

# Programmation Fonctionnelle en OCaml

Chargé de cours: Jean-Marc Talbot,  
Chargés de TD/TM Irène Durand, Stefka Gueorguieva,  
Alice Rixte, Augusta Mukam, Jean-Marc Talbot  
Cours, 7 x 1h20 S36 (x2), 37-39, 41, 43  
TM en présentiel, 13 séances de 2h40 S36-43, 45-49  
Devoir surveillé: S46 ?  
TP noté: S50  
Travail individuel 4h par semaine

<https://moodle.u-bordeaux.fr/course/view.php?id=1208>

MCC: Session1: 0.5EX1+ 0.5CC, Session2: 0.5EX2 + 0.5CC  
CC: DS 1h30 40%, TP noté 1h30 40%, exos Moodle 20%  
Examens 1h30

# Objectifs de ce cours

- ▶ **Acquérir** les bases de la programmation fonctionnelle
- ▶ **Appliquer** les principes généraux de programmation
  - ▶ Lisibilité du code
  - ▶ Réutilisabilité
  - ▶ Maintenabilité
  - ▶ Efficacité (quand elle ne nuit pas à la lisibilité)  $\Rightarrow$  Complexité
  - ▶ Test

# Paradigmes de programmation

Un paradigme correspond à un style de programmation se basant sur un ensemble de concepts.

- ▶ impératif
- ▶ fonctionnel
- ▶ procédural
- ▶ objet
- ▶ logique

Un langage peut offrir au programmeur plusieurs paradigmes. Un programme peut utiliser de plusieurs paradigmes.

- ▶ Python: ?
- ▶ Common Lisp: ?
- ▶ OCaml ?
- ▶ C: ?
- ▶ C++: ?
- ▶ Java: ?
- ▶ Prolog: ?

# Paradigmes de programmation

Un paradigme correspond à un style de programmation se basant sur un ensemble de concepts.

- ▶ impératif
- ▶ fonctionnel
- ▶ procédural
- ▶ objet
- ▶ logique

Un langage peut offrir au programmeur plusieurs paradigmes. Un programme peut utiliser de plusieurs paradigmes.

- ▶ Python: impératif, procédural, objet, fonctionnel
- ▶ OCaml: fonctionnel, impératif, procédural, objet
- ▶ C: impératif, procédural
- ▶ C++: impératif, procédural, objet
- ▶ Java: impératif, objet, fonctionnel
- ▶ Prolog: logique

# Paradigme impératif

- ▶ un programme a un **état**: la valeur de l'ensemble de ses variables
- ▶ l'exécution d'une instruction fait passer le programme d'un état à un autre
- ▶ instruction de base est l'**affectation**
- ▶ structure de contrôle de base est la **boucle tant-que**

# Paradigme impératif

- ▶ un programme a un **état**: la valeur de l'ensemble de ses variables
- ▶ l'exécution d'une instruction fait passer le programme d'un état à un autre
- ▶ instruction de base est l'**affectation**
- ▶ structure de contrôle de base est la **boucle tant-que**
- ▶ source de nombreuses difficultés et bugs
- ▶ produit des programmes plus difficiles à comprendre
- ▶ voir bugs célèbres aux conséquences désastreuses

# Paradigme fonctionnel vs paradigme impératif

Le paradigme **fonctionnel** s'oppose au paradigme **impératif**

- ▶ La fonction est un objet de base (comme les entiers, flottants, caractères, ..).  
On dit que c'est un objet de **première classe**; elle peut être:
  - ▶ passée en paramètre d'une autre fonction
  - ▶ créée et retournée par une fonction
- ▶ pas d'effets de bord
  - ▶ pas d'affectation
  - ▶ on se contente d'appeler des fonctions
  - ▶ la structure de contrôle de base est la **récursivité**.

# Quand utiliser le paradigme fonctionnel?

- ▶ quand il y a des enjeux de sécurité (programmes plus sûrs et même dans certains cas prouvés)
- ▶ quand on veut développer rapidement un prototype

L'inconvénient de la programmation fonctionnelle sera principalement la **performance**; mais ce défaut diminue avec des compilateurs de plus en plus **optimisés**.

# Propriétés d'un langage

Un langage de programmation peut-être

- ▶ interactif (Python) / non interactif (C)
- ▶ compilé (C, Java) / interprété (Python)
- ▶ typé dynamiquement (Python) / statiquement (C, Java)
- ▶ typé faiblement (C) / fortement (Java)
- ▶ avec un typage déclaré (C, Java) ou inféré (TypeScript, Rust)

Le **typage statique fort** permet d'éliminer des bugs à la compilation

L'**inférence de type** allège l'écriture d'un programme

# Langage support: OCaml

- ▶ développé à l'INRIA `caml.inria.fr`
- ▶ disponible sur de nombreuses architectures (Linux, Windows, MacOS X, ...)

OCaML est un langage

- ▶ fonctionnel avec des traits impératifs
- ▶ compilé soit vers du bytecode, soit vers du code natif
- ▶ utilisable en mode interactif ou en batch
- ▶ fonctionnel, statiquement et fortement typé avec de l'inférence de type

# Prise de contact avec OCaml

- ▶ Mode **interactif**:

- ▶ Dans un terminal

```
$ ocaml
OCaml version 5.4.0
# 1 + 2;;
- : int = 3
#
```

- ▶ Avec utop dans un terminal

- ▶ sous Emacs, modes Tuareg et utop

- ▶ sous VSCode nouveau plugging permettant l'interactivité

- ▶ Mode non interactif (ocamlc, ocamlc, ocamlc)

- ▶ dans un terminal

- ▶ sous vs-code

# Boucle REPL

OCaML est un langage **interactif**. Quand on le lance, on se trouve dans une boucle REPL<sup>1</sup>, dans laquelle on peut taper des **requêtes** qui sont soit des **expressions** soit des **définitions**.

Le système boucle sur les trois opérations suivantes:

- ▶ lit (READ) une expression ou une définition (et la met sous une forme interne)
- ▶ évalue (EVAL) la forme interne
- ▶ affiche (PRINT) le résultat sous forme lisible par l'utilisateur

---

<sup>1</sup>Read Eval Print Loop

# Expressions et définitions

Une **expression** a toujours une **valeur** et toute valeur a un **type**.

- ▶ Il existe des types de base comme `int`, `float`, `bool`, `char`, ....
- ▶ il existe des types **composés** construits à l'aide d'opérateurs qu'on peut **nommer**.

Le type d'une expression est le type de sa valeur.

Une **définition** réalise un **effet de bord**.

# Expressions

Une **expression** est

- ▶ soit un objet de base (nombre, caractère, booléen, chaîne, **fonction**, ...),
- ▶ soit une expression prédéfinie (`if then else`, `let .. in`, `match with`, ...)
- ▶ soit l'application d'une fonction à des arguments qui sont eux-mêmes des expressions<sup>2</sup>.

langage interactif  $\Rightarrow$  pas de **programme principal**  
n'importe quelle fonction peut être appelée (au sein d'une expression)

---

<sup>2</sup>Noter la définition récursive d'une expression

# Application d'une fonction

Notation par défaut: **préfixe**

la fonction  $f$  est placée **avant** ses arguments:  $f\ e1\ e2\ \dots$

Ne **pas** séparer les arguments par une virgule, comme en C.

L'application de fonction est **plus prioritaire** que les opérateurs usuels.

```
# max 20 12;;  
- : int = 20  
# max 30 12 * 2;;  
- : int = 60  
# max 30 (12 * 2);;  
- : int = 30
```

# Parenthésage

**par défaut:** `f e1 e2 ... en` équivaut à `((f e1) e2) ... en`.

Pour un autre parenthésage, il faut le préciser:

`sqrt (max (cos 3.1415) (sin 3.1415))`.

# Opérateurs binaires

opérateurs binaires courants prédéfinis, en particulier opérateurs arithmétiques binaires  $\Rightarrow$  notation **infixe**: opérateur **entre** les deux opérandes.

```
# 2 * (1 + 3);;  
- : int = 8
```

Infixe  $\Rightarrow$  préfixe

Version préfixe d'un opérateur infixe: le mettre en parenthèse:

```
# 5 + 2;;  
- : int = 7  
# 5 - 2;;  
- : int = 3  
# (+) 5 2;;  
- : int = 7  
# (-) 5 2;;  
- : int = 3
```

# Nombres et Expressions numériques

types de base: `int` (entiers), `float` (flottants)

Entiers: 3, 4, 1000

Flottants 2.1, 3.14e-3, 17.

# Opérateurs arithmétiques

Syntaxe proche du langage mathématique (notation **infixe**)

À cause du typage, **pas de surcharge** des opérateurs  $\Rightarrow$  un jeu d'opérateurs pour chaque type:

**int**: +, −, \*, /, **mod**, abs, succ, pred, ...

**float**:

+. , −. , \*. , /. , \*\*, abs\_float, truncate, sqrt, ...

```
# 2.1 +. 4.5;;
```

```
-: float 6.6
```

```
# abs_float (-2.1);;
```

```
-: float 2.1
```

# Conversions

Pas de conversion de type implicite

```
# 2.2 +. 4;;
```

Error: ...

float\_of\_int, int\_of\_float, string\_of\_int, string\_of\_bool,

```
# 2.2 +. (float_of_int 4);;
```

```
- : float = 6.2
```

# Expressions booléennes

- ▶ Type booléen `true`, `false`
- ▶ Opérateurs booléens
  - ▶ `&&`, `||`, `not`
  - ▶ `=` (égalité de valeurs), `<`, `<=`, `>`, `>=`.

```
# 2 * 2 < 3 || 2 = 1 + 1;;  
- : bool = true  
# not (2 * 2 < 3 || 2 = 1 + 1);;  
- : bool = false
```

# Commentaires

délimités par les caractères `(*` et `*)`  
pas de commentaire de ligne

*`(* ceci est un commentaire *)`*

# Expressions conditionnelles

```
(* nombre de solutions d'une équation du 1er degré *)  
(* ax + b = 0 *)  
if a = 0 then  
  if b = 0 then -1  
  else 0  
else 1
```

Les expressions conditionnelles<sup>3</sup> doivent avoir une valeur  $\Rightarrow$  la partie `else` est **obligatoire**.

Les expressions des branches `then` et `else` doivent être du **même type**

```
# if true then 2.0 else 4;;  
Error: ...
```

---

<sup>3</sup>...dont l'évaluation des sous-expressions terminent

## Expression `match ... with ...`

La construction `match` permet de filtrer une valeur selon des motifs tout en affectant tout ou partie de cette valeur à des variables locales

```
match x with
  0 -> "vaut 0"
| 1 -> "vaut 1"
| y -> (string_of_int y)^" est different de 0 et de 1"
```

- ▶ Cette expression a pour valeur le membre droit du premier motif (dans l'ordre d'apparition) qui filtre la valeur.
- ▶ La variable `y` est locale à ce membre droit
- ▶ **Warning** si `OCaml` estime qu'il est possible qu'aucun filtre ne s'applique
- ▶ Tous les membres droits ont le même type

Particulièrement utile pour les valeurs de type composé.

## Combiner un filtre et une condition `when`

Il est possible de raffiner un cas de motif de filtre afin une condition notamment sur les variables capturées

```
match x with
  0 -> "vaut 0"
| 1 -> "vaut 1"
| y -> if y < 0 then (string_of_int y)^" est négatif"
        else (string_of_int y)^" est positif et pas 0,1"
```

Plus simple et plus lisible,

```
match x with
  0 -> "vaut 0"
| 1 -> "vaut 1"
| y when y < 0 -> (string_of_int y)^" est négatif"
| y -> (string_of_int y)^" est positif et pas 0,1"
```

## Expression `let in`

L'expression `let in` permet de mémoriser temporairement la valeur d'une ou plusieurs expressions dans des variables temporaires. Ceci permet d'éviter

- ▶ la duplication du code
- ▶ l'évaluation multiple d'une expression

```
# let x = 10 in x + 9;;  
- : int = 19
```

On peut donner des valeurs à plusieurs variables en parallèle à l'aide du mot-clé `and`.

```
# let x = 1 and y = 2 in x + y;;  
- : int = 3
```

Pour des affectations séquentielles, on utilise le `let in` en cascade.

```
# let x = 2 in  
  let y = x * x in y + 1;;  
- : int = 5
```

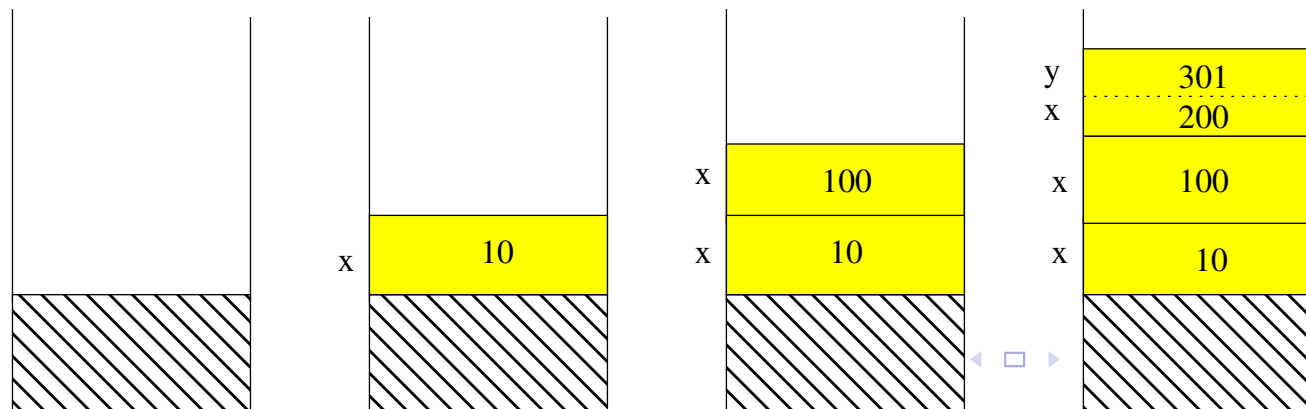
# Expression `let in` - portée et évaluation

```
# (let x = 10 in x + 9) + x;;
```

Error: Unbound value x

- ▶ la portée des variables lors de l'évaluation d'une expression `let x = ... in` utilise une pile
- ▶ la variable lexicale x créée sur la pile le temps de l'exécution du `let ... in`

```
# let x = 10 in  
  let x = x * x in  
  let x = 2 * x  
  and y = 3 * x + 1 in  
  x * y;;  
- : int = 60200
```



# Définitions

Les **définitions** sont des requêtes qui sont, comme les expressions, tapées dans la REPL. Elles permettent de faire des opérations non purement fonctionnelles (qui modifient l'état du système).

- ▶ définition **let** d'une variable
- ▶ définition **type** d'un type
- ▶ définition **module** d'un module ou de sa signature

## Définition `let`

- ▶ liaison entre une variable et une valeur (donne un nom à une valeur)
- ▶ permet de définir des variables globales (indispensable pour enregistrer données et fonctions)
- ▶ effet de bord (affecte la valeur à la variable) et affiche de la variable, de la valeur et de son type
- ▶ **ne pas confondre** avec l'expression `let ... in.`

```
# let x = 3 + 4;;  
val x : int = 7  
# x;;  
- : int 7  
# match x with  
  0 -> "vaut 0"  
| 1 -> "vaut 1"  
| y -> (string_of_int y)^" est different de 0 et de 1";;  
- : string = "7 est different de 0 et de 1"
```