

# STRUCTURES DE DONNÉES

## MIP — S4

---

Pr. K. Abbad & Pr. Ad. Ben Abbou & Pr. A. Zahi  
Département Informatique  
FSTF  
2019-2020

# Séance 7 – LES ARBRES

---

- ⊙ Illustrations
- ⊙ Définitions
- ⊙ Implémentation

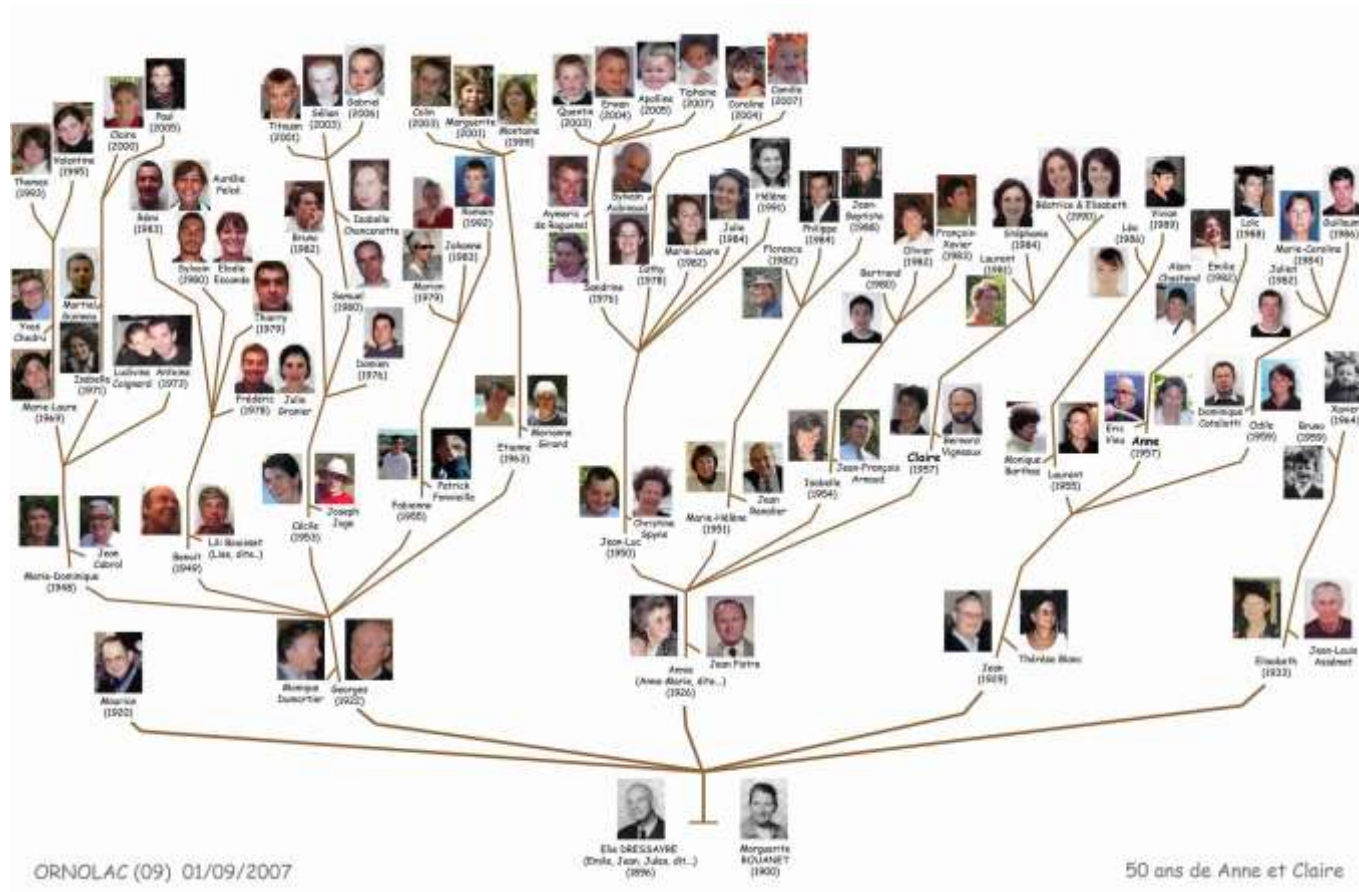
# Arbres — *Illustrations*

---

- ⊙ Un arbre est une structure qui permet de représenter la notion d'**hiérarchisation** dans un domaine.
- ⊙ Plusieurs exemples d'utilisation
  - ▶ Généalogie
  - ▶ Aide à la décision
  - ▶ Expressions arithmétiques
  - ▶ systèmes de fichiers

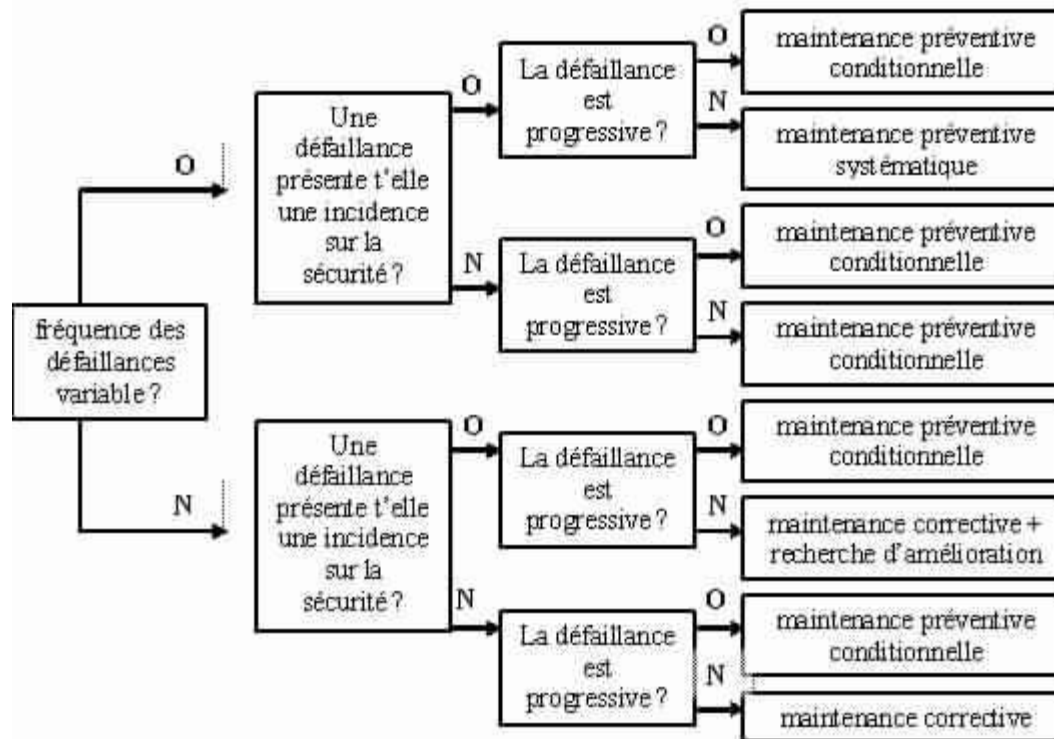
# Arbres — *Illustrations*

## ◉ Arbre généalogique



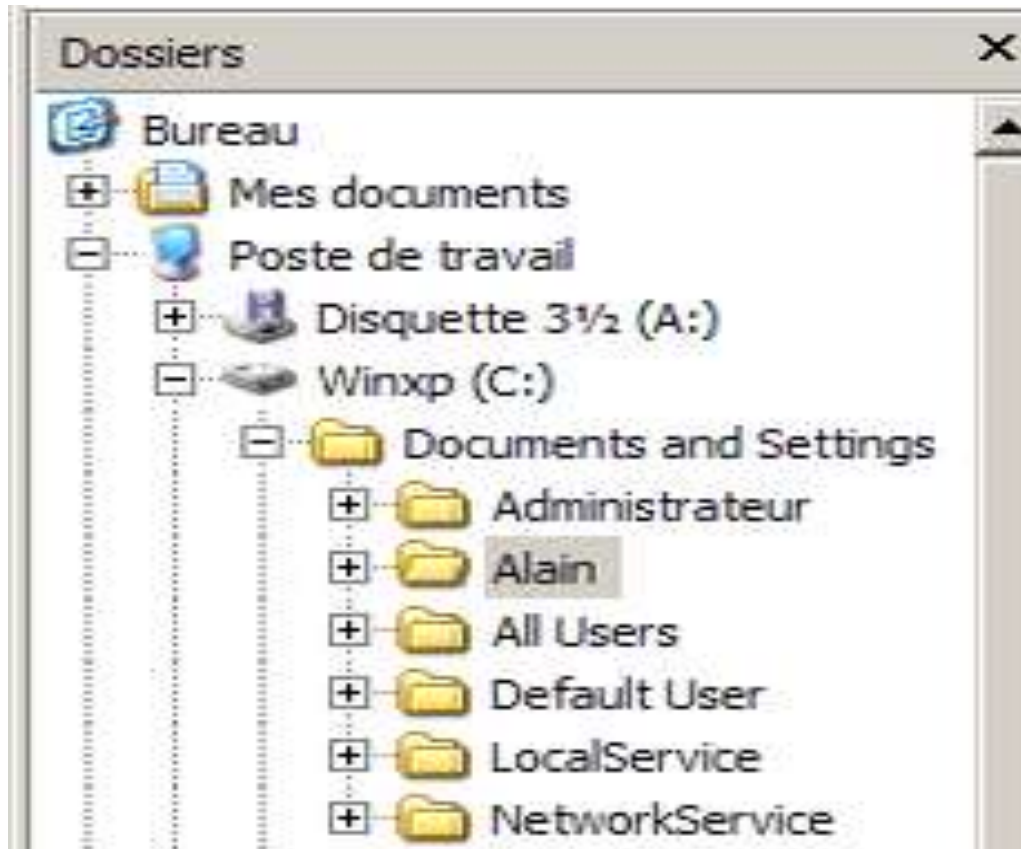
# Arbres — *Illustrations*

## ◉ Arbre de décision



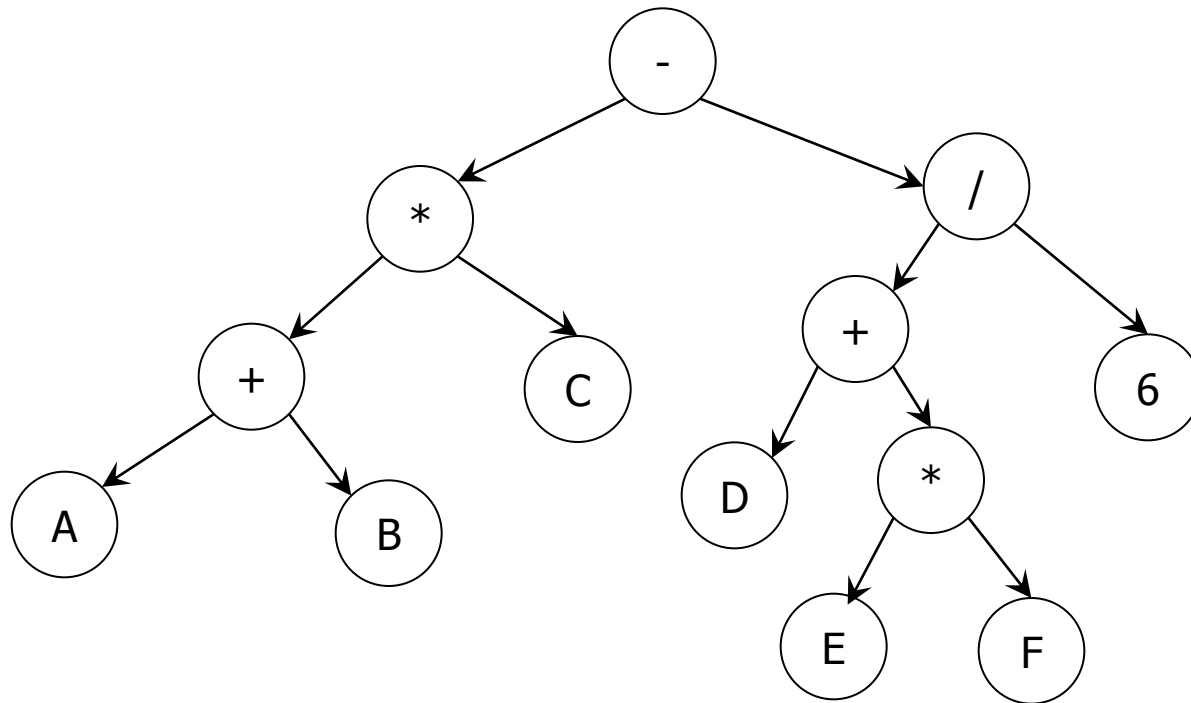
# Arbres — *Illustrations*

## ⊙ Systèmes de fichiers



# Arbres — *Illustrations*

- ⊙ Représentation des expressions arithmétiques — *l'expression  $(A+B)*C-(D+E*F)/6$  peut être représenté par l'arbre*

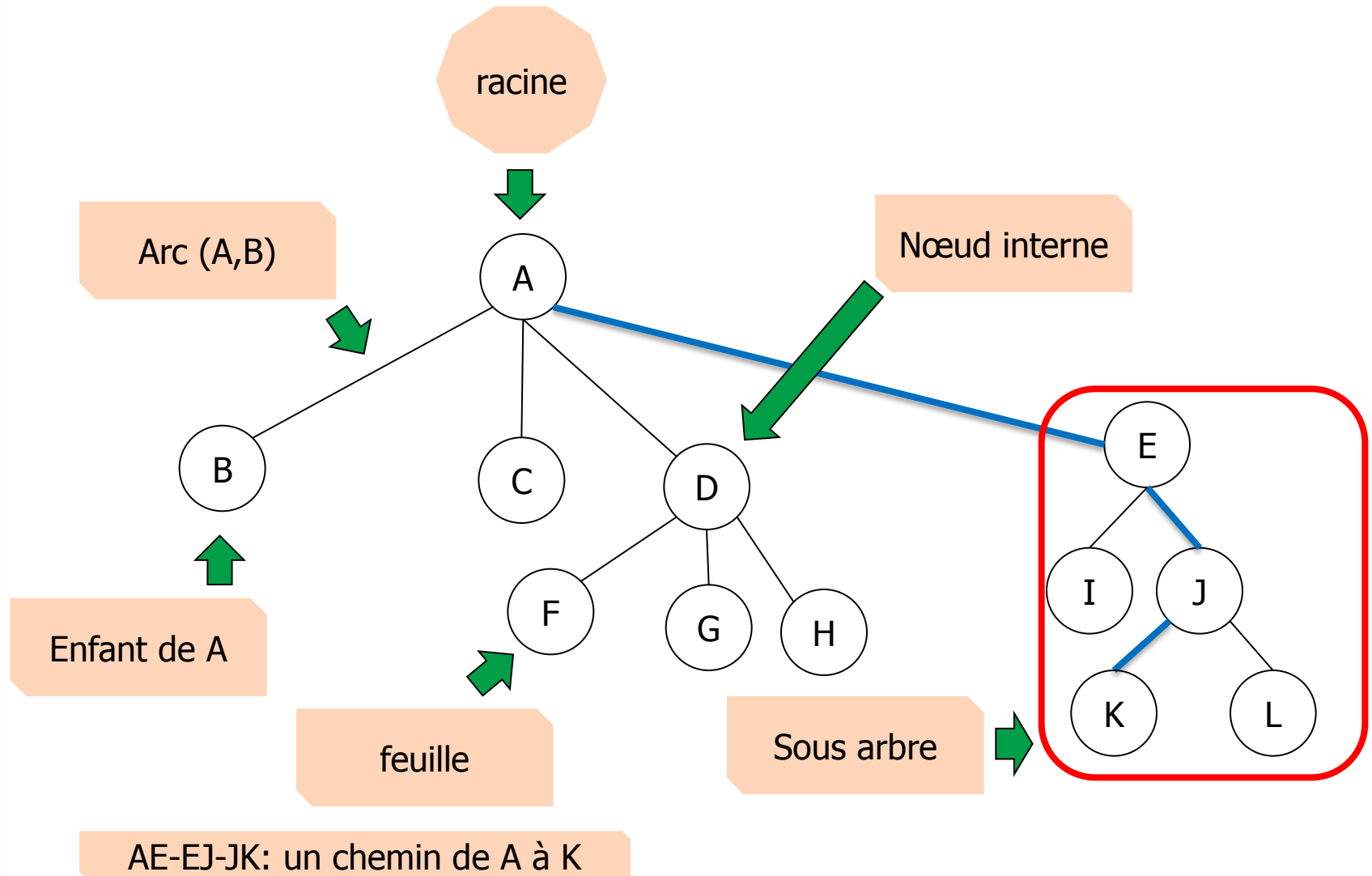


# Arbres — Définition

- ⊙ Un arbre est rassemblement d'informations dont chacune est reliée à d'autres hiérarchiquement.
- ⊙ Un arbre est constitué de:
  - ▶ Un ensemble de **nœuds** — *chaque nœud représente les informations d'un élément de la hiérarchie.*
  - ▶ Un ensemble d'**arcs** reliant les nœuds — *chaque arc met en évidence une relation entre deux nœuds.*
  - ▶ Un nœud n1 est appelé **père** du nœud n2 si n2 descend immédiatement de n1. Dans ce cas n2 est appelé **fil**s de n1.
- ⊙ Trois types de nœuds
  - ▶ **Racine** — *un nœud qui n'a pas de père.*
  - ▶ **Feuille** — *un nœud qui n'a pas de fils.*
  - ▶ **Nœud interne** — *un nœud qui n'est ni une feuille ni une racine.*
- ⊙ Un nœud interne constitue la racine d'un sous arbre
- ⊙ Un chemin entre deux nœuds n1 et n2 est une succession d'arcs de père en fils qui relie entre n1 et n2.

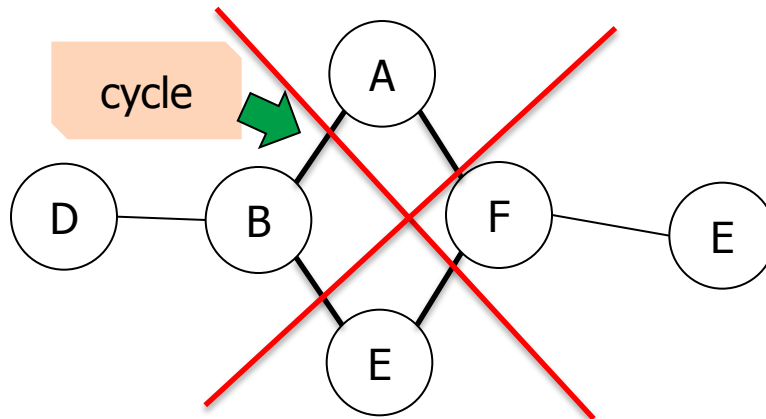


# Arbres — Exemple

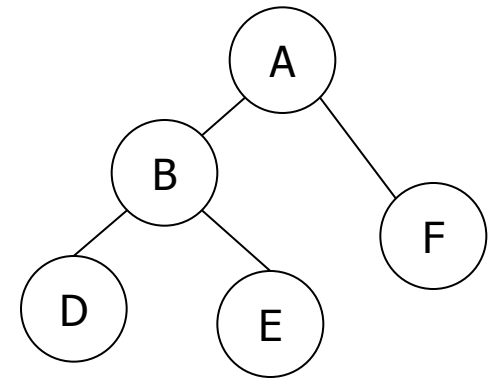


# Arbres — *Définition*

- Un arbre ne contient pas de ***cycles***



N'est pas un arbre



Arbre

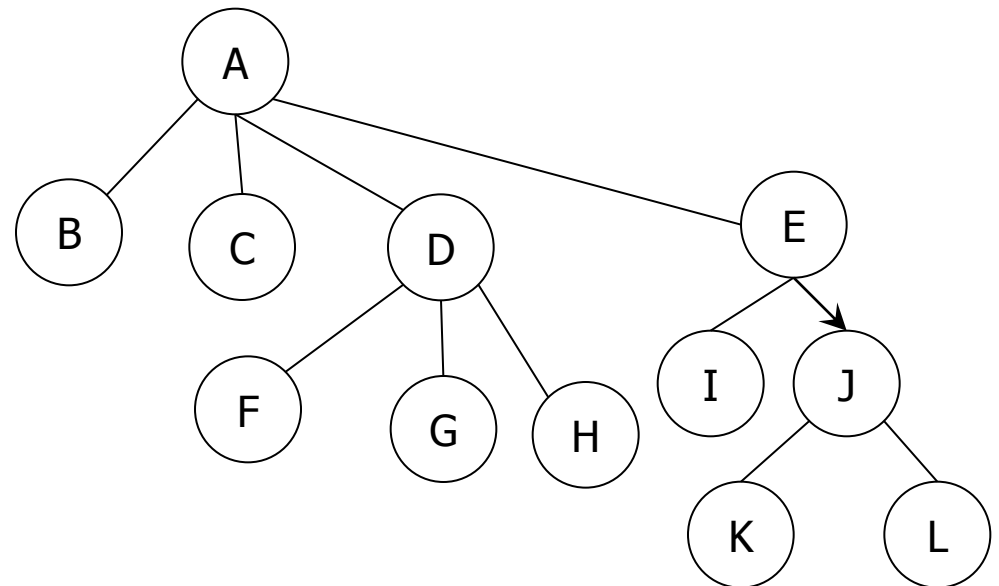
# Arbres — *Degré*

- ◉ Degré d'un **nœud** — *le nombre de ses enfants.*
- ◉ Degré d'un **arbre** — *le plus grand degré de ses nœuds.*

- ◉ Exemples

- ▶  $\text{Degré}(A)=4$
- ▶  $\text{Degré}(B)=0$
- ▶  $\text{Degré}(J)=2$
- ▶  $\text{Degré}(D)=3$

- ▶ Le degré de l'arbre est 4



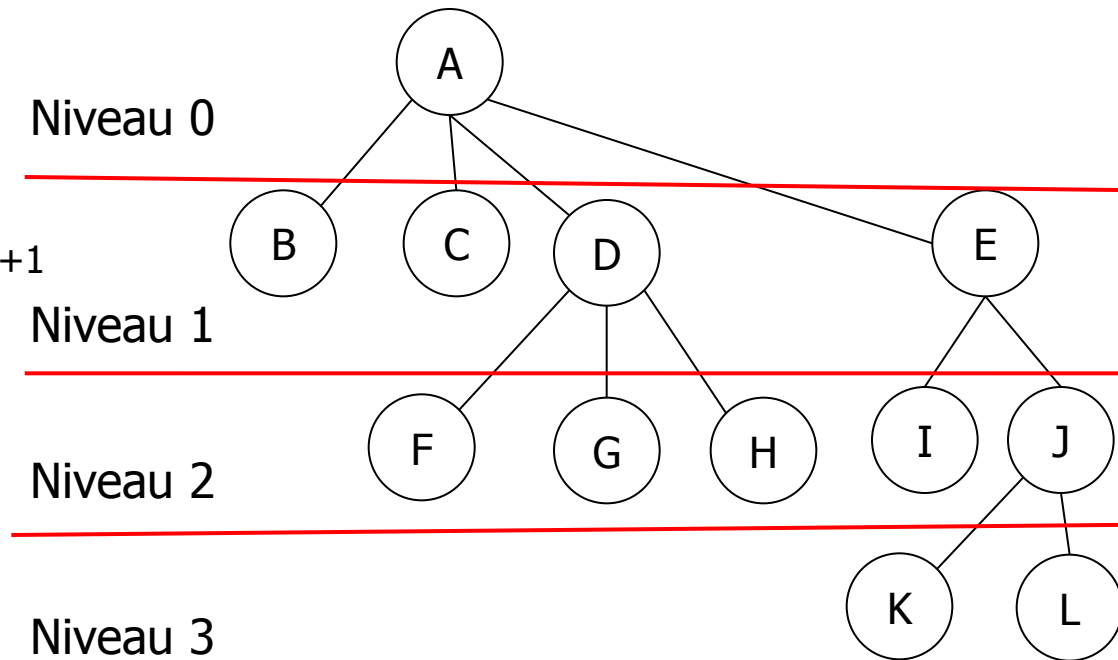
- ◉ Remarque — *le degré d'une feuille est nul*

# Arbres — Niveau d'un nœud

- ⊙ Niveau — *le nombre d'arcs qu'il faut remonter pour arriver à la racine.*
- ⊙ Définition récursive
  - ▶ le niveau de la racine est nul
  - ▶ le niveau d'un nœud est le niveau du parent +1.

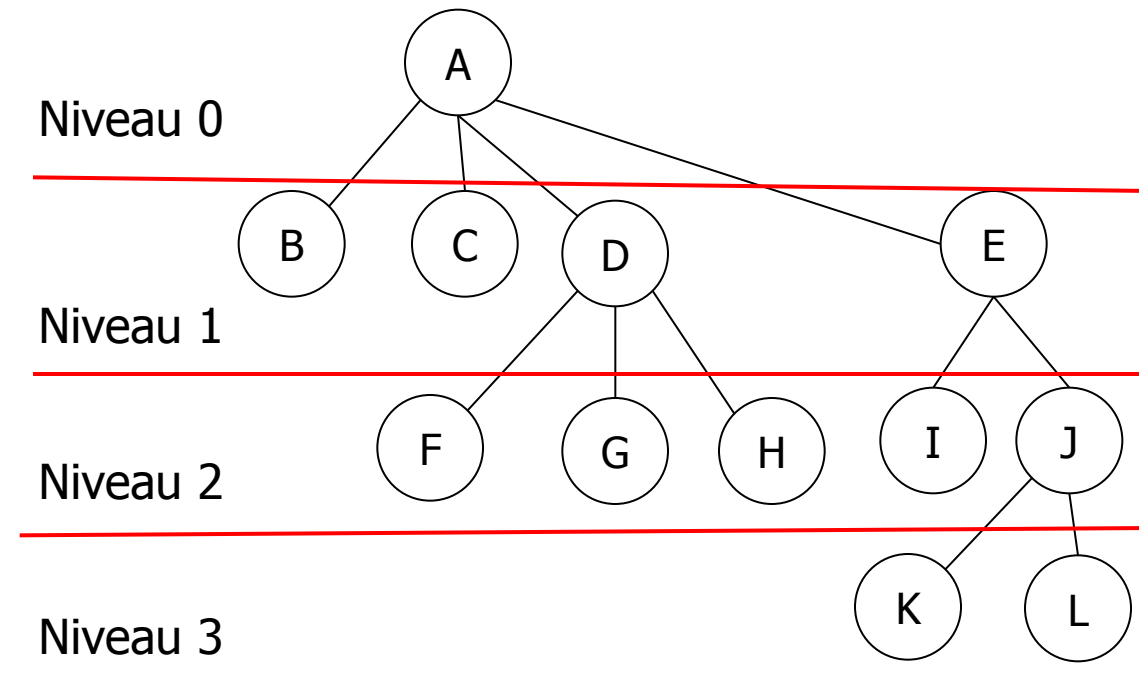
- ⊙ Exemples

- ▶  $\text{Niveau}(A)=0$
- ▶  $\begin{aligned}\text{Niveau}(L) &= \text{Niveau}(J)+1 \\ &= \text{Niveau}(E)+1+1 \\ &= \text{Niveau}(A)+1+1+1 \\ &= 3\end{aligned}$



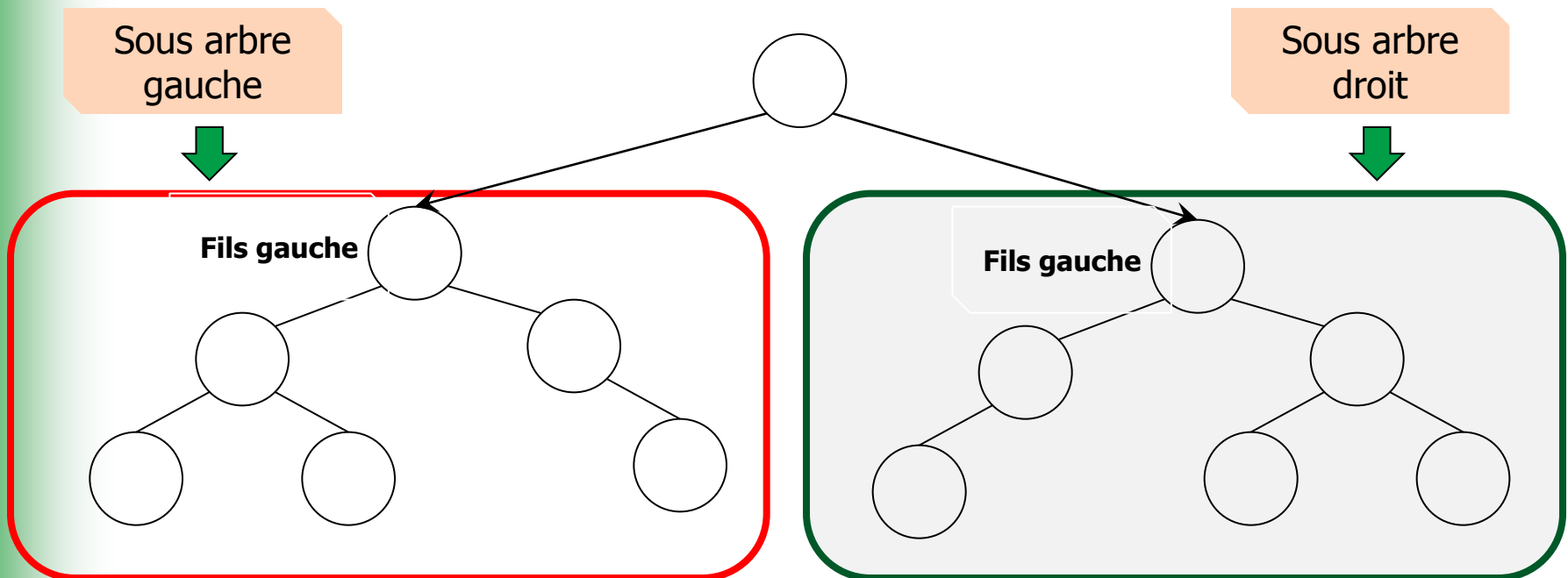
# Arbres — *Hauteur d'un arbre*

- ⦿ le niveau du nœud le plus profond de l'arbre
- ⦿ la hauteur de l'arbre suivant est 3.



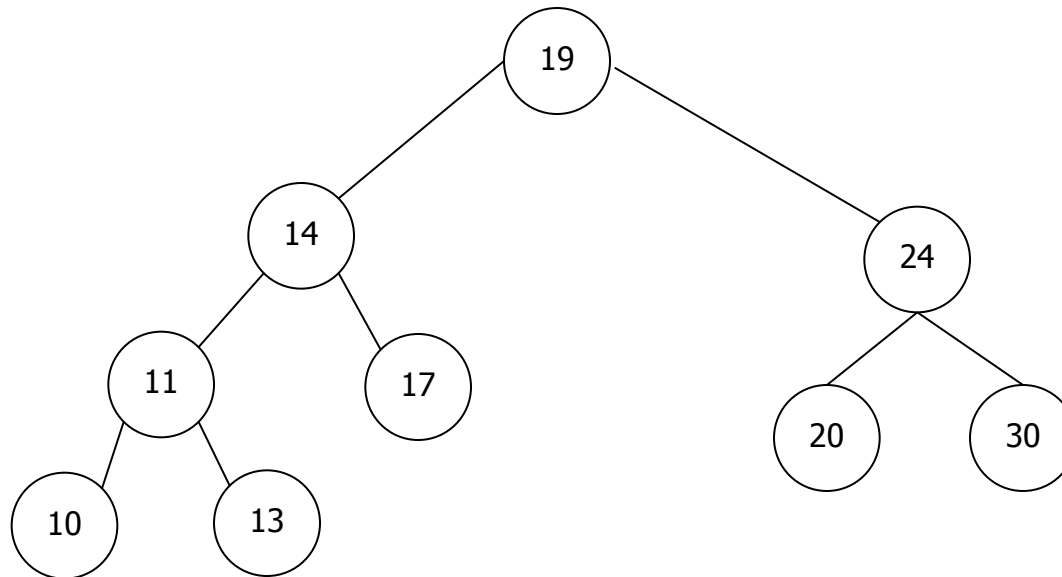
# Arbres Binaires

- ◉ Un **arbre binaire** est un arbre dont chaque nœud a deux fils au maximum (fils gauche et fils droit)
- ◉ Un arbre binaire est défini par:
  - ▶ Une racine
  - ▶ Une branche de gauche.
  - ▶ Une branche de droite.



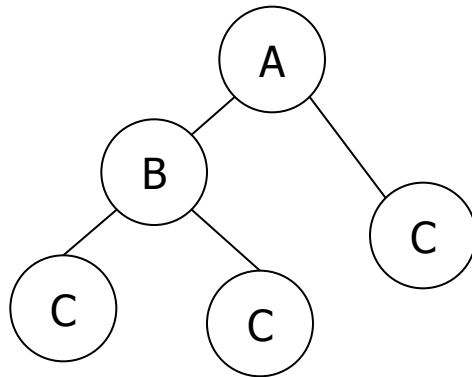
# Arbres Binaires de Recherche (ABR)

- ⊙ **Arbre binaire de recherche** — *la valeur d'un nœud est supérieure ou égale à celle du nœud de gauche et inférieure à celle du nœud de droite.*
- ⊙ Exemple — *L'arbre suivant est un arbre binaire de recherche*

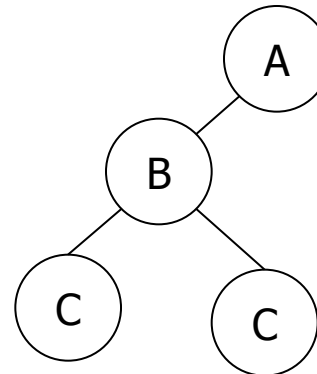


# Arbres Binaires Balancés

- ◉ Arbre **balancé** (B-arbre)— *tous les nœuds sont de degré 2 ou 0 (pas 1).*



un arbre balancé

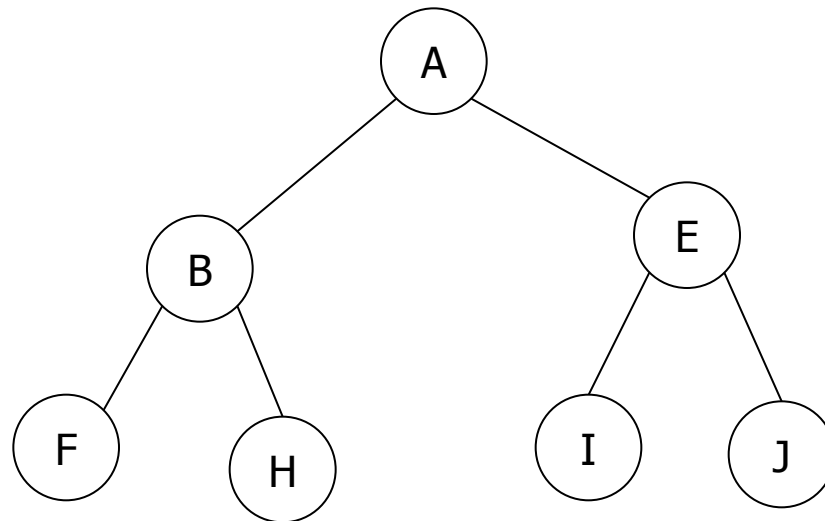


un arbre non balancé



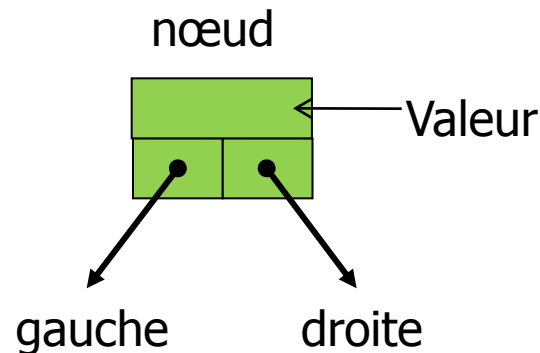
# Arbres Binaires complets

- ◉ Un arbre **complet** — *arbre binaire équilibré où tous les niveaux sont de degré 2, sauf le dernier qui est de degré 0.*



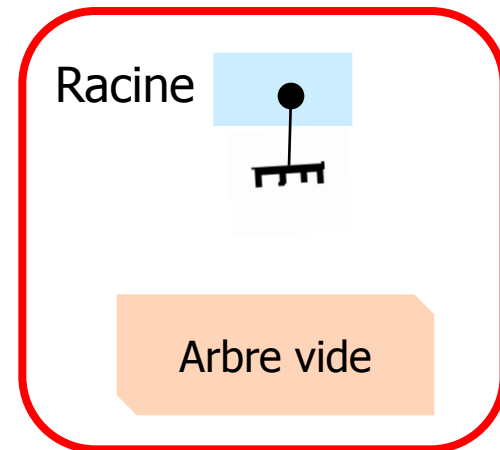
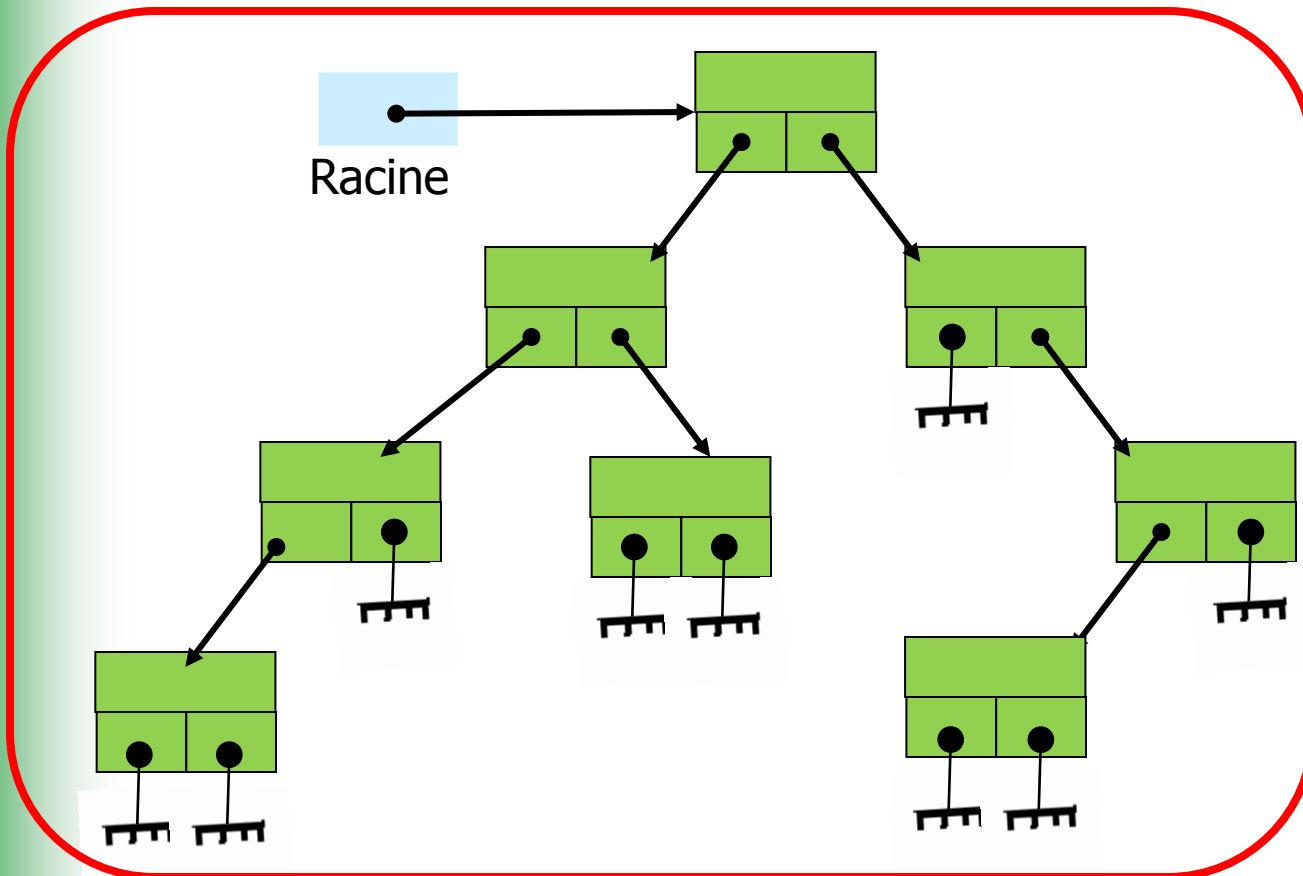
# ARBRES BINAIRES — *Représentation*

- ⊙ Un arbre est une suite de **nœuds** distribués et organisés hiérarchiquement dans la mémoire.
- ⊙ Un **nœud** de l'arbre est défini par trois champs :
  - ▶ *Valeur* — les données de l'élément .
  - ▶ *Gauche* — un **lien** (un **pointeur**) vers son sous arbre de gauche.
  - ▶ *Droite* — un **lien** (un **pointeur**) vers son sous arbre de droite.



# Arbres Binaires— *Représentation*

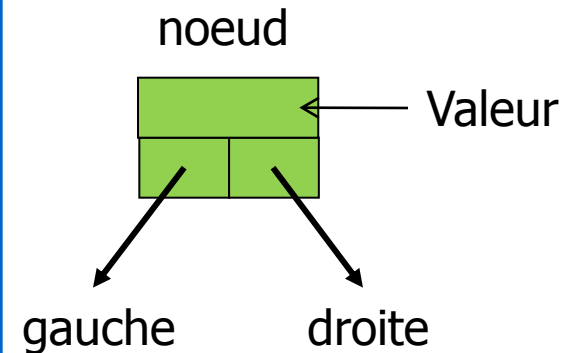
- ◉ Un arbre **vide** est un arbre dont la racine est nulle.
- ◉ Un arbre **non vide** est un pointeur sur la racine.



# Arbres Binaires— *Représentation*

## ⊙ Définition d'un arbre d'entiers

```
/* type noeud*/  
typedef struct Noeud{  
    int valeur;  
    struct Noeud * gauche;  
    struct Noeud * droite;  
} noeud;  
/* type arbre */  
typedef struct noeud* ARBRE;
```



# Arbres Binaires— *Initialisation*

- ⊙ Déclaration d'un arbre d'entiers

```
ARBRE racine;
```

- ▶ Racine pointe sur le nœud racine.

- ⊙ Initialisation d'un arbre

- ▶ la **Racine** de l'arbre est mise à NULL.
- ▶ la fonction retourne une valeur de type **ARBRE** .

```
ARBRE InitArbre()  
{  
    ARBRE Racine;  
    Racine = NULL; /* initialisation */  
    return Racine;  
}
```

# Arbres Binaires — *Arbres vide ?*

## ◉ Arbre vide ?

- ▶ Teste si la **racine** de l'arbre est à NULL
- ▶ La fonction retourne 1 si l'arbre est vide et 0 sinon

```
int EstArbreVide(ARBRE racine )
{
    if(racine == NULL )
        return 1;
    return 0;
}
```

# Arbres Binaires— *Création*

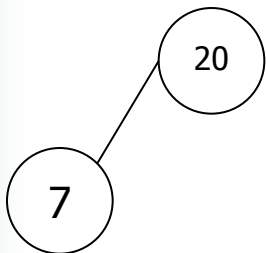
## ⊙ La création d'un arbre

- ▶ se fait à partir
  - de la **valeur** de la racine.
  - d'un sous arbre de gauche.
  - d'un sous arbre de droite.
- ▶ Se déroule en trois étapes:
  - Création et réservation de la mémoire à un nœud.
  - Remplissage du nœud avec sa valeur.
  - Branchement du nœud avec les sous arbres.

```
ARBRE creerArbre(int V, ARBRE ag, ARBRE ad) {  
    noeud *m;  
    m=(noeud*)malloc(sizeof(noeud));  
    if(m!=NULL){  
        m->valeur = V;  
        m->gauche= ag;  
        m->droite= ad;  
    }  
    return m;  
}
```

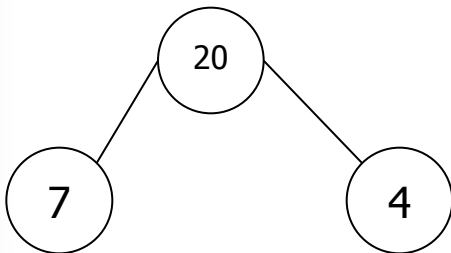
# Arbres Binaires— *Création*

## ◉ Exemple 1



```
ARBRE racine,g;  
racine = NULL;  
g= creerArbre(7, NULL, NULL);  
racine=creerArbre(20,g, NULL);
```

## ◉ Exemple 2

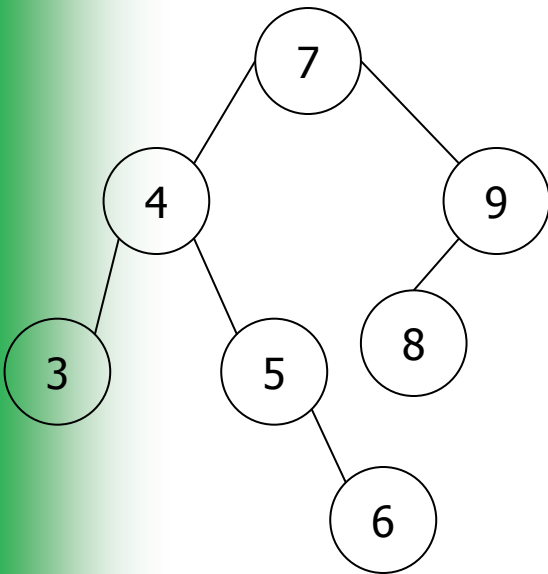


```
ARBRE racine,g,d;  
racine = NULL;  
g= creerArbre(7, NULL, NULL);  
d= creerArbre(4, NULL, NULL);  
racine=creerArbre(20,g, d);
```



# Arbres Binaires— *Création*

## ◉ Exemple 3



```
int main() {  
    ARBRE racine,g,d;  
    ARBRE A3, A8,A6;  
    racine = NULL;  
    A3=creerArbre(3,NULL,NULL);  
    A6=creerArbre(6,NULL,NULL);  
    A8=creerArbre(8, NULL, NULL);  
    g=  
    creerArbre(4,A3,creerArbre(5,NULL,A6));  
    d= creerArbre(9,A8,NULL);  
    racine=creerArbre(7,g, d);  
}
```

# Arbres Binaires — *Desallocation*

## ⊙ Desallocation des nœuds d'un arbre

```
void DesalouerArbre (ARBRE *Racine)
{
    if (Racine != NULL)
    {
        DesalouerArbre (&(*Racine)->gauche);
        DesalouerArbre (&(*Racine)->droite);
        free(Racine);
        Racine = NULL;
    }
}
```

# Arbres Binaires — *Parcours*

---

- ⊙ Parcourir un arbre consiste à visiter tous les nœuds de l'arbre.
- ⊙ Le parcours d'un arbre permet de réaliser plusieurs opérations :
  - ▶ L'affichage
  - ▶ La recherche
  - ▶ L'insertion et la suppression
  - ▶ Etc.
- ⊙ Deux stratégies de parcours :
  - ▶ Parcours en largeur — *Exploration niveau par niveau*
  - ▶ Parcours en profondeur — *Exploration branche par branche*

# Arbres Binaires — *Parcours*

---

- ⊙ Trois méthodes de parcours en profondeur:
  - ▶ Parcours **infixé** —*in-ordre*
  - ▶ Parcours **post fixé** —*post-ordre*
  - ▶ Parcours **préfixé** —*pré-ordre*

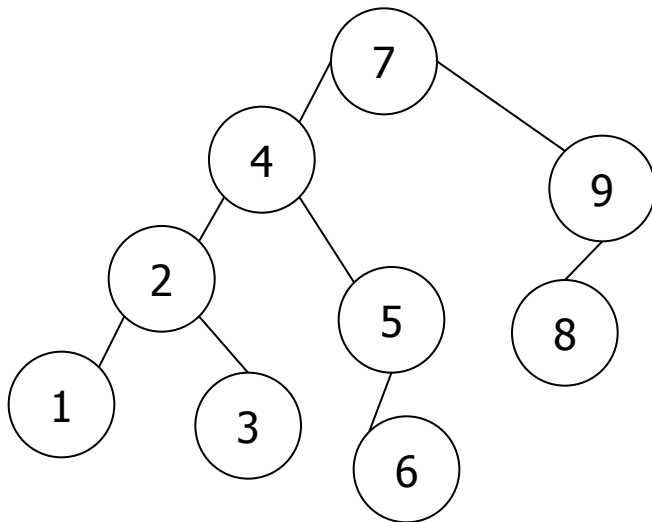
# Arbres Binaires — *Parcours*

- ⊙ Parcours **infixé** (Gauche Racine Droite)

- ▶ Parcourir le sous arbre gauche
- ▶ Visiter la racine
- ▶ Parcourir le sous arbre droit

- ⊙ Exemple — *le parcours de l'arbre suivant donne :*

**1 2 3 4 6 5 7 8 9**



# Arbres Binaires— *Parcours*

## ⊙ Parcours *infixé* – Affichage en in-ordre

```
void parcoursInfixe(ARBRE racine)
{
    if(racine != NULL ) {
        parcoursInfixe(racine->gauche);
        printf('%d', racine->valeur);
        parcoursInfixe(racine->droite);
    }
}
```

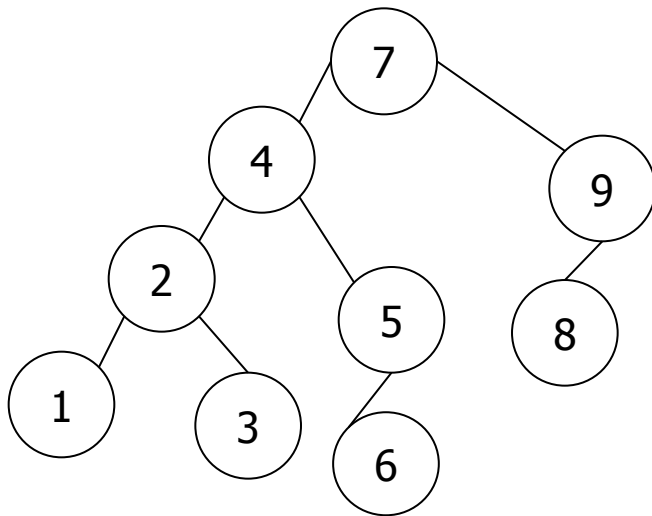
# Arbres Binaires — *Parcours*

- ⊙ Parcours **post fixé** (Gauche Droite Racine)

- ▶ Parcourir le sous arbre gauche
- ▶ Parcourir le sous arbre droit
- ▶ Visiter la racine

- ⊙ Exemple — *le parcours de l'arbre suivant donne :*

***1 3 2 6 5 4 8 9 7***



# Arbres Binaires— *Parcours*

- ⊙ Parcours **post fixé** -Affichage en post-ordre

```
void parcoursPostfixe(ARBRE racine)
{
    if(racine != NULL ) {
        parcoursPostfixe (racine->gauche);
        parcoursPostfixe (racine->droite);
        printf('%d', racine->valeur);
    }
}
```



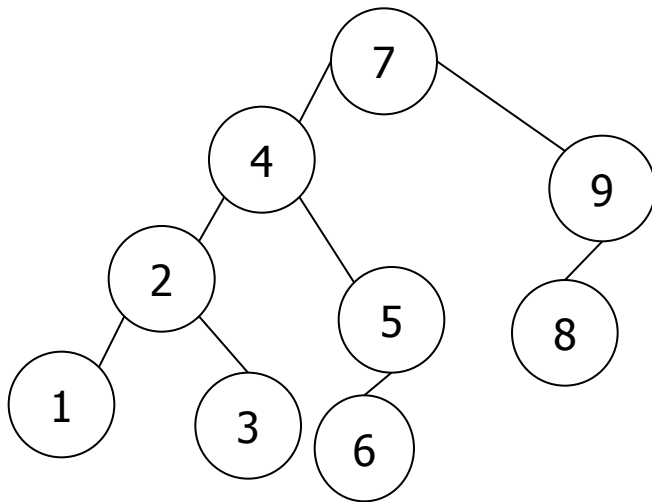
# Arbres Binaires — *Parcours*

- ⊙ Parcours **préfixé** (Racine Gauche Droite)

- ▶ Visiter la racine
- ▶ Parcourir le sous arbre gauche
- ▶ Parcourir le sous arbre droit

- ⊙ Exemple — *le parcours de l'arbre suivant donne :*

**7 4 2 1 3 5 6 9 8**



# Arbres Binaires — *Parcours*

- ⊙ Parcours **préfixé** -Affichage en pré-ordre
- ⊙

```
void parcoursPrefixe(ARBRE racine)
{
    if(racine != NULL ) {
        printf(,"%d", racine->valeur);
        parcoursPrefixe(racine->gauche);
        parcoursPrefixe(racine->droite);
    }
}
```

# Arbres Binaires — Recherche

- ⊙ La fonction retourne
  - ▶ NULL si l'arbre est vide ou la valeur n'existe pas
  - ▶ Un pointeur sur le nœud qui contient la valeur sinon Parcourir.
- ⊙ Cas d'un arbre non ordonné

```
noeud* Rechercher(ARBRE racine, int v) {  
    noeud* ptr; ptr=NULL;  
    if(racine != NULL) {  
        if (racine->valeur == v) ptr = racine;  
        else {  
            ptr = Rechercher(racine->gauche)  
            if (ptr == NULL)  
                ptr = Rechercher(racine->droite);  
        }  
    }  
    return ptr;  
}
```

# Arbres Binaires — *Recherche*

- ⊙ La fonction retourne
  - ▶ NULL si l'arbre est vide ou la valeur n'existe pas
  - ▶ Un pointeur sur le nœud qui contient la valeur sinon Parcourir.
- ⊙ Cas d'un arbre ordonné

```
noeud* RechercherOrd(ARBRE racine, int v)
{
    noeud* ptr;
    if(arbreEstvide(racine)) return NULL;

    if (racine->valeur == v) return racine;

    if (racine->valeur >= v)
        return RechercherOrd (racine->gauche,v)

    return RechercherOrd (racine->droite, v)
}
```

# Arbres Binaires — *Insertion*

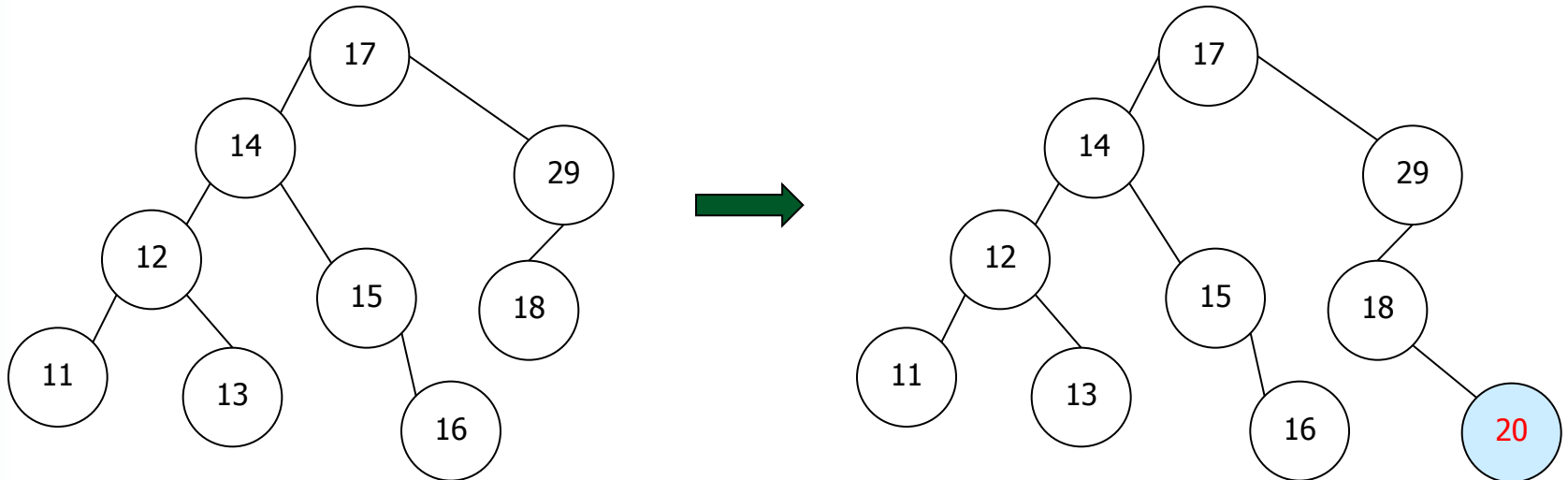
- ⊙ Ajout d'un élément aux feuilles d'un arbre ordonné
  - ▶ Recherche de la place de l'élément
  - ▶ Insertion de l'élément

```
void insererElem(ARBRE* racine, int v)
{
    if(arbreEstvide(*racine))
        *racine = creeArbre(v,NULL,NULL)
    else{
        if((*racine)->valeur >= v)
            insererElem(&((*racine)->gauche),v)

        else
            insererElem(&((*racine)->droite),v);
    }
}
```

# Arbres Binaires — *Insertion*

- Exemple — l'insertion de **20** modifiera l'arbre comme suit:



# Arbres Binaires — *nombre de feuilles*

- ◉ Compter le nombre de feuilles dans un arbre.
  - ▶ Si le nœud n'a pas de fils, on renvoie 1.
  - ▶ Si le nœud il a un fils droite , on ajoute le nombre de feuilles du sous arbre droit.
  - ▶ Si le nœud il a un fils gauche, on ajoute le nombre de feuilles du sous arbre gauche.

```
int compteFeuilles(ARBRE Racine){  
    int retour=0;  
  
    if (Racine ==NULL)        return 0;  
    if ((Racine->droite==NULL)&&(Racine->gauche ==NULL)) return 1;  
    if (Racine->gauche!= NULL)  
        retour +=compteFeuilles (Racine-> gauche);  
    if (Racine->droite!= NULL)  
        retour +=compteFeuilles (Racine->droite);  
  
    return retour;  
}
```