

COURS 11

Programmation impérative

Implémentation de Types Abstraits de données

- Listes
 - Implémentation par liste chaînée
 - Cas particuliers : Piles - Files
- Arbres

SOMMAIRE

- Informations pratiques
- Introduction
- Éléments de base
 - Programmer en Langage C – Compilation
 - Structure d'un programme / Règles d'écritures
 - Types de base
 - Constantes/Variables
 - Opérateurs
 - Instructions de contrôle
 - Pointeurs
 - Tableaux
- Fonctions
- Chaînes de caractères
- Pointeurs- Tableaux-Fonctions
- Types Construits
- Entrées – Sorties sur Fichiers
- Compilation séparée
- Implémentation de Types Abstraits de Données

Implémentation de structures de données

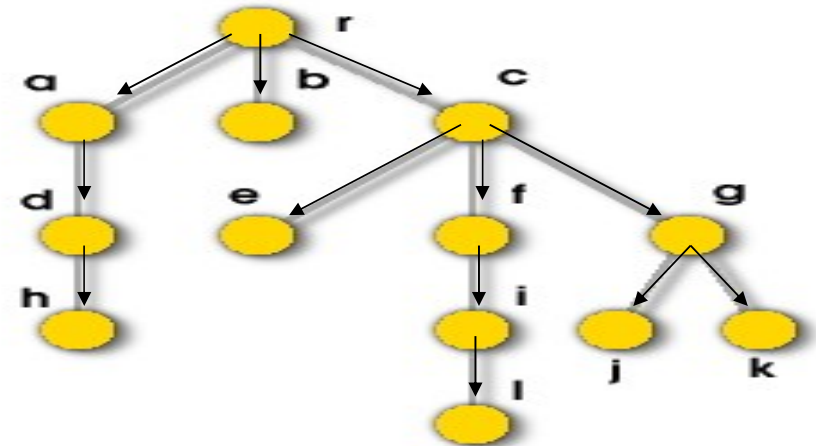
- Graphe

- Cycle

- Chemin = liste de sommets telle qu'il existe dans le graphe une arête entre chaque paire de sommets successifs
 - Cycle = chemin finissant à son point de départ

- Arbre

- Graphe orienté connexe et sans cycle



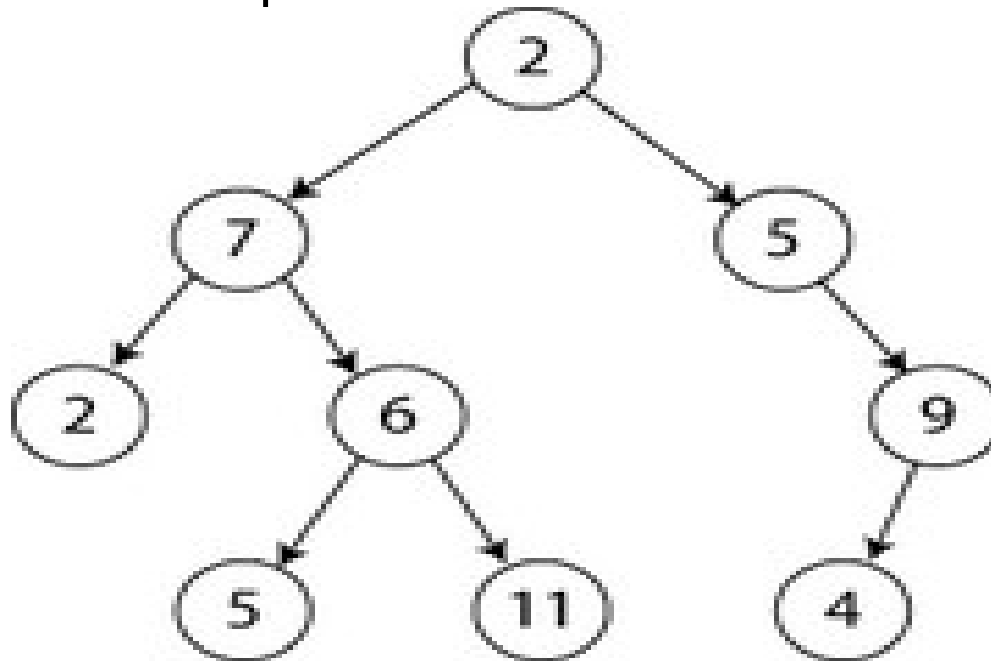
Arbres

- Vocabulaire

- Arbre étiqueté
 - Chaque nœud possède une étiquette = contenu du nœud
- Feuille – nœud externe
 - Éléments n'ayant pas de fils
- Nœuds internes – nœud père
 - Éléments possédant des fils (sous branches)
- Lien nœud père – fils
 - Reliés entre eux par des arêtes
- Racine
 - unique nœud ne possédant pas de parents
- Profondeur – hauteur d'un nœud
 - Distance (= nombre d'arêtes) de la racine au nœud
- Hauteur d'un arbre
 - Plus grande profondeur d'une feuille de l'arbre

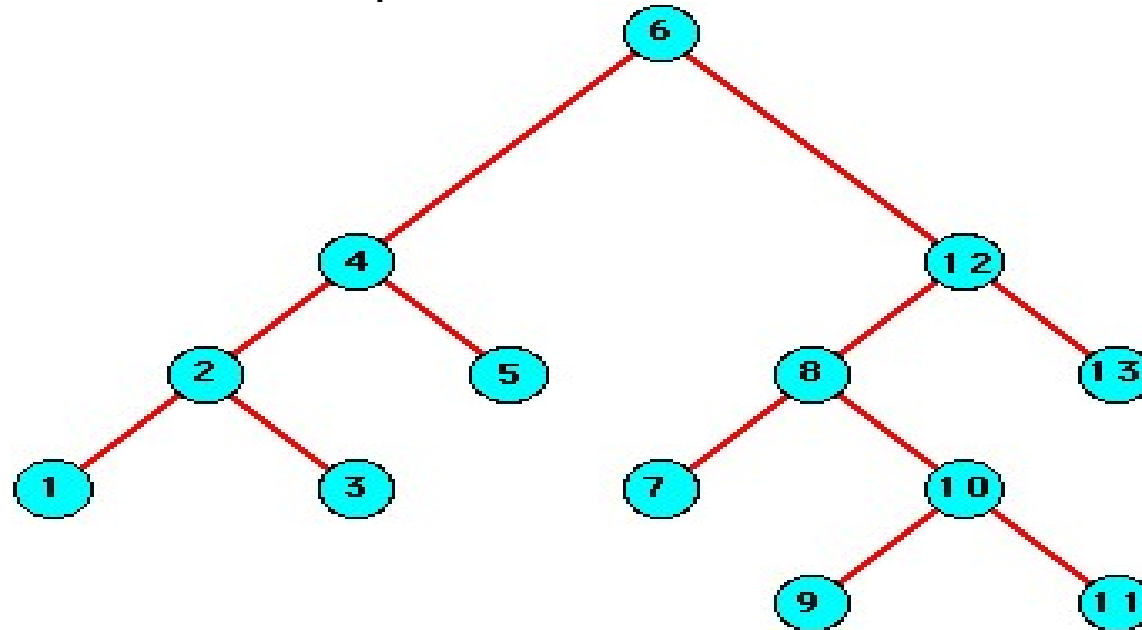
Arbres

- Arbre binaire
 - Arbre dont chaque nœud a au plus 2 fils
 - Fils gauche
 - Fils droit



Arbres

- Arbre binaire de recherche
 - Sous arbre gauche (resp. droit) de tout nœud ne contient que des valeurs strictement plus petites (resp. grandes)
 - Permettent des recherches rapides et efficaces



Arbres

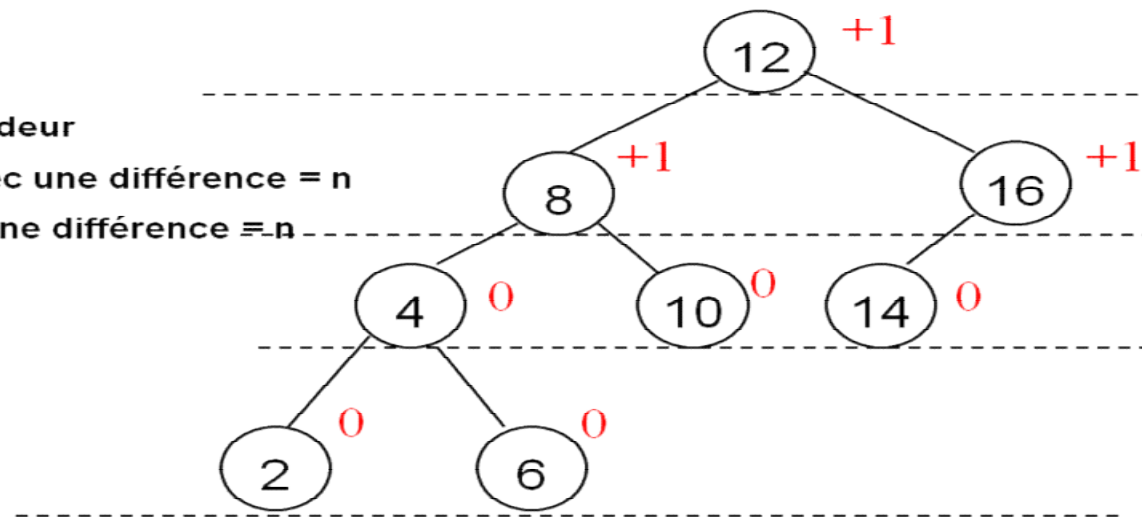
- Arbres équilibrés
 - AVL en 1962 par Adelson-Velskii et Landis
 - Différence entre les hauteurs des fils gauche et droit de tout nœud ne peut excéder 1

Pour chaque nœud on mettra

0 si ses deux sous-arbres ont la même profondeur

+n si le sous-arbre gauche est plus profond avec une différence = n

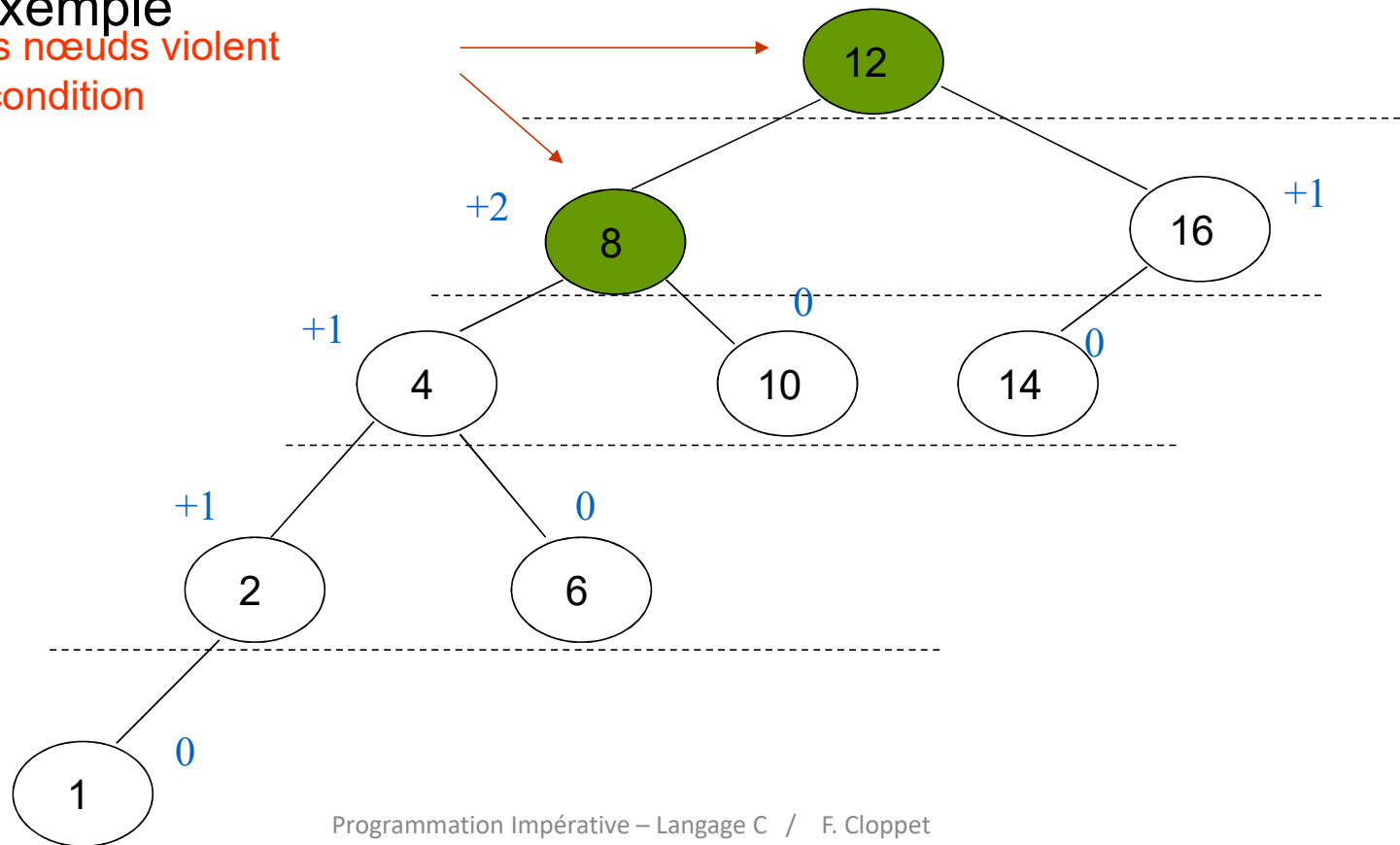
-n si le sous-arbre droit est plus profond avec une différence = -n



Arbres

- Arbres équilibrés
 - Contre exemple

Ces nœuds violent la condition



Arbres

- Arbres équilibrés

- Il faut, après chaque insertion ou retrait, rétablir l'équilibre s'il a été rompu par l'opération
- Observation importante: après une insertion, seuls les nœuds qui sont sur le chemin du point d'insertion à la racine sont susceptibles d'être déséquilibrés
- Deux cas:

déséquilibre du nœud n est dû à

- Une insertion dans le sous-arbre de gauche du fils gauche du nœud n ou dans le sous-arbre de droite du fils droit de n :

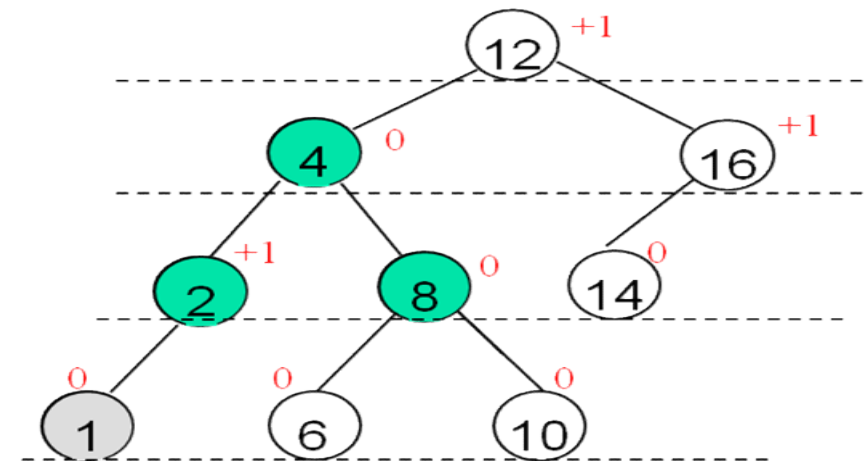
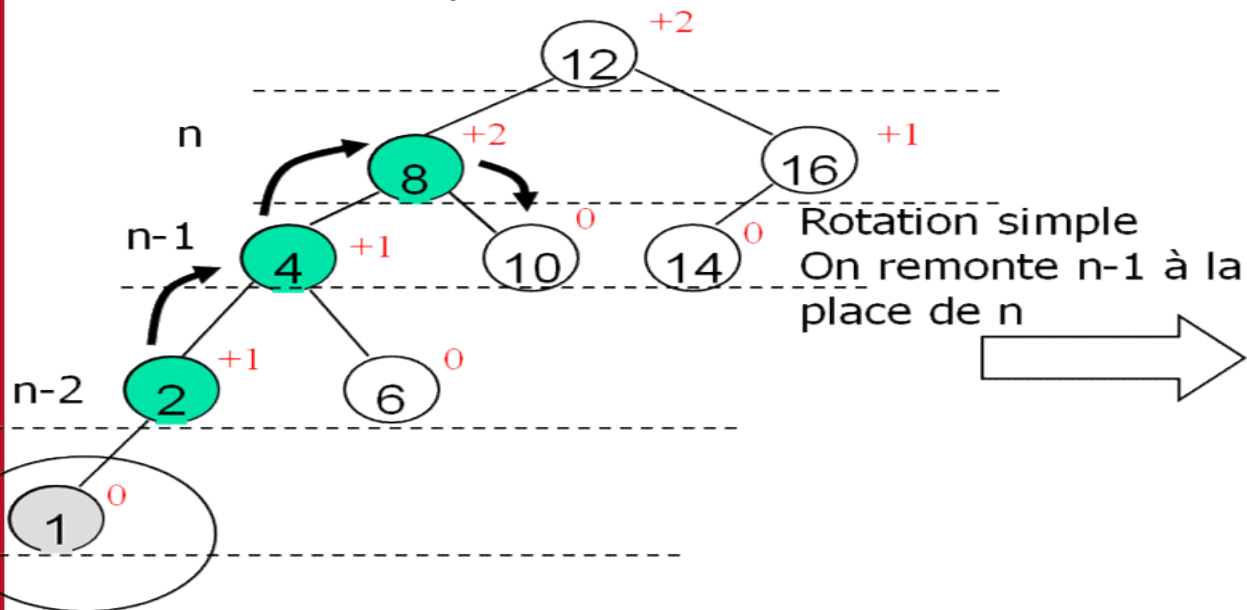
⇒ Simple rotation

- Une insertion dans le sous-arbre de droite du fils gauche de n ou dans le sous-arbre de gauche du fils droit de n :

⇒ Double rotation

Arbres

- Arbres équilibrés
 - Rotation simple

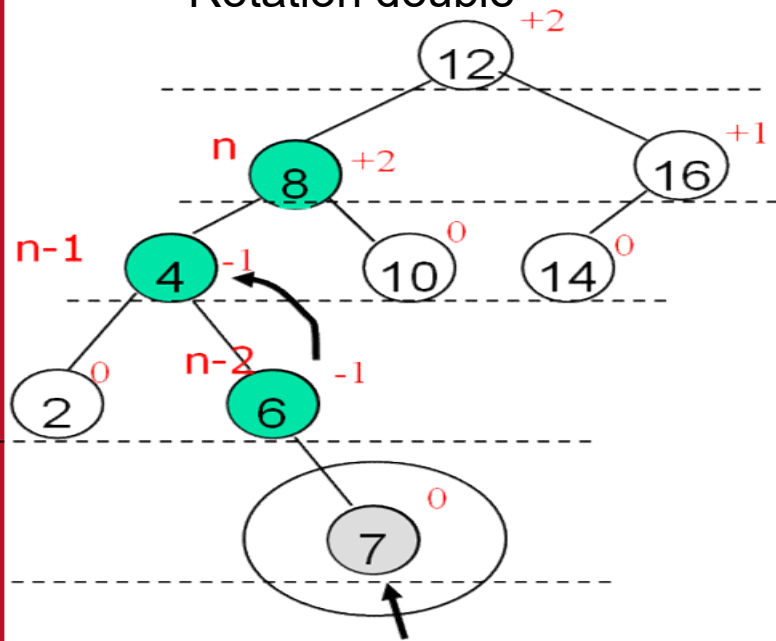


Nœud inséré dans sous arbre gauche du fils gauche de n
=> Déséquilibre corrigé par une rotation simple

Arbres

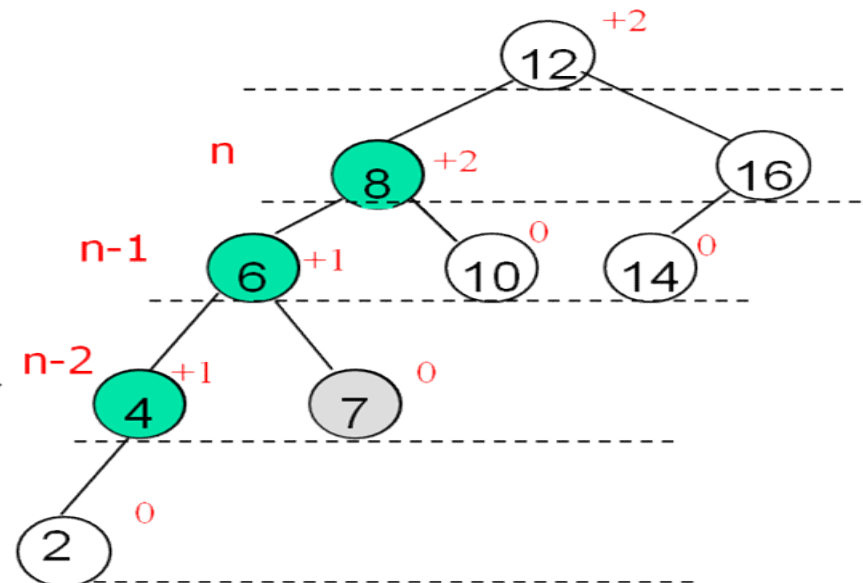
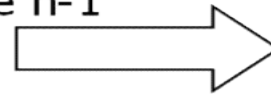
• Arbres équilibrés

• Rotation double



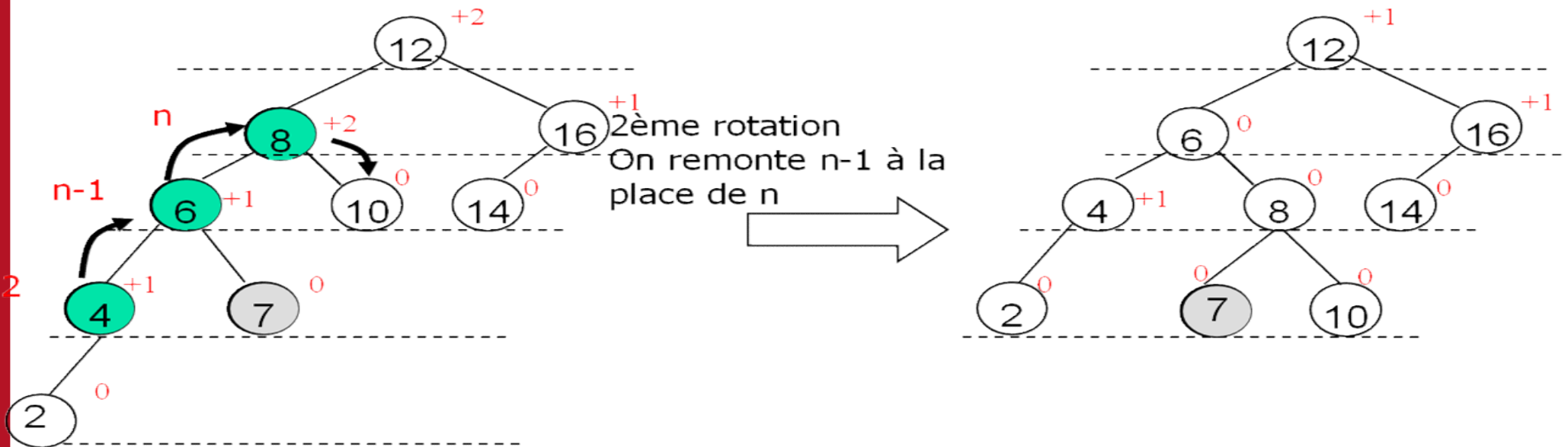
Nœud inséré dans sous
arbre droit du fils gauche de n
=> Double rotation

1ère rotation
On remonte $n-2$ à la
place de $n-1$



Arbres

- Arbres équilibrés
 - Rotation double suite



Arbres

- AVL – exemple détaillé

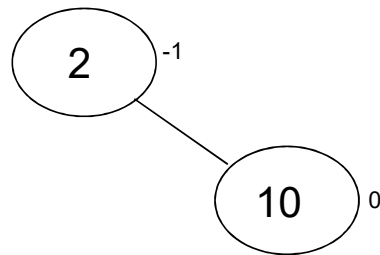
2 10 12 4 16 8 6 14

2

Arbres

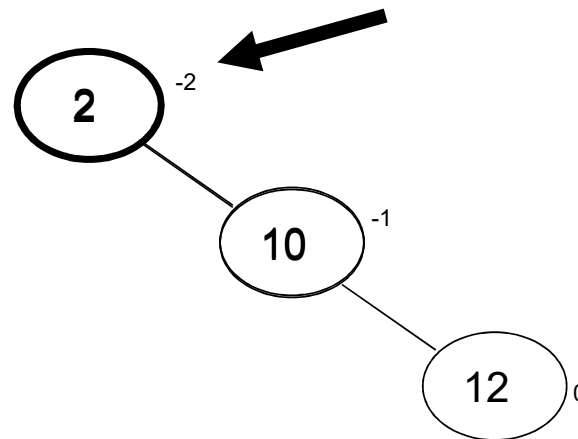
- AVL – exemple détaillé

2 10 12 4 16 8 6 14



Arbres

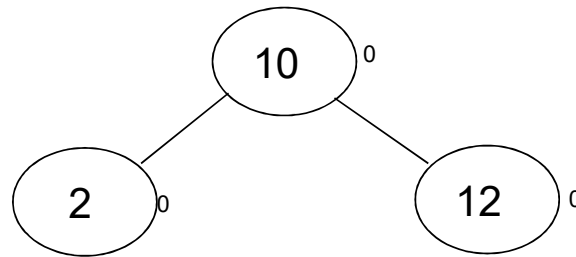
- AVL – exemple détaillé
2 10 12 4 16 8 6 14



Arbres

- AVL – exemple détaillé

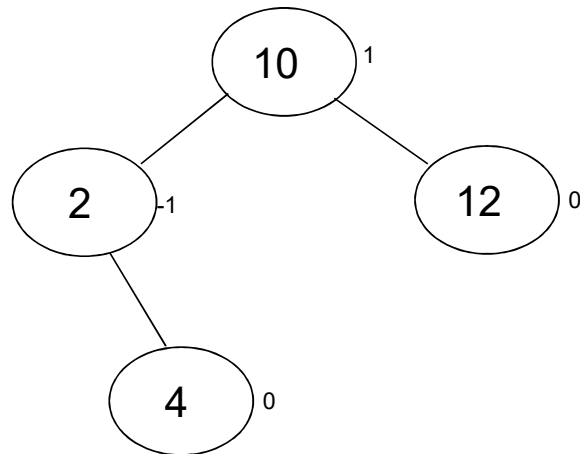
2 10 12 4 16 8 6 14



Arbres

- AVL – exemple détaillé

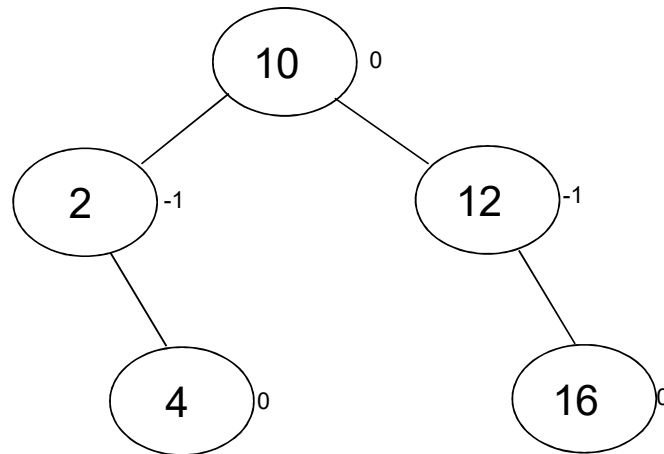
2 10 12 4 16 8 6 14



Arbres

- AVL – exemple détaillé

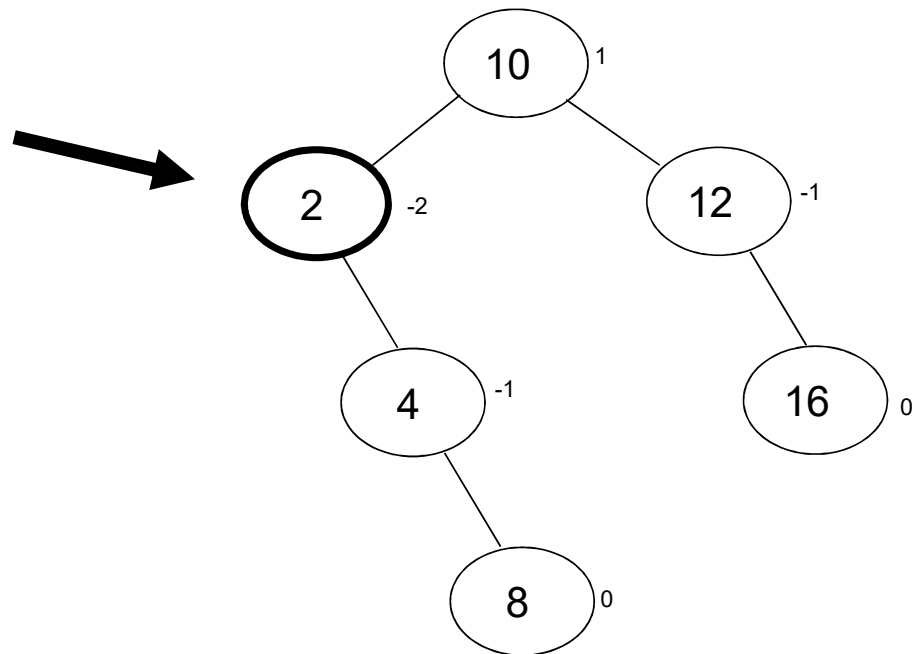
2 10 12 4 16 8 6 14



Arbres

- AVL – exemple détaillé

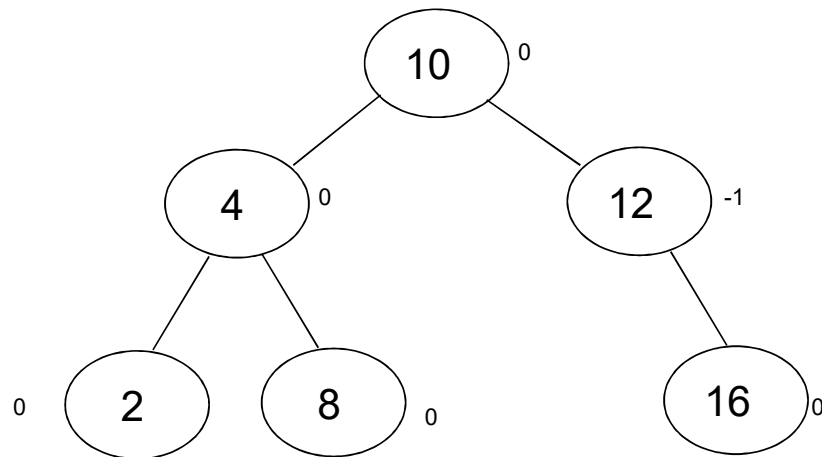
2 10 12 4 16 8 6 14



Arbres

- AVL – exemple détaillé

2 10 12 4 16 8 6 14

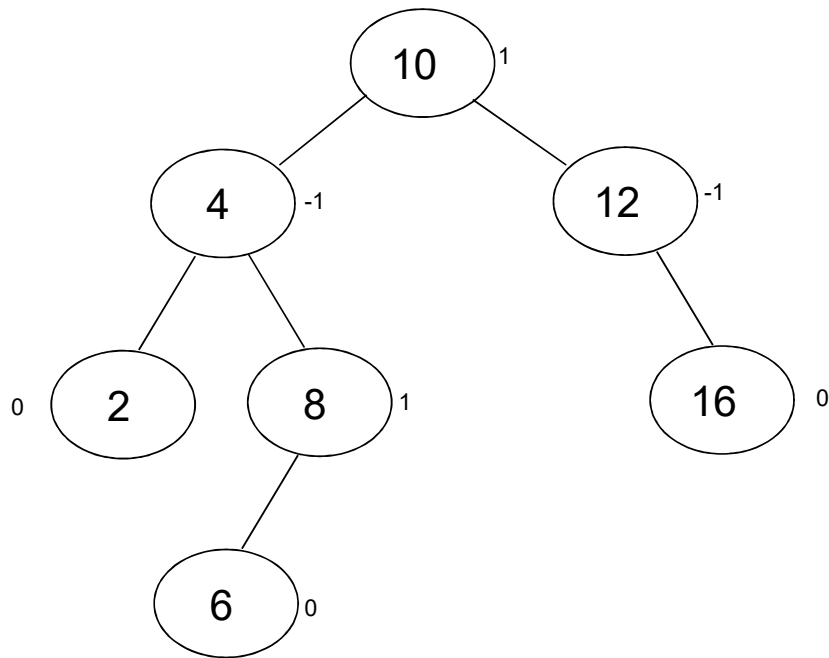


Rotation simple

Arbres

- AVL – exemple détaillé

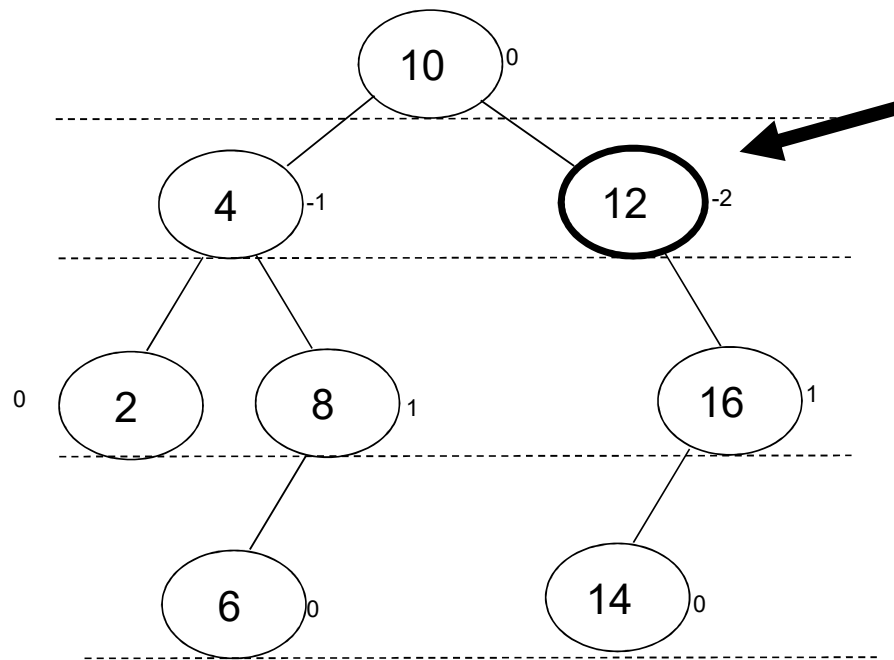
2 10 12 4 16 8 6 14



Arbres

- AVL – exemple détaillé

2 10 12 4 16 8 6 14

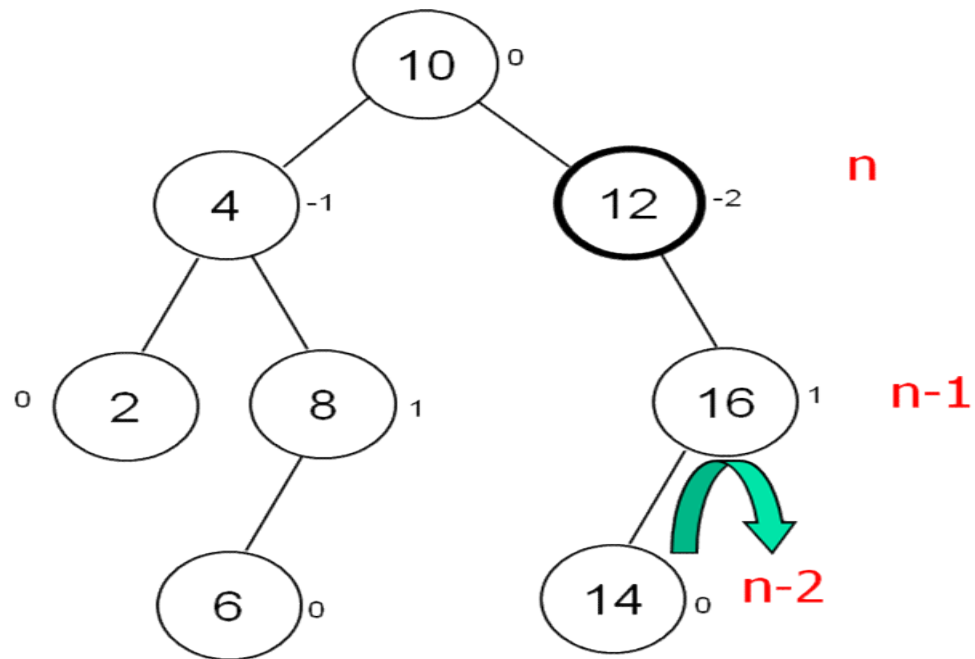


Rotation double

Arbres

- AVL – exemple détaillé

2 10 12 4 16 8 6 14

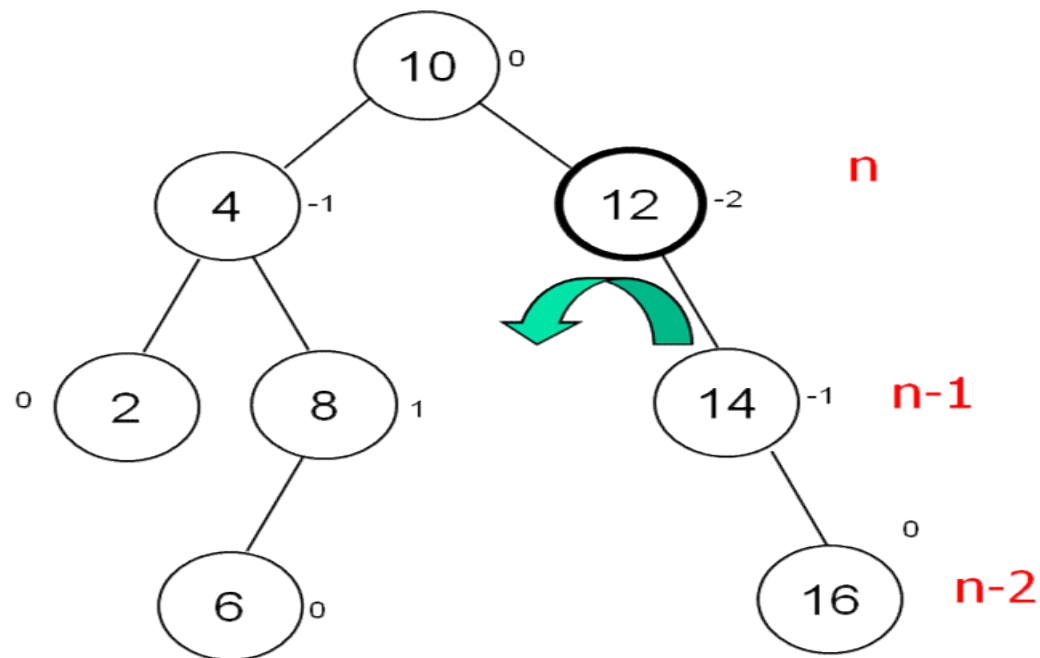


1ère rotation

Arbres

- AVL – exemple détaillé

2 10 12 4 16 8 6 14

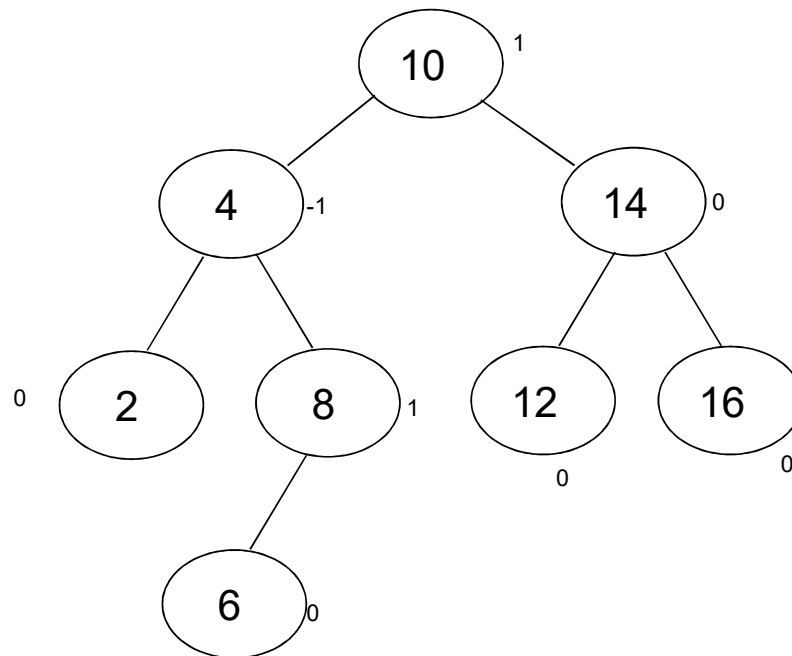


2ème rotation

Arbres

- AVL – exemple détaillé

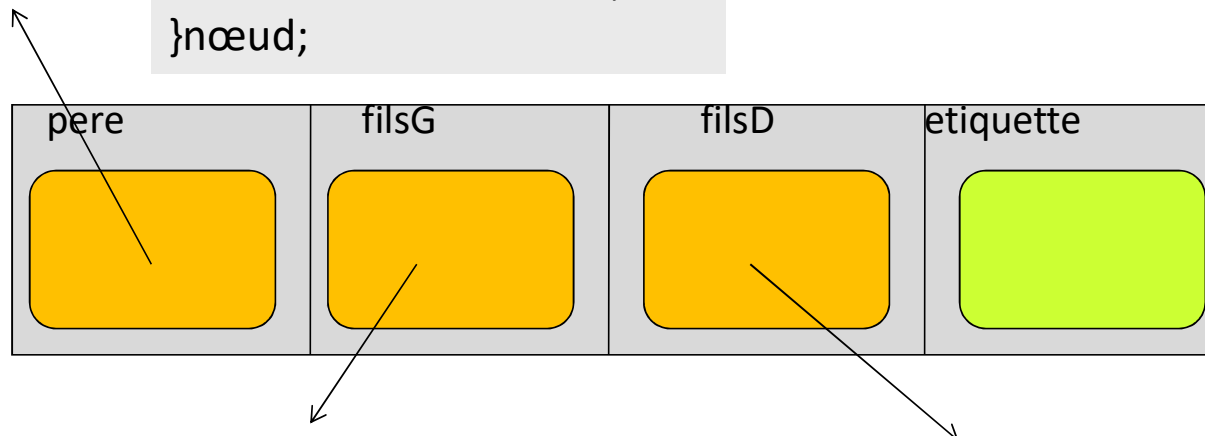
2 10 12 4 16 8 6 14



Implémentation Arbres

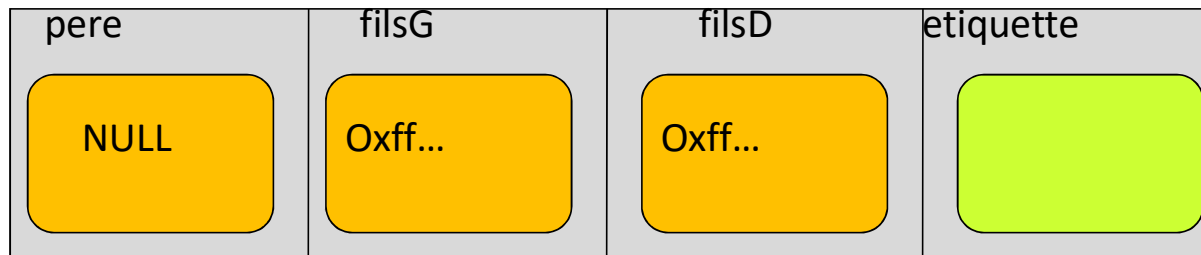
- Structures de données pour implémenter un arbre
 - Nœud
 - type \Leftrightarrow type prédéfini ou utilisateur

```
typedef struct noeud{  
    type etiquette;  
    struct noeud *pere,  
                *filsG,  
                *filsD;  
}noeud;
```

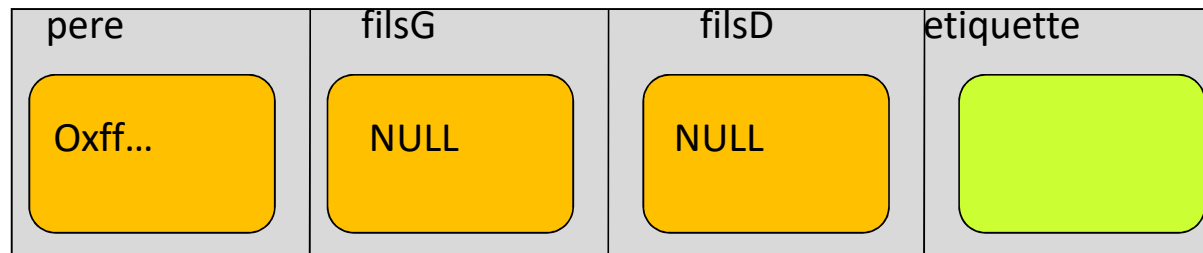


Implémentation Arbres

- Nœud Racine

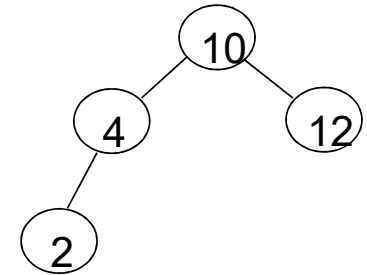
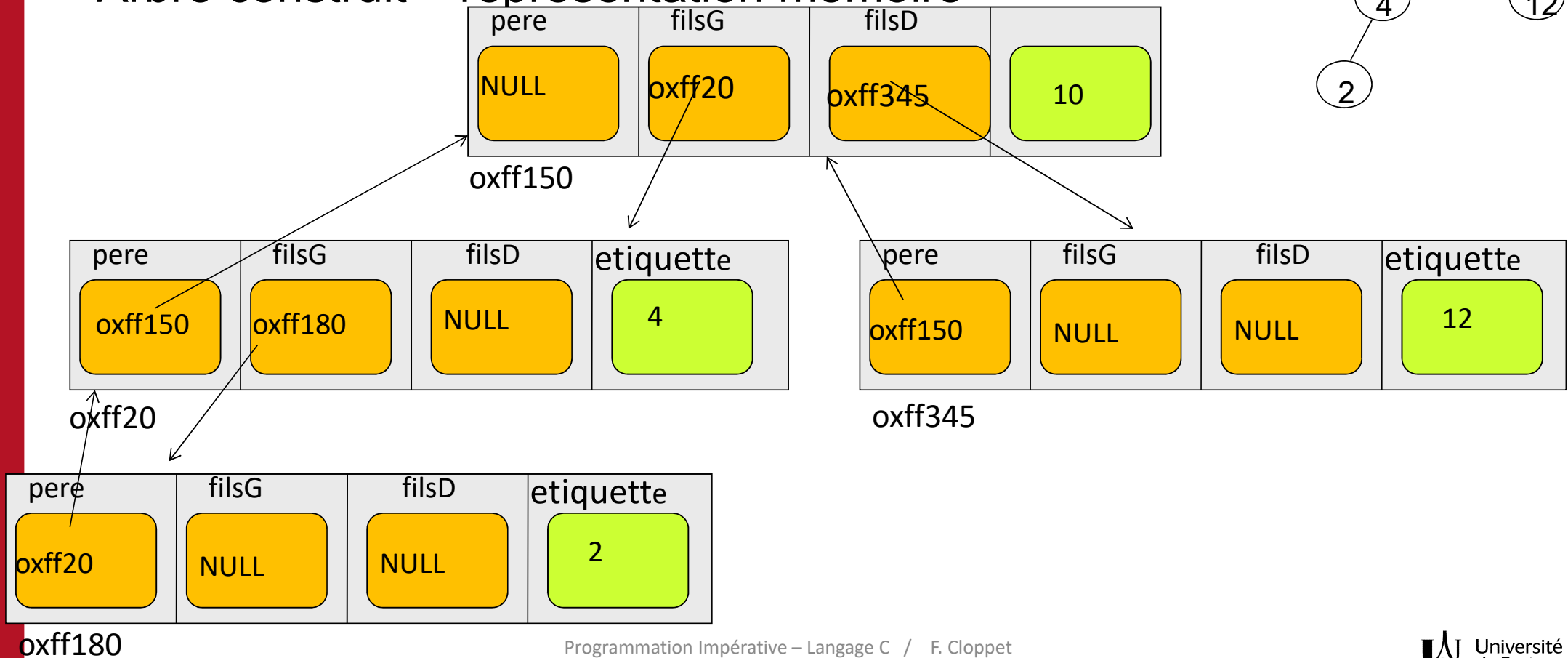


- Feuille



Implémentation Arbres

- Arbre construit – représentation mémoire

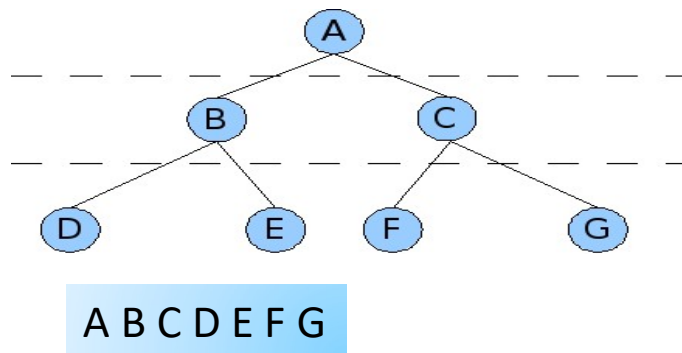


Implémentation Arbres

- Parcours

- Parcours en largeur

- Parcours par niveau et nœud par nœud
 - On utilise une file



* Marquer(*n*)

marque un nœud *n* comme exploré, de manière à ne pas le considérer plusieurs fois.

```
ParcoursLargeur(noeud *arbre) {  
    noeud *nCourant= arbre, *n, *fils;  
    file *f = CreerFile();  
    Marquer(nCourant);  
    AjoutFile(f, nCourant);  
    while !FileVide(f){  
        n = SupprimerFile(f);  
        Afficher(n);  
        while (ExisteFils(n)){  
            fils=filsSuivant(n);  
            if (!estMarque(fils)){  
                Marquer(fils);  
                AjoutFile(f,fils);  
            }  
        }  
    }  
}
```

Implémentation Arbres

- Parcours

- Parcours en profondeur

- Préfixe

- Racine traitée avant l'appel récursif de parcours des sous arbres

A B D E C F G

- Infixe

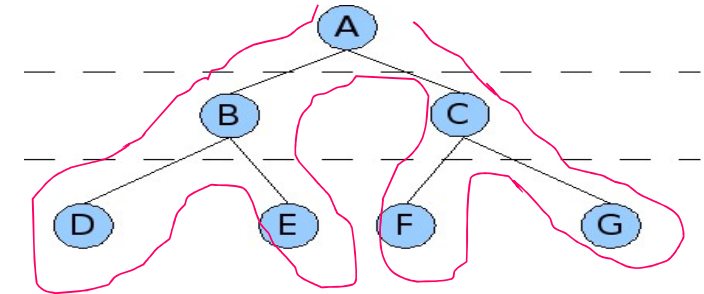
- Racine traitée entre l'appel récursif de parcours des sous arbres

D B E A F C G

- Suffixe

- Racine traitée après l'appel récursif de parcours des sous arbres

D E B F G C A



Implémentation Arbres

- Parcours en profondeur
 - Préfixe
 - Infixe
 - Suffixe

```
ParcoursProfPrefixe(noeud *n) {  
    if (n == NULL)  
        return;  
    Afficher(n->etiquette);  
    ParcoursProfPrefixe(n->filsG);  
    ParcoursProfPrefixe(n->filsD);  
}
```

```
ParcoursProfInfixe(noeud *n) {  
    if (n == NULL)  
        return;  
    ParcoursProfInfixe(n->filsG);  
    Afficher(n->etiquette);  
    ParcoursProfInfixe(n->filsD);  
}
```

```
ParcoursProfSuffixe(noeud *n) {  
    if (n == NULL)  
        return;  
    ParcoursProfSuffixe(n->filsG);  
    ParcoursProfSuffixe(n->filsD);  
    Afficher(n->etiquette);  
}
```

Implémentation Arbres

- Parcours en profondeur infixe
 - Version itérative simple
 - Utilisation d'une pile

```
void parcoursProfInfixe(noeud *n) {
    noeud *nCourant;
    if (n == null)
        return;
    Pile p = CreerPile();
    ajouterPile(p, n);
    while (!pileVide()) {
        nCourant = depilerPile();
        Afficher(nCourant->etiquette);
        if (nCourant->filsG != null)
            ajouterPile(p, nCourant->filsG);
        if (nCourant->filsD != null)
            ajouterPile(p, nCourant->filsD);
    }
}
```