

Programmation fonctionnelle

Notes de cours

Cours 4bis

15 octobre 2013

Sylvain Conchon

sylvain.conchon@lri.fr

Structures d'arbre

La structure d'arbre est très utilisée en informatique, que ce soit pour :

- présenter un ensemble d'objets ou d'informations élémentaires organisé en une structure hiérarchique
- en faciliter l'accès ou la recherche
- modéliser de nombreux problèmes

Les structures d'arbres constituent un complément indispensable de la structure de liste

- liste = organisation **linéaire** de l'information où tous les objets sont au **même niveau**
- arbre = organisation **hiérarchique** de l'information en **plusieurs niveaux**

1/18

Exemples de hiérarchies

- le sommaire d'un **livre** reflète une hiérarchie
 - I. chapitres
 - 1. sections
 - a. sous-sections
 - paragraphes
- l'organisation des **fichiers** d'un système d'exploitation en répertoires et sous-répertoires correspond à une structure d'arbre
- utilise des **arbres de classifications** pour classer des éléments

3/18

Structures d'arbre

La structure d'arbre est très utilisée en informatique, que ce soit pour :

- présenter un ensemble d'objets ou d'informations élémentaires organisé en une structure hiérarchique
- en faciliter l'accès ou la recherche
- modéliser de nombreux problèmes

Les structures d'arbres constituent un complément indispensable de la structure de liste

- liste = organisation **linéaire** de l'information où tous les objets sont au **même niveau**
- arbre = organisation **hiérarchique** de l'information en **plusieurs niveaux**

2/18

Terminologie

- racine
- nœuds
- fils
- feuilles (nœuds sans fils)
- nœuds internes
- sous-arbres
- branche

4/18

Les **arbres binaires** sont des arbres tels que tout nœud a au plus **deux** fils

- ces arbres sont simples à mettre en œuvre et utilisés dans de nombreuses modélisations
- on peut donner une définition récursive d'un arbre binaire :
« c'est une **feuille** ou un nœud avec deux sous-arbres »

On peut de plus associer une **valeur** à chaque feuille et chaque nœud interne de l'arbre

La notion d'**arbre vide** est utilisée pour uniformiser la représentation des arbres binaires, elle permet de ne pas distinguer les feuilles des nœuds internes

- un arbre vide se comporte comme une feuille à laquelle il n'est pas associé de valeur
- une feuille avec valeur peut alors se représenter comme un nœud interne dont tous les fils sont des arbres vides
- lorsqu'un arbre est non vide, il est caractérisé par sa racine à laquelle est associée une valeur et ses fils, qui sont **eux-mêmes des arbres**

5/18

Arbres binaires en OCAML

Le type arbre suivant permet de définir des **arbres binaires** dont les feuilles et les nœuds contiennent des **entiers**

```
# type arbre = Vide | Noeud of int * arbre * arbre;;
type arbre = Vide | Noeud of int * arbre * arbre

# let a =
  Noeud(10,
    Noeud(2,Noeud(8,Vide,Vide),Vide),
    Noeud(5,Noeud(11,Vide,Vide),Noeud(3,Vide,Vide)));;
val a : arbre = Noeud (10, ... , ...)
```

7/18

6/18

Arbres binaires polymorphes

On définit une structure d'arbre binaire **polymorphe** en ajoutant un paramètre de type

```
# type 'a arbre = Vide | Noeud of 'a * 'a arbre * 'a arbre;;
type 'a arbre = Vide | Noeud of 'a * 'a arbre * 'a arbre

# let b = Noeud(10,Noeud(5,Vide,Vide),Vide);;
val b : int arbre = Noeud (10, Noeud (5, Vide, Vide), Vide)

# let c =
  Noeud('f',Vide,Noeud('a',Vide,Noeud('g',Vide,Vide)));;
val c : char arbre =
  Noeud ('f', Vide, Noeud ('a',Vide,Noeud('g',Vide,Vide)))
```

8/18

Taille d'un arbre binaire

La fonction `taille` renvoie le `nombre de nœuds` d'un arbre binaire

```
# let rec taille a =  
  match a with  
  | Vide -> 0  
  | Noeud(_,g,d) ->  
    1 + taille g + taille d;;  
  
val taille : 'a arbre -> int = <fun>  
  
# taille a;;  
- : int = 6  
  
# taille b;;  
- : int = 2
```

Profondeur d'un arbre binaire

La fonction `profondeur` renvoie la longueur de la plus grande branche d'un arbre binaire

```
# let rec profondeur a =  
  match a with  
  | Vide -> 0  
  | Noeud(_,g,d) ->  
    1 + max (profondeur g) (profondeur d);;  
  
val profondeur : 'a arbre -> int = <fun>  
  
# profondeur b;;  
- : int = 2  
  
# profondeur c;;  
- : int = 3
```

9/18

Relation entre taille et profondeur

- $\text{profondeur} \leq \text{taille}$
- $\text{taille} \leq 2^{\text{profondeur}} - 1$
- un arbre binaire est dit `complet` si : $\text{taille} = 2^{\text{profondeur}} - 1$

11/18

Profondeur d'un arbre binaire

La fonction `profondeur` renvoie la longueur de la plus grande branche d'un arbre binaire

```
# let rec profondeur a =  
  match a with  
  | Vide -> 0  
  | Noeud(_,g,d) ->  
    1 + max (profondeur g) (profondeur d);;  
  
val profondeur : 'a arbre -> int = <fun>  
  
# profondeur b;;  
- : int = 2  
  
# profondeur c;;  
- : int = 3
```

10/18

Miroir d'un arbre binaire

La fonction `miroir` retourne l'image miroir d'un arbre binaire

```
# let rec miroir a =  
  match a with  
  | Vide -> Vide  
  | Noeud(r,g,d) -> Noeud(r,miroir d,miroir g);;  
  
val miroir : 'a arbre -> 'a arbre = <fun>  
  
# miroir a;;  
- : int arbre =  
  Noeud (10,  
    Noeud (5, Noeud (3, Vide, Vide), Noeud (11, Vide, Vide)),  
    Noeud (2, Vide, Noeud (8, Vide, Vide)))
```

12/18

De nombreuses fonctions sur les arbres binaires consistent à les parcourir suivant un certain ordre

- **préfixe** : on traite d'abord la **racine**, puis on parcourt le sous-arbre **gauche**, et enfin le sous-arbre **droit**
- **infixe** : on parcourt d'abord le sous-arbre **gauche**, puis on traite la **racine**, et enfin le sous-arbre **droit**
- **suffixe** : on parcourt d'abord le sous-arbre **gauche**, puis le sous-arbre **droit**, et enfin la **racine**

Comme pour les listes, on peut définir des itérateurs sur les arbres binaires

La fonction **fold_gdr** réalise par exemple un parcours **suffixe** d'un arbre binaire en appliquant une fonction **f** à la racine et aux résultats des sous-arbres gauche et droit

```
# let rec fold_gdr f acc a =
  match a with
  | Vide -> acc
  | Noeud(r,g,d) ->
    let vg = fold_gdr f acc g in
    let vd = fold_gdr f acc d in
    f r vg vd;;
```

```
val fold_gdr :
  ('a -> 'b -> 'b -> 'b) -> 'b -> 'a arbre -> 'b = <fun>
```

13/18

Exemples

Les fonctions **taille**, **profondeur** et **miroir** peuvent être réécrites en utilisant l'itérateur **fold_gdr**

```
# let taille = fold_gdr (fun _ x y -> 1+x+y) 0;;
val taille : 'a arbre -> int = <fun>

# let profondeur = fold_gdr (fun _ x y -> 1 + max x y) 0;;
val profondeur : 'a arbre -> int = <fun>

# let miroir = fold_gdr (fun r x y -> Noeud(r,y,x)) Vide;;
val miroir : 'a arbre -> 'a arbre = <fun>
```

15/18

Arbres n-aires

- Les arbres **n-aires** ont un nombre arbitraire de sous-arbres
- On représente les arbres n-aires polymorphes à l'aide du type suivant

```
type 'a arbre = Vide | Noeud of 'a * 'a arbre list
```

```
# let a =
  Noeud(10,[ Noeud(2,[]);
             Noeud(5,[Noeud(11,[]);Noeud(3,[])])];
        Noeud(8,[]));;
```

```
val a : int arbre = Noeud (10,[...])
```

14/18

16/18

Les fonctions **taille** et **profondeur** pour les arbres n-aires

```
let rec taille a =
  match a with
  | Vide -> 0
  | Noeud(_, l) ->
    1 + List.fold_left (fun acc x -> acc + taille x) 0 l;;

let rec profondeur a =
  match a with
  | Vide -> 0
  | Noeud(_, l) ->
    1 + List.fold_left
      (fun acc x -> max acc (profondeur x)) 0 l;;
```

La fonction **liste_arbre** retourne une liste formée des éléments d'un arbre n-aire

```
let list_arbre a =
  let rec liste_rec acc a =
    match a with
    | Vide -> acc
    | Noeud(r,l) -> List.fold_left liste_rec (r::acc) l
  in liste_rec [] a;;

val liste_arbre : 'a arbre -> 'a list = <fun>

# liste_arbre a;;

- : int list = [10; 2; 5; 11; 3; 8]
```