

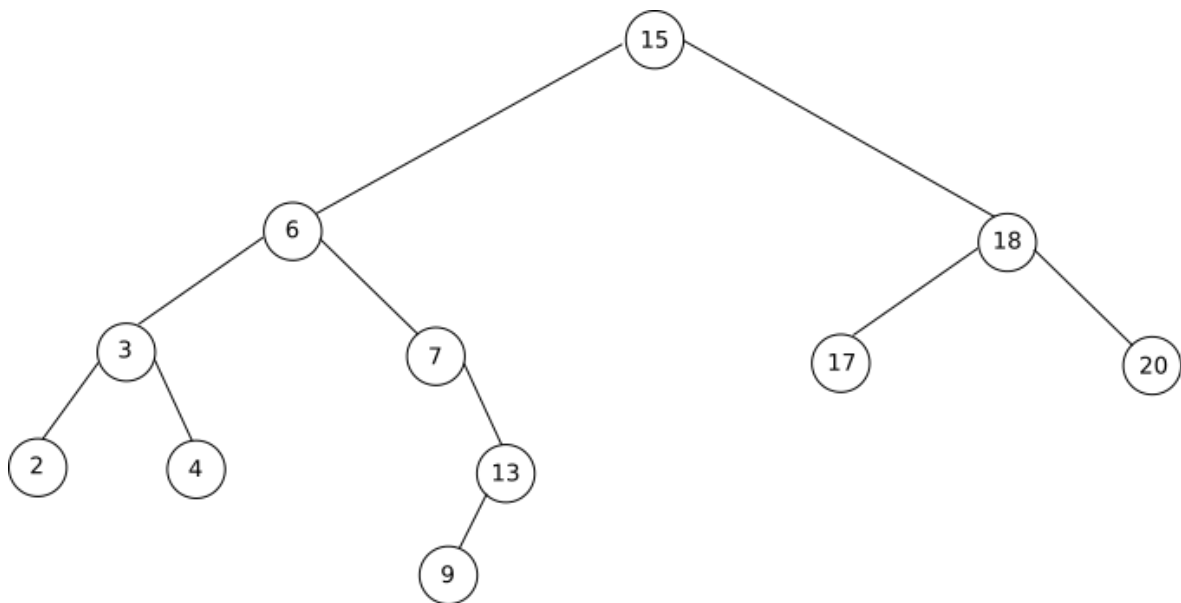
# Algorithme sur les arbres binaires de recherche

## 1. Arbre binaire de recherche

### 7. Arbre binaire de recherche

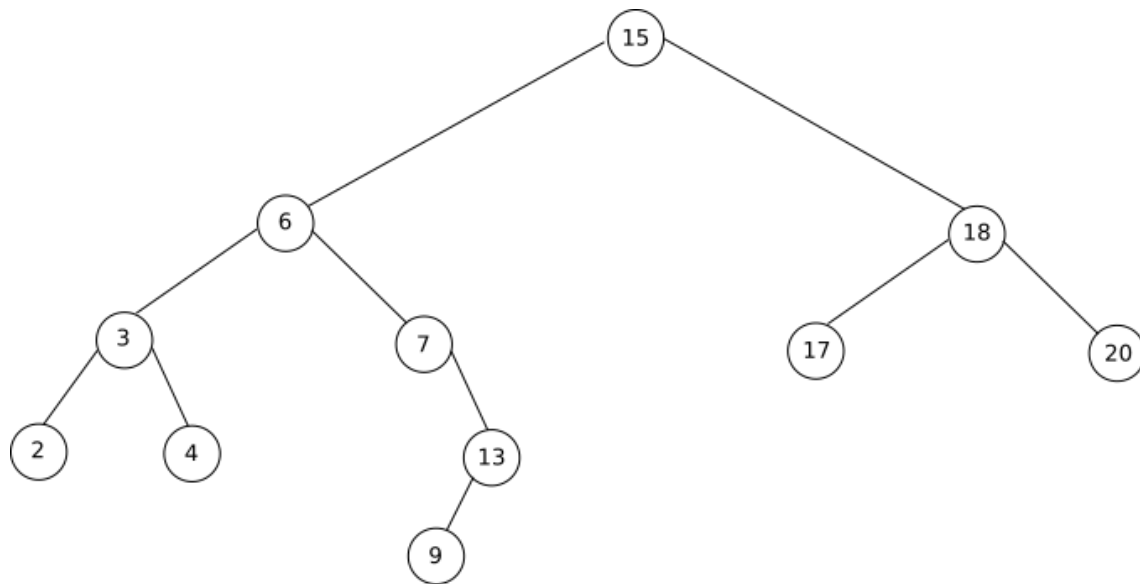
Un arbre binaire de recherche est un cas particulier d'arbre binaire. Pour avoir un arbre binaire de recherche :

- il faut avoir un arbre binaire !
- il faut que les clés des nœuds composant l'arbre soient ordonnables (on doit pouvoir classer les nœuds, par exemple, de la plus petite clé à la plus grande)
- soit  $x$  un nœud d'un arbre binaire de recherche. Si  $y$  est un nœud du sous-arbre gauche de  $x$ , alors il faut que  $y.clé \leq x.clé$ . Si  $y$  est un nœud du sous-arbre droit de  $x$ , il faut alors que  $x.clé \leq y.clé$



**Application-1 : Vérifiez que l'arbre ci-dessus est bien un arbre binaire de recherche.**

### Application-2 : Appliquez l'algorithme de parcours infixe sur l'arbre ci-dessous :



Dans le parcours infixe, le traitement de la racine est fait entre les appels sur les sous arbres gauche et droit.

Cela revient à lister chaque sommet ayant un fils gauche la seconde fois qu'on le voit et chaque sommet sans fils gauche la première fois qu'on le voit.

**Que remarquez-vous ?**

## 2. Recherche d'une clé dans un arbre binaire de recherche

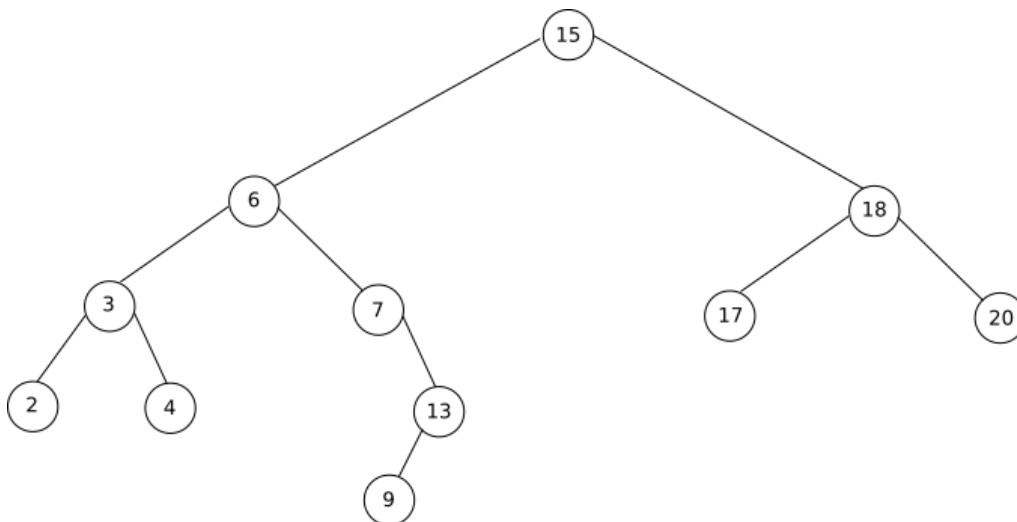
### Recherche d'une clé dans un arbre binaire de recherche

Nous allons maintenant étudier un algorithme permettant de rechercher une clé de valeur  $k$  dans un arbre binaire de recherche. Si  $k$  est bien présent dans l'arbre binaire de recherche, l'algorithme renvoie vrai, dans le cas contraire, il renvoie faux.

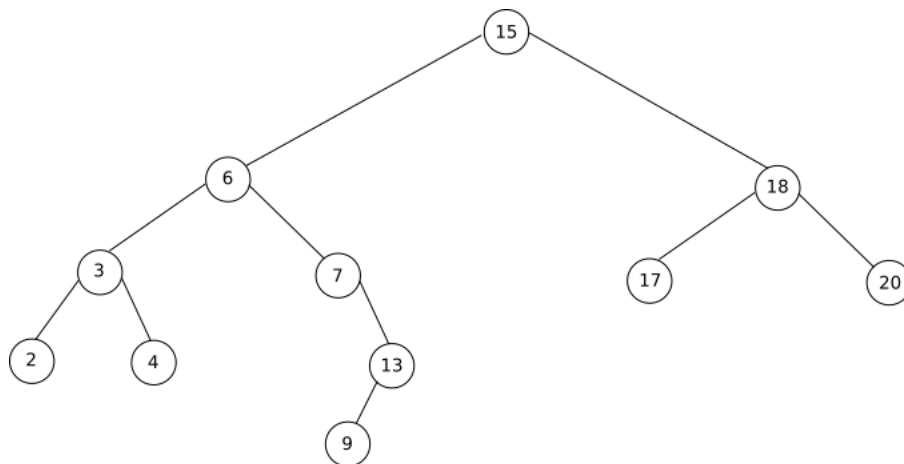
### Étudiez l'algorithme suivant :

```
VARIABLE
T : arbre
x : nœud
k : entier
DEBUT
ARBRE-RECHERCHE(T,k) :
    Si T==NIL :
        Renvoyer Faux
    Fin Si
    x ← T.racine
    Si k==x.cle :
        Renvoyer Vrai
    Fin Si
    Si k < x.cle :
        ARBRE-RECHERCHE(x.gauche,k)
    Sinon :
        ARBRE-RECHERCHE(x.droit,k)
    Fin si
FIN
```

**Application-3 : Appliquez l'algorithme de recherche d'une clé dans un arbre binaire de recherche sur l'arbre ci-dessous. On prendra  $k = 13$ .**



**Application-4 : Appliquez l'algorithme de recherche d'une clé dans un arbre binaire de recherche sur l'arbre ci-dessous. On prendra  $k = 16$ .**



Cet algorithme de recherche d'une clé dans un arbre binaire de recherche ressemble beaucoup à la recherche dichotomique vue en première dans le cas où l'arbre binaire de recherche traité est équilibré. À noter qu'il existe une version dite "itérative" (qui n'est pas récursive) de cet algorithme de recherche :

**Étudiez l'algorithme suivant :**

```

VARIABLE
T : arbre
x : nœud
k : entier
DEBUT
ARBRE-REHERCHE_ITE(T,k) :
  X ← T.racine
  Tant que T ≠ NIL et k ≠ x.cle :
    X ← T.racine
    Si k < x.cle :
      T ← x.gauche
    Sinon :
      T ← x.droit
  Fin si
  Fin tant que
  Si k == x.cle :
    Renvoyer Vrai
  Sinon :
    Renvoyer Faux
  Fin Si
FIN
  
```

### 3. Insertion d'une clé dans un arbre binaire de recherche

Il est tout à fait possible d'insérer un nœud « y » dans un arbre binaire de recherche (non vide) :

Étudiez l'algorithme suivant :

```
VARIABLE
T : arbre
x : nœud
y : nœud
DEBUT
ARBRE-INSERTION(T,y) :
  x ← T.racine
  Tant que T ≠ NIL :
    x ← T.racine
    Si y.cle < x.clé
      T ← x.gauche
    Sinon :
      T ← x.droit
  Fin si
  Fin tant que
  Si y.cle < x.clé :
    Insérer y à gauche de x
  Sinon :
    Insérer y à droite de x
  Fin Si
FIN
```

**Application-5 : Appliquez l'algorithme d'insertion d'un nœud « y » dans un arbre binaire de recherche sur l'arbre ci-dessous. On prendra y.clé = 16.**

