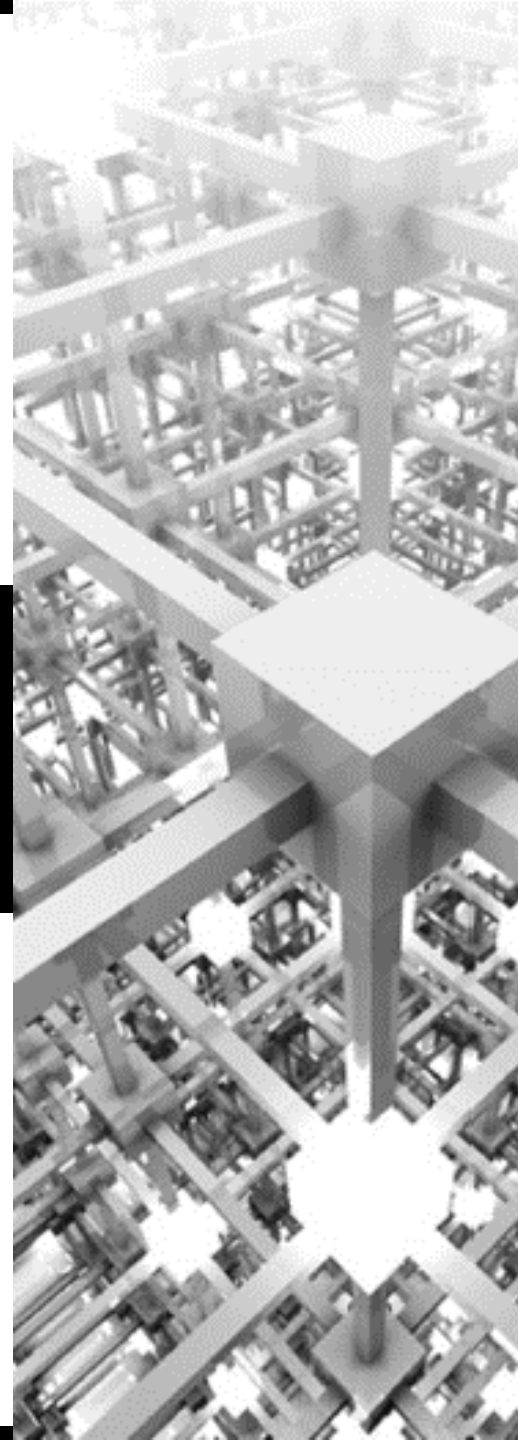


# STRUCTURES DE DONNÉES EN C

*1<sup>ère</sup> Année «Cycle  
ingénieur : Intelligence  
Artificielle et Génie  
Informatique»*

*2023/2024*

Dep. Informatique  
Pf. CHERGUI Adil



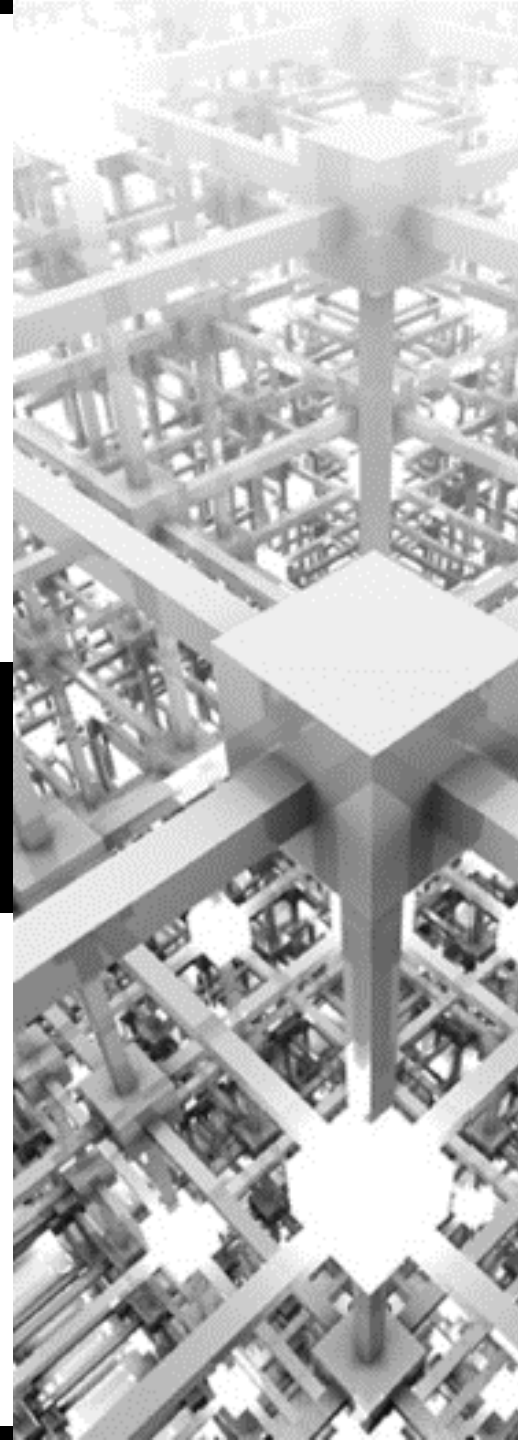
# LES ARBRES AVL

(ADELSON-VELSKII ET LANDIS)

## Objectifs de la séance :

- La compréhension des principes des AVLs
  - Maîtriser les opérations de Rotation
- L'implémentation des arbres binaires AVL

*Séance 7*



# INTRODUCTION

## introduction

L'intérêt des **ABR** réside dans le fait que, **s'ils sont équilibrés**, c'est-à-dire si chaque nœud a à peu près autant de descendants gauches que de descendants droits, alors la recherche d'un élément est dichotomique (c.-à-d. : à chaque étape la moitié des clés restant à examiner sont éliminées), et demande donc  $\log_2(n)$  itérations, l'insertion consécutive à une recherche a un constant  **$O(1)$** .

Cela est possible à condition que l'arbre soit **équilibré**, car si on le laisse **se déséquilibrer** au moment de l'insertion ou la suppression, les performances peuvent se dégrader significativement, jusqu'au cas extrême où l'arbre est tout à fait **dégénéré** (filiforme), où l'arbre devient une liste chaînée, et la recherche devient **séquentielle**.

# DÉFINITION

## Définition de l'équilibré

**Équilibre parfait** : pour tout nœud  $a$  de l'arbre, la valeur absolue de la différence entre le nombre des nœuds du **FD** et le nombre des nœuds du **FG** est inférieure ou égale à 1.

$$|n(a \rightarrow FG) - n(a \rightarrow FD)| \leq 1$$

Voir Figure ci-contre

**Équilibre partiel (H-équilibré)**: pour tout nœud  $a$  de l'arbre, la valeur absolue de la différence entre la hauteur du FD et la hauteur du FG est inférieure ou égale à 1.

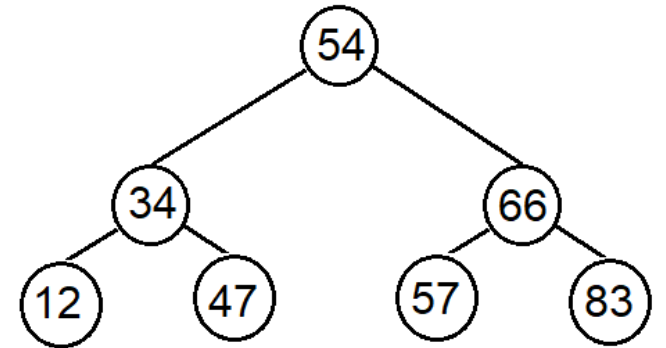
$$|h(a \rightarrow FG) - h(a \rightarrow FD)| \leq 1$$

**Le degré de déséquilibre d'un nœud :**

Le Si  $a$  est un arbre (ou sous arbre)

$$Dg(a) = h(a \rightarrow G) - h(a \rightarrow D)$$

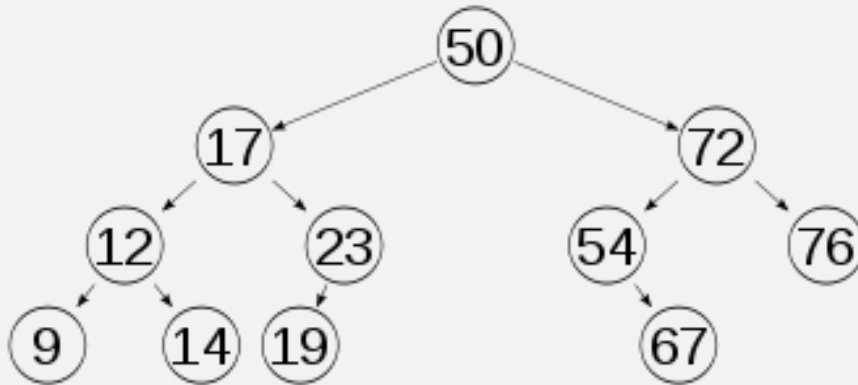
un arbre  $a$  est **H-équilibré** si pour tous ces sous arbre  $b$ , on a :  $Dg(b) \in \{-1, 0, 1\}$



# DÉFINITION

## Définition d'un arbre AVL

Un arbre équilibré partiellement (ou arbre **AVL** de *Adelson-Velskii et Landis*, ou arbre **H-équilibré**) est tel que, à chaque nœud, la différence de profondeur de ses sous-arbres gauche et droit ne **dépasse pas l'unité**. La figure ci-dessus montre un exemple d'arbre AVL.



# ARBRE AVL

## L'efficacité des AVL

Si notre arbre de recherche est **parfaitement équilibré** la recherche est optimale et très efficace car

$$h \approx \ln_2(n)$$

Sauf que, pour maintenir un arbre en **équilibre parfait** est une opération **difficilement** (en *question de coût*) réalisable.

Par contre les arbres **AVL** ( ou **H-équilibrés**), on démontre que :

*"la hauteur d'un arbre **AVL** est toujours inférieure ou égale à 1,5 fois la profondeur de l'arbre parfait correspondant (c-à-d. contenant les mêmes nœuds) »*

$$h \leq 1,5 \times \ln_2(n)$$

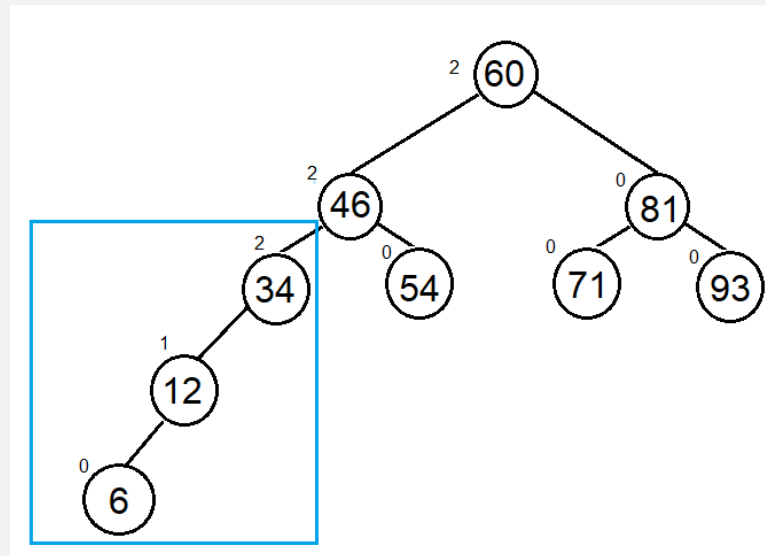
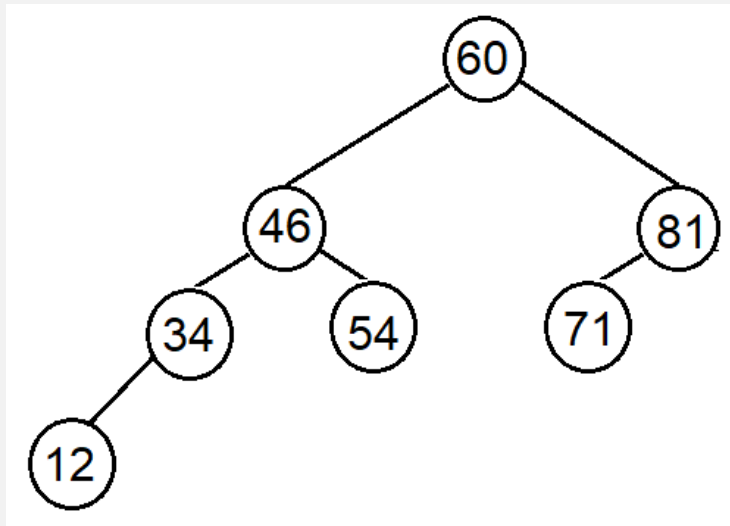
Cependant, il est possible de maintenir un arbre **AVL** par des **opérations** à **coût constant** lors des insertions et des suppressions, qui se font appelées **les rotations**.

# LES ROTATIONS

## Maintenir l'équilibre des AVL : le rééquilibrage

Chaque opération (**ajout** ou **suppression**) doit respecter la propriété de ces arbres. En d'autres termes, si un arbre est **AVL avant** ajout ou suppression, il doit aussi l'être **après**. Cela nécessite **parfois** des opérations dites de **rééquilibrage**.

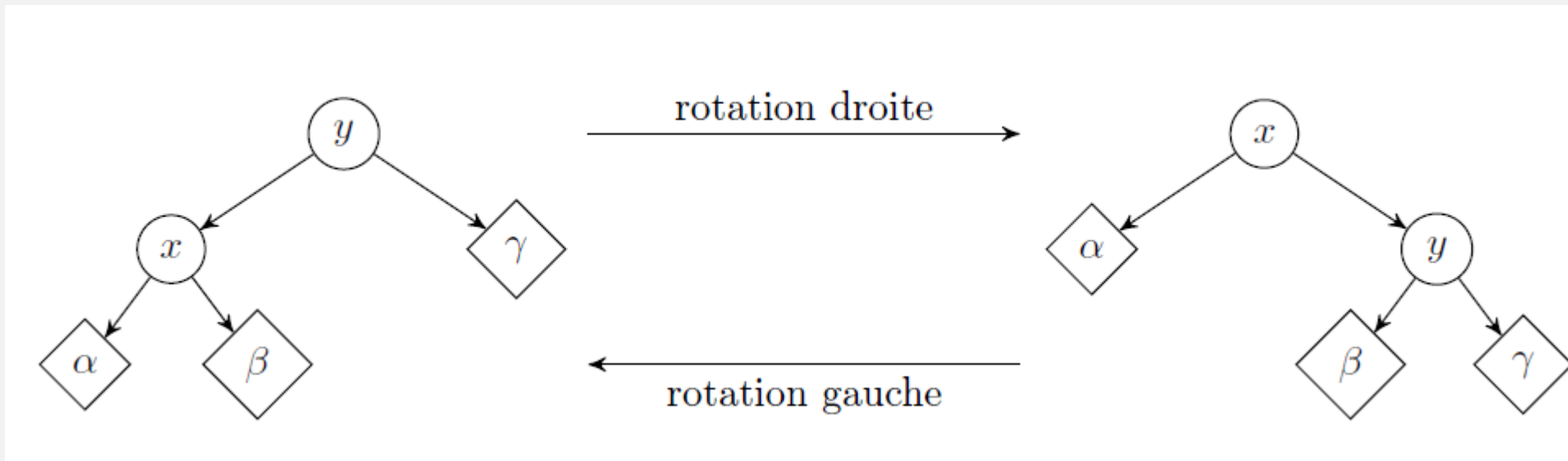
Nous ne considérerons ici que l'ajout aux feuilles les valeurs successifs 93 et 6.



# LES ROTATIONS

## Types de rotation

il y a deux types de rotation entre les nœuds :



$G=Ar \rightarrow FG$   
 $Ar \rightarrow FG = G \rightarrow FD$   
 $G \rightarrow FD = Ar$   
 $Ar = G$

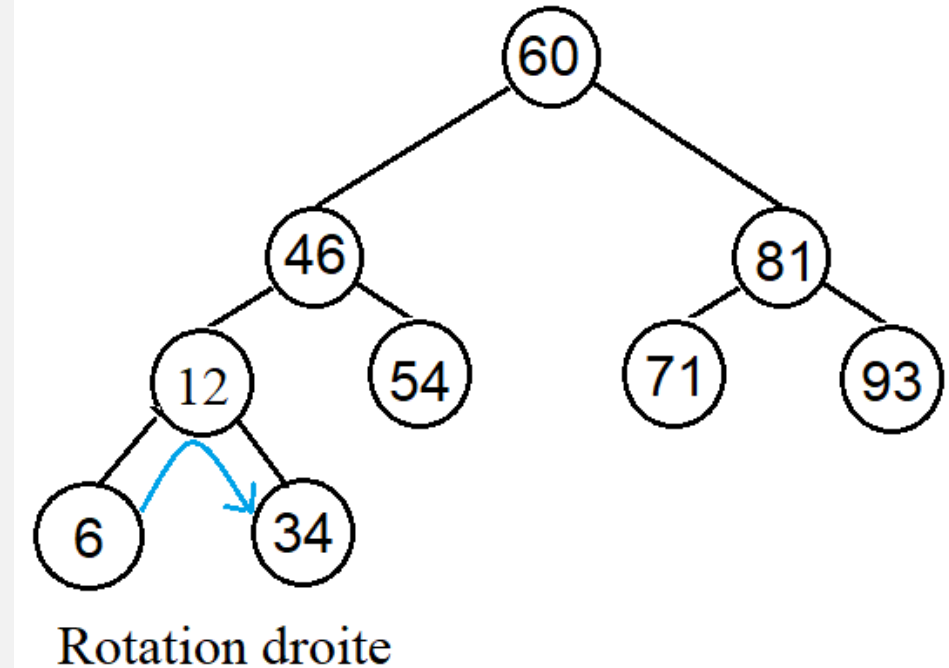
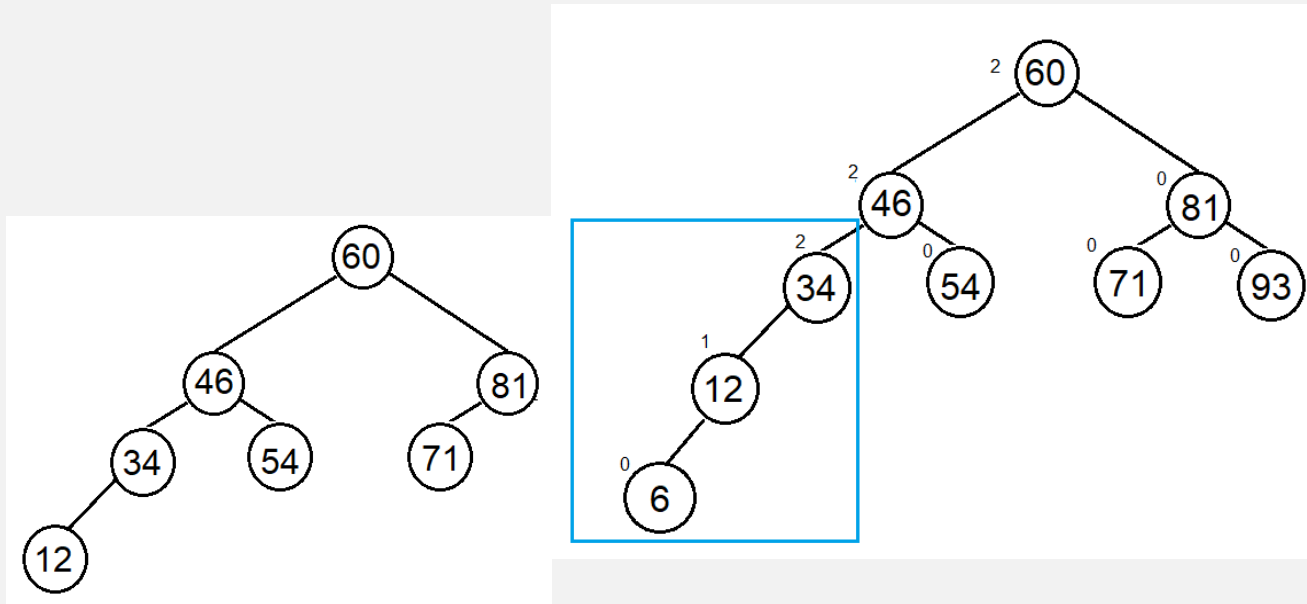
$G=Ar \rightarrow FD$   
 $AR \rightarrow FD = G \rightarrow FG$   
 $G \rightarrow FG = Ar$   
 $Ar = G$



# LES ROTATIONS

## Bord gauche (droit) du sous-arbre

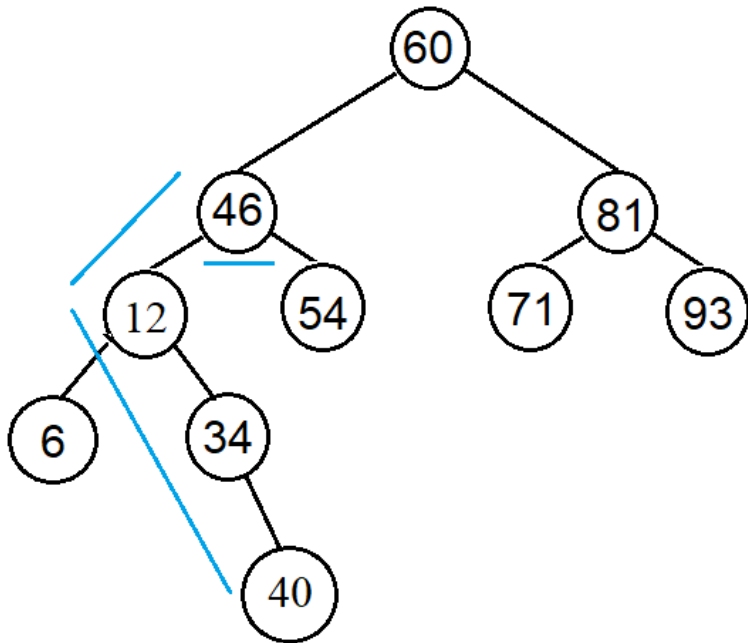
Comme on peut le constater, l'ajout de la valeur 6 provoque un **déséquilibre** du **bord gauche du sous-arbre** dont la racine est le nœud de valeur 34 (partie encadrée), ce déséquilibre se propageant ici jusqu'à la racine.



# LES ROTATIONS

## Déséquilibré vers l'intérieur

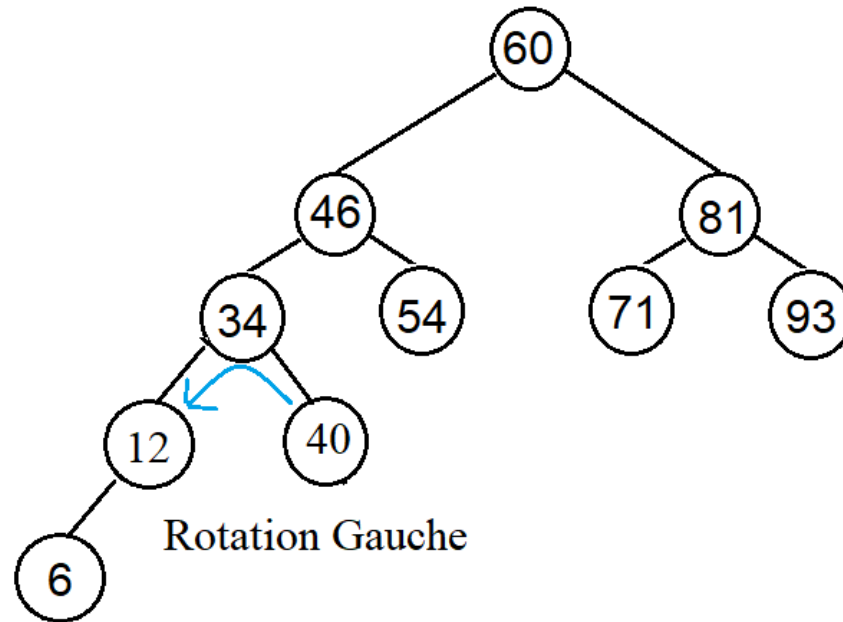
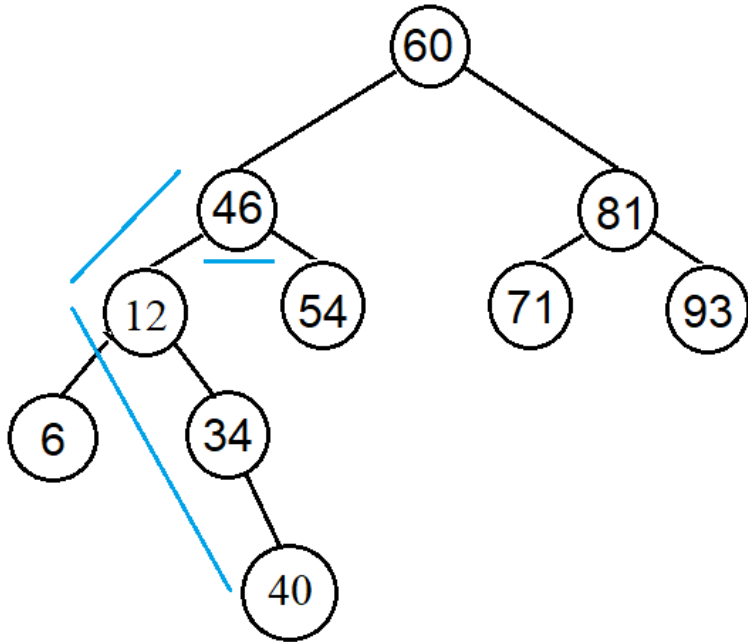
Considérons maintenant l'ajout de la valeur 40 à l'arbre ci-dessus, montre que l'arbre correspondant à la valeur 46 est **déséquilibré vers l'intérieur**.



# LES ROTATIONS

## Déséquilibré vers l'intérieur

Le rééquilibrage est ici plus complexe et se déroule en deux étapes mettant en jeu la partie encadrée. La première phase est une "**rotation gauche**" entre les nœuds 12, 34 et 40 donnant une situation intermédiaire décrite dans la figure ci-dessus :



# LES ROTATIONS

## Déséquilibré vers l'intérieur

Puis il faut effectuer une "**rotation droite**" entre les nœuds 12, 34 et 46 pour obtenir l'arbre AVL de la figure ci-dessus. Au cours de cette rotation, le nœud 40 est rattaché au nœud 46.

