

Programmation Fonctionnelle

Cours 4

D'autres types structurés

Delia Kesner

Table de matières

Les produits cartésiens

Les listes d'association

Les enregistrements

Les types algébriques

- Les types énumérés

- Les types somme

- Les types somme polymorphes

Les types somme récursifs

Concepts de base

- ▶ Le type produit cartésien type un n -uplet
- ▶ Un n -uplet (e_1, \dots, e_n) a un type $t_1 * \dots * t_n$, si chaque élément e_i est de type t_i .
- ▶ Ne pas confondre les n -uplets avec les listes !!
 - ▶ un n -uplet est de longueur fixe n
 - ▶ une liste est de longueur variable
 - ▶ un n -uplet peut contenir des éléments de type différent
 - ▶ une liste contient des éléments du même type
- ▶ Utilité:
 - ▶ écrire des fonctions qui prennent un n -uplet en argument (ne pas à confondre avec les fonctions à plusieurs arguments !)
 - ▶ écrire des fonctions qui renvoient plusieurs résultats groupés sous forme d'un n -uplet
 - ▶ Construire des types plus complexes:
 - ▶ les listes d'association
 - ▶ les types algébriques

Tuples I

```
(2, 3, 4);;
```

```
# - : int * int * int = (2, 3, 4)
```

```
(1, 3.0, "hello");;
```

```
# - : int * float * string = (1, 3., "hello")
```

```
let pair = (1,2);;
```

```
# val pair : int * int = (1, 2)
```

```
let liste = [1;2] ;;
```

```
# val liste : int list = [1; 2]
```

```
pair = liste;;
```

```
pair = liste;;
```

```
^^^^^
```

```
Error: This expression has type int list
```

```
but an expression was expected of type int * int
```

Construire et déconstruire des n -uplets

- ▶ Pour construire : il faut combiner les éléments par la virgule (souvent écrit entre parenthèses, mais ce n'est pas strictement nécessaire) :
`(1,2.0,"hello")`
- ▶ Pour déconstruire : Il y a des fonctions `fst` et `snd` pour les paires, sinon le filtrage par motif ...
- ▶ ... ou avec un `let` : plus simple que le filtrage par motifs en général car il y a un seul cas

2-uplet I

(*construction*)

```
let nom_age = ("Jean",25);;
```

```
# val nom_age : string * int = ("Jean", 25)
```

```
let prenom_nom = ("Jean","Dupont");;
```

```
# val prenom_nom : string * string = ("Jean", "Dupont")
```

(*deconstruction: premiere projection *)

```
fst nom_age;;
```

```
# - : string = "Jean"
```

(*deconstruction: seconde projection *)

```
snd nom_age;;
```

```
# - : int = 25
```

2-uplet II

(* fonctions de projection alternatives *)

```
let fst' z = match z with (x,y) -> x;;
```

```
# val fst' : 'a * 'b -> 'a = <fun>
```

```
let fst' z = let (x,y) = z in x;;
```

```
# val fst' : 'a * 'b -> 'a = <fun>
```

```
let snd' z = match z with (x,y) -> y;;
```

```
# val snd' : 'a * 'b -> 'b = <fun>
```

```
let snd' z = let (x,y) = z in y;;
```

```
# val snd' : 'a * 'b -> 'b = <fun>
```

3-uplet I

(*construction*)

```
let nom_prenom_age = ("Marie","Dupont",25);;  
# val nom_prenom_age : string * string * int =  
  ("Marie", "Dupont", 25)
```

(* fonctions de projection *)

```
let proj1 z = let (x,y,w) = z in x;;  
# val proj1 : 'a * 'b * 'c -> 'a = <fun>  
let proj2 z = let (x,y,w) = z in y;;  
# val proj2 : 'a * 'b * 'c -> 'b = <fun>  
let proj3 z = let (x,y,w) = z in w;;  
# val proj3 : 'a * 'b * 'c -> 'c = <fun>
```


Fonction avec un seul argument ou avec deux arguments? I

```
(* Fonction avec un argument *)
```

```
let f(x,y) = x+y;;
```

```
# val f : int * int -> int = <fun>
```

```
f(2,3);;
```

```
# - : int = 5
```

```
f 2 3;;
```

```
f 2 3;;
```

```
^
```

```
Error: This function has type int * int -> int
```

```
It is applied to too many arguments;
```

```
maybe you forgot a ';'.
```

Fonction avec un seul argument ou avec deux arguments? II

```
(* Fonction avec deux arguments *)
```

```
let g x y = x + y;;
```

```
# val g : int -> int -> int = <fun>
```

```
g 2 3;;
```

```
# - : int = 5
```

```
g(2,3);; (* erreur *)
```

```
g(2,3);; (* erreur *)
```

```
~~~~~
```

```
Error: This expression has type 'a * 'b  
      but an expression was expected of type int
```

Fonction qui rend deux résultats I

```
let rec split pivot liste = match liste with
  | [] -> ([], [])
  | h::r ->
      let (r1,r2) = split pivot r
      in if h<pivot then (h::r1,r2) else (r1,h::r2);;
# val split : 'a -> 'a list -> 'a list * 'a list = <fun>
```

```
split 17 [4;67;1;13;25];;
```

```
# - : int list * int list = ([4; 1; 13], [67; 25])
```

Comparer des tuples I

```
(1,2,3);;
```

```
# - : int * int * int = (1, 2, 3)
```

```
(1,(2,3));;
```

```
# - : int * (int * int) = (1, (2, 3))
```

```
(1,2,3) < (1,(2,3));;
```

```
(1,2,3) < (1,(2,3));;
```

```
~~~~~
```

```
Error: This expression has type 'a * 'b  
      but an expression was expected of type  
      int * int * int
```

Comparer des tuples II

```
(1,2,3) < [1;2;3];; (* pas confondre n-uplets et listes *)
```

```
(1,2,3) < [1;2;3];; (* pas confondre n-uplets et listes *)  
~~~~~
```

```
Error: This expression has type 'a list  
      but an expression was expected of type  
      int * int * int
```

```
[1,2,3];;
```

```
# - : (int * int * int) list = [(1, 2, 3)]
```

```
(1,2,3);;
```

```
# - : int * int * int = (1, 2, 3)
```

```
1,2,3;;
```

```
# - : int * int * int = (1, 2, 3)
```

Listes d'association

- ▶ Liste de paires
- ▶ Très souvent utilisées pour représenter des fonctions à domaine fini.
- ▶ Il y a des fonctions utiles dans la bibliothèque `List`.

Exemple de liste d'association I

```
let bureaux = [ ("pierre", 101); ("julie", 103); ("paul", 205) ];;  
# val bureaux : (string * int) list =  
  [("pierre", 101); ("julie", 103); ("paul", 205)]  
let rec trouver clef liste = match liste with  
  | [] -> failwith ("Clef_ pas_ trouvee_:"^clef)  
  | (c,v)::r when c=clef -> v  
  | _::r -> trouver clef r;;  
# val trouver : string -> (string * 'a) list -> 'a = <fun>  
  
trouver "julie" bureaux;;  
# - : int = 103  
trouver "marie" bureaux;;  
# Exception: Failure "Clef_ pas_ trouvee_:marie".
```

Exemple de liste d'association I

```
let alphabet = [ ("a",1); ("b",2); ("c",3)] ;;  
# val alphabet : (string * int) list =  
  [("a", 1); ("b", 2); ("c", 3)]  
List.assoc "b" alphabet;;  
# - : int = 2  
List.assoc "toto" alphabet;;  
# Exception: Not_found.  
List.mem_assoc "a" alphabet;;  
# - : bool = true  
List.mem_assoc "titi" alphabet;;  
# - : bool = false
```


Enregistrements

- ▶ Anglais : *record*
- ▶ C'est un n -uplet avec un nom où chaque champ a son propre nom et son propre type
- ▶ L'ordre des champs n'a pas d'importance (contrairement aux listes et aux n -uplets)
- ▶ Moins de modifications dans le code quand on ajoute un champ à un enregistrement, que quand on ajoute une composante à un n -uplet
- ▶ Pas besoin de connaître le nombre exact de champs pour accéder à un champ particulier d'un enregistrement.
- ▶ **Fragile**: ne pas utiliser le même nom de champ pour deux types différents

Exemple avec enregistrement I

(* déclarer le type*)

```
type date = {  
  day: int;  
  month: string;  
  year: int  
};;
```

```
# type date = { day : int; month : string; year : int; }
```

(* définir un élément de ce type*)

```
let today = {  
  day = 7;  
  month = "october";  
  year = 2010;  
};;
```

```
# val today : date =  
  {day = 7; month = "october"; year = 2010}
```

Exemple avec enregistrement II

```
(* defintion incomplete*)
```

```
let today = {
```

```
day = 7;
```

```
month = "october";
```

```
};;
```

```
# Lines 2-5, characters 12-1:
```

```
2 | .....{
```

```
3 | day = 7;
```

```
4 | month = "october";
```

```
5 | }..
```

```
Error: Some record fields are undefined: year
```

Exemple avec enregistrement III

(*accéder a un champ correct*)

```
today.year;;
```

```
# - : int = 2010
```

(*accéder a un champ erronne*)

```
today.annee;;
```

```
today.annee;;
```

```
^^^^^
```

Error: This expression has **type** date

The field annee does **not** belong to **type** date

(*changer le champ d'un objet*)

```
let next_week = {today with day=14};;
```

```
# val next_week : date =
```

```
{day = 14; month = "october"; year = 2010}
```

Exemple avec enregistrement IV

```
next_week.day;;  
# - : int = 14
```

Un autre exemple avec enregistrement I

```
type r1 = {nom: string; age: int};;
```

```
# type r1 = { nom : string; age : int; }
```

```
let e1= {nom="Lucie"; age=17};; (*ordre sans importance*)
```

```
# val e1 : r1 = {nom = "Lucie"; age = 17}
```

```
let e2 = {age=17; nom="Lucie"};; (*ordre sans importance*)
```

```
# val e2 : r1 = {nom = "Lucie"; age = 17}
```

```
e1.nom = e2.nom;; (*egalite des champs*)
```

```
# - : bool = true
```

```
e1=e2;; (*egalite des enregistrements *)
```

```
# - : bool = true
```

Un autre exemple avec enregistrement II

```
(* projection alternative avec match explicite *)  
let proj_nom elem = match elem with {nom;age} -> nom;;  
# val proj_nom : r1 -> string = <fun>  
proj_nom e1;;  
# - : string = "Lucie"
```

```
(* projection alternative avec match implicite *)  
let proj_nom {nom;age} = nom;;  
# val proj_nom : r1 -> string = <fun>  
proj_nom e1;;  
# - : string = "Lucie"
```

Les types énumérés

- ▶ Nécessitent une définition de type
- ▶ Énumération des *constructeurs* de ce type
- ▶ Les constructeurs commencent obligatoirement sur une lettre en majuscule (ce que les distingue des identificateurs)
- ▶ Un constructeur ne peut appartenir qu'à un seul type
- ▶ Il s'agit d'un cas particulier des types *somme*

Type énuméré I

```
type couleur = Blanc | Noir | Vert | Rouge;;  
# type couleur = Blanc | Noir | Vert | Rouge  
let x = Blanc and y = Noir;;  
# val x : couleur = Blanc  
val y : couleur = Noir  
x < y;;  
# - : bool = true
```

```
type non_couleur = Blanc | Noir;; (* éviter la repetition des noms*)  
# type non_couleur = Blanc | Noir
```

Type énuméré II

```
Blanc > Rouge;;
```

```
Blanc > Rouge;;
```

```
~~~~~
```

```
Error: This variant expression is expected to have type  
      non_couleur
```

```
The constructor Rouge does not belong to type non_couleur
```

Déconstruction des types énumérés I

```
type couleur = Blanc | Noir | Vert | Rouge;;
```

```
# type couleur = Blanc | Noir | Vert | Rouge
```

```
let inverse c = match c with
```

```
  | Blanc -> Noir
```

```
  | Noir -> Blanc
```

```
  | Vert -> Rouge
```

```
  | Rouge -> Vert;;
```

```
# val inverse : couleur -> couleur = <fun>
```

Les types algébriques

Trois généralisations des types énumérés :

1. Les constructeurs peuvent prendre un argument
2. Les types peuvent être polymorphes
3. Les types peuvent être récursifs

Syntaxe générale du type somme

```
type typename =  
| Id1 of type1  
| Id2 of type2  
...  
| Idn of typen;;
```

- ▶ Chaque identificateur `Idi` doit commencer par une **lettre majuscule**
- ▶ La partie `of typei` n'est pas obligatoire (cf type énuméré)

Les entiers I

```
type euros = Zero | Piece of float | Billet of int;;  
# type euros = Zero | Piece of float | Billet of int
```

```
let pm1=Zero;;  
# val pm1 : euros = Zero  
let pm2=Piece(0.5);;  
# val pm2 : euros = Piece 0.5
```

```
let convert euros = match euros with  
| Zero      -> 0.  
| Piece(x)  -> x  
| Billet(x) -> float_of_int x;;  
# val convert : euros -> float = <fun>
```

Le type option et le type result I

```
(* Ce type est predefini en OCaml*)
```

```
type 'a option = | None | Some of 'a;;
```

```
# type 'a option = None | Some of 'a
```

```
let predecessor n =
```

```
  if n = 0 then None else Some (n - 1);;
```

```
# val predecessor : int -> int option = <fun>
```

```
(* Le type des resultats des fonctions partielles *)
```

```
type ('a, 'b) result =
```

```
| Ok of 'a      (* "Ok v" : le calcul s'est evalue normalement en "v". *)
```

```
| Error of 'b   (* "Error e" : le calcul a echoue avec l'erreur "e". *);;
```

```
# type ('a, 'b) result = Ok of 'a | Error of 'b
```

Le type option et le type result II

```
let total_division a b =  
  if b = 0 then Error "Division by zero" else Ok (a / b);;  
# val total_division : int -> int -> (int, string) result =  
  <fun>
```


Les cartes I

```
type couleur = Pique | Coeur | Carreau | Trefle;;
```

```
# type couleur = Pique | Coeur | Carreau | Trefle
```

```
type carte =
```

```
  | As of couleur
```

```
  | Roi of couleur
```

```
  | Dame of couleur
```

```
  | Valet of couleur
```

```
  | Numero of int * couleur;;
```

```
# type carte =
```

```
  As of couleur
```

```
  | Roi of couleur
```

```
  | Dame of couleur
```

```
  | Valet of couleur
```

```
  | Numero of int * couleur
```

Les cartes II

```
Dame Coeur;;  
# - : carte = Dame Coeur  
Numero (9, Trefle);;  
# - : carte = Numero (9, Trefle)  
let valeur atout carte =  
  match carte with  
  | As(_) -> 11  
  | Roi(_) -> 4  
  | Dame(_) -> 3  
  | Valet(c) -> if c=atout then 20 else 2  
  | Numero(10,_) -> 10  
  | Numero(9,c) -> if c=atout then 14 else 0  
  | Numero(_,_) -> 0;;  
# val valeur : couleur -> carte -> int = <fun>
```

Les cartes III

```
valeur Trefle (Dame Coeur);;
```

```
# - : int = 3
```

```
valeur Trefle Dame(Coeur);; (* erreur de syntaxe *)
```

```
valeur Trefle Dame(Coeur);; (* erreur de syntaxe *)
```

```
^^^^^^
```

```
Error: This function has type couleur -> carte -> int
```

```
It is applied to too many arguments;
```

```
maybe you forgot a ';'.
```

```
valeur Trefle (Numero(9,Trefle));;
```

```
# - : int = 14
```

Types somme versus type produit

- ▶ Un type somme est une union disjointe des valeurs de ses composantes
`type ts = C of color | D of day;;`
contient $4 + 7 = 11$ valeurs.
- ▶ Un type produit est un produit cartésien
`type tp = color * day;;`
contient $4 \times 7 = 28$ valeurs

Types sommes polymorphes

- ▶ Le type est paramétré par un type *polymorphe*, c'est à dire contient une variables de type de la forme 'a
- ▶ Rappel: une variable de type dénote un type arbitraire

Type somme polymorphe simple (un seul cas) I

```
type ('a,'b) pair = Pair of 'a*'b;;  
# type ('a, 'b) pair = Pair of 'a * 'b  
let x = Pair(1, "toto");;  
# val x : (int, string) pair = Pair (1, "toto")  
let y = Pair(5.8, int_of_string);;  
# val y : (float, string -> int) pair = Pair (5.8, <fun>)  
x<y;; (* types differents ! *)  
x<y;; (* types differents ! *)  
^
```

Error: This expression has **type** (float, string -> int) pair
but an expression was expected of **type**
 (int, string) pair
Type float is **not** compatible with **type** int

Type somme polymorphe (deux cas) I

```
type 'a option = None | Some of 'a;;  
# type 'a option = None | Some of 'a
```

```
let frac = function  
  | _, 0  -> None  
  | x , y -> Some ( x / y );;  
# val frac : int * int -> int option = <fun>
```

```
3/0;;  
# Exception: Division_by_zero.
```

```
frac (3 ,0);;  
# - : int option = None
```

```
frac (3 ,1);;  
# - : int option = Some 3
```

Type somme polymorphe (deux cas) I

```
type ( 'a , 'b ) twotypes = A of 'a | B of 'b;;  
# type ( 'a , 'b ) twotypes = A of 'a | B of 'b
```

```
[A 1; B "␣toto␣" ; A 3 ];;  
# - : (int, string) twotypes list = [A 1; B "␣toto␣"; A 3]
```

```
let a = [A 1; A 3 ];;  
# val a : (int, 'a) twotypes list = [A 1; A 3]
```

```
let b = [B "␣toto␣" ];;  
# val b : ('a, string) twotypes list = [B "␣toto␣"]
```

```
a@b;;  
# - : (int, string) twotypes list = [A 1; A 3; B "␣toto␣"]
```


Types somme récurifs

- ▶ La définition du type fait appel au type lui-même
- ▶ Il n'y a pas de type `rec`
- ▶ Utile seulement quand il y a un cas de base.
- ▶ Très puissant
- ▶ Cas typiques: listes, arbres, formules, arbres de syntaxe, etc

Les formules logiques I

```
type formula =  
  | True  
  | False  
  | Var of string  
  | Neg of formula  
  | And of formula*formula  
  | Or of formula*formula;;
```

```
# type formula =  
  True  
  | False  
  | Var of string  
  | Neg of formula  
  | And of formula * formula  
  | Or of formula * formula
```

Les formules logiques II

```
And(Var "x", Or (False, Neg (Var "z")));;  
# - : formula = And (Var "x", Or (False, Neg (Var "z")))
```

```
let impl p q = Or(Neg p, q);;  
# val impl : formula -> formula -> formula = <fun>
```

```
let rec taille p = match p with  
| True      -> 0  
| False     -> 0  
| Var _     -> 1  
| Neg p    -> 1 + (taille p)  
| And(p1,p2) -> 1+(taille p1)+(taille p2)  
| Or(p1,p2)  -> 1+(taille p1)+(taille p2);;  
# val taille : formula -> int = <fun>
```

Les formules logiques III

```
taille (And(Var "x", Or (Var "y", Neg (Var "z"))));  
# - : int = 6
```

Les expressions arithmétiques I

```
type expr =  
  | Var of string  
  | Add of expr * expr  
  | Mult of expr * expr;;  
# type expr =  
  Var of string  
  | Add of expr * expr  
  | Mult of expr * expr
```

Les expressions arithmétiques II

```
let rec eval = fun environment expr -> match expr with
  | Var x -> List.assoc x environment
  | Add(e1,e2) -> (eval environment e1)
                    + (eval environment e2)
  | Mult(e1,e2) -> (eval environment e1)
                    * (eval environment e2);;
# val eval : (string * int) list -> expr -> int = <fun>
```

```
eval [("x",2); ("y",5)]
  (Add(Var "x", Mult(Var "x", Var "y")));;
# - : int = 12
```

La définition alternative des listes I

```
type 'a liste =  
  | Nil  
  | Cons of 'a * 'a liste;;  
# type 'a liste = Nil | Cons of 'a * 'a liste
```

```
(* [42;17] *)
```

```
let l1 = Cons(42, Cons(17,Nil));;  
# val l1 : int liste = Cons (42, Cons (17, Nil))
```

```
(* map f liste *)
```

```
let rec mon_map f l = match l with  
  | Nil          -> Nil  
  | Cons(h,t)   -> Cons(f h,mon_map f t);;  
# val mon_map : ('a -> 'b) -> 'a liste -> 'b liste = <fun>
```

La définition alternative des listes II

```
mon_map (function x -> x+1) l1;;  
# - : int liste = Cons (43, Cons (18, Nil))
```


Les arbres étiquetés I

```
type 'a bintree =  
  | Vide  
  | Node of 'a * 'a bintree * 'a bintree;;
```

```
# type 'a bintree =  
  Vide  
  | Node of 'a * 'a bintree * 'a bintree
```

```
let rec size x = match x with  
  | Vide -> 0  
  | Node(_,left,right) -> 1+(size left)+(size right);;
```

```
# val size : 'a bintree -> int = <fun>
```

Les arbres étiquetés II

```
size (Node(2,  
         Vide,  
         Node(42, Vide, Vide)));;
```

```
# - : int = 2
```

```
size (Node("a",  
         Node("b", Vide, Vide),  
         Node("c", Vide, Vide)));;
```

```
# - : int = 3
```