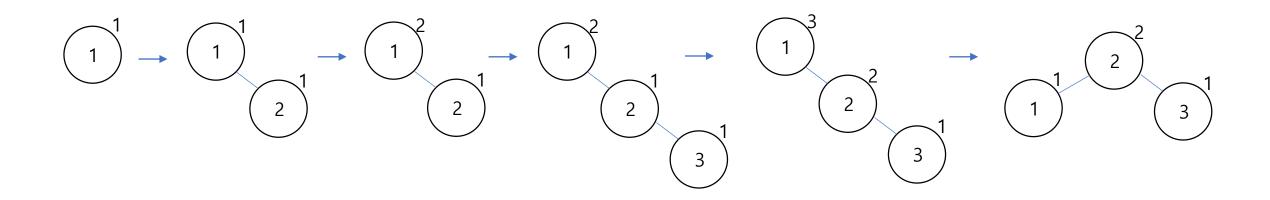
# TI DSP, MCU 및 Xilinx Zynq FPGA 프로그래밍 전문가 과정

강사 - Innova Lee(이상훈)
gcccompil3r@gmail.com
학생 - 문한나
mhn97@naver.com

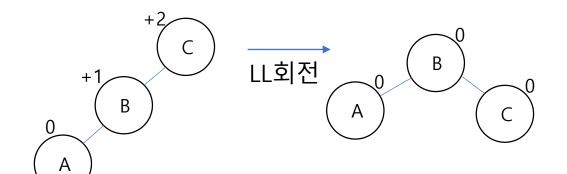
# AVL Tree - 복습

AVL트리: 한 노드를 중심으로 좌우 종속 트리의 높이 차가 1 이하인 균형 잡힌 트리 AVL트리는 이진 트리의 삽입, 삭제를 계속할 때 어느 한 방향으로 치우치거나, 높이 차이로 인해서 수행시간이 증가되는 것을 막기 위해 균형을 유지하도록 한 것이다

만약 삽입, 삭제 후 2이상의 균형 인수차이가 나게 된다면 삽입,삭제 된 노드에서 가장 가까운 조상 노드의 서브 트리들에 대해 다시 균형을 맞추기 위한 재배치를 실시한다.



LL: N 가 A의 왼쪽의 왼쪽 부속 트리에 삽입됐을 때



오른쪽 회전을 시키면 다시 균형 회복

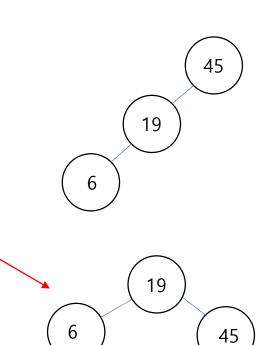
```
.mhn@mhn-900X3L:~/my_proj/c/12_s$ ./a.out
arr[0] = 51
arr[1] = 75
arr[2] = 52
arr[3] = 83
arr[4] = 78
arr[5] = 63
arr[6] = 19
arr[7] = 67
arr[8] = 45
arr[9] = 99
arr[10] = 6
arr[11] = 96
arr[12] = 60
arr[13] = 9
arr[14] = 7
Insert Rotation!
data = 52
RL Rotation
Insert Rotation!
data = 78
RL Rotation
Insert Rotation!
data = 63
RL Rotation
Insert Rotation!
data = 45
LR Rotation
Insert Rotation!
data = 99
RR Rotation
Insert Rotation!
data = 6
LL Rotation
Insert Rotation!
data = 9
LR Rotation
Insert Rotation!
data = 7
LL Rotation
data = 52, lev = 5, left = 9, right = 75
data = 9, lev = 3, left = 6, right = 45
data = 6, lev = 2, left = NULL, right = 7
data = 7, lev = 1, left = NULL, right = NULL
data = 45, lev = 2, left = 19, right = 51
data = 19, lev = 1, left = NULL, right = NULL
data = 51, lev = 1, left = NULL, right = NULL
data = 75, lev = 4, left = 63, right = 83
data = 63, lev = 2, left = 60, right = 67
data = 60, lev = 1, left = NULL, right = NULL
data = 67, lev = 1, left = NULL, right = NULL
data = 83, lev = 3, left = 78, right = 99
data = 78, lev = 1, left = NULL, right = NULL
data = 99, lev = 2, left = 96, right = NULL
data = 96, lev = 1, left = NULL, right = NULL
```

```
avl *rr rot(avl *parent, avl *child)
       parent->right = child->left;
       child->left = parent;
       parent->lev = update_level(parent);
       child->lev = update level(child);
       return child;
avl *ll_rot(avl *parent, avl *child)
       parent->left = child->right;
       child->right = parent;
       parent->lev = update level(parent):
       child->lev = update_level(child);
       return child;
avl *rl rot(avl *parent, avl *child)
       child = ll rot(child, child->left);
       return rr rot(parent, child);
avl *lr rot(avl *parent, avl *child)
       child = rr rot(child, child->right);
       return ll rot(parent, child);
//void rotation(avl *root, int ret)
avl *rotation(avl *root, int ret)
       switch(ret)
               case RL:
                       printf("RL Rotation\n");
                       return rl rot(root, root->right);
               case RR:
                       printf("RR Rotation\n"):
                       return rr rot(root, root->right);
               case LR:
                       printf("LR Rotation\n");
                       return lr_rot(root, root->left);
               case LL:
                       printf("LL Rotation\n");
                       return ll_rot(root, root->left);
```

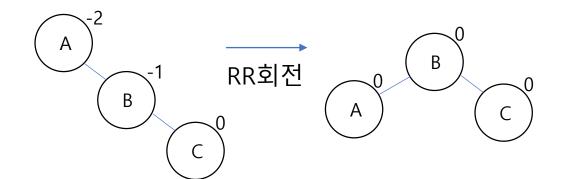
45

19

6

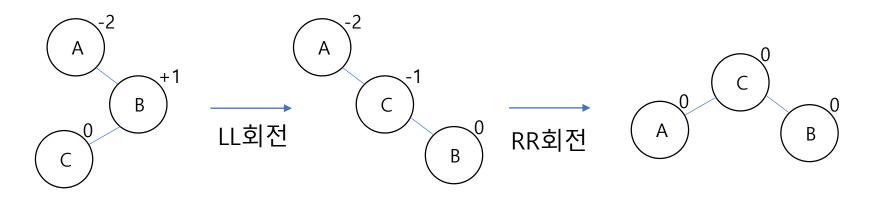


RR: N 가 A의 오른쪽의 오른쪽 부속 트리에 삽입됐을 때

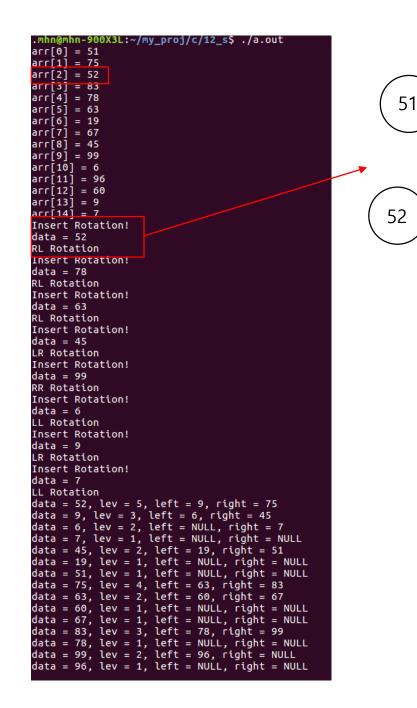


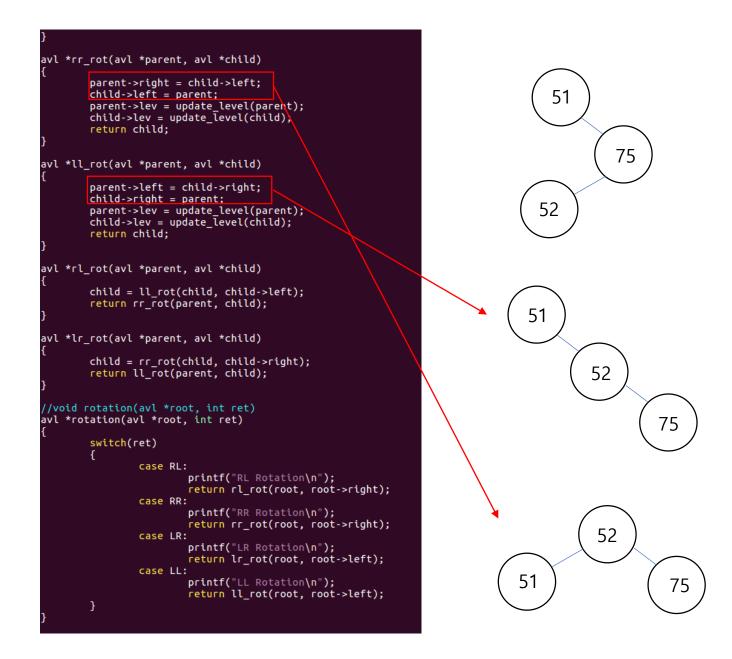
왼쪽 회전을 시키면 다시 균형 회복

RL: N 가 A의 오른쪽의 왼쪽 부속 트리에 삽입됐을 때

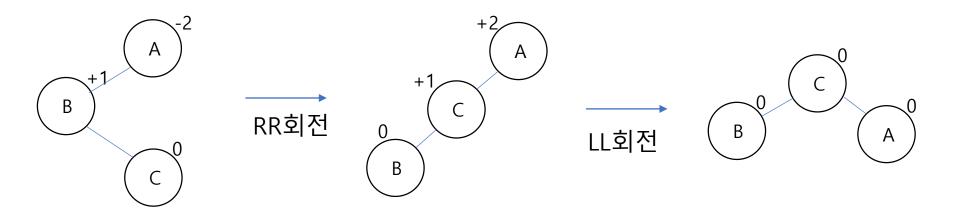


오른쪽 회전 후 왼쪽 회전을 시키면 다시 균형 회복

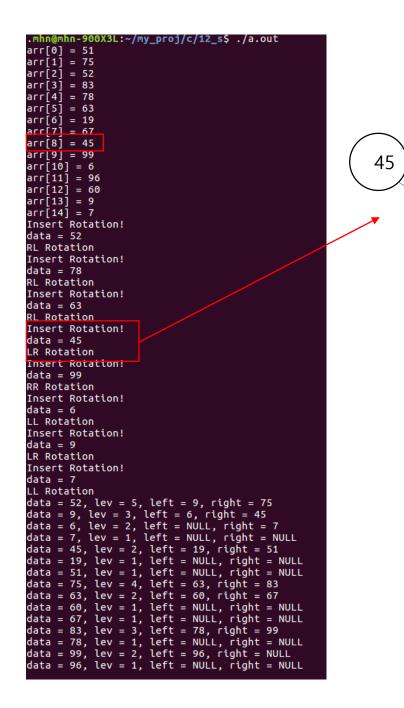




LR: N 가 A의 왼쪽의 오른쪽 부속 트리에 삽입됐을 때



왼쪽 회전 후 오른쪽 회전을 시키면 다시 균형 회복



52

51

```
avl *rr rot(avl *parent, avl *child)
       parent->right = child->left;
                                                                                              52
       child->left = parent:
       parent->lev = update_level(parent);
       child->lev = update level(child);
       return child;
                                                                                 45
avl *ll_rot(avl *parent, avl *child)
       parent->left = child->right;
       child->right = parent;
       parent->lev = update level(parent);
                                                                                              51
       child->lev = update_level(child);
       return child;
avl *rl rot(avl *parent, avl *child)
       child = ll rot(child, child->left);
       return rr rot(parent, child);
                                                                                                    52
avl *lr rot(avl *parent, avl *child)
       child = rr rot(child, child->right);
       return ll rot(parent, child);
                                                                                          51
//void rotation(avl *root, int ret)
avl *rotation(avl *root, int ret)
                                                                                45
       switch(ret)
               case RL:
                       printf("RL Rotation\n");
                       return rl rot(root, root->right);
               case RR:
                       printf("RR Rotation\n"):
                       return rr rot(root, root->right);
                                                                                         51
               case LR:
                       printf("LR Rotation\n");
                       return lr_rot(root, root->left);
               case LL:
                                                                            45
                       printf("LL Rotation\n");
                                                                                                     52
                       return ll_rot(root, root->left);
```

#### **Red-Black Tree**

특징 1 : 루트노드는 항상 검정이다.

특징 2 : 잎사귀 노드는 어디를 가던지 거치는 검정색의 개수가 모두 같다.

특징 3 : 빨강이 연속해서 두개 오면 회전하거나 색상을 바꾼다.

특징 4: 현재 기준점에서 부모노드와 삼촌의 색상이 같으면 색상만 변경함.

-> 할아버지가 빨간색이 되고 자식들은 검정색이 됨

특징 5 : 3번규칙을 만족하는데 4번이 만족되지 않으면 회전한다.