partiel 27 mars de 12h30 a 15h30 en amphi 43

projet le sujet devrait être distribué la semaine du 22 mars

Quelques fonctions récursives de base sur les listes et les arbres

# Fonctions sur les listes

# La longueur d'une liste

```
# let rec longueur 1 = match 1 with
     [] -> 0
| a :: r -> 1 + longueur r ;;
longueur : 'a list -> int = <fun>
# longueur [] ;;
- : int = 0
# longueur [1;4;2;5;3;7];;
- : int = 6
```

# Remarques

- On "voit" bien que la fonction termine :
- la longueur de la liste dans l'appel recursif diminue de 1 à chaque appel

```
(acc_long 4 [3;7])
(acc_long 5 [7])
(acc_long 6 [])
```

# Avantages de la recursion terminale

Comme on ne garde pas de calculs en suspens, on peut transformer le programme récursif en une boucle (plus efficace) ; le compilateur Ocaml le fait. Un certain nombre de fonctions de la libraire standard Ocaml sont écrite de cette facon, par exemple, List, length et List, rev.

Le parcours d'une liste (I)

# Rajouter 5 à chaque élément d'une liste d'entiers

```
# let rec raj5 l = match l with
[] -> []
| p::r -> p+5 :: raj5 r;;
val raj5 : int list -> int list = <fun>
# raj5 [1;2;3];;
- : int list = [6; 7; 8]
```

# Exécution de la fonction raj5

```
Execu...
raj5 [1:2:3]
1+5 :: raj5 [2:3]
2+5 :: raj5 [3]
3+5 :: raj5 []
[6;7;8]
```

# Le parcours d'une liste (II)

Concatener le mot "abc" devant chaque mot d'une liste de mots.

```
# let rec concatabc 1 = match 1 with
# let rec concataba 1 - mach =
    [] -> []
    |p::r -> ("abc"^p)::concataba r;;
val concataba : string list -> string list = <fun>
# concatabc ["df"; "gh"];;
  : string list = ["abcdf"; "abcgh"]
```

3

 Une fois l'appel recursif terminé, il reste encore du travail a faire pour obtenir le resultat (le 1+ ...)
Cela oblige l'interprète à garder en suspens une longue série de cal-

culs, ce qui occupe de la mémoire précieuse

Exécution de la fonction longueur

```
(longueur [1;4;2;5;3;7])
      + (longueur [4:2:5:3:7]))
(1 + (longueur [2:5:3:7]))
(1 + (longueur [5:3:7]))
                              (1 + (longueur [3;7]))

(1 + (longueur [7]))

(1 + (longueur []))
```

# Éviter les calculs en suspens : la récursion terminale

On peut aisément écrire la fonction longueur de sorte à éviter de garder des longs calculs en suspens : pour cela, on utilise des accumulateurs qui gardent le résultat partiel d'un calcul, et on écrit les fonctions en s'assurant que chaque appel récursif soit terminal<sup>1</sup>.

Ce style de programmation porte à introduire des fonctions auxiliaries.

```
let rec acc long n =
     function
     [] -> n
| a::r -> acc_long (n+1)
let longueur 1 = acc_long 0
```

### Exécution de la fonction acc\_long

```
(acc_long 0 [1;4;2;5;3;7])
(acc_long 1 [4;2;5;3;7])
(acc_long 2 [2;5;3;7])
(acc_long 3 [5;3;7])
```

# Le parcours d'une liste avec la fonction d'ordre supérieur map

```
# let rec map f l = match l with
[] -> [] | p::r -> (f p) :: map f r ;; val map : ('a -> 'b) -> 'a list -> 'b list = <fun>
# raj5 [1;2;3];;
- : int list = [6; 7; 8]
# map (fun x -> x+5) [1;2;3] ;;
- : int list = [6; 7; 8]
# concatabc ["df"; "gh"];;
- : string list = ["abcdf"; "abcgh"]
# map (fun x -> "abc"^x) ["df"; "gh"];;
- : string list = ["abcdf"; "abcgh"]
# map (fun (x,y) \rightarrow x) [(1,2);(3,2);(4,2)];; - : int list = [1; 3; 4]
# map (fun (x,y) -> y ) [(1,2);(3,2);(4,2)];;
- : int list = [2; 2; 2]
```

# Quelques fonctions de la librarie

```
# open List;;
# length;;
- : 'a list -> int = <fun>
# append;;
- : 'a list -> 'a list -> 'a list = <fun>
# [1;2]@[3;4];;
# [1:2]@[3:4];;
- : int list = [1; 2; 3; 4]
# filter;;
- : ('a -> bool) -> 'a list -> 'a list = <fun>
# filter (fun x -> x >10) [1;23;15;2;6;9];;
- : int list = [23; 15]
```

4

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>C.à.d.: une fois l'appel récursif fait, on ne fait plus d'autres calculs, et on renvoye directement le résultat reçu.

```
# sort;;
# sort;

-: ('a -> 'a -> int) -> 'a list -> 'a list = <fun>

# sort (fun x -> fun y -> x-y) [1:4:2:3:5:7:6];;

-: int list = [1; 2; 3; 4; 5; 6; 7]
# sort compare [1:4:2:3:5:7:6]::
- : int list = [1: 2: 3: 4: 5: 6: 7]
```

Comment trouver tous les anagrammes dans un vrai dictionnaire Français en temps raisonnable? Ma solution fait 52 lignes et met 9 secondes² pour traiter 138258 mots sur un Pentium III à 800Mhz. Et la votre?

# Fonctions sur les arbres

# Les arbres binaires d'entiers

```
# type abe = Av | N of int * abe * abe;;
type abe = Av | N of int * abe * abe
# let a0 = Av;;
# let a1 = N(1,Av,Av);;
# let a2 = N(1,N(2,Av,Av),Av);;
# let a3 = N(1,Av,N(3,Av,Av));;
# let a4 = N(1,N(2,Av,Av),N(3,Av,Av));;
```

### Profondeur d'un arbre

```
# let rec prof a = match a with
 Av -> 0
```

```
# nb_feuilles a4;;
   : int = 4
   Nombre de noeuds internes d'un arbre
# let rec nb_noeuds_internes a = match a with
     Av -> 0
| N(_,x,y) -> 1+ nb_noeuds_internes x +
nb_noeuds_internes γ;
val nb_noeuds_internes : abe -> int = <fun>
# nb_noeuds_internes a0;;
    int = 0
# nb_noeuds_internes al;;
  : int = 1
# nb_noeuds_internes a2;;
- : int = 2
# nb_noeuds_internes a3;;
- : int = 2
# nb_noeuds_internes a4;;
- : int = 3
   Nombre de noeuds d'un arbre
# let rec nb_noeuds a = match a with
Av \rightarrow 1

| N(_,x,y) \rightarrow 1+ nb_noeuds x + nb_noeuds y;;

val nb_noeuds : abe \rightarrow int = <fun>
# nb_noeuds a0;;
- : int = 1
# nb_noeuds a1;;
- : int = 3
# nb_noeuds a2;;
- : int = 5
# nb_noeuds a3;;
- : int = 5
```

7

```
 \mid \mathbb{N}(\_,x,y) \rightarrow 1 + \max \; (\texttt{prof} \; x) \; (\texttt{prof} \; y) \; \text{;;}  val prof : abe -> int = <fun>
# prof a0;;
- : int = 0
# prof al;;
   : int = 1
-: int = 2
# prof a3;;
- : int = 2
# prof a4;;
 - : int = 2
    Exécution de la fonction prof
         prof N(1,N(2,Av,Av),N(3,Av,Av))
prof N(2,Av,Av)
                                        prof N(3,Av,Av)
prof Av Prof Av
                                        Prof Av Prof Av
Nombre de feuilles d'un arbre
# let rec nb_feuilles a = match a with
Av -> 1
| N(_,x,y) -> nb_feuilles x + nb_feuilles y;;
val nb_feuilles : abe -> int = <fun>
# nb_feuilles a0;;
- : int = 1
# nb_feuilles a1;;
- : int = 2
# nb_feuilles a2;;
- : int = 3
```

# nb\_feuilles a3;; : int = 3

```
# nb_noeuds a4;;
  : int = 7
   Parcours préfixe d'un arbre
   On veut le parcours suivant :
                         1 2 4 5 3 6 7
   Sens du parcours : Noeud - Fils gauche - Fils droit
   Parcours préfixe en OCAML
# let rec parcours_prefixe a = match a with
    Av -> ()
| N(e,x,y) -> print_int e ;
                      (parcours_prefixe x) ;
(parcours_prefixe y);;
\# let b1 = N(1,N(2,
                    N(4,Av,Av),
                     N(5,Av,Av)),
                  N(3,
N(6,Av,Av),
                     N(7,Av,Av)));;
# parcours_prefixe b1;;
1245367- : unit = ()
   Parcours infixe d'un arbre
   On yeut le parcours suivant :
                         4 2 5 1 6 3 7
  2 3
/\\ 4 5 6 7
```

Sens du parcours : Fils gauche - Noeud - Fils droit

8

# Parcours infixe en OCAML

# Parcours suffixe d'un arbre

# On veut le parcours suivant :



# Sens du parcours : Fils gauche - Fils droit - Noeud Parcours suffixe en OCAML

# parcours\_suffixe b1;;
4526731- : unit = ()

# Miroir d'un arbre

# On veut la transformation suivante :



9

10