Programmation Fonctionnelle Cours 04

Michele Pagani



Université Paris Diderot UFR Informatique Laboratoire Preuves, Programmes et Systèmes

pagani@pps.univ-paris-diderot.fr

5 octobre 2014

Type produit ou *n*-uplets

type point = float * float

Construire ses propres types

```
type point = float * float

type number = Zero | Integer of int | Real of float

type unary = Zero | Succ of unary

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

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"^"_{\perp}world",(fun x ->x*x)3;;
- : string * int = ("Hello_{\perp}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 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

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 = <fun>
```

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

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) -> z;;
val trd : 'a * 'b * 'c -> '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>
```

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 number = Zero | Integer of int | Real of float

Type somme

• 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

- 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.

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 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:

```
\label{eq:type_type} \begin{array}{ll} \mbox{type ts} = \mbox{C of color} \mid \mbox{D of day}\,; \\ \mbox{contient} \ 4+7 = 11 \ \mbox{valeurs}. \end{array}
```

Type somme (Exercice)

•	Etat 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

• 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_int = S (S (S Z))
```

• Ceci donne des structures de données avec une infinité de valeurs

```
Z, SZ, S(SZ), S(S(SZ)), S(S(SZ))), ...
```

• Attention à ne pas mettre le mot clé rec:

Type algébrique

Type récursif (Exercice)

 Définir la fonction unary_of_int : int -> unary.
• Définir l'addition add : unary -> unary -> unary
Définir l'addition add : unary -> unary -> unary
Définir l'addition add : unary -> unary -> unary
Définir l'addition add : unary -> unary -> unary
Définir l'addition add : unary -> unary -> unary

Type polymorphe

Type polymorphe

• La définition du type permet aussi des variables de type:

```
# type 'a liste =
    | Vide
    | Cons of ('a* 'a liste);;
type 'a liste = Vide | Cons of ('a * 'a liste)

# Cons (3 , Cons (1 , Vide));;
- : int liste = Cons (3, Cons (1, Vide))

# Cons ('a', Cons ('b', Cons ('c', Vide)));;
- : char liste = Cons ('a', Cons ('b', Cons ('c', Vide)))

# Cons (3 , Cons ('a', Vide));;

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

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...

• 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 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"]
```

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

Les arbres étiquetés

```
(* binary labelled trees*)
type 'a tree = Nil
| Node of ('a * 'a tree * 'a tree)

(* the empty tree, of type 'a tree*)
let t1 = Nil ;;

(*an int tree*)
let t2 = Node (1, Node (2, Nil, Nil), Nil);;

(*a string tree*)
let t2 = Node ("root",
Node ("gauche", Nil, Nil),
Node ("droite", Nil, Nil))
```

Les propositions logiques

```
(* boolean formulas*)
type prop = True

| False
| Var of string
| Neg of prop
| And of prop*prop
| Or of prop*prop
| Or of prop*prop

| (* (non x) et (Vrai ou y) *)
| Let p1 = And (Neg (Var "x") , Or (True, Var "y"))
| (* implication map: p,q -> (non p) ou q*)
| Let impl p q = Or (Neg p, q)
```

Arbres de syntaxes

```
(**abstract syntax tree simplifie depuis cours de compilation M1*)
   type program = definition list
   and definition =
     | DefineValue of pattern * expression
   and expression =
       Int of int
       Variable of identifier
       Apply of expression * expression
       Fun of identifier * expression
       If Then Else of expression * expression
       Match of expression * (pattern * expression list)
13
14
   and pattern =
       PVariable
                    of identifier
16
       PTuple
                     of identifier list
17
       PTaggedValues of tag * identifier list
19
   and tag =
       Constructor of string
   and identifier =
     | Id of string
```