<알고리즘 실습> - 탐색트리

※ 입출력에 대한 안내

- 특별한 언급이 없으면 문제의 조건에 맞지 않는 입력은 입력되지 않는다고 가정하라.
- 특별한 언급이 없으면, 각 줄의 맨 앞과 맨 뒤에는 공백을 출력하지 않는다.
- 출력 예시에서 □는 각 줄의 맨 앞과 맨 뒤에 출력되는 공백을 의미한다.
- 입출력 예시에서 □ 이 후는 각 입력과 출력에 대한 설명이다.
- * 이 문제에서 사용되는 알고리즘은 교재를 중심으로 기술되었음.
- [문제 1] (이진탐색트리 구현) 주어진 조건을 만족하는 이진탐색트리를 구현하는 프로그램을 작성하라.

※ **조건:** 종료(q) 명령 때까지 삽입(i), 탐색(s), 삭제(d), 인쇄(p), 명령을 반복 입력받아 수행한다.

i <키> : 입력 <키>에 대한 노드 생성 및 트리에 삽입

d <키>: 입력 <키>가 트리에 존재하면 해당 노드 삭제 후 삭제된 키를 출력, 없으면 'X'를 출력

s <키> : 입력 <키>가 트리에 존재하면 해당 키를 출력, 없으면 'X'를 출력

p: 현재 트리를 전위순회로 인쇄

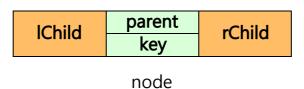
q : 프로그램 종료

주의:

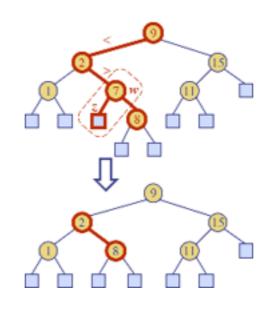
- 1. 중복 키가 없는 것으로 전제한다.
- 2. 문제를 단순화하기 위해, 키만 존재하고 원소(element)는 없는 것으로 구현한다.
- 3. main 함수는 반복적으로 명령을 입력받기 전에 빈(empty) 이진탐색트리를 초기화해야 한다 즉, 외부노드 **1**개로만 구성된 이진트리를 말한다.

힌트:

1. 트리 노드는 아래의 구조체를 이용하여 구현한다.

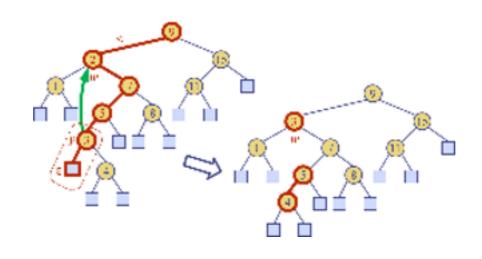


- 2. 전위순회는 루트 노드를 먼저 방문하고, 왼쪽 부트리, 오른쪽 부트리 순서로 순회한다.
- 3. 트리 노드 **삭제** 시, 삭제할 노드 **w**의 자식 중 하나(**z**이라 하자)라도 잎인 경우는 아래 그림 <삭제 예시 1>처럼 **w**를 **z**과 함께 삭제하고, 반대쪽 자식 노드(그림에서 **8**을 저장한 노드)가 **w**를 계승한다 **reduceExternal**(**z**) 함수 사용.



<삭제 예시 1>

4. 삭제할 노드 w의 자식 둘 다 내부 노드인 경우는 w의 중위순회 후계자 y가 삭제한 노드 위치에 오도록 한다. 중위순회 후계자를 찾는 방법은 오른쪽 자식으로 이동한 후, 거기서부터 왼쪽 자식들만을 끝까지 따라 내려가서 도달하게 되는 내부노드를 찾는 것이다(그림 <삭제 예시 2> 참고).



<삭제 예시 2>

입출력 형식:

1) main 함수는 아래 형식으로 명령을 표준입력받는다.

입력: 문자(i, d, s)와 정수형 <키> 또는 문자(p, q)

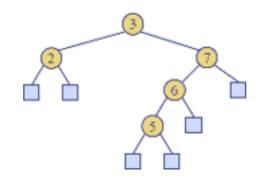
2) main 함수는 각 명령에 대해 아래 형식으로 표준출력한다.

출력: 키 또는 X (d, s 명령인 경우)

트리의 전위순회 인쇄 (p 명령인 경우)

입력 예시 1 출력 예시 1

i 3	□ 3 삽입		
i 2	□ 2 삽입		
i 7	□ 7 삽입		
s 4	□ 4 탐색	X	□ 4 탐색 결과
i 6	□ 6 삽입		
р	□ 전위순회 인쇄	□3 2 7 6	□ 전위순회 인쇄
i 5	□ 5 삽입		
s 6	□ 6 탐색	6	□ 6 탐색 결과
q	□ 종료		



<구축된 이진탐색트리>

입력 예시 2		출력 예시 2	
i 9	□ 9 삽입		
i 2	□ 2 삽입		
i 15	□ 15 삽입		
i 1	□ 1 삽입		
i 7	□ 7 삽입		
i 11	□ 11 삽입		
i 5	□ 5 삽입		
i 8	□ 8 삽입		
i 3	□ 3 삽입		
i 4	□ 4 삽입		
р	□ 전위순회 인쇄	□9 2 1 7 5 3 4 8 15 11	□ 전위순회 인쇄
d 2	□ 2 삭제	2	□ 2 삭제 결과
d 13	□ 13 삭제	X	□ 13 삭제 결과
р	□ 전위순회 인쇄	□9 3 1 7 5 4 8 15 11	□ 전위순회 인쇄
	□ 조귀		

주요 필요 함수:

- ∘ main() 함수
 - 인자: 없음반환값: 없음
 - 인원없. 故금
 - 내용: 빈 트리를 초기화한 후 반복적으로 명령을 입력받아 처리
- ∘ findElement(k) 함수
 - 인자: 탐색 키 k
 - 반환값: 원소(이 문제에서 원소 = 키)
 - 내용: 현재 트리에서 키 k를 저장한 노드를 찾아 그 노드에 저장된 원소를 반환
- ∘ insertItem(k) 함수
 - 인자: 삽입 키 k
 - 반환값: 없음
 - 내용: 현재 트리에 키 k를 저장한 새 노드를 삽입
- ∘ treeSearch(k) 함수
 - 인자: 탐색 키 k
 - 반환값: 키 k를 저장한 내부 노드 반환, 혹은 그런 노드가 없으면 만약 있었다면 위치할 외부 노드를 반환
 - 내용: 현재 트리에서 키 k를 저장한 노드를 반환
- ∘ removeElement(k) 함수
 - 인자: 삭제 키 k
 - 반환값: 삭제된 원소(이 문제에서 원소 = 키)
 - 내용: 현재 트리에서 키 k를 저장한 노드를 삭제한 후 원소를 반환

```
∘ isExternal(w) 함수
```

- 인자: 노드 w

- 반환값: 참 또는 거짓

- 내용: 노드 w가 외부노드인지 여부를 반환

∘ isInternal(w) 함수

- 인자: 노드 w

- 반환값: 참 또는 거짓

- 내용: 노드 w가 내부노드인지 여부를 반환

∘ inOrderSucc(w) 함수

- 인자: 내부노드 w

- 반환값: 내부노드

- 내용: 노드 w의 중위순회 후계자를 반환

알고리즘 설계를 위한 의사코드 가이드:

```
Alg isExternal(w)
input node w
output boolean

1. if (w.left = Ø and w.right = Ø)
  return True
   else {w.left ≠ Ø or w.right ≠ Ø}
  return False
```

```
Alg isInternal(w)
input node w
output boolean

1. if (w.left ≠ Ø or w.right ≠ Ø)
  return True
   else {w.left = Ø and w.right = Ø}
  return False
```

```
Alg sibling(w)
input node w
output sibling of w

1. if (isRoot(w))
invalidNodeException(){root has no sibling}
2. if (leftChild(parent(w)) = w)
return rightChild(parent(w))
  else
return leftChild(parent(w))
```

```
Alg inOrderSucc(w)
input internal node w
output inorder successor of w

1. w ← rightChild(w)
2. if (isExternal(w))
invalidNodeException(){No inorder successor}
3. while (isInternal(leftChild(w)))
w ← leftChild(w)
4. return w
```

```
Alg reduceExternal(z)
input external node z
output the node replacing the parent node of the removed node z
1. \mathbf{w} \leftarrow \mathbf{z}.parent
2. zs \leftarrow sibling(z)
3. if (isRoot(w))
root ← zs
                                              {renew root}
zs.parent \leftarrow \emptyset
   else
\mathbf{g} \leftarrow \mathbf{w}.\mathsf{parent}
zs.parent \leftarrow g
if (w = g.left)
g.left ← zs
else {w = g.right}
g.right \leftarrow zs
4. putnode(z)
                                                        {deallocate node z}
5. putnode(w)
                                                        {deallocate node w}
6. return zs
```

* 수록되지 않은 함수의 의사코드는 교재의 코드를 참고할 수 있다. 하지만 가능하면 교재를 참조하지 않고 스스로 작성해본다.

- [문제 2] (AVL 트리 생성) 주어진 조건을 만족하는 AVL 트리를 구현하는 프로그램을 작성하라.
 - 1) 기본적인 입출력 구조는 문제 1과 동일하나 삭제를 제외한 삽입, 탐색, 출력을 구현한다.
 - 2) main 함수에서 명령과 <키>를 입력받는다.
 - 3) 명령에 따라 AVL 트리를 생성, 탐색한다.

주의: 문제 1과 동일

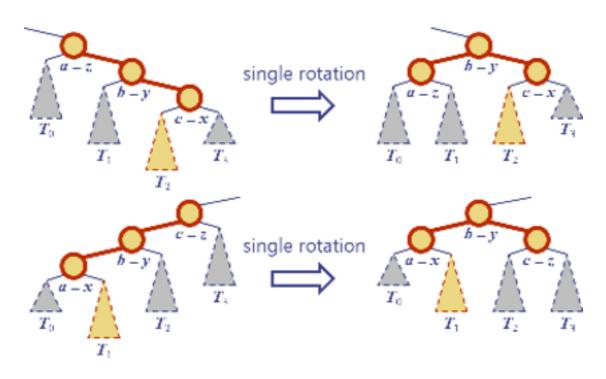
힌트:

1. 노드 구조체에 **높이**(height)를 추가한다.

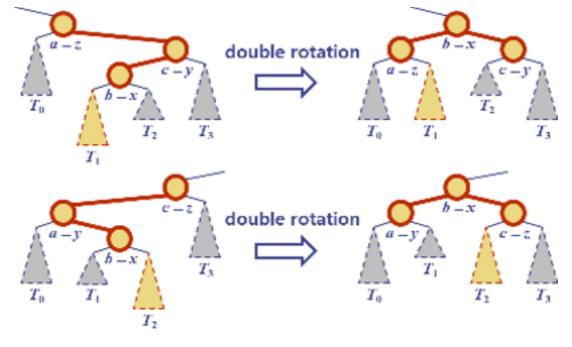
	parent	
lChild	key	rChild
	height	

node

- 2. 문제 1의 이진탐색트리에서 구현한 함수들을 그대로 또는 수정해서 사용하고 더 필요한 함수를 추가한다.
- 3. 키 삽입 후 트리에 불균형이 발생했을 경우, **개조**(restructure)를 수행한다. 개조는 종종 **회전**(rotation)이라고도 불리며, 좌우대칭을 포함하여 모두 **4**개 유형이 존재한다.



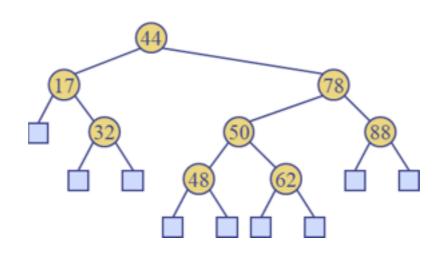
<단일회전(single rotation) 예시>



<이중회전(double rotation) 예시>

입출력 형식: 문제 1과 동일(삭제는 제외)

입력 예시 1		출력 예시 1	
i 44	□ 44 삽입		
i 17	□ 17 삽입		
i 78	□ 78 삽입		
i 32	□ 32 삽입		
i 50	□ 50 삽입		
i 88	□ 88 삽입		
i 48	□ 48 삽입		
i 62	□ 62 삽입		
s 88	□ 88 탐색	88	□ 탐색 결과
р	□ 전위순회 인쇄	□44 17 32 78 50 48 62 88	□ 전위순회 인쇄
q	□ 프로그램 종료		



<구축된 AVL 트리>

필요 함수:

- ∘ insertItem(k) 함수
 - 인자: 삽입 키 k
 - 반환값: 없음
 - 내용: 현재 트리에 k를 저장한 새 노드 w를 삽입하고, searchAndFixAfterInsertion(w) 함수를 호출
- 。 searchAndFixAfterInsertion(w) 함수
 - 인자: 내부노드 w
 - 반환값: 없음
 - 내용: 균형검사를 수행하고 불균형이 있으면 개조를 통해 높이균형 속성을 회복
- ∘ updateHeight(w) 함수
 - 인자: 내부노드 w
 - 반환값: 참 또는 거짓
 - 내용: 노드 w의 높이를 (필요하면) 갱신한 후 갱신 여부를 반환
- ∘ isBalanced(w) 함수
 - 인자: 내부노드 w
 - 반환값: 참 또는 거짓
 - 내용: 노드 w의 높이균형 여부를 반환
- ∘ restructure(x, y, z) 함수
 - 인자: 내부노드 x, y, z
 - 반환값: 내부노드
 - 내용: 3-노드 개조를 수행한 후 (갱신된) 3-노드의 루트를 반환

알고리즘 설계를 위한 의사코드 가이드:

```
Alg expandExternal(w)
input external node w
output none
1. 1 ← getnode()
2. r ← getnode()
3. 1.left = Ø
4. 1.right = Ø
5. 1.parent = w
6. 1.height = 0
7. r.left = Ø
8. r.right = Ø
9. \mathbf{r}.parent = \mathbf{w}
10. r.height = 0
11. w.left = 1
12. w.right = r
13. w.height = 1
14. return
```

```
Alg insertItem(k)
input AVL tree T, key k
output none

1. w ← treeSearch(root(), k) {삽입 키를 저장한 노드 찾기}

2. if (isInternal(w))
return
else
Set node w to k
expandExternal(w)
searchAndFixAfterInsertion(w)
return
```

다음 알고리즘은 교재의 연습문제 11-15의 답을 참고할 수 있다.

Alg searchAndFixAfterInsertion

Alg restructure

Alg updateHeight

Alg isBalanced

[문제 3] (AVL 트리 삭제) AVL 트리에서 삭제를 구현하라.

- 1) 기본적인 입출력 구조는 문제 2와 동일하며 삭제를 추가하여 구현한다.
- 2) main 함수에서 명령과 <키>를 입력받는다.
- 3) 명령에 따라 AVL 트리를 생성한다.

주의: 문제 1과 동일

힌트:

- 1. 문제 2에서 만든 함수들을 그대로 이용하고, 삭제 관련 함수를 추가로 구현한다.
- 2. AVL 트리에서 삭제는 이진탐색트리에서와 동일하게 수행되지만, 마지막 단계에서 red uceExternal 작업으로 삭제된 노드의 부모 노드(그리고 조상 노드들)가 불균형이 될수 있음에 유의한다.
- 3. 트리의 불균형을 해소하기 위한 개조는 문제 2에서 작성한 restructure 함수를 그대로 사용할 수 있다.

입출력 형식:

1) 문제 **1**과 동일

입력 예시 1		출력 예시 1	
i 9	□ 9 삽입		
i 31	□ 31 삽입		
i 66	□ 66 삽입		
i 30	□ 30 삽입		
i 1	□ 1 삽입		
s 30	□ 30 탐색	30	□ 30 탐색 결과
i 24	□ 24 삽입		
р	□ 전위순회 인쇄	□30 9 1 24 31 66	□ 전위순회 인쇄
s 47	□ 47 탐색	X	□ 47 탐색 결과
i 61	□ 61 삽입		
d 30	□ 30 삭제	30	□ 30 삭제
i 13	□ 13 삽입		
q	□ 프로그램 종료		

필요 함수:

- ∘ removeElement(k) 함수
 - 인자: 삭제 키 k
 - 반환값: 삭제된 원소(이 문제에서 원소 = 키)
 - 내용: 현재 트리에서 k를 저장한 노드를 삭제한 후, reduceExternal 작업으로 삭제된 노드의 부모 노드 w에 대해 searchAndFixAfterRemoval(w) 함수를 이용하여 균형검사 및 수리를 수행

알고리즘 설계를 위한 의사코드 가이드:

```
Alg removeElement(k)
input AVL tree T, key k
output key
                                            {삭제 키를 저장한 노드 찾기}
1. w ← treeSearch(root(), k)
                                            {그런 노드가 없으면 반환}
2. if (isExternal(w))
return NoSuchKey
3. z ← leftChild(w)
4. if (!isExternal(z))
z ← rightChild(w)
5. if (isExternal(z))
                                            {case 1}
zs ← reduceExternal(z)
                                            {case 2}
  else
y ← inOrderSucc(w)
z \leftarrow leftChild(y)
Set node w to key(y)
zs ← reduceExternal(z)
6. searchAndFixAfterRemoval(parent(zs))
7. return k
```

다음 알고리즘은 교재의 연습문제 11-15의 답을 참고할 수 있다.

Alg searchAndFixAfterRemoval