## TD3: Arbres lexicographiques

#### ⊳ Support étudiant

Un arbre lexicographique (ou "trie") est une structure utilisée pour représenter des ensembles dont les éléments admettent une décomposition séquentielle en "caractères" possédant de plus un ordre (par exemple, les entiers admettent une décomposition en suite de chiffres, les chaînes de caractères en suite de caractères, etc).

Un arbre lexicographique contient:

- une fonction de décomposition permettant de transformer un élément en liste de "caractères";
- une fonction de recomposition, inverse de la précédente;
- un arbre n-aire dont les branches représentent les suites constituant les éléments stockés dans l'ensemble, les "caractères" étant rangés dans les branches.

De plus, les branches sont triées de gauche à droite. Pour chaque nœud, il doit être indiqué si la suite lue depuis la racine constitue la décomposition d'un élément ou seulement un préfixe strict d'une telle décomposition.

Il vous est demandé de ranger les "caractères" dans les branches. Un exemple d'arbre lexicographique stockant le long des branches les mots du mini-dictionnaire suivant : bas, bât, de, la, lai, laid, lait, lard, le, les, long est présenté Fig. ??.

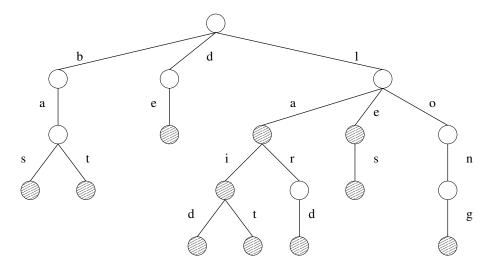


FIGURE 1 – Un mini-dictionnaire.

### 1 Structure arborescente n-aire

Dans un premier temps, nous nous intéresserons juste à la structure arborescente n-aire.

▷ Exercice 1 (Définition des types) Définir le type 'a arbre représentant la structure arborescente : arbre n-aire avec les booléens dans les nœuds et des 'a dans les branches. Vous pouvez également définir un second type représentant les branches.

#### $\triangleright$ Solution

```
type 'a arbre = Noeud of bool * ('a branche list)
and 'a branche = 'a * 'a arbre
```

- ▶ Exercice 2 (Test d'appartenance) Écrire la fonction appartient qui teste si un élément appartient bien à un ensemble représenté par un arbre lexicographique.
- $\triangleright$  Solution

```
val appartient : 'a list -> 'a arbre -> bool = <fun>
```

Ils risquent d'écrire quelque chose comme ça :

```
let rec appartient naif lc (Noeud (b,lb)) =
  match lc,lb with
      (* on a épuisé la liste : le résultat est le booléen du noeud sur
        lequel on est arrivé *)
      [], \, \_ -> b
      (* sinon on cherche la branche correspondant au premier
        caractère de la liste :
          - elle n'existe pas : le mot n'appartient pas au trie
          - on la trouve, on relance aux avec le reste de la liste
            et l'arbre de cette branche *)
       , | -> false (* l'arbre est vide, le mot n'appartient pas *)
      c :: qlc, (c1, b1) :: qlb ->
        if c=c1
        then appartient naif qlc b1 (* on a la branche *)
        else if c < c1
             then false (* la branche n'existera pas *)
             else appartient naif lc (Noeud (b,qlb)) (* on continue à chercher notre branche *)
```

Il faut les amener à trouver qu'ils ont besoin d'une fonction de recherche de branche sur les arbres. Leur faire écrire les commentaires sur à quoi correspond chaque cas, peut leur faire remarquer qu'ils cherchent s'il existe une branche qui commence par le caractère 'c'.

```
fonction interne au Module de recherche dans une liste
    de la branche correspondant à un caractère
    signature : recherche :
                   a \rightarrow (a * b)  list -> (a * b)  option = < fun>
    paramètres : — un caractère
                 - une liste de branches
                : Some (la branche correspondant au caractère),
                   si elle existe
                   None, sinon
let rec recherche c lb =
 match lb with
                                 -> None
    | (tc, ta)::qlb -> if (c < tc)
                      then None
                      else if (c = tc)
                           then Some ta
                          else recherche c qlb
(* TEST *)
\mathbf{let}\%\mathbf{test} \ \_ = (\mathbf{recherche} \ \mathbf{'b'} \ \mathbf{b1} = \mathbf{Some} \ \mathbf{bb})
let\%test = (recherche 'd' b1 = Some bd)
let%test _ = (recherche 'l' b1 = Some bl)
let%test _ = (recherche 'a' b1 = None)
```

```
let rec appartient lc (Noeud (b,lb)) =
  match lc with

    (* on a épuisé la liste : le résultat est le booléen du noeud sur
    lequel on est arrivé *)
    [] -> b
    (* sinon on cherche la branche correspondant au premier
        caractère de la liste :
        - elle n'existe pas : le mot n'appartient pas au trie
        - on la trouve, on relance aux avec le reste de la liste
        et l'arbre de cette branche *)
    | c:: qlc -> match (recherche c lb) with
        | None -> false
        | Some a -> appartient qlc a
```

Bien leur faire remarquer que le type de recherche est val recherche : 'a -> ('a \* 'b) list -> 'b option = <fun> et donc travaille sur une table associative, complètement indépendamment de notre problème d'arbre.

- ▷ Exercice 3 (Ajout) Écrire la fonction ajout qui ajoute un élément à un ensemble représenté par un arbre lexicographique.
- $\triangleright$  Solution

```
val ajout : 'a list -> 'a arbre -> 'a arbre = <fun>
```

S'ils n'ont pas retenu la leçon de la fonction précédente, ils risquent d'écrire quelque chose comme ça :

```
let rec ajout naif lc (Noeud (b,lb)) =
match lc,lb with
     (* on a épuisé la liste : le résultat est le noeud sur lequel on
        est arrivé avec son booléen mis à vrai *)
    [], -> Noeud (true,lb)
  | c :: qlc ,[] ->
      (* l'arbre est vide, il faut créer récursivement la branche *)
      Noeud (b,[(c,a)] naif qlc (Noeud(false,[])))])
  | c :: qlc, (c1, b1) :: qlb ->
      if (c=c1)
      then Noeud (b,(c,ajout_naif qlc b1)::qlb) (* on a trouvé la branche, on continue dans celle-ci *)
      else if (c>c1)
           then (* on conitnue à chercher la branche *)
           let (Noeud (baj,lbaj)) = ajout naif lc (Noeud (b,qlb)) in
           Noeud (b,(c1,b1)::lbaj)
           else (* on ne trouvera jamais la branche, on la créer *)
           Noeud (b,(c,ajout naif qlc (Noeud(false,[]))):: lb)
```

Il faut les amener à se rendre compte qu'ils peuvent ré-utiliser la fonction de recherche précédente, et qu'ils ont besoin d'une fonction de mise à jour d'une branche.

```
let rec maj c nouvelle b lb =
    match lb with
                                                                   -> [c, nouvelle b]
      | (tc, ta)::qlb -> if (c < tc)
                                            then (c, nouvelle b)::lb
                                            else if (c = tc)
                                                       then (c, nouvelle b)::qlb
                                                         else (tc, ta)::(maj c nouvelle b qlb)
(* TESTS *)
let\%test = (maj 'b' bl b1 = [bl;bd;bl])
\mathbf{let} \ \mathbf{ba} = \overline{('a', \text{Noeud}(\text{true}, [('n', \text{Noeud}(\text{true}, [])); ('u', \text{Noeud}(\text{true}, []))]))}
let\%test = (maj 'a' ba b1 = [ba;bb;bd;bl])
let bm = ('m', Noeud(false,[('a', Noeud(true,[]))]))
let\%test = (maj 'm' bm b1 = [bb;bd;bl;bm])
let rec ajout lc (Noeud (b, lb)) =
   match lc with
            (* on a épuisé la liste : le résultat est le noeud sur lequel on
                  est arrivé avec son booléen mis à vrai *)
        | [] -> Noeud (true, lb)
            (*\ sinon\ on\ cherche\ l\ 'arbre\ arbre\ c\ de\ la\ branche\ correspondant
                  au premier caractère de la liste;
                  si on ne le trouve pas, le résultat de cette recherche est un arbre
                  avec une liste de branches vide.
                  Le résultat de aux est le noeud en paramètre
                  que l'on met àjour en remplacant dans sa liste de branches,
                  la branche du premier caractère par la branche dont l'arbre est
                  le résultat de l'ajout du reste des caractères à l'arbre arbre c
        | c :: qlc \rightarrow let arbre c =
                                        match (recherche c lb) with
                                                None −> Noeud (false, [])
                                             | Some a -> a
                               in Noeud (b, maj c (ajout qlc arbre c) lb)
Bien leur faire remarquer que le type de maj est val maj : 'a -> 'b -> ('a * 'b) list -> ('a * 'b) list -> (fun -> 'b) list -> ('a * 'b
et donc travaille sur une table associative, complètement indépendamment de notre problème d'arbre.
On peut donc décomposer notre problème sur 3 niveaux :
        — ce qui concerne les branches vu comme une table associative (recherche et maj)
```

# ce qui concerne la structure arborescente (appartient et ajout) ce qui concerne les arbres lexicographiques (ce qui suit : appartient trie et ajout trie)

> Support étudiant

### 2 Arbres lexicographiques

En plus de la structure arborescente, un arbre lexicographique contient une fonction de décomposition et une fonction de recomposition.

Par exemple, dans le cas d'un dictionnaire de mot, la fonction de décomposition sera de type string —> char list et la fonction de recomposition de char list —> string, permettant par exemple de passer de "laid" à ['1';' a';' i';' d'].

- ▶ Exercice 4 Définir le type ('a,'b) trie permettant de représenter des arbres lexicographiques (arbre+fonction de décomposition+fonction de recomposition).
- $\triangleright$  Solution

```
type ('a,'b) trie = Trie of 'b arbre * ('a -> 'b list) * ('b list -> 'a)
```

- > Exercice 5 (Test d'appartenance) Écrire la fonction appartient\_trie qui teste si un élément appartient bien à un ensemble représenté par un arbre lexicographique.
- $\triangleright$  Solution

```
val appartient_trie : 'a -> ('a, 'b) trie -> bool = <fun>
let appartient_trie mot (Trie (a, decomp,comp)) =
   let lc = decomp mot in
   appartient lc a
```

- ▶ Exercice 6 (Ajout) Écrire la fonction ajout\_trie qui ajoute un élément à un ensemble représenté par un arbre lexicographique.
- $\triangleright$  Solution

```
val ajout_trie : 'a -> ('a, 'b) trie -> ('a, 'b) trie = <fun>
let ajout_trie mot (Trie (a, decomp, comp)) =
   let lc = decomp mot in
   Trie (ajout lc a, decomp, comp)
```