

# Programmation Fonctionnelle

## C3P

Vincent Aranega  
`vincent.aranega@univ-lille.fr`

**Université de Lille**

# Table of contents

Programmation fonctionnelle ?

Programmation OCaml

- Typage et définitions

- Fonctions

- Conditions

- Fonctions récursives

- Polymorphisme, tuples et listes

- Filtrage par motifs

- Définition de types

Tests avec OUnit

Structures de données

Plus d'exemples

# Table of Contents

## Programmation fonctionnelle ?

### Programmation OCaml

- Typage et définitions

- Fonctions

- Conditions

- Fonctions récursives

- Polymorphisme, tuples et listes

- Filtrage par motifs

- Définition de types

### Tests avec OUnit

### Structures de données

### Plus d'exemples

# C'est quoi la programmation fonctionnelle ?

Des idées ?

# C'est quoi la programmation fonctionnelle ?

La programmation fonctionnelle est plus qu'un ensemble de principes. C'est un paradigme, une façon différente de penser. Il met l'accent sur le "quoi", par opposition au "comment", comme dans les paradigmes orientés objet et procéduraux.

# C'est quoi la programmation fonctionnelle ?

- ▶ Composition de fonction pures
- ▶ On évite:
  - ▶ les états partagés
  - ▶ les données mutables
  - ▶ les effets de bord
- ▶ Déclaratif plutôt qu'impératif
- ▶ L'état de l'application passe par des fonctions
- ▶ Paradigme de programmation
  - ↪ il s'agit d'une façon de penser la construction d'un logiciel basée sur certains principes fondamentaux et définis

# Quelles conséquences ?

## En pratique

- ▶ On travaille par composition de fonctions
- ▶ On utilise essentiellement la récursivité
- ▶ Les données manipulées ne sont pas mutables

## En résumé

La programmation fonctionnelle met en avant la définition, l'évaluation de **fonctions** et l'**immutabilité** des données.

**Exemple** – Calcul de 8! en style fonctionnel

```
let rec fact = function
| 0 -> 1
| n -> n * fact (n - 1)
in fact 8;;
```

# Histoire de Caml

- ▶ Langage développé à l'Inria (équipes Formel, Cristal, puis Gallium)
- ▶ Recherche sur les systèmes de types:
  - ▶ Inférence de types, typage statique,
  - ▶ un programme bien typé → sûreté d'exécution,
  - ▶ accepter le plus de programmes corrects possibles, en rejetant tous les programmes incorrects.

1985 langage CAML

1990 Caml-light

1995 OCaml

2002 Création du consortium Caml (CEA, Citrix, Dassault, Esterel Technologies, Microsoft, ...)



## Premiers exemples

```
# repeated "hello" 3;;  
- : string = "hello hello hello"  
  
# let average a b = (a +. b) /. 2.0;;  
val average : float -> float -> float = <fun>  
  
# average (average 4. 0.) 2.;;  
- : float = 2.  
  
# 3 = 3 && 4 <> 5;;  
- : bool = true
```

# Table of Contents

Programmation fonctionnelle ?

Programmation OCaml

- Typage et définitions

- Fonctions

- Conditions

- Fonctions récursives

- Polymorphisme, tuples et listes

- Filtrage par motifs

- Définition de types

Tests avec OUnit

Structures de données

Plus d'exemples

# Typage fort

- ▶ Le typage d'une fonction est réalisé au moment de sa définition
- ▶ les conversions implicites de types sont interdites

```
# 1.0 + 2;;
```

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

```
# 1.0 +. float_of_int 2;;
```

```
- : float = 3.0
```

```
# "My first string " ^ 3;;
```

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

```
# "My first string " ^ (string_of_int 3);;
```

```
- : string = "My first string 3"
```

# Inférence de types

Caml déduit tout seul le type d'une expression en fonction des opérateurs, des littéraux utilisés ainsi que des fonction connues dans l'environnement

## Exemple – Fonctions anonymes

```
# fun x -> x + x ;;  
- : int -> int = <fun>  
  
# fun x -> x +. x ;;  
- : float -> float = <fun>
```

# Définitions globales

On attribut un nom à une valeur en utilisant l'instruction `let` (une définition).

## Exemple – Définitions globales

```
# let n = 12;;  
val n : int = 12  
  
# let f = function x -> x + x;;  
val f : int -> int = fun  
  
# f n;;  
- : int = 24
```

Les valeurs définies en utilisant `let` sont visible globalement

# Définitions locales

On attribut un nom localement en utilisant l'instruction `let...in`.

## Exemple – Définitions locales

```
# let n = 12 in n;;
```

```
- : int = 12
```

```
# n;;
```

```
Error: Unbound value n
```

```
# let f = function x -> x ** 2. in f 3.;;
```

```
- : float = 9
```

# Définitions multiples

On peut effectuer plusieurs définitions simultanément en utilisant `and`.

**Exemple** – Définitions locale multiple

```
# let x = 12 and y = 45 in x + y;;  
- : int = 57
```

Attention, on ne peut pas utiliser une valeur avant qu'elle soit définie.

```
# let x = 12 and y = x + 3 in x + y;;  
Error: Unbound value x
```

```
# let x = 12 in let y = x + 3 in x + y;;  
- : int = 27
```

# Fonctions

On définit une fonction par la syntaxe

```
let fname arg = expr
```

**Exemple** – Définitions et application de fonction

```
# let foo x = (int_of_float x) * 4;;  
val foo : float -> int = <fun>
```

```
# foo 3.;;  
- : int = 12
```

```
# let carre x =  
    let ix = int_of_float x  
    in ix * ix;;  
val carre : float -> int = <fun>
```



## Fonctions à plusieurs arguments

On définit une fonction avec plusieurs arguments par la syntaxe  
`let fname args = expr` ou `args` sont les arguments séparés par des espaces

**Exemple** – Définitions et application de fonction

```
# let bar x y = x + y;;  
val bar : int -> int -> int = <fun>  
  
# bar 3 4;;  (* Pas de parenthesés pour les arguments *)  
- : int = 7
```

L'application de `bar 3 4` est équivalent à `(bar 3) 4`

**Exemple** – Fonction partielle

```
# let temp = bar 3;;  (* Application partielle *)  
val temp : int -> int = <fun>  
  
# temp 4;;  
- : int = 7
```

# Conditions

Les conditions s'expriment à l'aide de la structure  
`if ... then ... else ...`

```
# let n = 3;;  
val n : int = 3  
  
# let x = if n = 3 then "OK" else "KO";;  
val x : string = "OK"
```

## Remarque

- ▶ Les types de retours des branches du `if` doivent être obligatoirement du même type

## Exercice

- ▶ Donnez la signature et écrivez une fonction qui retourne la valeur absolue d'un nombre

# Type tuple

Les membres d'un n-uples sont séparés par des virgules et représente une seule valeur

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

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

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

# Fonctions récursives

Le mot clé **rec** indique la définition d'un objet récursif, c'est-à-dire un objet dont le nom intervient dans sa propre définition.

**Exemple** – Une fonction factorielle

```
let rec fact n =  
  if n = 0 then 1  
  else n * fact (n - 1);;
```

## Exercices

- ▶ Donner la définition d'une fonction sommielle
- ▶ Donner la définition d'une fonction qui additionne tout les nombres pair compris entre 0 et l'argument

# Polymorphisme et inférence de type

Une fonction polymorphe s'applique à tous les types. La notation 'a, 'b, 'c, ... représente un type en particulier.

```
# let f a b = a;;  
val f : 'a -> 'b -> 'a = <fun>  
  
# let g a b = b;;  
val g : 'a -> 'b -> 'b = <fun>  
  
# let foo a b = 1 + (f a b);;  
val g : int -> 'a -> int = <fun>
```

## Fonctions – Exercices

Donner une fonctions qui correspondent aux types suivants

```
(int -> int) -> int  
int -> (int -> int)  
int -> int -> int  
int -> (int -> int) -> int
```

Quels sont les types des fonctions suivantes?

```
# let foo f x y = f x y;;  
# let foo f g x = g (f x);;  
# let foo f g x = (f x) + (g x);;
```

# Fonctions comme arguments de fonctions

Les fonctions sont des éléments de premier ordre en OCaml, ils peuvent être passés comme arguments d'autres fonctions

```
# let foo f x = (f (x + 0)) + 0;;  
val foo : (int -> int) -> int -> int = <fun>
```

```
# let myfun x = x * 2;;  
val myfun : int -> int = <fun>
```

```
# foo myfun 2;;  
- : int = 4
```

# Fonctions comme arguments de fonctions

- ▶ Quels intérêts voyez vous à l'utilisation de fonctions comme paramètres d'une autre ?



# Fonctions comme arguments de fonctions

- ▶ Quels intérêts voyez vous à l'utilisation de fonctions comme paramètres d'une autre ?
- ▶ l'écriture de programmes plus concis
- ▶ l'écriture de programmes plus faciles à étendre/maintenir

```
let s_long long_fun x callback = callback (long_fun x);;  
let cb res = print_string ("Computation is finished " ^  
    (string_of_int res));;  
  
s_long factorial 1000000000 cb;;
```

# Fonctions anonymes

## Exemple – Fonction anonyme

```
# fun x -> x + 1;;  
-: int -> int = <fun>
```

```
# let f = fun x -> x + 1;;  
val f : int -> int = <fun>
```

```
# fun x -> fun y -> x + y;;  
-: int -> int -> int = <fun>
```

```
# let g = fun x -> fun y -> x + y;;  
val g : int -> int -> int = <fun>
```

## Remarque

- Le typage est associatif à droite, donc  
 $\text{int} \rightarrow (\text{int} \rightarrow \text{int})$  est équivalent à  $\text{int} \rightarrow \text{int} \rightarrow \text{int}$

# Passage de fonction anonyme en paramètre

## Exemple – Fonction anonyme

```
# let decorate f x pre post =  
  let _ = pre x  
  in let res = f x  
     in post x res;;  
val decorate : ('a -> 'b) -> 'a -> ('a -> 'c) -> ('a ->  
  'b -> 'd) -> 'd = <fun>
```

```
# decorate (fun x -> x + 1) 6  
  (fun x ->  
    print_endline ("args: " ^ string_of_int x))  
  (fun x res ->  
    let _ = print_endline ("res: " ^ (string_of_int  
      res))  
    in res);;
```

```
args: 6  
res: 7  
- : int = 7
```

# Notes sur les fonctions

Nous avons toujours manipulé des fonctions dites curryfiées, c'est à dire des fonctions qui peuvent se décomposer en plusieurs fonctions unaires. La curryfication d'une fonction permet son application partielle.

```
# (fun x y -> x + y) 4;;    (* Fonction curryfie *)  
- : int -> int = <fun>
```

```
# (fun (x, y) -> x + y) 4;; (* Fonction non curryfie *)  
Error: This expression has type int but an expression was  
expected of type int * int
```

# Intérêts de la Curryfication

- ▶ Définition d'une fonction  $f$  qui prend  $'a$  et  $'b$  et renvoie  $'c$
- ▶ Deux façon de faire:
  - ▶ Sans curryfication  $f: 'a * 'b \rightarrow 'c$ 
    - ▶  $f$  a un seul paramètre (un couple)
    - ▶  $f(a,b)$  est de type  $'c$
  - ▶ Avec curryfication  $f: 'a \rightarrow 'b \rightarrow 'c$ 
    - ▶  $f$  a deux paramètres
    - ▶  $f a b$  est de type  $'c$
    - ▶  $f a$  est de type  $'b \rightarrow 'c$

```
# (+);;  
- : int -> int -> int = <fun>
```

```
# let plus2 = (+) 2;;  
plus2 : int -> int = <fun>
```

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

## Type Liste

Les listes sont des collections d'éléments du même type et sont construites par la syntaxe `[e1; e2; e3; ...; en]`.

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

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

# [(1, [2]); (3, [5; 6])];;
- : (int * int list) list = [(1, [2]); (3, [5; 6])]
```

## Fonctions et opérateurs sur les listes

Deux fonctions de base sont utilisées pour récupérer la tête de la liste et son reste

```
# let l = [12; 99; 37];;  
val l : int list = [12; 99; 37]  
  
# List.hd l;;  
- : int = 12  
  
# List.tl (List.tl l);;  
- : int list = [37]
```

Les opérateurs `::` and `@` permettent de concaténer un élément à une liste ou de concaténer une liste à une autre

```
# let l = 12 :: 99 :: 37 :: [];;  
val l : int list = [12; 99; 37]  
  
# [1; 3; 4] @ l;;  
- : int list = [1; 3; 4; 12; 99; 37]
```

# Listes – Exercices

## Exercices

- ▶ Écrivez une fonction qui calcule la longueur d'une liste
- ▶ Écrivez une fonction qui vérifie si un élément appartient à une liste



# Filtrage par motifs

- ▶ Nouvelle forme qui permet de se rapprocher de l'écriture mathématique
- ▶ Nécessaire d'écrire toute les formes d'arguments que la fonction est susceptible de traiter
- ▶ OCaml sélectionne la première forme qui correspond et exécute l'expression associée

## Exemple – Syntaxe du filtrage de motif

```
match expr with  
| motif1 -> expr1  
| motif2 -> expr2  
| .....  
| motifn -> exprn
```

# Filtrage par motifs

## Exemple – Retour sur la factorielle

```
# let rec fact n = match n with  
| 0 -> 1  
| n -> n * fact (n - 1);;  
val fact : int -> int = <fun>
```

Si aucun motif n'est reconnu, une exception `Match_failure` est levée et les motifs non complets lèvent un warning.

```
# match 4 with  
  | 0 -> true  
  | 1 -> false ;;
```

Warning 8: this pattern-matching is not exhaustive.  
Here is an example of a case that is not matched:

2

Exception: Match\_failure ("//toplevel//", 1, 0).

## Exemples

- Fonctions `et` et `ou` à partir d'entiers

## Filtrage par motifs avec garde

Il est possible d'ajouter une garde sur un motif avec le mot clef `when`

```
# let foo n = match n with  
| 0 | 1 | 2 -> 1  (* plusieurs motifs sur une ligne *)  
| n when n < 50 -> 2  
| n -> n;;  
val foo : int -> int = <fun>
```

# Filtrage par motifs sur les tuples

Il est possible d'exprimer des motifs par rapport à des tuples et à ses valeurs

**Exemple** – Filtrage sur tuples

```
# let add x = match x with
| ((0, 0), (1, 1)) -> 99
| ((0, 0), (1, _)) -> 50
| ((a, b), r) -> let (c, d) = r
                  in a + b + c + d;;
val add : (int * int) * (int * int) -> int = <fun>
```

## Filtrage par motifs sur les listes

Il est possible d'exprimer des motifs par rapport à des listes et à leur tête et reste

### Exemple – Filtrage sur liste

```
# let is_len2 x = match x with
| [] -> false
| [_] -> false
| [_; _] -> true
| _ -> false;;
val is_len2 : 'a list -> bool = <fun>

# let rec is_even_len x = match x with
| [] -> true
| a::b::r -> is_even_len r
| a::r -> false;;
val is_even_len : 'a list -> bool = <fun>
```

## Filtrage par motifs sur les listes – Exercices

- ▶ Retour sur la fonction `longueur` et `appartient`
- ▶ Écrivez une fonction `gen_list` qui génère une liste des `n` premiers éléments
- ▶ Écrivez une fonction `maximum` qui retourne le plus grand élément d'une liste

# Les types somme

Les types somme permettent d'énumérer les valeurs que peuvent prendre nos variables

**Exemple** – Définition de type somme

```
# type montype = A | B;;  
type montype = A | B  
  
# let a = A ;;  
val a : montype = A  
  
# type calcexpr = Negative of int | Addition of int *  
    int;;  
type calcexpr = Negative of int | Addition of int * int;;  
  
# let e1 = Negative 3 ;;  
val e1 : calcexpr = Negative 3  
  
# let e2 = Addition (3, 4) ;;  
val e1 : calcexpr = Addition (3, 4)
```

## Filtrage de type somme

Il est aussi possible de filtrer sur les constructeurs d'un type somme

**Exemple** – Définition de type somme

```
# type calcepr = Negative of int | Addition of int *
  int;;
type calcepr = Negative of int | Addition of int * int

# let eval expr = match expr with
| Negative x -> - x
| Addition (a, b) -> a + b;;
val eval : calcepr -> int = <fun>

# eval (Negative 4);;
- : int = -4

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



# Type somme récursif

## Exemple – Définition de type somme

```
# type calcexpr =  
| Valeur of int  
| Negative of calcexpr  
| Addition of calcexpr * calcexpr;;  
type calcexpr = Valeur of int | ...  
  
# let expr = Negative (Addition (Negative (Valeur 3),  
    Valeur 6));;  
val expr : calcexpr = Negative ... <fun>
```

- Donner la définition de la nouvelle version de `eval`

# Type enregistrement

Le type enregistrement permet de décrire des données structurées à l'image des structures en C

**Exemple** – Définition de type enregistrement

```
# type user = {name: string; birth: int * int * int};;  
type user = name : string; birth : int * int * int;  
  
# let u1 = {name = "User 1"; birth = (15, 1, 1950)};;  
val u1 : user = name = "User 1"; birth = (15, 1, 1950)  
  
# u1.name;;  
- : string = "User 1"
```

Les champs d'un type enregistrement ne sont pas mutables, si on veut modifier le champ d'un `user`, il faut en créer un nouveau

```
# let u1 = {name = u1.name; birth = (16, 1, 1950)};;  
val u1 : user = name = "User 1"; birth = (15, 1, 1950)
```

## Filtrage de type enregistrement

Il est possible de filter les types enregistrement et d'appliquer aussi le filtrage d'autres types pour les champs de l'enregistrement

### Exemple – Filtrage de type enregistrement

```
# let build_century user =  
  match user with  
  | {name = name; birthday = (_, _, d)} when d < 1970  
    -> name ^ " est super vieux"  
  
  | {name = name; birthday = (_, _, d)} when d < 1980  
    -> name ^ "est assez vieux"  
  
  | {name = name; birthday = date}  
    -> let _, _, d = date  
        in name ^ " a " ^ (string_of_int (2019 - d));;  
val build_century : user -> string = <fun>
```

# Table of Contents

Programmation fonctionnelle ?

Programmation OCaml

Typage et définitions

Fonctions

Conditions

Fonctions récursives

Polymorphisme, tuples et listes

Filtrage par motifs

Définition de types

Tests avec OUnit

Structures de données

Plus d'exemples

# Test unitaire avec OUnit

JUnit est un framework pour l'écriture de tests en OCaml. Le workflow de base pour l'utilisation d'JUnit est le suivant :

- ▶ Écrire une fonction dans un fichier `f.ml` (il pourrait y avoir d'autres fonctions)
- ▶ Écrire les tests unitaires pour cette fonction dans un fichier séparé `f_test.ml`
- ▶ Construire et lancer `f_test.byte` pour exécuter les tests unitaire

## Test unitaire avec OUnit – Exemple

```
let rec sum = function  
  | []      -> 0  
  | x::xs   -> x + sum xs;;
```

```
open OUnit2  
open Sum
```

```
let tests = "test suite for sum" >::: [  
  "empty"   >:: (fun _ -> assert_equal 0 (sum []));  
  "one"     >:: (fun _ -> assert_equal 1 (sum [1]));  
  "onetwo"  >:: (fun _ -> assert_equal 3 (sum [1; 2]));  
];;
```

```
let _ = run_test_tt_main tests;;
```

```
$ ocamlbuild -pkgs oUnit sum_test.byte  
$ ./sum_test.byte
```

# Table of Contents

Programmation fonctionnelle ?

Programmation OCaml

Typage et définitions

Fonctions

Conditions

Fonctions récursives

Polymorphisme, tuples et listes

Filtrage par motifs

Définition de types

Tests avec OUnit

Structures de données

Plus d'exemples

# Pile à partir d'une liste

## Les questions à se poser ?

- ▶ Comment représenter le système ?
- ▶ Quels sont les états du système à conserver ?
- ▶ Quelles sont les opérations à effectuer sur le système ?
  - ▶ Quels sont leurs signatures ?



# Pile à partir d'une liste

## Les questions à se poser ?

- ▶ Comment représenter le système ?
- ▶ Quels sont les états du système à conserver ?
- ▶ Quelles sont les opérations à effectuer sur le système ?
  - ▶ Quels sont leurs signatures ?

### Exemple – Signatures

```
empty_stack : 'a list
is_empty    : 'a list -> bool
push        : 'a -> 'a list -> 'a list
pop         : 'a list -> 'a list
peek        : 'a list -> 'a
```

# Pile à partir d'une liste – Tests

## Exemple – Test

```
open OUnit2
```

```
open Pile
```

```
let pushpeek = "test suite for push and peek" >::: [  
  "empty" >:: (fun _ -> assert_raises  
    (Failure "Empty stack") (fun ()-> peek empty_stack))  
    ;  
  
  "one elt" >:: (fun _ -> assert_equal  
    'a' (peek (push 'a' empty_stack)));  
  
  "two elts" >:: (fun _ -> assert_equal  
    'b' (peek (push 'b' (push 'a' empty_stack))));  
  
  "stack state" >:: (fun _ -> assert_equal  
    ['a'; 'b'; 'c']  
    (push 'a' (push 'b' (push 'c' empty_stack))));  
]  
let _ = run_test_tt_main pushpeek
```

# Pile à partir d'une liste – Tests

## Exemple – Test

```
let pop_push = "test suite for push and pop" >::: [  
  "pop empty is failure" >:: (fun _ -> assert_raises  
    (Failure "Empty stack") (fun () -> pop empty_stack));  
  
  "one element pop empty" >:: (fun _ -> assert_equal  
    true (is_empty (pop (push 'a' empty_stack))));  
]  
let _ = run_test_tt_main pop_push
```

# Pile à partir d'une liste

## Exemple – Implementation

```
let empty_stack = []
```

```
let is_empty stack = stack = []
```

```
let push value stack = value::stack
```

```
let pop stack =  
  match stack with  
  | [] -> failwith "Empty stack"  
  | a::b -> b
```

```
let peek stack =  
  match stack with  
  | [] -> failwith "Empty stack"  
  | a::b -> a
```

## Pile à partir d'un type somme

- On a besoin de définir un nouveau type

```
type 'a stack = EmptyStack  
              | Node of 'a * 'a stack;;
```

## Pile à partir d'un type somme – Signature

- ▶ Quelles sont les signatures des méthodes précédentes ?

## Pile à partir d'un type somme – Signature

- Quelles sont les signatures des méthodes précédentes ?

```
empty_stack : 'a stack  
is_empty    : 'a stack -> bool  
push        : 'a -> 'a stack -> 'a stack  
pop         : 'a stack -> 'a stack  
peek        : 'a stack -> 'a
```

## Pile à partir d'un type somme – Implementation

### Exemple – Implementation

```
let empty_stack = EmptyStack;;  
  
let is_empty a = a = EmptyStack;;  
  
let push v s = Node(v, s);;  
  
let peek s = match s with  
  EmptyStack -> failwith "Empty stack"  
| Node(v, s) -> v;;  
  
let pop s = match s with  
  EmptyStack -> failwith "Empty stack"  
| Node(v, s) -> s;;
```



# Dictionnaire

- ▶ Comment représenter le système ?
- ▶ Quels sont les états du système à conserver ?
- ▶ Quelles sont les opérations à effectuer sur le système ?
  - ▶ Quels sont leurs signatures ?

# Dictionnaire

- ▶ Comment représenter le système ?
- ▶ Quels sont les états du système à conserver ?
- ▶ Quelles sont les opérations à effectuer sur le système ?
  - ▶ Quels sont leurs signatures ?

## Exemple – Signatures

```
empty_dict: ('a * 'b) list  
lookup      : 'a -> ('a * 'b) list -> 'b  
insert      : 'a -> 'b -> ('a * 'b) list -> ('a * 'b) list
```

## Exemple – Implementation

```
let empty_dict = [];;  
  
let rec lookup key dict =  
  match dict with  
  | [] -> failwith "Unknown key"  
  | (k, v)::r when key = k -> v  
  | a::b -> lookup key b;;  
  
let example_dict = [(1, "toto"); (4, "titi")]  
  
let rec insert key value dict =  
  match dict with  
  | [] -> [(key, value)]  
  | (k, v)::b when k = key -> (k, value)::b  
  | a::b -> a::(insert key value b);;
```

# Table of Contents

Programmation fonctionnelle ?

Programmation OCaml

Typage et définitions

Fonctions

Conditions

Fonctions récursives

Polymorphisme, tuples et listes

Filtrage par motifs

Définition de types

Tests avec OUnit

Structures de données

Plus d'exemples

# Exemple en LISP

## Exemple – Factorielle

```
(defun factorial (n)
  (if (= n 0)
      1
      (* n (factorial (- n 1))) ) )
```

## Exemple – Somme et longueur de liste

```
(defun sum (list)
  (if (null list)
      0
      (+ (car list) (sum(cdr list)) ) )
```

```
(defun len (list)
  (if list
      (1+ (len (cdr list)))
      0))
```

```
(defun average (list)
  (/ (sum list) (len list)))
```

# Exemple en Erlang

## Exemple – Factorielle

```
factorial(0) -> 1;  
factorial(N) when N > 0 -> N * factorial(N - 1).
```

## Exemple – Somme et longueur de liste

```
sum([H|T]) -> H + sum(T);  
sum([]) -> 0.  
  
len([_|T]) -> 1 + len(T);  
len([]) -> 0.  
  
average(X) -> sum(X) / len(X).
```

# Exemple en Haskell

## Exemple – Factorielle

```
sum :: (Num a) => a -> a
factorial 0 = 1
factorial n = n * factorial (n - 1)
```

## Exemple – Somme et longueur de liste

```
sum :: (Num a) => [a] -> a
sum [] = 0
sum (x:xs) = x + sum xs

len :: (Num b) => [a] -> b
len [] = 0
len (_:xs) = 1 + len xs

average :: (Num a) => [a] -> a
average x -> (sum x) / (len x)
```

# Ressources

- ▶ Documentation OCaml  
<https://caml.inria.fr/pub/docs/manual-ocaml/index.html>
- ▶ Real world OCaml  
<https://dev.realworldocaml.org/toc.html>
- ▶ OUnit user guide  
<http://ounit.forge.ocamlcore.org/api-ounit/index.html>
- ▶ Functional Thinking  
<http://nealford.com/functionalthinking.html>