# Programmation Fonctionnelle Cours 04

#### Michele Pagani

PARIS ENDIDEROT

Université Paris Diderot

UFR Informatique

Institut de Recherche en Informatique Fondamentale

pagani@irif.fr

1 octobre 2018

# Les types algebriques

ou comment construire ses propres types

```
(* produit *)
type point = float * float

(* somme *)
type number = Zero | Integer of int | Real of float

(* recursion *)
type unary = Zero | Succ of unary

(* polymorphisme *)
type 'a option = None | Some of 'a
```

## Type produit ou *n*-uplets

```
type point = float * float
```

## Construire *n*-uplets

• Les produits cartésiens sont une parmi les constructions les plus simples de structures de données.

```
# let p = 1, "Hello";;
val p : int * string = (1, "Hello")
```

 On les construit en combinant les éléments par la virgule (souvent écrit entre parenthèses, mais pas nécessaire):

```
# 3.4, (fun x y -> x*y), 'a';;
- : float * (int -> int -> int) * char = (3.4, <fun>, 'a
```

• Une valuer du type produit est une *n*-uplet de valuers des types correspondants:

```
# "Hello"^"uworld",(fun x ->x*x)3;;
- : string * int = ("Hellouworld", 9
```

## Construire *n*-uplets

 Les produits cartésiens sont une parmi les constructions les plus simples de structures de données.

```
# let p = 1, "Hello";;
val p : int * string = (1, "Hello")
```

 On les construit en combinant les éléments par la virgule (souvent écrit entre parenthèses, mais pas nécessaire):

```
# 3.4, (fun x y \rightarrow x*y), 'a';;
- : float * (int \rightarrow int \rightarrow int) * char = (3.4, <fun>, 'a
```

 Une valuer du type produit est une n-uplet de valuers des types correspondants:

```
# "Hello"^"uworld",(fun x ->x*x)3;;
- : string * int = ("Hellouworld", 9)
```

## Construire *n*-uplets

 Les produits cartésiens sont une parmi les constructions les plus simples de structures de données.

```
# let p = 1, "Hello";;
val p : int * string = (1, "Hello")
```

 On les construit en combinant les éléments par la virgule (souvent écrit entre parenthèses, mais pas nécessaire):

```
# 3.4, (fun x y \rightarrow x*y), 'a';;
-: float * (int \rightarrow int \rightarrow int) * char = (3.4, <fun>, 'a
```

 Une valuer du type produit est une n-uplet de valuers des types correspondants:

```
# "Hello"^"_{\square} world",(fun x ->x*x)3;;
- : string * int = ("Hello_{\square} world", 9)
```

### Un produit n'est pas une liste

• Attention: à ne pas confondre les produits avec les listes !

```
# let pair = 1,2;;

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

# let | iste = [1;2];;

val | liste : int | list = [1; 2]

# List.hd pair;;
```

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

 Les listes sont séquences de longueur variable et des éléments du même type

```
# 1,"Hello";;
- : int * string = (1, "Hello")
# [1;"Hello"];;

Error: This expression has type string bu
expression was expected of type int
```

• Les *n*-uplets sont séquences dont la longueur est fixée par le type et les éléments peuvent être hétérogènes

### Un produit n'est pas une liste

Attention: à ne pas confondre les produits avec les listes!

```
# let pair = 1,2;;
val pair : int * int = (1, 2)
# let | iste = [1;2];
val liste : int list = [1; 2]
# List hd pair;;
Error: This expression has type int * int but
```

an expression was expected of type 'a list

• Les listes sont séquences de longueur variable et des éléments du même type

```
# 1,"Hello";;
-: int * string = (1, "Hello")
# [1; "Hello"];;
```

Error: This expression has type string but an expression was expected of type int

 Les n-uplets sont séquences dont la longueur est fixée par le type et les éléments peuvent être hétérogènes

### Un produit n'est pas une liste

Attention: à ne pas confondre les produits avec les listes!

```
# let pair = 1,2;;
val pair : int * int = (1, 2)
# let liste = [1;2];;
val liste : int list = [1; 2]
# List.hd pair;;
Error: This expression has type int * int but an expression was expected of type 'a list
```

• Les listes sont séquences de longueur variable et des éléments du même type

```
# 1,"Hello";;
- : int * string = (1, "Hello")
# [1;"Hello"];;
```

Error: This expression has type string but an expression was expected of type int

 Les n-uplets sont séquences dont la longueur est fixée par le type et les éléments peuvent être hétérogènes

## Deconstruire *n*-uplets

#### Pour déconstruire les *n*-uplets, on peut

utiliser les projections, dans le cas binaires:

```
=# fst p::
  - : int = 1
  # snd p;;
  - : string = "Hello"

    ou, dans le cas général, le filtrage par motif:

  # let trd triplet = match triplet with (x,y,z) \rightarrow z;
```

• ou le let (raccourci pour le filtrage à un seul cas):

```
# let trd (x,y,z) = z;; (* raccourci *) val trd : 'a * 'b * 'c -> 'c = <fun>
```

## Deconstruire *n*-uplets

#### Pour déconstruire les *n*-uplets, on peut

utiliser les projections, dans le cas binaires:

```
# fst p;;
- : int = 1

# snd p;;
- : string = "Hello"
```

ou, dans le cas général, le filtrage par motif:

```
# let trd triplet = match triplet with (x,y,z) \rightarrow z;; val trd : 'a * 'b * 'c \rightarrow 'c = <fun>
```

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

• ou le let (raccourci pour le filtrage à un seul cas):

```
# let trd (x,y,z) = z;; (* raccourci *) val trd : 'a * 'b * 'c -> 'c = <fun>
```

### Deconstruire *n*-uplets

#### Pour déconstruire les *n*-uplets, on peut

utiliser les projections, dans le cas binaires:

```
# fst p;;
- : int = 1

# snd p;;
- : string = "Hello"
```

ou, dans le cas général, le filtrage par motif:

```
# let trd triplet = match triplet with (x,y,z) \rightarrow z;; val trd : 'a * 'b * 'c \rightarrow 'c = \langle fun \rangle
```

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

• ou le let (raccourci pour le filtrage à un seul cas):

```
# let trd (x,y,z) = z;; (* raccourci *) val trd : 'a * 'b * 'c \rightarrow 'c = <fun>
```

## Ça sert à quoi les *n*-uplets ?

• Écrire des fonctions qui envoient *n*-uplets de valuers en sortie:

 Écrire fonctions qui prennent n-uplets de valeurs en argument (Attention : pas confondre avec fonctions plusieurs arguments)

```
# let add_pair (x,y) =x+y;;
val add_pair : int * int -> int = <fur
# let add x y = x+y;;
val add : int -> int = <fun>
```

- Construire des types plus complexes:
  - les listes d'association
  - les types algébriques



## Ça sert à quoi les *n*-uplets ?

• Écrire des fonctions qui envoient *n*-uplets de valuers en sortie:

 Écrire fonctions qui prennent n-uplets de valeurs en argument (Attention : pas confondre avec fonctions plusieurs arguments)

```
# let add_pair (x,y) =x+y;;
val add_pair : int * int -> int = <fun>
# let add x y = x+y;;
val add : int -> int -> int = <fun>
```

- Construire des types plus complexes:
  - les listes d'association
  - les types algébriques



## Ça sert à quoi les *n*-uplets ?

• Écrire des fonctions qui envoient *n*-uplets de valuers en sortie:

 Écrire fonctions qui prennent n-uplets de valeurs en argument (Attention : pas confondre avec fonctions plusieurs arguments)

```
# let add_pair (x,y) =x+y;;
val add_pair : int * int -> int = <fun>
# let add x y = x+y;;
val add : int -> int -> int = <fun>
```

- Construire des types plus complexes:
  - les listes d'association
  - les types algébriques



## Type produit (Exercice)

On définit un polygone comme une liste de paires de float: type polygone = (float\*float) list. Par exemple un carré de coté 1 et avec un sommet sur l'origine peut être représenté par [(0.,0.); (1.,0.); (1.,1.); (0.,1.)]. Définir alors la fonction perim : polygone -> float qui renvoie le périmètre d'un polygone donné en entrée.

On rappelle que la distance entre deux points (a, b), (c, d) est donnée par:  $\sqrt{(a-c)^2 + (b-d)^2}$ .

# Type somme

## Type somme

```
type typename =
    | Identifier1 of type1
    | Identifier2 of type2
    ...
    | Identifiern of typen
```

- défini par un ensemble de cas séparés par une barre | en utilisant le mot clé type (première barre | optionnelle)
- chaque cas caractérisé par un constructeur
   l'identificateur doit commencer par une lettre majuscule
- chaque constructeur peut (pas obligatoire) avoir un argument d'un certain type.

 Une valeur est un constructeur appliqué à une valeur de l'argument si besoin

```
# let x = Zero,,
val x : number = Zero

# let y = Real (3./.2.5);;
val y : number = Real 1.2
```

• Les fonctions peuvent être définies par filtrage par motif

```
# let float_of_number = function

| Zero -> 0.0

| Integer x -> float_of_int x

| Real x -> x;;

val float_of_number : number -> float = <fun>
```

```
# type number =
    | Zero
    | Integer of int
    | Real of float;;
type number = Zero | Integer of int | Real of float
```

 Une valeur est un constructeur appliqué à une valeur de l'argument si besoin

```
# let x = Zero;;
va| x : number = Zero
# let y = Rea| (3./.2.5);;
va| y : number = Rea| 1.2
```

Les fonctions peuvent être définies par filtrage par motif

```
# let float_of_number = function

| Zero -> 0.0

| Integer x -> float_of_int x

| Real x -> x;;

val float_of_number : number -> float = <fun>
```

 Une valeur est un constructeur appliqué à une valeur de l'argument si besoin

```
# let x = Zero;;
va| x : number = Zero
# let y = Rea| (3./.2.5);;
va| y : number = Rea| 1.2
```

Les fonctions peuvent être définies par filtrage par motif

```
# let float_of_number = function
| Zero -> 0.0
| Integer x -> float_of_int x
| Real x -> x;;

val float_of_number : number -> float = <fun>
```

## Type somme

• les types énumérés sont un cas special de type somme (où les constructeurs n'ont pas d'arguments):

```
type color = Green | Blue | White | Black <math>type day = Mon | Tue | Wed | Thu | Fri | Sat | Sun
```

- Attention à ne pas confondre type somme et type produit:
  - un type somme est une union disjointe des valeurs de ses composants, lorsque un type produit est un produit cartésien
  - le type:

```
type tp = color * day contient 4 \times 7 = 28 valeurs
```

le type:

```
type ts = C of color \mid D of day;; contient 4+7=11 valeurs.
```

## Type somme (Exercice)

•	État donné le type number = Zero   Integer of int   Real of float, définir l'opération d'addition effectuant une conversion implicite d'un Integer en Real lorsque le premier est additionné à un Real ("comme en Java").

# Type récursif

type unary = Z | S of unary

## Type récursif

La définition du type permet des appels récursifs:

```
# type unary =
    | Z
    | S of unary
type unary = Z | S of unary

# let trois = S (S (S Z));;
val trois : unary = S (S (S Z))
```

 Ceci donne des structures de données avec une infinité de valeurs

```
\mathsf{Z}, \mathsf{S} \mathsf{Z}, \mathsf{S} (\mathsf{S} \mathsf{Z}), \mathsf{S} (\mathsf{S} (\mathsf{S} \mathsf{Z})), \mathsf{S} (\mathsf{S} (\mathsf{S} \mathsf{Z}))), \dots
```

Attention à ne pas mettre le mot clé rec:

## Type récursif (Exercice)

Definit la fonction unaly_of_lift. Int -> unaly.
Définir l'addition add : unarre > unarre > unarre
Définir l'addition add : unary -> unary -> unary

## Type polymorphe

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

## Type polymorphe

La définition du type permet aussi des variables de type:

```
# type 'a option =
   None
   Some of 'a:;
type 'a option = None | Some of 'a
# Some 3;;
-: int option = Some 3
# let frac = function
       \mid _{x,y} \rightarrow None
\mid _{x,y} \rightarrow Some (x/y);;
val frac : int * int \rightarrow int option = \langle fun \rangle
# 3/0::
Exception: Division by zero.
# frac (3,0);;
- : int option = None
```

## Type polymorphe

• on peut avoir même plusieurs variables de type:

```
\# 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 | ist = [A 1; B "toto"; A 3]
# let a = [A 1; A 3];
val a : (int, 'a) twotypes | ist = [A 1; A 3]
# let b = [B "toto"];;
val b : ('a, string) twotypes | ist = [B "toto"]
# a@b::
-: (int, string) twotypes | ist = [A 1; A 3; B "toto"]
```

plus sur les types polymorphes dans la suite du cours...

## Types algebriques

- un type algébrique est un type construit par les types de bases, les variables de type, les sommes, les produits, la récursion.
- c'est une façon extrêmement puissante et simple pour construire des structures de données, comme
  - les listes,
  - les arbres,
  - les graphes,
  - les formules (logiques, arithmétiques, etc...)
  - les arbres de syntaxe abstraite
  - etc...

## Les propositions logiques

```
1 (*boolean formulas*)
  type prop =
     True
   | False
5 | Var of string
6 | Neg of prop
7 | And of prop*prop
   │ Or of prop*prop
  (* (non x) et (Vrai ou y) *)
  let p1 = And (Neg (Var "x"), Or (True, Var "y"))
12
  (*implication map: p,q \rightarrow (non p) ou q*)
  let impl p q = Or (Neg p, q)
```

Les listes (fait maison!)

## Les listes (fait maison!)

```
1 (* listes*)
2 type 'a list maison =
3 Nil
 | Cons of 'a * ('a listes)
(*[1; 2; 3]*)
7 let onetwothree = Cons (1, Cons (2, Cons (3, Nil)))
8
  (*map fait maison*)
  let rec map maison f \mid = match \mid with
      Nil -> Nil
 | Cons(x,t|) \rightarrow Cons((fx),(map maison f t|))
```

## Les arbres binaires étiquetés

### Les arbres binaires étiquetés

```
1 (* binary labelled trees*)
type 'a tree = Nil
         Node of ('a * 'a tree * 'a tree)
5 (*the empty tree, of type 'a tree*)
_{6} let t1 = Nil ::
8 (*an int tree*)
9 let t2 = Node (1, Node (2, Nil, Nil), Nil);
10
11 (*a string tree*)
   let t2 = Node ("root",
         Node ("gauche", Nil, Nil),
13
          Node ("droite", Nil, Nil))
14
```

### Arbres de syntaxes

```
(**abstract syntax tree simplifie depuis cours de compilation <math>M1*)
   type program = definition list
3
   and definition =
       Define Value of pattern * expression
6
7
   and expression =
     Int of int
8
      | Variable of identifier
10 Apply of expression * expression
11 Fun of identifier * expression
12 | If Then Else of expression * expression * expression
       Match of expression * (pattern * expression list)
13
14
   and pattern =
15
     | PVariable of identifier
16
    | PTuple of identifier list
17
     | PTaggedValues of tag * identifier list
18
19
   and tag =
20
       Constructor of string
21
22
   and identifier =
23
       ld of string
24
                                            4□ → 4□ → 4 □ → □ ● 900
```