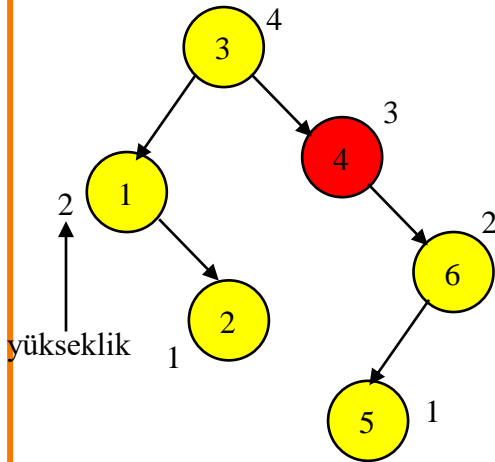


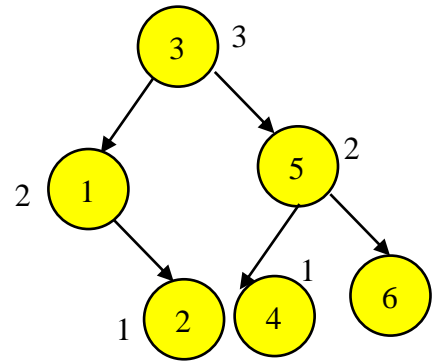
AVL Trees

- Eğer özel önlem alınmaz ise İkili Arama Ağaçları (Binary Search Trees - BST) gelişigüzel dengesiz olabilir ve işlemlerin en kötü $O(n)$ zaman almasına yol açabilir
- AVL Trees (ismini bulucularından alıyor - Russians G.M. Adelson-Velsky and E.M. Landis) bir dengeli ikili arama ağacıdır
 - ✓ Dengeli (hemen-hemen) ikili arama ağacıdır
 - ✓ Ağaçtaki her bir düğüm için sol alt ağaç ile sağ alt ağaç yükseklikleri farkı en fazla 1'dir
- AVL ağaçlarının yüksekliği aşağı yukarı $1.44 \times \log_2 n$ (n düğüm sayısı olmak üzere) ile sınırlıdır.
- Düğümlerde yükseklik bilgisi saklanır.
- AVL ağaçlarında düğüm ekleme $O(\log_2 n)$ rotasyona gereksinim duyabilir

AVL Trees



BST fakat AVL değil



Hem BST hem de AVL

```
struct node{  
    int key;  
    struct node *left;  
    struct node *right;  
    int height; // derinlik  
};
```

AVL Trees

- Ekleme ve silmeler AVL ağacının denge koşulunu bozabilir
- Denge koşulu bozulan AVL ağacına rotasyonlar uygulanarak dengesi düzeltilir
- 4 farklı rotasyon mevcut
 - ✓ Tekli sol rotasyon
 - ✓ Tekli sağ rotasyon
 - ✓ Sol-sağ rotasyon
 - ✓ Sağ-sol rotasyon

Tekli Sağ Rotasyon



y düğümünün sol çocuğunun (x düğümü) sol alt ağacına (A) ekleme yapıldı ve denge bozuldu (A alt ağacının yüksekliği h dan h+1 e çıktı). Denge, y düğümünden itibaren bozulduğu için y düğümü referans alınarak tekli sağ rotasyon uygulandı ve denge koşulu yeniden sağlandı.

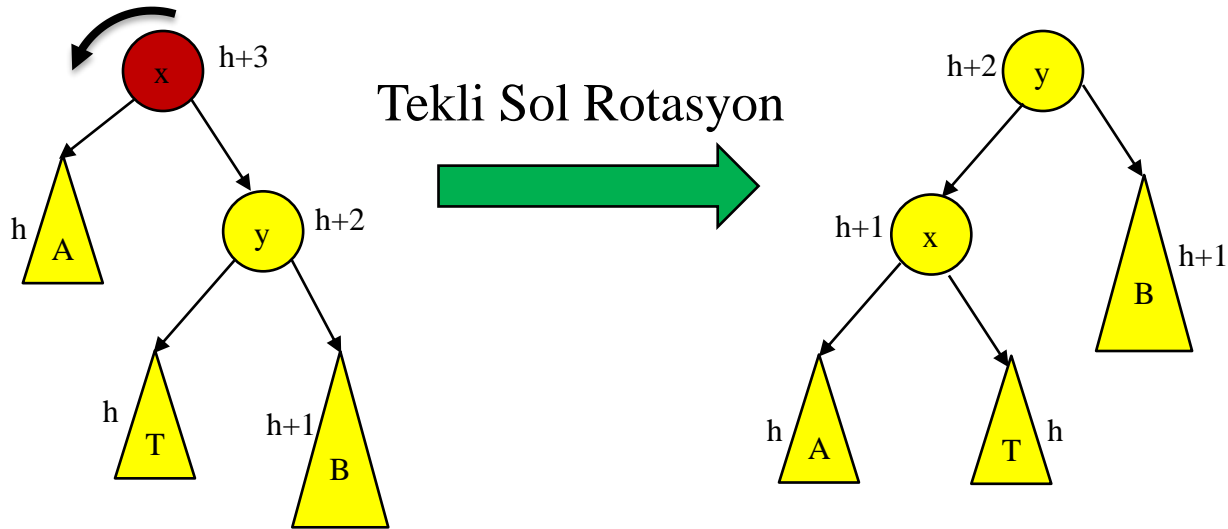
```
struct node{
    int key;
    struct node *left;
    struct node *right;
    int height; // derinlik
};
```

```
struct node *rightRotate(struct node *y){
    struct node *x=y->left, *T=x->right;
    x->right=y;
    y->left = T;

    y->height=max(height(y->left),height(y->right))+1;
    x->height=max(height(x->left),height(x->right))+1;

    return x;
} //
```

Tekli Sol Rotasyon



x düğümünün sağ çocuğunun (y düğümü) sağ alt ağacına (B) ekleme yapıldı ve denge bozuldu (B alt ağacının yüksekliği h dan h+1 e çıktı). Denge, x düğümünden itibaren bozulduğu için x düğümü referans alınarak tekli sol rotasyon uygulandı ve denge koşulu yeniden sağlandı.

```
struct node{
    int key;
    struct node *left;
    struct node *right;
    int height; // derinlik
};
```

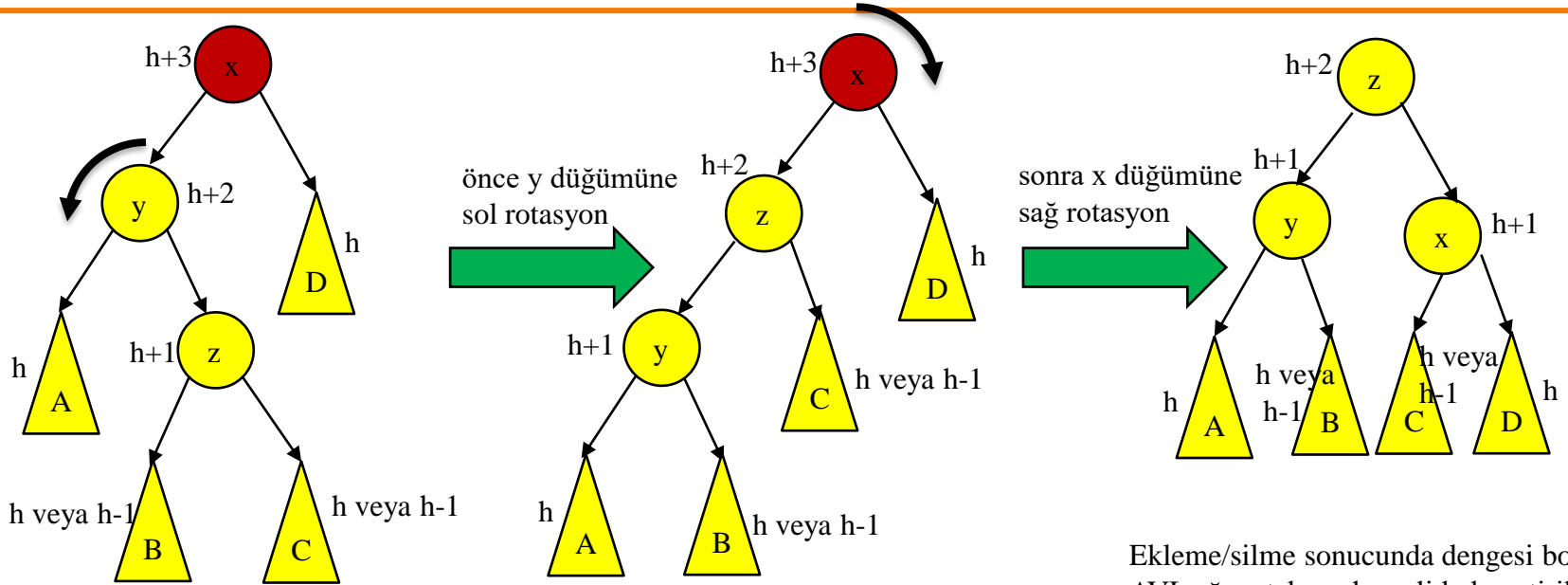
VERİ YAPILARI

```
struct node *leftRotate(struct node *x){
    struct node *y=x->right, *T=y->left;
    y->left=x;
    x->right = T;

    x->height=max(height(x->left),height(x->right))+1;
    y->height=max(height(y->left),height(y->right))+1;

    return y;
} // sag sag
```

Sol-sağ Rotasyon



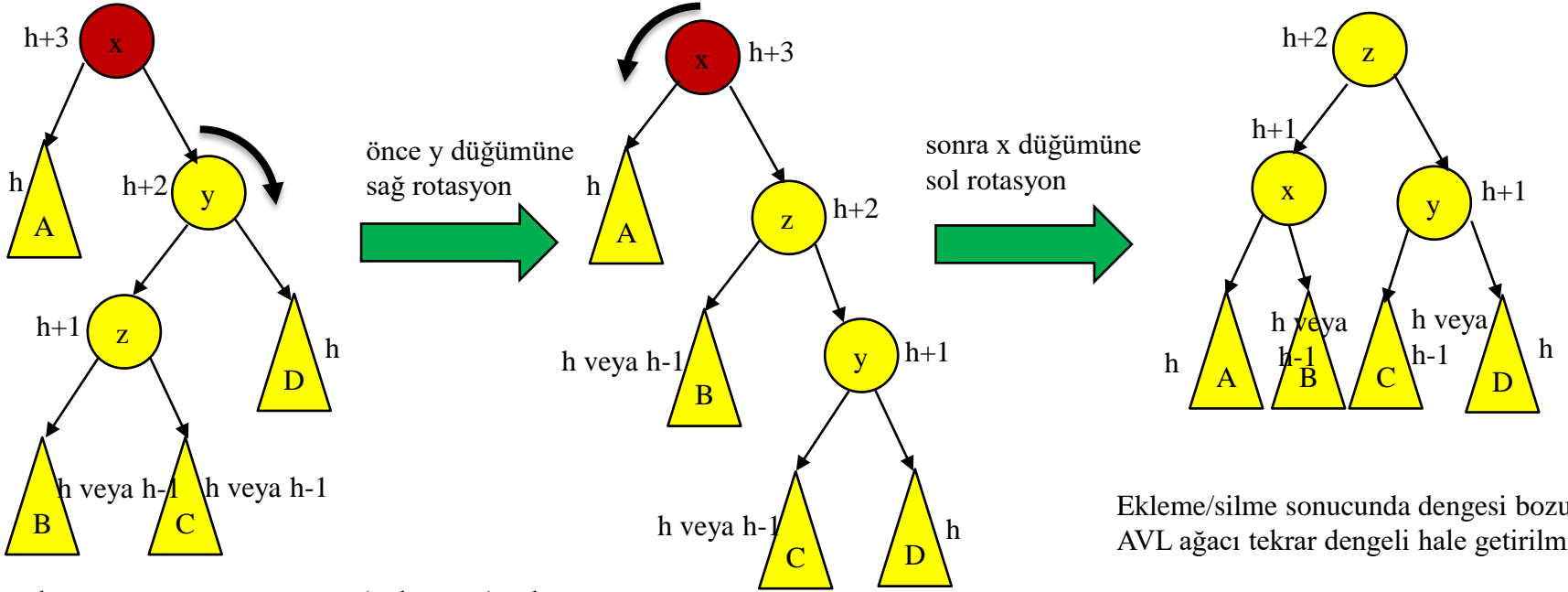
x düğümünün sol çocuğunun (y düğümü) sağ alt ağacına (ya B ya da C ye) düğüm eklenerek denge bozuldu. Önce y düğümüne sol rotasyon uygulanır.

Sonra, x düğümü referans kabul edilerek sağ rotasyon uygulanırsa tekrar denge sağlanır

Ekleme/silme sonucunda dengesi bozulan AVL ağacı tekrar dengeli hale getirilmiş oldu

```
x->left=leftRotate(x->left);  
rightRotate(x);
```

Sağ-sol Rotasyon



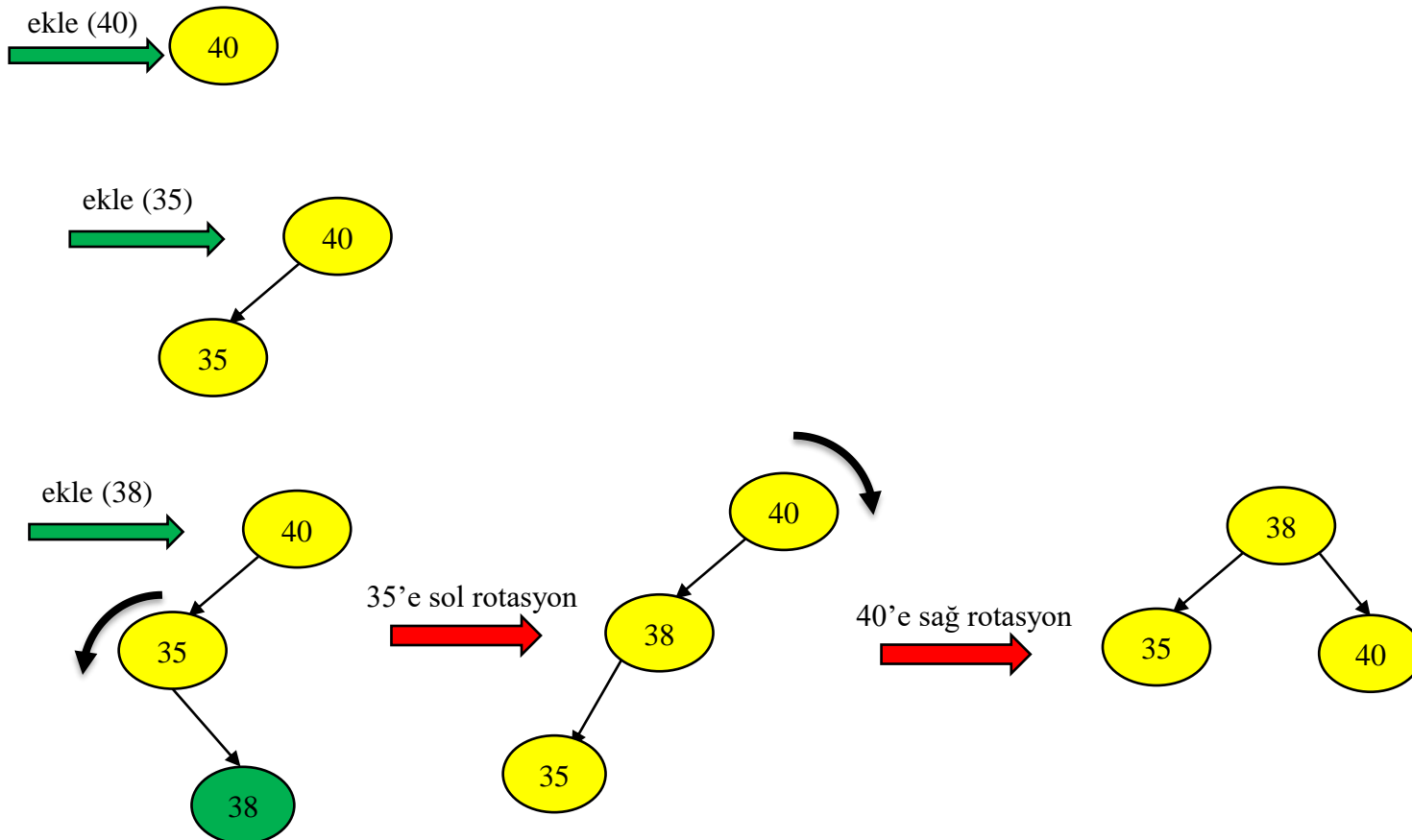
x düğümünün sağ çocuğunun (y düğümü) sol alt ağacına (ya B ya da C ye) düğüm eklenerek denge bozuldu. Önce y düğümüne sağ rotasyon uygulanır.

x düğümü referans kabul edilerek sol rotasyon uygulanırsa tekrar denge sağlanır

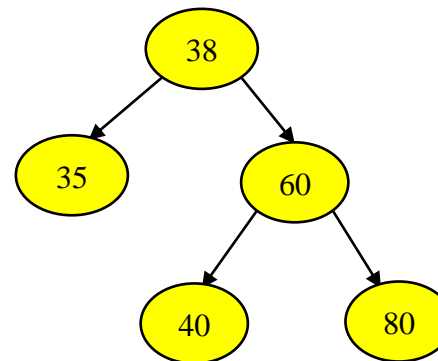
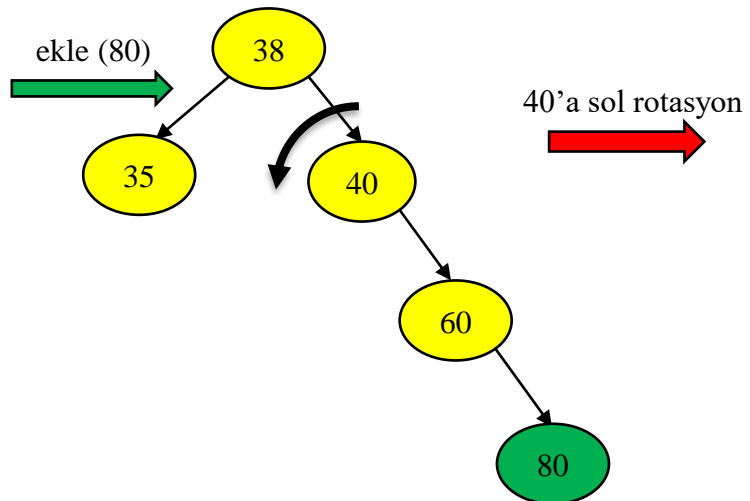
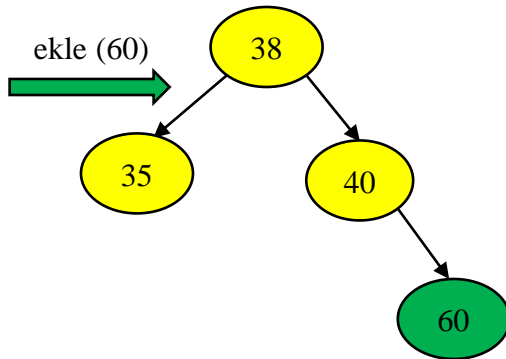
Ekleme/silme sonucunda dengesi bozulan AVL ağacı tekrar dengeli hale getirilmiş oldu

```
x->right=rightRotate(x->right);  
leftRotate(x);
```

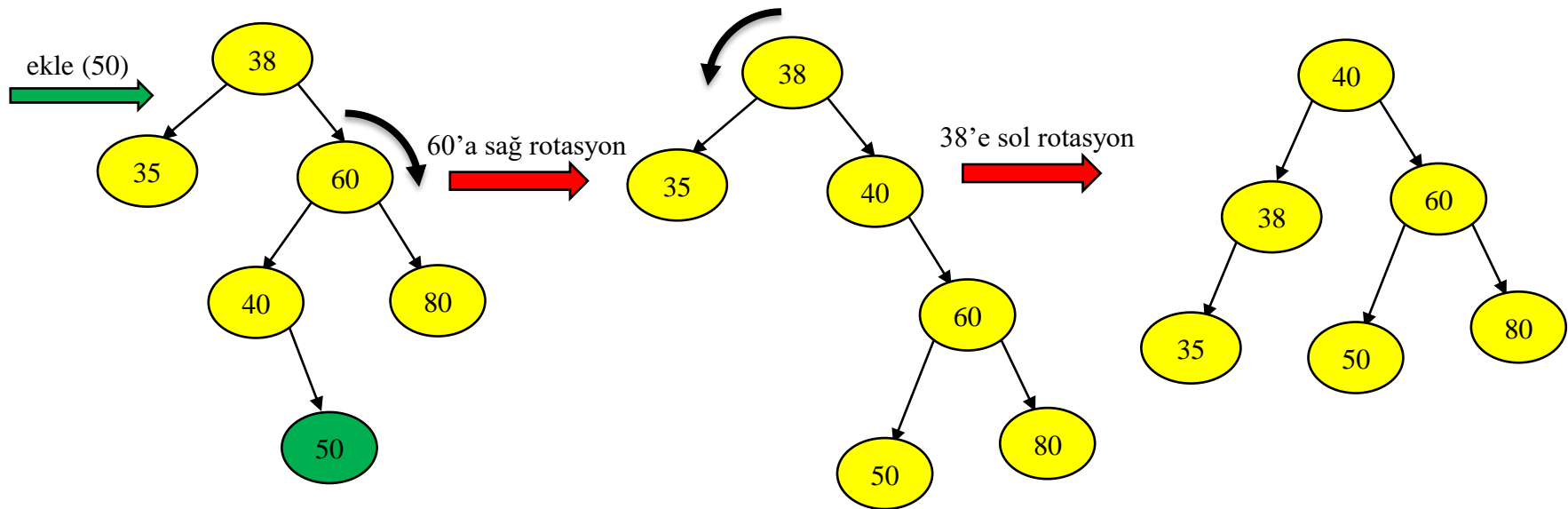
Ekleme



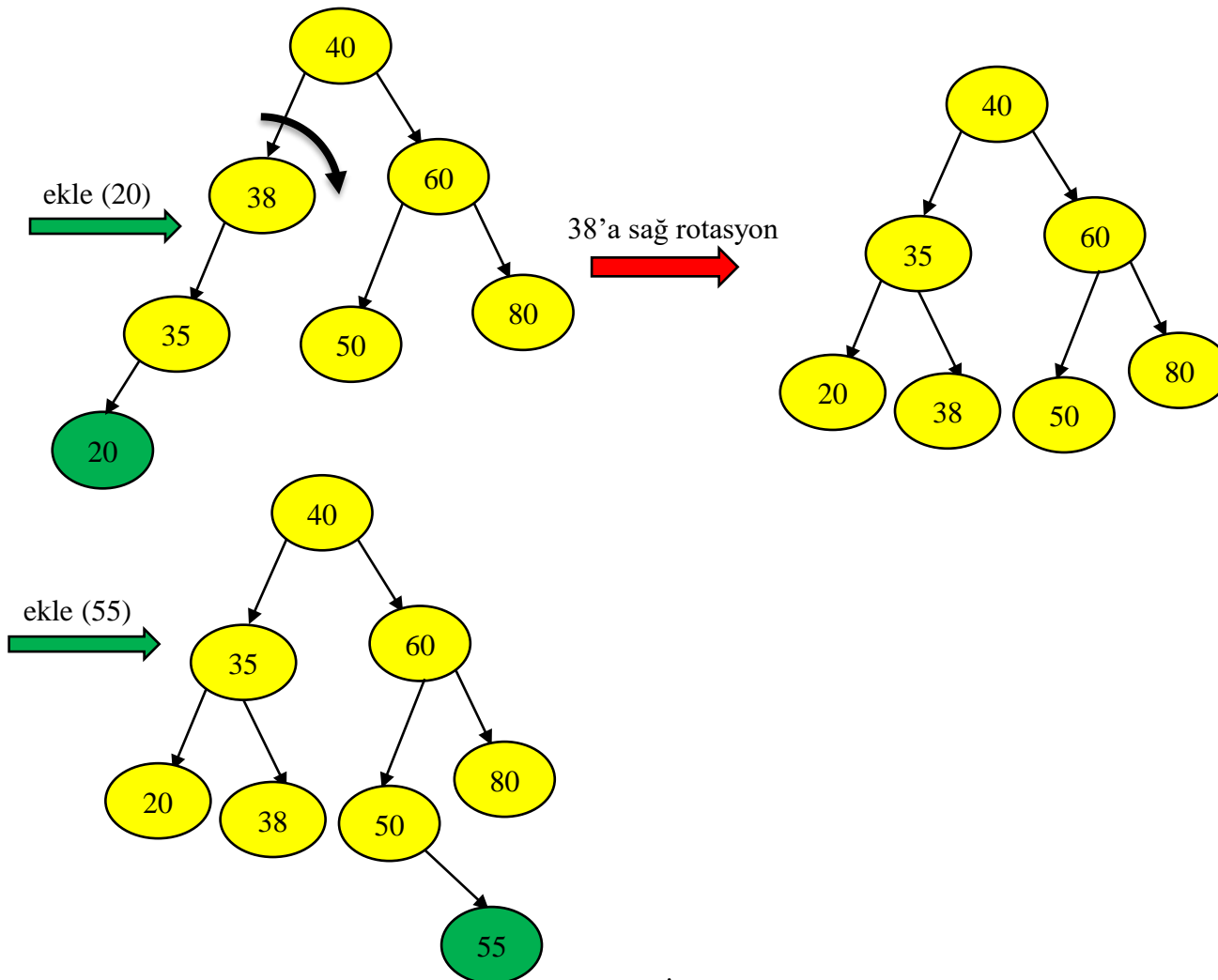
Ekleme



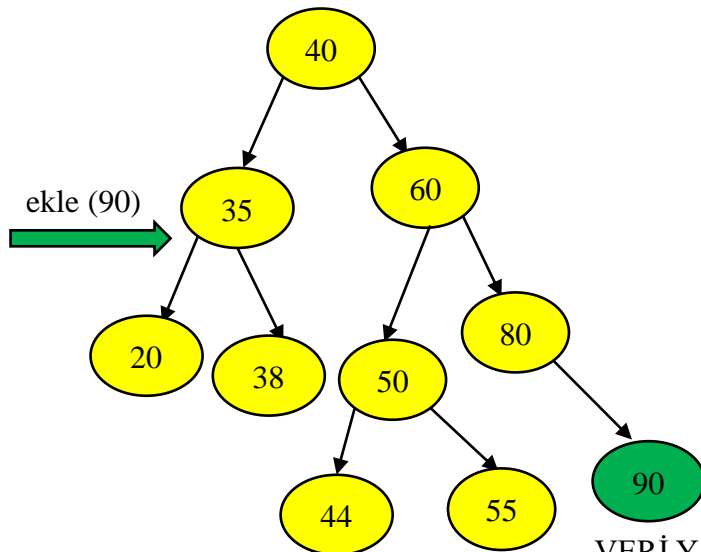
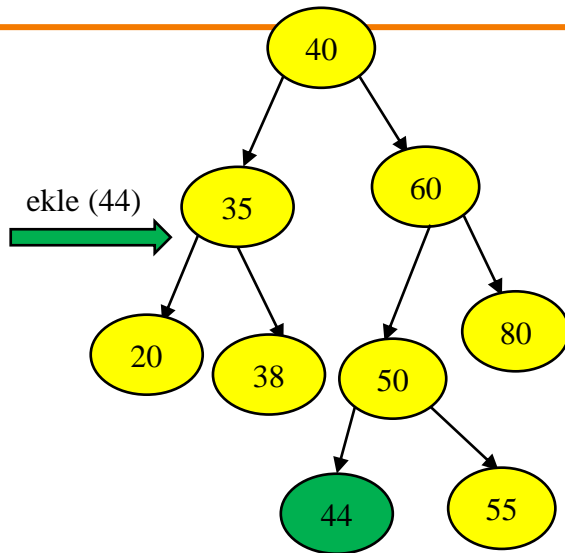
Ekleme



Ekleme



Ekleme



VERİ YAPILARI

Ekleme

