

Programmation fonctionnelle

Notes de cours

Cours 3ter

12 Octobre 2011

Sylvain Conchon

`sylvain.conchon@lri.fr`

Itérateurs sur les listes

Schémas de définitions récursives

Les fonctions suivantes, vues dans le cours 3, ont toutes la même structure :

- ▶ la fonction `zeros`
- ▶ la fonction `recherche`
- ▶ la fonction `longueur`
- ▶ la fonction `append`
- ▶ la fonction `existe`

Laquelle ?

Schéma récursif en commun

Ces fonctions ont toutes le schéma récursif suivant (on note l la liste en entrée et f la fonction définie récursivement) :

1. si l est la **liste vide**, la valeur retournée par f ne dépend pas de l : c'est le **cas de base** de la récursion ;
2. sinon, l est de la forme **$x::s$** et la valeur retournée est calculée **en effectuant une opération à partir de x et $f\ s$**

Itération d'ordre supérieur

On peut capturer ce schéma à l'aide d'une fonction d'ordre supérieur prenant en argument une fonction **f** (à deux arguments), une liste **l** et un élément de départ **acc**

- ▶ L'argument **acc** représente la valeur retournée pour le cas de base de la récursion
- ▶ La fonction **f** est appliquée à chaque élément de la liste ainsi qu'au résultat de l'appel récursif

Exemple : la fonction somme

On montre comment abstraire le schéma d'une définition récursive à partir de la fonction somme suivante :

```
let rec somme l =  
  match l with  
  | [] -> 0  
  | x::s -> x + (somme s)
```

Étape 1 : extraire l'opération récursive

```
let rec somme l =  
  match l with  
  | [] -> 0  
  | x::s -> (fun a b -> a + b) x (somme s)
```

Étape 2 : abstraire l'opération récursive

```
let rec somme_fold f l =  
  match l with  
  | [] -> 0  
  | x::s -> f x (somme_fold f s)  
  
let somme l = somme_fold (fun a b -> a + b) l
```


Étape 4 : abstraire l'accumulateur

```
let rec somme_fold f l acc =  
  match l with  
  | [] -> acc  
  | x::s -> f x (somme_fold f s acc)  
  
let somme l = somme_fold (fun a b -> a + b) l 0
```

ou plus simplement

```
let somme l = somme_fold (+) l 0
```

Déroulons tout ça

`somme [1;2;3]`

\Rightarrow `somme_fold (+) [1;2;3] 0`

\Rightarrow `(+) 1 (somme_fold (+) [2;3] 0)`

\Rightarrow `(+) 1 ((+) 2 (somme_fold (+) [3] 0))`

\Rightarrow `(+) 1 ((+) 2 ((+) 3 (somme_fold (+) [] 0)))`

\Rightarrow `(+) 1 ((+) 2 ((+) 3 0))`

\Rightarrow `(+) 1 ((+) 2 3)`

\Rightarrow `(+) 1 5`

\Rightarrow 6

L'itérateur `fold_right`

La fonction `somme_fold` n'est pas spécifique au calcul de la somme d'une liste d'entiers. Son schéma récursif est capturé par la fonction suivante :

$$\begin{aligned}\text{fold_right } f \ [] \text{ acc} &= \text{acc} \\ \text{fold_right } f \ [e_1; e_2; \dots; e_n] \text{ acc} &= f \ e_1 \ (f \ e_2 \ (\dots (f \ e_n \text{ acc}) \dots))\end{aligned}$$

Cette fonction s'appelle `List.fold_right` dans la bibliothèque standard de OCaml :

```
let rec fold_right f l acc =  
  match l with  
  | [] -> acc  
  | x::l -> f x (fold_right f l acc)
```

Son type est `('a -> 'b -> 'b) -> 'a list -> 'b -> 'b`

Attention : cette fonction **n'est pas** récursive terminale !

L'itérateur récursif terminal `fold_left`

Pour les fonctions dont l'ordre d'application de l'opération sur `x` et `g s` n'est pas important, on peut utiliser le parcours suivant :

$$\text{fold_left } f \text{ acc } [] = \text{acc}$$

$$\text{fold_left } f \text{ acc } [e_1; e_2; \dots; e_n] = f (\dots (f (f \text{ acc } e_1) e_2) \dots) e_n$$

Cette fonction s'appelle `List.fold_left` dans la bibliothèque standard de OCaml :

```
let rec fold_left f acc l =  
  match l with  
  | [] -> acc  
  | x::s -> fold_left f (f acc x) s
```

Son type est `('a -> 'b -> 'a) -> 'a -> 'b list -> 'a`

Cette fonction est **récursive terminale** !

Exemple 1 : somme d'une liste d'entiers (suite)

On peut écrire la fonction somme avec `List.fold_left`

```
let somme l = fold_left (+) 0 l
```

```
val somme : int list -> int
```

```
      somme [1;2;3]
= fold_left (+) 0 [1;2;3]
⇒ fold_left (+) ((+) 0 1) [2;3]
= fold_left (+) 1 [2;3]
⇒ fold_left (+) ((+) 1 2) [3]
= fold_left (+) 3 [3]
⇒ fold_left (+) ((+) 3 3) []
= fold_left (+) 6 []
⇒ 6
```

exemple 2 : Longueur d'une liste

Rappel : version sans itérateur

```
let rec longueur l =  
  match l with  
  | [] -> 0  
  | x::s -> 1 + (longueur s)  
  
val longueur : 'a list -> int
```

Version avec itérateur :

```
let longueur l = fold_left (fun acc x -> 1 + acc) 0 l  
  
longueur : 'a list -> int
```

```
# longueur [3;2;1;4];;
```

```
- : int = 4
```

Évaluation de la fonction longueur

Évaluation de longueur [3;2;1;4]

On note plus1 la fonction (fun acc x -> 1 + acc)

```
longueur [3;2;1;4]
= fold_left plus1 0 [3;2;1;4]
⇒ fold_left plus1 (plus1 0 3) [2;1;4]
= fold_left plus1 1 [2;1;4]
⇒ fold_left plus1 (plus1 1 2) [1;4]
= fold_left plus1 2 [1;4]
⇒ fold_left plus1 (plus1 2 1) [1;4]
= fold_left plus1 3 [4]
⇒ fold_left plus1 (plus1 3 4) []
= fold_left plus1 4 []
= 4
```

Exemple 3 : concaténation de deux listes

Rappel : version sans itérateur

```
let rec append l1 l2 =  
  match l1 with  
  | [] -> l2  
  | x::s -> x::(append s l2)  
  
append : 'a list -> 'a list -> 'a list
```

Version avec itérateur

```
# let append l1 l2 =  
  fold_right (fun x acc -> x::acc) l1 l2;;  
  
val append : 'a list -> 'a list -> 'a list = <fun>  
  
# append [1;2;3] [4;5;6];;  
  
- : int list = [1; 2; 3; 4; 5; 6]
```


Autres fonctions

```
let zeros = fold_left (fun acc x -> x=0 && acc) true
```

```
val zeros : int list -> bool = <fun>
```

```
let recherche n =
```

```
    fold_left (fun acc x -> x=n || acc) false
```

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

```
let existe p = fold_left (fun acc x -> p x || acc) false
```

```
val existe : ('a -> bool) -> 'a list -> bool = <fun>
```

Exemple 4 : liste des sous-listes d'une liste

(1/2)

On souhaite écrire une fonction `sous_listes` pour calculer la liste des sous-listes d'une liste `l`

On commence par écrire une fonction `cons` qui ajoute un élément à toutes les listes d'une liste de listes :

```
let rec cons_elt x l =  
  match l with  
  | [] -> []  
  | r::s -> (x::r)::(cons_elt x s)
```

```
cons_elt : 'a -> 'a list list -> 'a list list
```

Exemple 4 : liste des sous-listes d'une liste

(2/2)

La fonction `sous_liste` s'écrit alors naturellement de la manière suivante :

```
let rec sous_listes l =  
  match l with  
  | [] -> [[]]  
  | x::s -> let p = sous_listes s in (cons_elt x p)@p  
  
sous_listes : 'a list -> 'a list list
```

```
# sous_listes [1;2;3];;
```

```
- : int list list =  
  [[1; 2; 3]; [1; 2]; [1; 3]; [1]; [2; 3]; [2]; [3]; []]
```

Exemple 5 : sous_liste avec itérateurs

On commence par définir l'itérateur map de type

$$('a \rightarrow 'b) \rightarrow 'a \text{ list} \rightarrow 'b \text{ list}$$

tel que $\text{map } f [e_1; \dots; e_n] = [f e_1; \dots; f e_n]$

```
let rec map f l =  
  match l with  
  | [] -> []  
  | x::s -> let v = f x in v :: (map f s)
```

Le fonction sous_liste peut alors s'écrire (avec @ l'opérateur de concaténation en OCaml) :

```
let sous_listes =  
  fold_left (fun p x -> (map (fun l->x::l) p)@p) [[]]
```

Itérateurs vs. fonctions récursives

(1/2)

Les versions sans itérateurs des fonctions `zeros`, `recherche` et `existe` sont plus efficaces que leurs versions avec itérateurs respectives

```
let rec existe p l =  
  match l with  
  | [] -> false  
  | x::s -> p x || (existe p s)
```

On note `p` la fonction `fun x -> x=0`

```
      existe p [3;0;2;1;4]  
⇒ p 3 || existe p [0;2;1;4]  
= existe p [0;2;1;4]  
⇒ p 0 || existe p [2;1;4]  
= true
```

La version avec itérateur va jusqu'au bout de la liste

```
let existe p = fold_left (fun acc x -> p x || acc) false
```

```
    existe p [3;0;2;1;4]
= fold_left p false [0;2;1;4]
⇒ fold_left p (p 3 || false) [0;2;1;4]
= fold_left p false [0;2;1;4]
⇒ fold_left p (p 0 || false) [2;1;4]
= fold_left p true [0;2;1;4]
⇒ fold_left p (p 2 || true) [1;4]
= fold_left p true [1;4]
⇒ fold_left p (p 1 || true) [4]
= fold_left p true [4]
⇒ fold_left p (p 4 || true) []
= fold_left p true []
= true
```