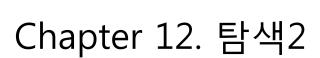
### 윤성우의 열혈 자료구조

: C언어를 이용한 자료구조 학습서



Introduction To Data Structures Using C



### Chapter 12. 탐색2



## Chapter 12-1:

균형 잡힌 이진 탐색 트리: AVL 트리의 이해



### 이진 탐색 트리의 문제점과 AVL 트리

#### /부터 5까지 순서대로 저장이 이뤄진 경우!



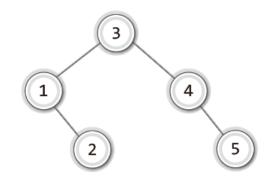
이진 탐색 트리의 탐색 연산은 O(log2n)의 시간 복잡도를 보인다.

그러나 균형이 맞지 않을수록 *O(n)*에 가까운 시간 복잡도를 보인다.

#### 이진 탑색 트리의 균형 문제를 해결한 트리

- · AVL 트리
- 2-3-4 트리
- · Red-Black 트리
- 등등...

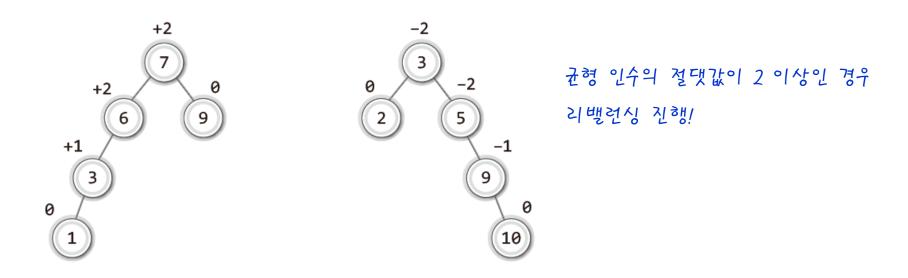
#### 3이 제일 먼저 저장된 경우!



약간의 순서 변화로 균형이 잡혔다!

### 자동으로 균형 잡는 AVL 트리와 균형 인수

균형 인수 = 왼쪽 서브 트리의 높이 - 오른쪽 서브 트리의 높이



AVL 트리는 균형 인수(Balance Factor)를 기준으로 트리의 균형을 잡기 위한 재조정(리밸런싱)의 진행 시기를 결정한다.

### 리밸런싱이 필요한 첫 번째 상태와 LL회전



▶ [그림 12-4: LL회전의 방법과 그 결과]

LL상태

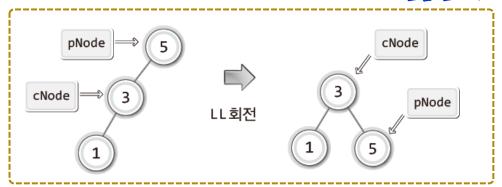
"5가 저장된 노드의 왼쪽(Left)에 3이 저장된 자식 노드가 하나 존재하고, 그 자식 노드의 왼쪽(Left)에 1이 저장된 자식 노드가 또 하나 존재한다."

이러한 LL상태를 균형 잡기 위해서 LL회전을 진행한다.



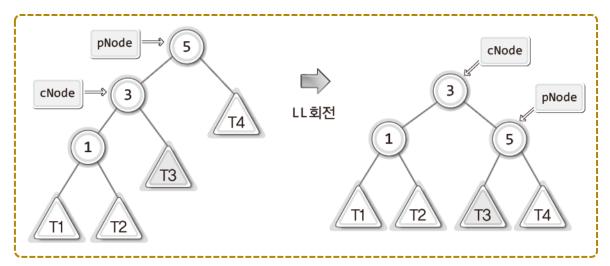
### LL상태를 균형 잡기 위한 LL회전

#### 단순한 예



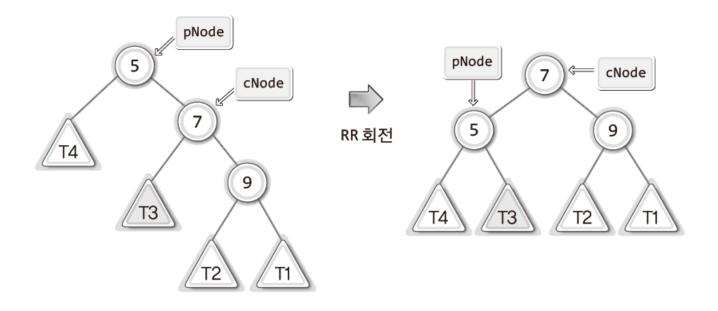
ChangeLeftSubTree(cNode, pNode);

#### 단순한 예의 일반학



ChangeLeftSubTree(pNode, GetRightSubTree(cNode));
ChangeRightSubTree(cNode, pNode);

# RR상태와 RR회전

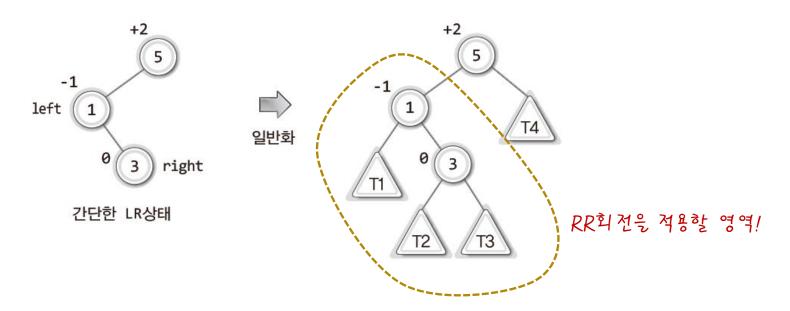


ChangeRightSubTree(pNode, GetLeftSubTree(cNode));
ChangeLeftSubTree(cNode, pNode);



### LR상태

LL상태 그리고 RR상태와 같이 한 번의 회전으로 균형을 잡을 수 없다. 따라서 LR 상태는 한 번의 회전으로 균형이 잡히는 LL상태 또는 RR상태가 되도록 하는 것이 우선이다!



LR상태는 RR회전을 통해서(RR회전의 부수적인 효과를 이용해서) LL상태가 되게 할 수 있다.



## RR회전의 부수적인 효과



일반적인 RR회전

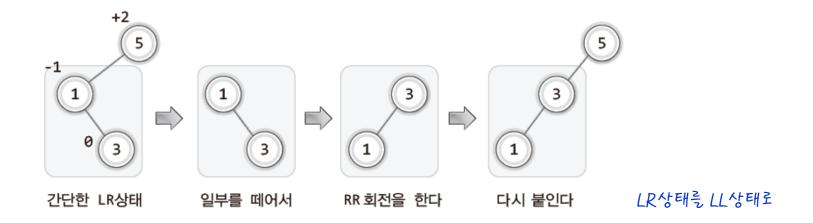


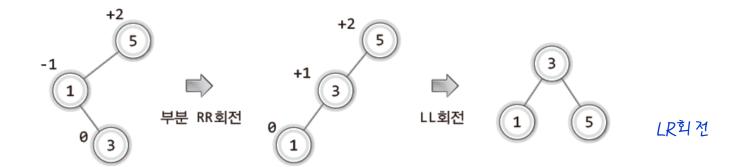
단말 노드가 NULL인 경우에도 RR 회전 가능하다!



부모 자식의 관계가 바뀌는 부수적인 효과,

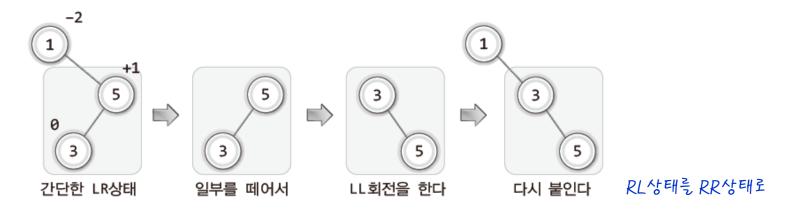
# LR회전

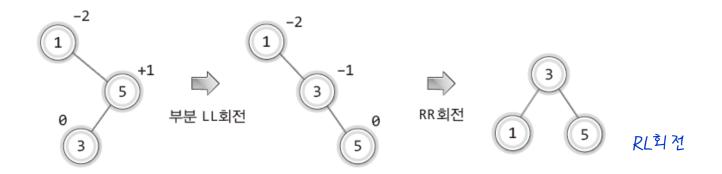




# RL상태와 RL회전

#### LR상태 LR회전, 그리고 RL상태 RL회전은 방향에서만 차이를 보인다.





### Chapter 12. 트리2



Chapter 12-2:

AVL 트리의 구현



### AVL 트리를 어떻게 구현할 것인가?

활용할 다일등

· BinaryTree3.h 이진 트리의 헤더파일

· BinaryTree3.c 이진 트리를 구성하는데 필요한 도구들의 모임

· BinarySearchTree2.h 이진 탐색 트리의 헤더파일

· BinarySearchTree2.c 이진 탐색 트리의 구현

AVL 트리도 이진 탐색 트리의 일종이므로 앞서 구현한 이진 탐색 트리를 기반으로 구현한다.

BinarySearchTree2.c에 리밸런싱 기능을 추가하여, 파일의 이름을 BinarySearchTree3.c로 변경하자! 단 다음 두 파일을 추가하여 리밸런싱 도구를 정의하기로 하겠다.

새로 작성할 파일등

· AVLRebalance.h 리밸런싱 관련 함수들의 선언

· AVLRebalance.c 리밸런싱 관련 함수들의 정의



### AVL 트리 구현을 위한 확장 포인트

학장할 함수등

- · BSTInsert 함수 트리에 노드를 추가
- 균형은 노드의 삽입과 삭제의 순간에 깨지게 된다.
- · BSTRemove 함수 트리에서 노드를 제거

학장의 형태



### 리밸런싱 도구: 균형을 이루고 있는가?

#### 모든 경로의 높이를 비교하기 위한 재귀적 구성

```
// 트리의 높이를 계산하여 반환
int GetHeight(BTreeNode * bst)
{
    int leftH; // left height
    int rightH; // right height
    if(bst == NULL)
       return 0;
    leftH = GetHeight(GetLeftSubTree(bst));
    rightH = GetHeight(GetRightSubTree(bst));
   // 큰 값의 높이를 반화한다.
   if(leftH > rightH)
       return leftH + 1;
   else
       return rightH + 1;
```

## 리밸런싱 도구: LL회전

```
BTreeNode * RotateLL(BTreeNode * bst) // LL회전을 담당하는 함수
   BTreeNode * pNode; // parent node
   BTreeNode * cNode; // child node
   // pNode와 cNode가 LL회전을 위해 적절한 위치를 가리키게 한다.
   pNode = bst;
   cNode = GetLeftSubTree(pNode);
   // 실제 LL회전을 담당하는 두 개의 문장
   ChangeLeftSubTree(pNode, GetRightSubTree(cNode));
   ChangeRightSubTree(cNode, pNode);
   // LL회전으로 인해서 변경된 루트 노드의 주소 값 반환
   return cNode;
                                                        bst
                                                                            cNode
                                          pNode
                                                                            반환 값
    회전 후 루트 노드가 변경되기 때문에
                                       cNode
                                                          LL회전
    새로운 루트 노드의 주소 값은 반환해준다.
```

## 리밸런싱 도구: RR회전

```
BTreeNode * RotateRR(BTreeNode * bst) // RR회전을 담당하는 함수
   BTreeNode * pNode; // parent node
   BTreeNode * cNode; // child node
   // pNode와 cNode가 RR회전을 위해 적절한 위치를 가리키게 한다.
   pNode = bst;
   cNode = GetRightSubTree(pNode);
                                                      방향에 있어서만 차이를 보인다.
   // 실제 RR회전을 담당하는 두 개의 문장
   ChangeRightSubTree(pNode, GetLeftSubTree(cNode));
   ChangeLeftSubTree(cNode, pNode);
   // RR회전으로 인해서 변경된 루트 노드의 주소 값 반환
   return cNode;
                                               // 실제 LL회전을 담당하는 두 개의 문장
                                               ChangeLeftSubTree(pNode, GetRightSubTree(cNode));
                                               ChangeRightSubTree(cNode, pNode);
```

## 리밸런싱 도구: LR회전

```
// 부분적 RR회전에 이어서 LL회전을 진행
BTreeNode * RotateLR(BTreeNode * bst) // LR회전을 담당하는 함수
   BTreeNode * pNode; // parent node
   BTreeNode * cNode; // child node
   // pNode와 cNode가 LR회전을 위해 적절한 위치를 가리키게 한다.
   pNode = bst;
   cNode = GetLeftSubTree(pNode);
                                             cNode
                                                                         cNode
   // 실제 LR회전을 담당하는 두 개의 문장
                                                                           RotateRR(cNode)
   ChangeLeftSubTree(pNode, RotateRR(cNode));
   return RotateLL(pNode);
                                                      3
                            pNode
                                                 간단한 LR상태
                                   ChangeLeftSubTree(pNode, ····);
                    부분적 RR회전의 결과
                           다시 붙인다
                                                      윤성우의 열혈 자료구조
```

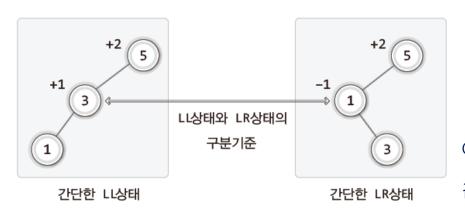
### 리밸런싱 도구: RL회전

```
// 부분적 LL회전에 이어서 RR회전을 진행
BTreeNode * RotateRL(BTreeNode * bst)
    BTreeNode * pNode; // parent node
    BTreeNode * cNode; // child node
    // pNode와 cNode가 RL회전을 위해 적절한 위치를 가리키게 한다.
    pNode = bst;
    cNode = GetRightSubTree(pNode); LR회전에서는 GetLeftSubTree 호축
    // 실제 RL회전을 담당하는 두 개의 문장
    ChangeRightSubTree(pNode, RotateLL(cNode)); // 부분적 LL회전
    return RotateRR(pNode);
                                           // RR회전
                                                ↳ 방향에 있어서만 차이를 보인다.
                     // 실제 LR회전을 담당하는 두 개의 문장
                     ChangeLeftSubTree(pNode, RotateRR(cNode)); // 부분적 RR회전
                     return RotateLL(pNode);
                                                              // LL회전
```

### 리밸런싱 도구: Rebalance 함수

```
BTreeNode * Rebalance(BTreeNode ** pRoot)
   int hDiff = GetHeightDiff(*pRoot); // 균형 인수 계산
   // 균형 인수가 +2 이상이면 LL상태 또는 LR상태이다.
   if(hDiff > 1) // 왼쪽 서브 트리 방향으로 높이가 2 이상 크다면,
      if(GetHeightDiff(GetLeftSubTree(*pRoot)) > 0)
         *pRoot = RotateLL(*pRoot);
                                                균형 인수가 +2 이상이면 왼쪽으로 길게 불균형
      else
                                                을 이룬 상태이므로 LL 또는 LR상태이다!
         *pRoot = RotateLR(*pRoot);
   // 균형 인수가 -2 이하이면 RR상태 또는 RL상태이다.
   if(hDiff < -1) // 오른쪽 서브 트리 방향으로 2 이상 크다면,
      if(GetHeightDiff(GetRightSubTree(*pRoot)) < 0)</pre>
         *pRoot = RotateRR(*pRoot);
                                                균형 인수가 -2 이하면 오른쪽으로 길게 불균형
      else
         *pRoot = RotateRL(*pRoot);
                                                을 이룬 상태이므로 RR 또는 RL상태이다!
   return *pRoot;
```

### LL상태와 LR상태, 그리고 RR상태 RL상태의 구분



GetHeightDiff(GetLeftSubTree(\*pRoot))의 반환 값이 0보다 크면 LL상태 그렇지 않으면 LR상태



GetHeightDiff(GetRightSubTree(\*pRoot))의 반환 값이 0보다 작으면 RR상태 그렇지 않으면 RL상태

# BinarySearchTree2.c의 실질적 변화

```
void BSTInsert(BTreeNode ** pRoot, BSTData data)
                                                   앞서 소개한 함수의 확장 결과(예측)
   Rebalance(pRoot); // 노드 추가 후 리밸런싱!
BTreeNode * BSTRemove(BTreeNode ** pRoot, BSTData target)
   Rebalance(pRoot); // 노드 제거 후 리밸런싱!
                                                                      실질적인 변화 결과
   return dNode;
                                    void BSTInsert(BTreeNode ** pRoot, BSTData data)
                                        *pRoot = Rebalance(pRoot); // 노드 추가 후 리밸런싱!
                                    BTreeNode * BSTRemove(BTreeNode ** pRoot, BSTData target)
                                        *pRoot = Rebalance(pRoot); // 노드 제거 후 리밸런싱!
                                        return dNode;
```

## AVL 트리의 동작결과 확인: main 함수

```
int main(void)
   BTreeNode * avlRoot;
   BTreeNode * clNode;
                              // current left node
   BTreeNode * crNode;
                              // current right node
   BSTMakeAndInit(&avlRoot);
   BSTInsert(&avlRoot, 1);
   BSTInsert(&avlRoot, 2);
   BSTInsert(&avlRoot, 3);
   BSTInsert(&avlRoot, 4);
   BSTInsert(&avlRoot, 5);
   BSTInsert(&avlRoot, 6);
   BSTInsert(&avlRoot, 7);
   BSTInsert(&avlRoot, 8);
   BSTInsert(&avlRoot, 9);
   printf("루트 노드: %d \n", GetData(avlRoot));
```

```
BinaryTree3.h
BinaryTree3.c
BinarySearchTree3.h
BinarySearchTree3.c
AVLRebalance.h
AVLRebalance.c
AVLTreeMain.c 파일구성
```

```
루트 노드: 5
왼쪽1: 4, 오른쪽1: 6
왼쪽2: 3, 오른쪽2: 7
왼쪽3: 2, 오른쪽3: 8
왼쪽4: 1, 오른쪽4: 9
```

실행결과

```
clNode = GetLeftSubTree(avlRoot);
crNode = GetRightSubTree(avlRoot);
printf("왼쪽1: %d, 오른쪽1: %d \n", GetData(clNode), GetData(crNode));

clNode = GetLeftSubTree(clNode);
crNode = GetRightSubTree(crNode);
printf("왼쪽2: %d, 오른쪽2: %d \n", GetData(clNode), GetData(crNode));

clNode = GetLeftSubTree(clNode);
crNode = GetRightSubTree(crNode);
printf("왼쪽3: %d, 오른쪽3: %d \n", GetData(clNode), GetData(crNode));

clNode = GetLeftSubTree(clNode);
crNode = GetLeftSubTree(clNode);
printf("왼쪽3: %d, 오른쪽3: %d \n", GetData(clNode), GetData(crNode));

relurn 0;
```



# 수고하셨습니다~



Chapter 12에 대한 강의를 마칩니다!

