

# Programmation Fonctionnelle

IUT de Lens

DUT S4

# Plan

- 1 Introduction
- 2 Syntaxe et Sémantique de Caml

# Programmation Fonctionnelle

- Un programme est considéré comme un ensemble de fonctions mathématiques.
- Le calcul est considéré comme comme l'évaluation d'une fonction mathématique.
- Le paradigme fonctionnel trouve son origine dans le  $\lambda$ -calcul.
- Absence d'effet de bord.
- Gestion automatique de la mémoire.

# Programmation Fonctionnelle

- **Important** : la programmation fonctionnelle fait largement appel à la récursivité (les boucles sont une particularité de la programmation impérative).
- Le langage fonctionnel le plus étudié en France : **CamL**
  - **C**ategorical **A**bstract **M**achine **L**anguage.
  - Aujourd'hui **OCaml** successeur de **CamL Light** : un langage multi-paradigme (fonctionnel, impératif, orienté objet).
  - Un langage fortement typé : toute expression possède un type (même les effets de bord).
  - Un langage **compilé** avec un mode **Interactif**.

# Typage

- Analyse la cohérence des programmes soumis avant toute tentative de compilation ou d'exécution.
- Principale analyse de cohérence : typage vérifiant que les opérations utilisées sont déjà définies et que les valeurs appliquées ont un sens.
- Plus d'erreurs détectées (et corrigées) à la compilation ; moins d'erreurs à l'exécution.
- **Polymorphisme** : accepte des expressions dont les types ne sont pas déterminé (e.g. variables de type) → réutilisabilité du code.

# Caml et $\lambda$ -Calcul

- Un programme est une **expression**.
- L'exécution d'un programme correspond à l'**évaluation** d'une expression.
- Une expression est un  **$\lambda$ -terme** (typé).
- Correspondance entre types et **formules logiques** (logique intuitionniste).
- L'évaluation d'un  $\lambda$ -terme est obtenue par l'application de  **$\beta$ -réductions**.

# Plan

1 Introduction

2 Syntaxe et Sémantique de Caml

# Éléments de base

- Opérateurs de comparaison :  $=$ ,  $<>$  (différent),  $>$ ,  $<$ ,  $>=$ ,  $<=$ .
- Opérateurs arithmétiques sur les entiers :  $+$ ,  $-$ ,  $*$ ,  $/$ ,  $\text{mod}$ .
- Opérateurs arithmétiques sur les flottants :  $+.$ ,  $-.$ ,  $*.$ ,  $/.$ ,  $\text{sqrt}$ ,  $\text{exp}$ ,  $\text{log}$ ,...
- Booléens (bool) : true, false
  - Conjonction (et logique) :  $x \ \&\& \ y$
  - Disjonction (ou logique) :  $x \ || \ y$
  - Négation :  $\text{not}$



# Éléments de base

Exemple :

```
#1;;  
- : int = 1  
# 2.3;;  
- : float = 2.3  
# 1.2 + 3.1 ;;  
Error : This expression has type float but ...  
# 1.2 +. 3.1 ;;  
- : float = 4.3  
# exp;;  
- : float -> float = <fun>
```

# Éléments de base

- Les caractères :

```
# 'a' ;;
- : char = 'a'
```

- Les chaînes de caractères :

```
# "bonjour" ;;
- : string = "bonjour"
```

- Concaténation : on utilise l'opérateur <sup>^</sup>

Exemple :

```
# "abc" ^ "def" ;;
- : string = "abcdef"
```

- Longueur : `String.length s`

# Conversion de type

- Il existe en OCaml des fonctions de conversion qui permettent de passer d'un type à une autre :

- `float_of_int`
- `int_of_float`
- `int_of_string`
- `string_of_int`
- `float_of_string`
- `string_of_float`

- Exemple :

```
float_of_int(4) /. 2.0 ;;  
- : float = 2.
```

# Déclaration globales

- Les expressions sont déclarées avec le mot-clé : **let**.
  - En mathématiques : « soit  $x$  un entier égal à 2 »
  - En Caml : `let x = 1;;`
  - Mode interactif : `x : int = 2`
- On ne modifie pas la valeur d'un nom, on le redéfinit (pas d'effet de bord).

# Déclaration globales

Exemple :

```
#let x = 1;;  
val x : int = 1  
#x=2;;  
- = bool = false  
#let x = 2;;  
val x : int = 2
```

# Déclaration locale

- Syntaxe : `let x = e in e' ; ;`
- Sens : `x` ayant la valeur `e` n'est visible que dans `e'`.
- Utilité :
  - Eviter des déclarations globales qui ne sont utilisées que très localement.
  - Eviter l'utilisation de variable qui ne sont utilisées qu'avec peu de valeurs.
- Une variable ne peut pas être réutilisée à l'extérieur de sa portée.
- Il est possible de réutiliser un nom déclaré globalement dans une déclaration locale.

# Déclaration locales

## Exemple :

```
#let x =1 in x +1;;  
- : int = 2  
#x;;  
Error : Unbound value x  
#let y = 2;;  
val y : int = 2  
#let y =3 in y+1;;  
- : int = 4  
#y;;  
- : int =2  
#let z= y in z+y;;  
- : int = 4
```

# Déclaration locales

Il est possible d'imbriquer des déclarations locales :

```
let ...in let ... in ...;;
```

```
#let x =1 in y = x+1 in let z = y+1 in z;;  
- : int = 3
```



# Fonctions

- Les fonctions forment les constituants élémentaires des programmes en Caml.
- Un programme est constitué d'une collection de définitions de fonctions suivie d'un appel à la fonction qui déclenche le calcul voulu.
- On utilise une syntaxe très proche des notations mathématiques :

```
# let carre x = x*x ;;  
carre : int -> int = <fun>  
# let carre 4 ;;  
- : int = 16
```

# Fonctions anonymes

- Il est possible de déclarer une fonction sans lui donner de nom en utilisant le mot-clé : **function**.

```
# (function x -> x*x) 4 ;;  
- : int = 16
```

- Une fonction anonyme est une expression comme une autre qui peut être liée à un identificateur en utilisant **let**

```
# let carre = (function x -> x*x) ;;  
carre : int -> int = <fun>
```

# Fonctions à plusieurs paramètres

- Une fonction à plusieurs paramètres  $x_1, \dots, x_n$  est construite comme une fonction qui est appliquée à  $x_1$  et fournira une fonction qui appliquée à  $x_2$  et fournira une fonction qui est appliquée à  $x_3$  et ainsi de suite :

```
function x1 -> function x2 -> ... -> function xn  
-> e
```

- Simplification : il est possible de se passer du mot-clé `function` lorsque la fonction définie possède un nom :

```
let nom x1 x2 ... xn = e
```

# Fonctions locales

- Une fonction peut être déclarée localement à l'aide du mot-clé **in**.

```
# let carre x = x*x in carre 4;;  
- : int = 16
```

- Une fonction locale ne peut pas être réutilisée à l'extérieur de sa portée : une fonction locale n'est définie qu'à l'intérieur de l'expression qui suit **in**.

# Fonctions locales

Exemple :

```
# let carrel x = x*x ;;  
val carrel : int -> int = <fun>  
# let carre2 x = x*x in carre2 3;;  
- : int = 9  
# carre2;;  
Error : Unbound value carre2
```

# Imbrication de déclarations de fonctions locales

- Il est possible d'imbriquer plusieurs déclarations locales :

```
# let ... in ... let ... in ... ; ;
```

- Exemple :

```
# let carre x = x*x in (let somme y z = y+z in  
somme (carre 3) 1) ; ;  
- : int = 10
```

# Expressions conditionnelles

- Construction classique :

```
if ... then ... else ... ;;
```

- Les expressions évaluées dans les deux cas **then** et **else** doivent avoir le même type.

- Exemple :

```
# if 3>5 then "3 supérieur a 5" else "3  
inférieur a 5";;
```

```
- : string = "3 inférieur a 5"
```

```
# if 3>5 then "3 supérieur a 5" else 5;;
```

This expression has type int but is here used  
with type string

# Exercice

- Ecrire une fonction permettant de vérifier si une variable  $y$  et divisible par une variable  $x$  :



# Exercice

- Ecrire une fonction permettant de vérifier si une variable  $y$  est divisible par une variable  $x$  :

```
#let divisible_par x y = (y mod x) = 0;;  
divisible_par : int -> int -> bool = <fun>  
#divisible_par 9 10;;  
- : bool = false  
#divisible_par 3 6;;  
- : bool = true
```

# Fonctions récursives

- Une fonction récursive est une fonction qui fait appel à elle-même pour sa construction :  $f(x) = \dots f(\dots) \dots$
- Pour que l'évaluation d'une fonction  $f$  récursive termine et ne boucle pas à l'infinie, il faut qu'il y ait des cas de base qui ne font pas appel à  $f$ .
- En Caml, les définitions récursives sont possibles par l'ajout du mot-clé `rec` :  

```
#let rec factorielle n = if n = 0 then 1 else n
* factorielle (n - 1);;
factorielle : int -> int = <fun>
```
- Le cas de base dans la précédente définition est le cas où la variable `n` vaut 1 (pas d'appel à `factorielle`)

# Fonctions récursives

- Les calculs en algorithmique effectués grâce aux boucles **Pour** et **Tant que** peuvent être réalisés en programmation fonctionnelle grâce à la récursivité.
- Exemple : considérons un algorithme possédant la forme  $f(n)$

```
:= Pour i=1 à n faire
    x = x operation g(i);
fin;
retourne x;
```

Cette dernière peut être définie comme une fonction récursive de la manière suivante :

```
let rec f n i = if i = n then (g n) else
  (g i) operation (f (i+1) n);;
```

# Exercice

- Ecrire une fonction permettant de calculer la somme des nombres entiers qui vont  $x$  à  $y$  :

# Exercice

- Ecrire une fonction permettant de calculer la somme des nombres entiers qui vont x à y :

```
#let rec somme x y = if x = y then x else  
if x > y then (somme y x) else x + (somme (x+1)  
y);;  
somme : int -> int -> int = <fun>
```

# Fonctions mutuellement récursives

- Deux fonctions sont mutuellement récursives lorsqu'elles s'appellent l'une l'autre. On parle de récursivité croisée.
- La construction en Caml se fait par l'utilisation des deux mot-clés `rec` et `and` :  
`let rec f1 = e1 and ... and fn = en;;`

- Exemple :

```
let rec pair k = if k=0 then true
else impair (k-1) and
impair k = if k=0 then false else pair (k-1);;
```

# Exercice

- Ecrire des fonctions mutuellement récursives en utilisant la définition suivante de la suite de Fibonacci :

$$u_0 = 1; v_0 = 1; u_n = u_{n-1} + 2 * v_{n-1}; v_n = 3 * u_{n-1} + v_{n-1}$$

# Exercice

- Ecrire des fonctions mutuellement récursives en utilisant la définition suivante de la suite de Fibonacci :

$u_0 = 1; v_0 = 1; u_n = u_{n-1} + 2 * v_{n-1}; v_n = 3 * u_{n-1} + v_{n-1}$

```
#let rec u = function n -> if (n = 0) then 1
else u(n - 1) + 2 * v(n - 1)
and v = function n ->
if (n = 0) then 1 else 3 * u(n - 1) + v(n - 1);;
u : int -> int = <fun>
v : int -> int = <fun>
```



# Filtrage

- Le filtrage est une analyse de formes servant à faire des testes.
- Le filtrage est réalisé sur un argument.
- Un filtre doit être du même type que l'argument. Par exemple, on doit utiliser des variables et des nombres entiers comme filtres pour une variable entière.
- Un filtre peut être composé de constantes et de variables.

# Filtrage

- En Caml, les filtre sont testés successivement dans l'ordre de présentation.
- Le symbole `_` est utilisé comme un filtre universel : il correspond à toute les expressions.
- La construction syntaxique de base en Caml est comme suit :  

```
match expression with
| filtre1 -> e1
:
| filtren -> en
```

 où `e1, ..., en` sont du même type.

# Filtrage

Exemple :

```
let f n = match n with  
| 0 -> true  
|_ -> false;;
```

Cette fonction permet de tester si un nombre est égal à 0 ou non.

# Exercices

- Fournir les filtres possibles pour une variable booléenne.

# Exercices

- Fournir les filtres possibles pour une variable booléenne.  
`true, false, _`
- Ecrire une fonction permettant de faire la négation d'une variable booléenne.

# Exercices

- Fournir les filtres possibles pour une variable booléenne.

`true, false, _`

- Ecrire une fonction permettant de faire la négation d'une variable booléenne.

```
let negation b = match b with  
| true -> false  
| false -> true;;
```

- Ecrire une fonction retournant la disjonction ("ou" logique) de deux variables booléennes.

# Exercices

- Fournir les filtres possibles pour une variable booléenne.

`true, false, _`

- Ecrire une fonction permettant de faire la négation d'une variable booléenne.

```
let negation b = match b with  
| true -> false  
| false -> true;;
```

- Ecrire une fonction retournant la disjonction ("ou" logique) de deux variables booléennes.

```
let disjonction b1 b2 = match (b1,b2) with  
| (true,_) -> true  
| (_,true) -> true  
| _ -> false;;
```

# Filtrage conditionnel

- En Caml, il est possible d'évaluer une condition booléenne lors du filtrage à l'aide du mot-clé `when` après le filtre :

```
... | filter when condition -> e ...
```

- Exemple :

```
let xor b1 b2 = match (b1,b2) with  
  (b1, b2) when b1 = b2 -> false  
  | _ -> true ;;
```



# Structure de tuple

- La structure de tuple permet de mettre des éléments de types différents dans la même structure :  $(e_1, e_2, \dots, e_n)$

- Construction :

```
# let ville = ("Lens", 62, "Pas-de-Calais");;  
val ville : string * int * string = ("Lens", 62,  
"Pas-de-Calais")
```

- Déconstruction :

```
# let (nom,code,dpt) = ville ;;  
val nom : string = "Lens"  
val code : int = 62  
val dpt : string = "Pas-de-Calais"
```

# Structure de liste

- La liste est un type prédéfini en OCaml :

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

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

```
#[1.0;2.0;3.0];;
```

```
- : float list = [1.0;2.0;3.0]
```

- Dans une liste, tous les éléments doivent être du même type.

- La liste vide :

```
[] ;;
```

```
- : 'a list = []
```

# Structure de liste

- Ajout d'un élément à la tête d'une liste :

```
#0 :: [1;2;3] ;;
```

```
- : int list = [0;1;2;3]
```

- Concaténation de deux listes :

```
[1;2] @ [3;4] ;;
```

```
- : int list = [1;2;3;4]
```

# Filtrage et listes

- En Caml, les filtres généralement utilisés pour une liste sont :  
 $[]$ ,  $[e]$ ,  $[e_1; e_2]$ , ...,  $[e_1; \dots; e_n]$ ,  $t :: q$ ,  
 $t_1 :: t_2 :: q$ ,  $t_1 :: \dots :: t_n :: q$ , -
- Le filtre  $[]$  signifie que la liste est vide,  $[e]$  signifie que la liste contient exactement un élément  $e$  ( $e$  peut être une variable),  $[e_1; e_2]$  signifie que la liste contient exactement deux éléments ...
- Le filtre  $t :: q$  signifie que la liste contient au moins un élément dont le premier est  $t$  et le reste est la liste  $q$  ( $t$  et  $q$  peuvent être des variables).
- le filtre  $t_1 :: t_2 :: q$  signifie que la liste contient au moins deux éléments dont le premier est  $t_1$ , le deuxième est  $t_2$  et le reste est la liste  $q$ .

# Exercice

Ecrire une fonction retournant la taille d'une liste.

# Exercice

Écrire une fonction retournant la taille d'une liste.

```
let rec taille l = match l with  
| [] -> 0  
| _::q-> 1+ (taille q);;
```

# Application partielle

- Une fonction possédant plusieurs arguments peut être appelée en instanciant uniquement une partie de ces derniers.

- Exemple :

```
let f x y = x+y ;;  
val f : int -> int -> int = <fun>  
let f 2;;  
- : int -> int = <fun>
```

- Instancier des arguments plus à droite :

```
let g y = f y 2;;  
val g : int -> int = <fun>
```

# Polymorphisme

- Considérons la définition suivante : `let f x = x;;`
- Quel est le type `x` ? Cette variable peut posséder n'importe quel type !  
`val f : 'a -> 'a = <fun>` (une telle fonction est dite **polymorphe**)

- `'a` désigne une **variable de type** qui peut prendre différents types : `int`, `float`, `bool`, etc.

```
# f 1;;
- : int = 1
# f true ;;
- : bool = true
# f 2.5;;
- : float = 2.5
```



# Polymorphisme

Exercice : écrire une fonction permettant la composition de deux fonctions.

# Polymorphisme

Exercice : écrire une fonction permettant la composition de deux fonctions.

```
# let compose f g x = f (g x) ;;  
val compose : ('a -> 'b) -> ('c -> 'a) -> 'c ->  
'b = <fun>
```