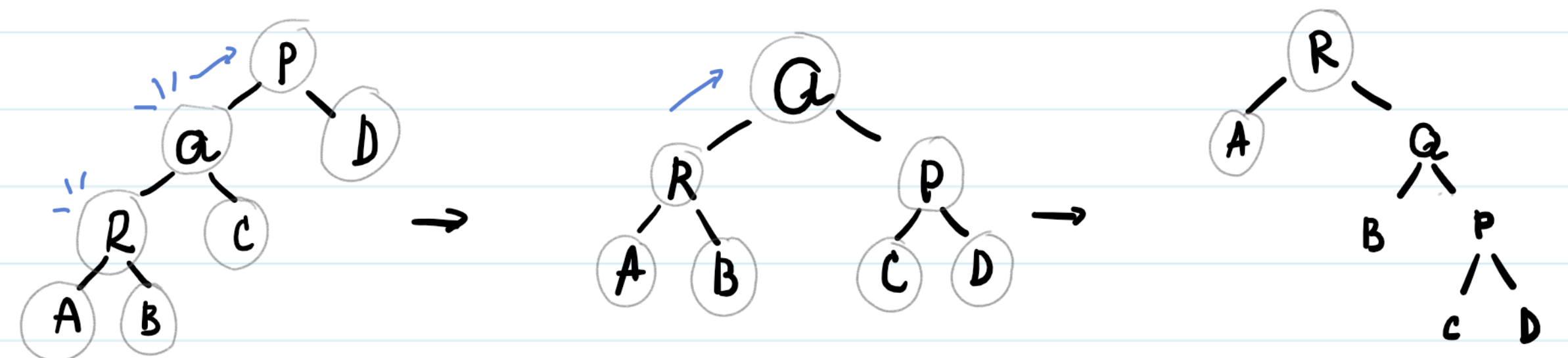
→ Insert แล้วสลับ splay node นั้นขึ้นไปที่ root



X เป็นลูก → ขึ้นไป zig เดียว

X เป็นหลาน ++ → zig zig or zig zag

zigzig : $\text{zig}(R.parent) \rightarrow \text{zig}(R)$



* ใช้ while loop แทนการใช้ recursive ป้องกัน StackOverflow

zigzag : $\text{zig}(R) \rightarrow \text{zig}(R)$

Delete

→ นำ node ที่ลบมาที่ root

→ ลบลง (เก็บ sub tree 2 ต้น)

→ splay max ของ LST มาที่ root

→ อีกอย่าง: Splay min ของ RST มาที่ root (ไม่จำเป็น)

→ ลบ node เสร็จ