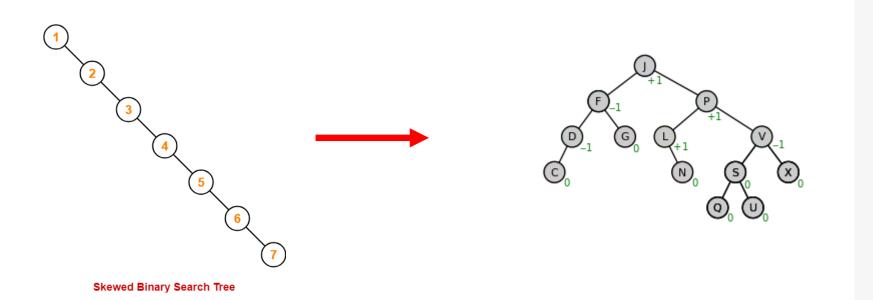


# 에디로봇이카데미 임베디드 마스터 Lv2 과정

제 1기 2021. 11. 06 김태훈

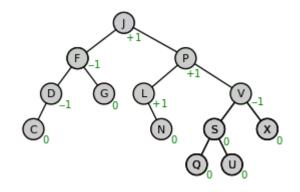




Binary tree에 순차적인 데이터가 들어와서 Binary 속성을 활용하지 못해서 생기는 문제 점 해결하기 위해서 나온 Tree

Adelson-Velsky and Landis Tree

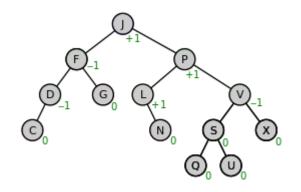




#### 특징

- 1. 이진 트리의 특징은 가지고 있음
- 2. 왼쪽 child의 level과 오른쪽 child 의 level 차이가 1을 초과해서는 안됨.





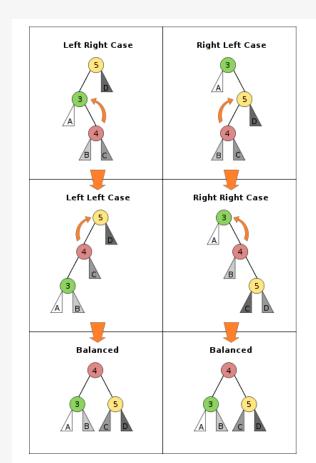
#### 특징

- 1. 이진 트리의 특징은 가지고 있음
- 2. 왼쪽 child의 level과 오른쪽 child 의 level 차이가 1을 초과해서는 안됨.

#### 2번 특징을 위반한다면?

Rotation 이라는 동작을 한다!





간단하게 생각하면 왼쪽이 무거우면 오른쪽으로 살짝 돌려서 균형을 맞추고, 오른쪽이 무거우면 왼쪽으로 살짝 돌려서 균형을 맞추는 것.

이때 왼쪽 그림에서 left-left case와 right-right case가 된다면 바로 돌려서 균형을 맞출 수 있다.

Left Right나 Right Left는 left case와 right case 를 만들어야 하기 때문에 child의 위치를 반대로 돌려주는 작업이 필요.



#### embedded\$ valgrind --leak-check=yes ./a.out

```
==13311==
==13311== HEAP SUMMARY:
==13311== in use at exit: 0 bytes in 0 blocks
==13311== total heap usage: 132,606 allocs, 132,606 frees, 2,282,704 bytes allocated
==13311==
==13311== All heap blocks were freed -- no leaks are possible
==13311==
==13311==
==13311== For lists of detected and suppressed errors, rerun with: -s
==13311== ERROR SUMMARY: 0 errors from 0 contexts (suppressed: 0 from 0)
```

Valgrind 를 이용해서 delete시에 memory leak이 발생하나 검증. 메모리 누수 없이 insert와 delete를 구현.



```
void print_avl(void *tree)
{

// TODO

// 1. 순회하면서 level check

// 2. 순회하면서 balance factor check

// 두개 만족하면 avl tree가 깨지지 않은것.
```

정말로 AVL TREE의 특징을 만족하면서 insertion과 deletion을 구현했는지 확인 하기위해서

Assert library를 이용해서 print함수에서 검증을 하였다.

```
assert(balance == 1 || balance == 0 || balance == -1);
assert(tmp->level - MAX(tmp->left ? tmp->left->level : 0, tmp->right ? tmp->right->level : 0) != 1);
```



```
int main(void)
{
    avl *root = NULL;

    int i;

#if 1
    int data[10000] = { 0 };
    int len = sizeof(data) / sizeof(int);

    srand(time(NULL));

    init_data(data, len);
    print_arr(data, len);
```

Data수는 10000개로 진행했다.



```
void insert avl(avl **root, int data)
   if (!(*root))
       *root = create_avl_node();
        (*root)->data = data;
        (*root)->level = 1;
   if ((*root)->data > data)
       insert avl(&(*root)->left, data);
   else if ((*root)->data < data)
        insert avl(&(*root)->right, data);
   update_level(root);
   adjust_balance(root, data);
```

Insertion의 초반부는 Binary tree와 동일하다. 중요한 것은 level을 갱신하는 것하고 Balance를 맞추는 동작이다.



```
void update_level(avl **root)
{

(*root)->level = MAX((*root)->left ? (*root)->left->level:0, (*root)->right ? (*root)->right->level:0) + 1;

#define MIN(a,b) (((a)<(b))?(a):(b))
#define MAX(a,b) (((a)>(b))?(a):(b))

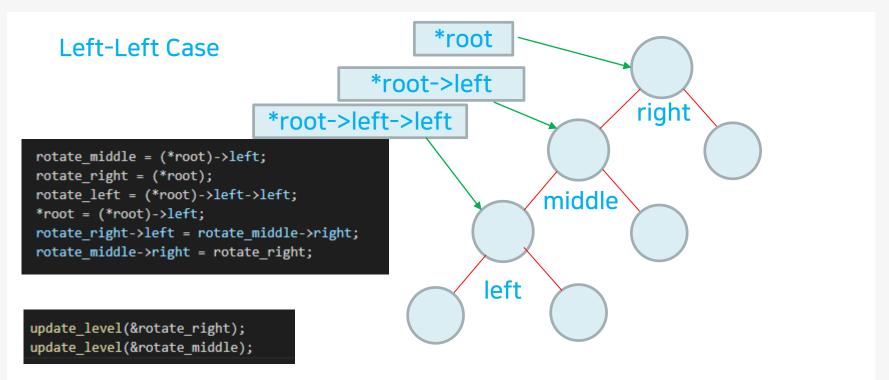
처음에 조근 지저부하게 구형했었느데 그냐 [evel의 트션에 막게
```

처음엔 조금 지저분하게 구현했었는데, 그냥 level의 특성에 맞게 MAX를 define하고 왼쪽 child와 오른쪽 child의 level의 최대값에 +1하면 자신의 Level이 된다.

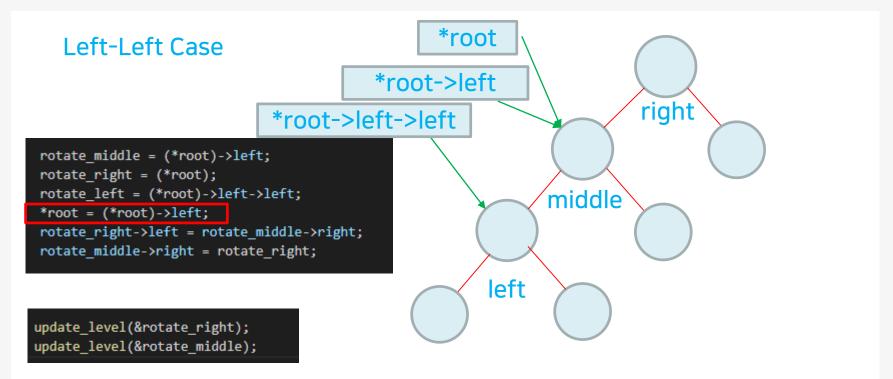


Balance를 맞추는 것은 Left-left /Left-right / Right-left / Right-right 4가지 케이스를 나누어야한다.

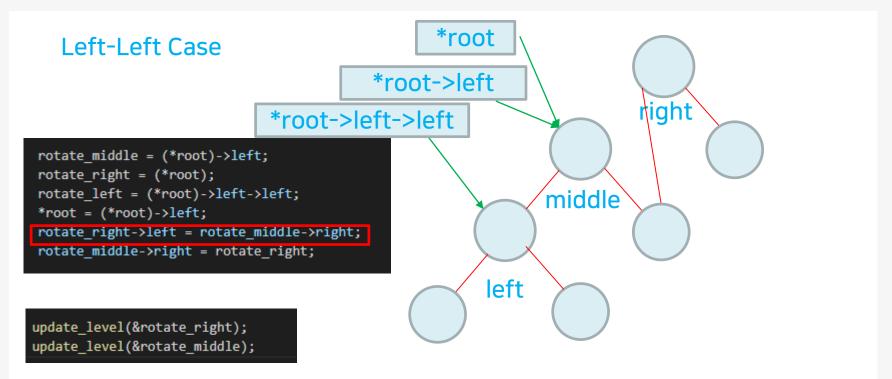




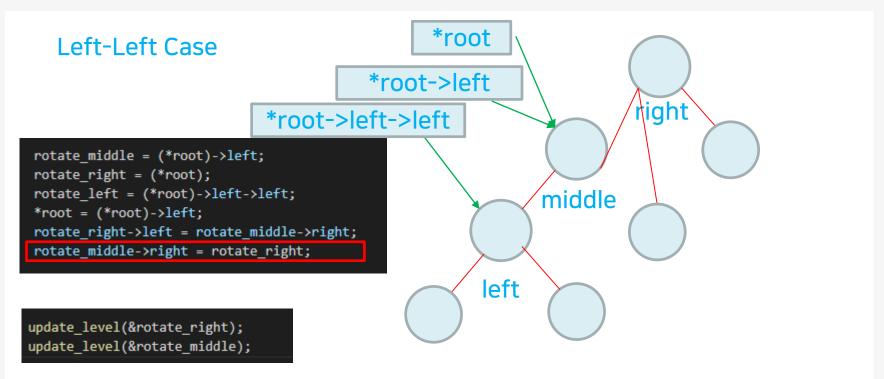




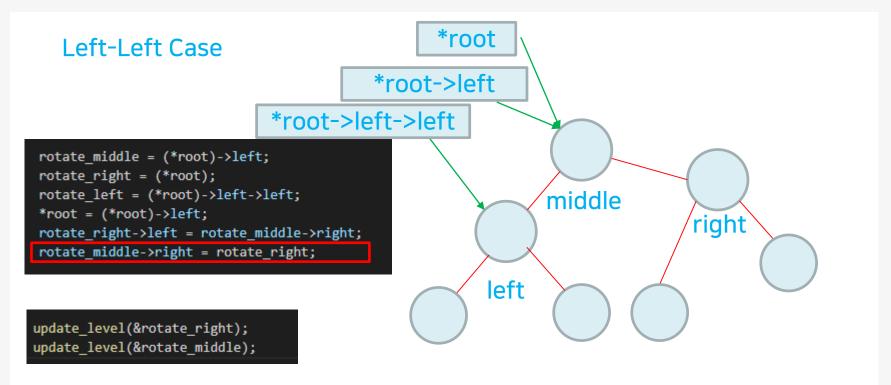




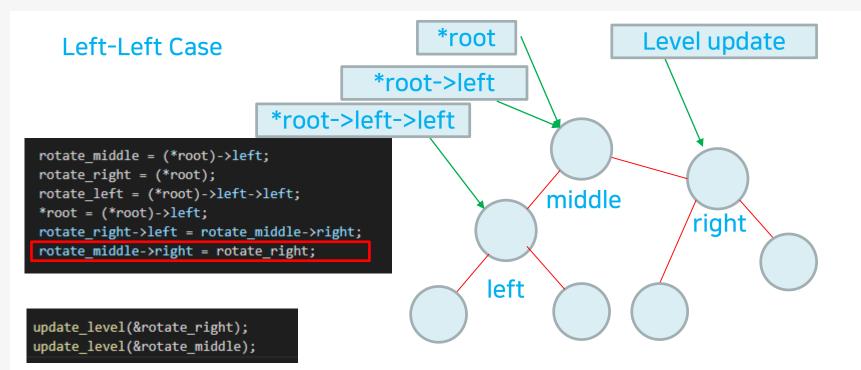




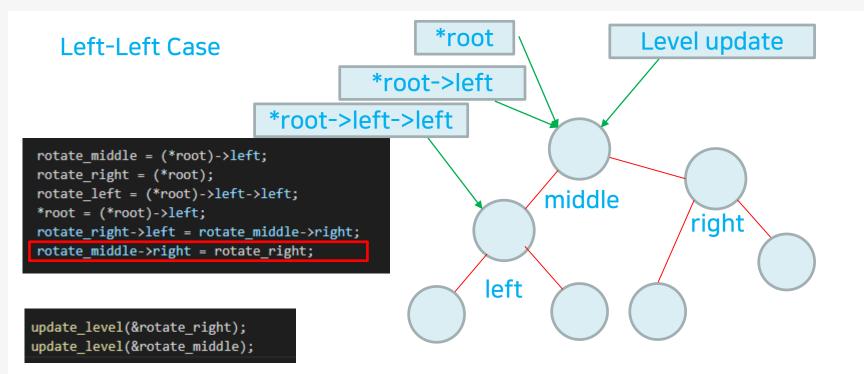








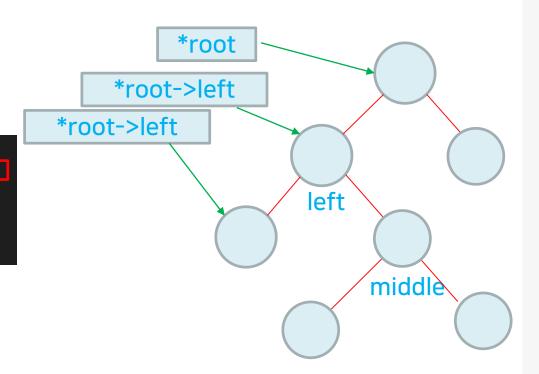






```
rotate_middle = (*root)->left->right;
rotate_left = (*root)->left;

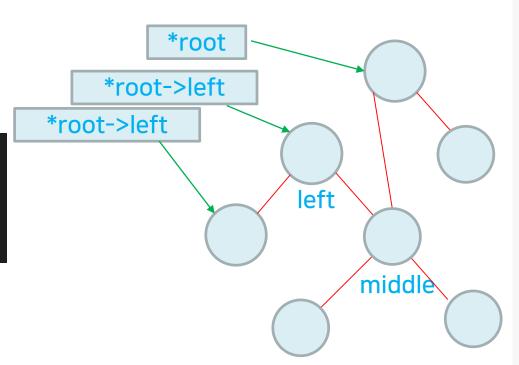
(*root)->left = rotate_middle;
rotate_left->right = rotate_middle->left;
rotate_middle->left = rotate_left;
```





```
rotate_middle = (*root)->left->right;
rotate_left = (*root)->left;

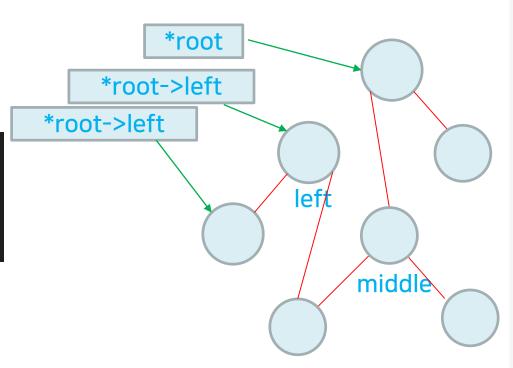
(*root)->left = rotate_middle;
rotate_left->right = rotate_middle->left;
rotate_middle->left = rotate_left;
```





```
rotate_middle = (*root)->left->right;
rotate_left = (*root)->left;

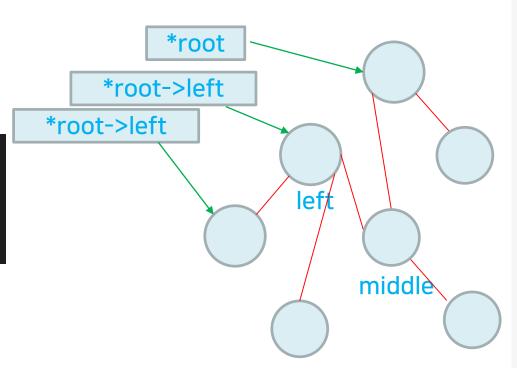
(*root)->left = rotate_middle;
rotate_left->right = rotate_middle->left;
rotate_middle->left = rotate_left;
```





```
rotate_middle = (*root)->left->right;
rotate_left = (*root)->left;

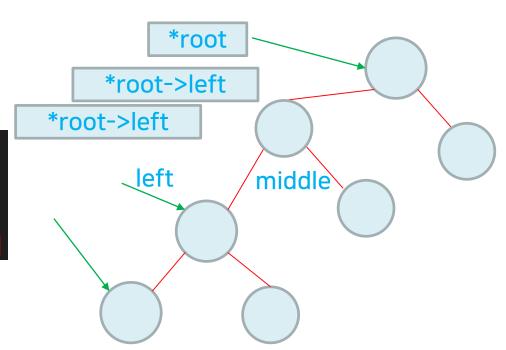
(*root)->left = rotate_middle;
rotate_left->right = rotate_middle->left;
rotate_middle->left = rotate_left;
```





```
rotate_middle = (*root)->left->right;
rotate_left = (*root)->left;

(*root)->left = rotate_middle;
rotate_left->right = rotate_middle->left;
rotate_middle->left = rotate_left;
```



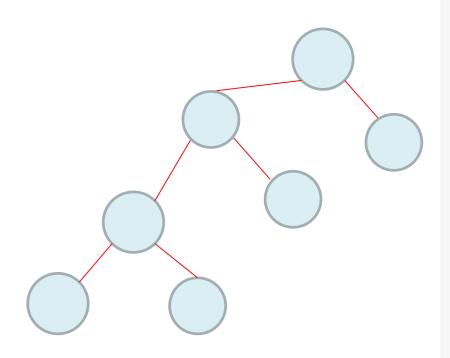


#### **Left-Right Case**

```
rotate_middle = (*root)->left;
rotate_right = (*root);
rotate_left = (*root)->left->left;
*root = (*root)->left;
rotate_right->left = rotate_middle->right;
rotate_middle->right = rotate_right;
```

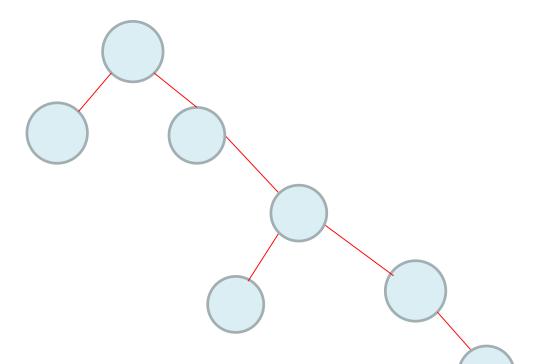
#### Left-Left랑 같아서 재사용 가능!!

```
update_level(&rotate_right);
update_level(&rotate_middle);
```





Right-Left case와 Right-Right case는 대칭성에 의해서 동일한 방법으로 하면 된다.





#### DELETE

```
void delete_avl(avl **root, int data)
   stack *top = NULL;
   int num;
       while (*root)
       push(&top, root);
               if ((*root)->data > data)
                       root = &(*root)->left;
               else if ((*root)->data < data)
                       root = &(*root)->right;
   if((*root)->left && (*root)->right)
       find_max(&(*root)->left, &num);
       (*root)->data = num;
       (*root) = chg_node(*root);
       pop(&top);
       push(&top, root);
```

```
while(stack_is_not_empty(top))
{
    avl **t = (avl **)pop(&top);
    printf("stack : %d\n",(*t)->data);

dif
    update_level(t);
    assert((*t));
    adjust_balance(t,(*t)->data);
}
```

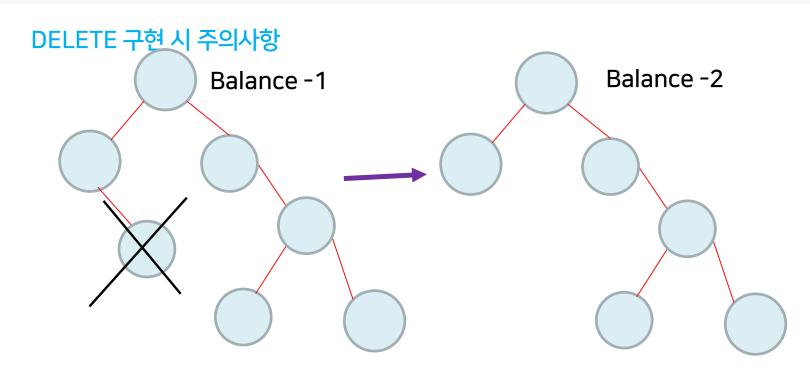


#### DELETE

```
void find_max(avl **root, int *data)
    stack *top = NULL;
    while(*root)
        push(&top, root);
        if((*root)->right)
            root = &(*root)->right;
            *data = (*root)->data;
            *root = chg node(*root);
            pop(&top);
            push(&top, root);
            break:
   while(stack is not empty(top))
        avl **t = (avl **)pop(&top);
        update_level(t);
        adjust_balance(t,(*t)->data);
```

Delete는 삭제는 binary와 같은 방식이다. 근데 어느 node에서 balance가 깨질지 모르니까 Stack에 쌓아놓고 back trackin해서 찾아야 한다..





Right right? Right left? -> right right로 간주하고 rotate



#### Header를 이용한 print함수 보편적으로 사용가능하게 만들기

```
void print_avl(void *tree)
{

if(!tree)
    return;
int header = *((int*)tree); // NULL POINTER EXCEPTION
avl* tmp;
```

```
typedef struct _avl avl;
struct _avl
{
    int header;
    int data;
    struct _avl *left;
    struct _avl *right;
    int level;
};
```

Void 포인터로 parameter를 선언하고 Int 포인터로 void 포인터를 type casting하면 Struct의 앞 4byte 값만 읽게 된다. 그 다음 int 값을 읽어서 switch로 구분하면 된다.