
Semaine 14
Arbres - 2/2

1 Arbres binaires de recherche (ABR) - Compléments

La structure d'ABR présente entre autre l'avantage de permettre une recherche très efficace : on peut descendre directement de la racine vers le sommet que l'on recherche en choisissant de descendre par la gauche ou par la droite selon le résultat de la comparaison entre la valeur cherchée et la valeur du sommet visité. Ainsi, il n'est pas nécessaire de parcourir la totalité des sommets, et le nombre de comparaisons est au plus égal à la profondeur de l'ABR + 1.

Remarque : l'élément minimum se trouve au bout de la branche gauche et l'élément maximum au bout de la branche droite.

Exercice 41 : Recherche dans un ABR

Écrire une fonction qui recherche un élément dans un ABR, et qui retourne l'adresse de cet élément s'il est présent dans l'ABR, NULL sinon.

Réponse :

```
Fonction rechercheABR( E A : TArbBin ; Elém : TInfo ) : TAdresse
// retourne l'adresse de Elém dans A, NULL si Elém n'est pas dans A
var Adr : TAdresse
    Val : TInfo
    Trouvé : booléen
Début
    Adr <-- adresseRacine( A )
    Trouvé <-- Faux
    Tant Que Adr <> NULL et non Trouvé
    Faire Début
        Val <-- valeurSommet( A, Adr )
        Si Val = Elém
        Alors Trouvé <-- Vrai
        Sinon Si Elém < Val
            Alors Adr <-- adresseFilsGauche( A, Adr )
            Sinon Adr <-- adresseFilsDroit( A, Adr )
        Fin
    Retourner( Adr )
Fin
```

Remarque : en terme de complexité, si n est le nombre de sommets de l'ABR, la recherche est en $O(\log n)$ s'il est bien équilibré, et en $O(n)$ dans le cas le pire (un chemin "rectiligne" gauche ou droite).

2 Parcours en largeur : applications

A partir de maintenant, on ne considère plus de ABR, mais des arbres binaires généraux.

Exercice 42 : Afficher les éléments d'un même niveau

On considère un arbre généalogique (binaire), et on souhaite afficher à l'écran les noms des personnes d'une même génération donnée.

Réponse : il faut enfiler en plus de l'adresse de l'élément son niveau dans l'arbre pour savoir où on en est. On arrête le parcours de l'arbre dès qu'on a parcouru le niveau voulu.

```
Type Sommet = entite( adr : TAdresse ; lvl : entier )

Action memeGeneration(E A : TArbBin, k : entier)
var s, sf : Sommet
    F : File de Sommet
Début
    s.adr <-- adresseRacine( A )
    s.lvl <-- 0
    Si s.adr <> NULL    // pas utile ici car arbre non vide
    Alors Début
        créerFile( F )
        enfiler( F, s )
        Tant Que Non FileVide( F )
        Faire Début
            s <-- valeurPremier( F )
            défiler( F )
            // Traitement
            Si s.lvl = k
            Alors ecrire( valeurSommet( A, s.adr ) )
            Sinon Debut // on n'enfile plus si on arrive au niv k
                Si adresseFilsGauche( A, s.adr ) <> NULL
                Alors Debut
                    sf.lvl <-- s.lvl + 1
                    sf.adr <-- adresseFilsGauche( A, s.adr )
                    enfiler( F, sf )
                Fin
            Si adresseFilsDroit( A, s.adr ) <> NULL
            Alors Debut
                sf.lvl <-- s.lvl + 1
                sf.adr <-- adresseFilsDroit( A, s.adr )
                enfiler( F, sf )
            Fin
        Fin
    Fin
Fin
Fin
Fin
```

3 Parcours en profondeur (version itérative)

Les méthodes classiques de parcours en profondeur non récursif utilisent une pile. Pour le préfixe, on peut écrire une version simple (idem largeur avec file \leftrightarrow pile, et droit \leftrightarrow gauche pour un parcours à main gauche). Mais si on veut une version générale pour les trois (préfixe, infixe, postfixe), il faut travailler un peu plus.

Version préfixe (simple) :

```
Action ParcoursProfondeurPrefixe(E A : TArbBin)
var Adr : TAdresse
    P : Pile de TAdresse
Début
    Adr <-- adresseRacine( A )
    Si Adr <> NULL    // pas utile ici car arbre non vide
    Alors Début
        créerPile( P )
        empiler( P, Adr )
        Tant Que Non pileVide( P )
        Faire Début
            Adr <-- valeurSommet( P )
            dépiler( P )
            Traiter( A, Adr )
            // droit puis gauche pour un parcours à main gauche
            Si adresseFilsDroit( A, Adr ) <> NULL
            Alors empiler( P, adresseFilsDroit( A, Adr ) )
            Si adresseFilsGauche( A, Adr ) <> NULL
            Alors empiler( P, adresseFilsGauche( A, Adr ) )
        Fin
    Fin
Fin
```

Version générale (MM) : Il est facile de descendre en privilégiant la gauche, mais lorsqu'on est bloqué les primitives ne nous permettent pas de remonter; d'autre part, quand on remonte sur un sommet, il faut parfois redescendre à droite (2° passage), parfois continuer la remontée (3° passage).

```
Type TDirection = (gauche, droit)
Type TSituation = entité ( adresse : TAdresse
                           direction : TDirection )

Action Parcours_iter( E A : TArbBin, Adr : TAdresse )
var P : Pile de TSituation
    situation : TSituation
Début
    créerPile( P )
    situation.direction <-- gauche
    situation.adresse <-- Adr
```

```

Répéter
  Si situation.direction = gauche
  Alors Début
    Tant Que situation.adresse <> NULL
    Faire Début
      Traitement1
      empiler( P, situation )
      situation.adresse <-- adresseFilsGauche( A, situation.adresse )
    Fin
  Fin
  Si non pileVide(P)
  Alors Début
    situation <-- valeurSommet( P )
    dépiler( P )
    Si situation.direction = gauche
    Alors Début
      Traitement2
      situation.direction <-- droite
      empiler( P, situation )
      situation.direction <-- gauche
      situation.adresse <-- adresseFilsDroit( A, situation.adresse )
    Fin
    Sinon Traitement3
  Fin
Jusqu'à pileVide( P )
Fin

```