

### **INF201**

### Algorithmique et Programmation Fonctionnelle

Cours 0: Informations Générales et Introduction

Année 2024





### Quelques informations pratiques

#### Cours:

- Mardi, 15h15 16h45, ici amphi E2 sauf jeudi matin 08h et la semaine prochaine Institut Fourier
- ► Nicolas Basset (bassetni@univ-grenoble-alpes.fr)
  - Supports de cours et autre sur Caséine (voir mail de F. Puitg)

TD et TP : Débute la semaine prochaine. Voir ADE.

### Semaine type INF 201

► 1 séance de cours d'1h30

► 1 séance de TD d'1h30

- 2 séance de TP
  - une séance encadrée d'1h30
  - ► une séance non encadrée d'1h30

### Ressources Pédagogiques

Des notes de cours (copies des transparents) en ligne

► Un poly de TD et un poly de TP

▶ un interpréteur OCaml en ligne (https://try.ocamlpro.com/)

Des références bibliographiques

### Evaluation

- ► Des "quicks" en TD ou TP
- ▶ un Devoir Surveillé (DS), pendant la semaine de partiels
- un Examen Final

### **Evaluation**

- Des "quicks" en TD ou TP
- un Devoir Surveillé (DS), pendant la semaine de partiels
- un Examen Final

Pas de documents autorisés pour les examens

# Objectifs et contenu de INF201

#### INF201

#### Découvrir :

⇒ Un nouveau mode d'expression : la programmation fonctionnelle

Fonctionel : ▶ les fonctions sont les éléments de base du langage

• opérations sur les fonctions : composition, paramétrage

Typage fort : toute valeur/fonction est typée avant exécution polymorphisme: fonctions génériques

Proche de concepts mathématiques, moins d'erreurs, programmes concis Intégré dans de nombreux langages "généraux" (ex: Java)

#### **INF201**

### Découvrir :

- ⇒ Un nouveau mode d'expression : la programmation fonctionnelle
  - Fonctionel : 
    les fonctions sont les éléments de base du langage
    - opérations sur les fonctions : composition, paramétrage

Typage fort : toute valeur/fonction est typée avant exécution polymorphisme: fonctions génériques

Proche de concepts mathématiques, moins d'erreurs, programmes concis Intégré dans de nombreux langages "généraux" (ex: Java)

- ⇒ Le langage : OCAML
  - un représentant "moderne" des langages fonctionnels (expressif, produit du code efficace)
  - largement utilisé pour certains domaines d'application. Voir https://ocaml.org/learn/companies.html
  - conçus et développé en France . . .

```
let x = ... in ...
```

### Langage impératif : affectation de variable

```
x = 42;   /* initialisation de la valeur de x */   x = 43;   /* modification de la valeur de x */
```

```
let x = \dots in ...
```

### Langage impératif : affectation de variable

```
x = 42; /* initialisation de la valeur de x */x = 43; /* modification de la valeur de x */x = 43;
```

OCaml: associer un nom (=identificateur) à une valeur dans un contexte

```
let x=42 in ...;; (* x représente la valeur 42 dans la suite *)
```

```
let x = ... in ...
```

### Langage impératif : affectation de variable

```
x = 42; /* initialisation de la valeur de x */
x = 43; /* modification de la valeur de x */
```

OCaml: associer un nom (=identificateur) à une valeur dans un contexte

### **Exemples:**

expression avec plusieurs variables

```
y = 5; let y = 5 in x = 12 * y + 2; let x = 12 * y + 2 in ...;
```

```
let x = ... in ...
```

### Langage impératif : affectation de variable

```
x = 42; /* initialisation de la valeur de x */x = 43; /* modification de la valeur de x */x = 43;
```

### OCaml: associer un nom (=identificateur) à une valeur dans un contexte

```
let x=42 in ...;; (* x représente la valeur 42 dans la suite *)
```

### Exemples:

expression avec plusieurs variables

```
y = 5; let y = 5 in x = 12 * y + 2; let x = 12 * y + 2 in ...;
```

incrémenter une variable

```
x = 5; let x = 5 in x = x+1; let x = x + 1 in ...;
```

# Quelques éléments de OCAML (2) typage

### Un programme "correct" en langage Python :

```
x = 5;    /* x est de type entier */
y = x > 0;    /* y est de type booleen */
z = x + y;    /* type de z? valeur de z? */
```

# Quelques éléments de OCAML (2) typage

### Un programme "correct" en langage Python :

```
x = 5; /* x est de type entier */
y = x > 0; /* y est de type booleen */
z = x + y; /* type de z? valeur de z? */
```

### En langage OCaml?

```
let x = 5 in let y = x > 0 in let z = x + y in ... (* erreur de type ! *)
```

# Quelques éléments de OCAML (2) typage

### Un programme "correct" en langage Python :

```
x = 5; /* x est de type entier */
y = x > 0; /* y est de type booleen */
z = x + y; /* type de z? valeur de z? */
```

### En langage OCaml?

```
let x = 5 in let y = x > 0 in let z = x + y in ... (* erreur de type ! *)
```

#### Une meilleure solution:

```
let x = 5 in let y = x > 0 in let z = x + (if y then 1 else 0) in ...
```

⇒ typage fort, inférence de type

fonctions

Valeur absolue : | x |

# Quelques éléments de OCAML (2) fonctions

```
Valeur absolue : | x |
```

 $\mathsf{val\_abs}: \mathbb{R} o \mathbb{R}^+ \ | \ \mathsf{(le \ r\acute{e}sultat \ est \ un \ r\acute{e}el \ positif)}$ 

fonctions

```
Valeur absolue : | x |
```

Valeur absolue : | x |

Racines d'un polynôme du 2nd degré :  $ax^2 + bx + c$ 

```
Valeur absolue : | x |
```

```
\begin{array}{c} \textbf{val\_abs}: \mathbb{R} \to \mathbb{R}^+ \\ \textbf{let val\_abs} \ (\textbf{x} \ : \ \textbf{float}) \ : \ \textbf{float} = \\ \textbf{if } \textbf{x} \ >= \ \textbf{0} \ \textbf{then} \ \textbf{x} \ \textbf{else} \ \textbf{-.} \ \textbf{x} \ \textbf{;} \\ \\ \hline \end{array}
```

Racines d'un polynôme du 2nd degré :  $ax^2 + bx + c$ 

```
\mathsf{racine} : (\mathbb{R} \times \mathbb{R} \times \mathbb{R}) \to (\mathbb{R} \times \mathbb{R} \cup \{\bot\})
```

(le résultat est un couple de réels, ou n'est pas défini)

```
Valeur absolue : | x |
```

```
val abs : \mathbb{R} \to \mathbb{R}^+ | (le résultat est un réel positif)
let val abs (x : float) : float =
             if x \ge 0 then x else -. x ;;
Racines d'un polynôme du 2nd degré : ax^2 + bx + c
racine : (\mathbb{R} \times \mathbb{R} \times \mathbb{R}) \to (\mathbb{R} \times \mathbb{R} \cup \{\bot\})
(le résultat est un couple de réels, ou n'est pas défini)
let racine (a : float) (b : float) (c : float) :
                                                     float * float =
  let delta = b*.b - . 4.*.a*.c in
     if delta >= 0, then
       ((-.b -. sqrt(delta))/.(2.*.a),
                       (-.b +. sqrt(delts))/.(2.*.a))
     else
      failwith ("pas de racines") ;;
```

fonctions (suite)

### Fonction affine:

Etant donnés deux réels a et b, produire la fonction  $x \mapsto a * x + b$ 

fonctions (suite)

### Fonction affine:

Etant donnés deux réels a et b, produire la fonction  $x \mapsto a * x + b$ 

affine :  $\mathbb{R}\times\mathbb{R}\to(\mathbb{R}\to\mathbb{R})$  | (le résultat est une fonction)

fonctions (suite)

### Fonction affine:

Etant donnés deux réels a et b, produire la fonction  $x \mapsto a * x + b$ 

```
affine : \mathbb{R}\times\mathbb{R}\to(\mathbb{R}\to\mathbb{R})\,\big|\, (le résultat est une fonction)
```

```
let affine (a : float) (b : float) : float-> float = fun x -> a *. x +. b
```

fonctions (suite)

#### Fonction affine:

Etant donnés deux réels a et b, produire la fonction  $x \mapsto a * x + b$ 

affine : 
$$\mathbb{R}\times\mathbb{R}\to(\mathbb{R}\to\mathbb{R})\,\Big|\,$$
 (le résultat est une fonction)

```
let affine (a : float) (b : float) : float-> float = fun x -> a *. x +. b
```

### Composition de fonctions :

Etant données deux fonctions f et g de  $\mathbb{N} \to \mathbb{N}$ , écrire la fonction  $f \circ g$ 

fonctions (suite)

### Fonction affine:

Etant donnés deux réels a et b, produire la fonction  $x \mapsto a * x + b$ 

affine : 
$$\mathbb{R} \times \mathbb{R} \to (\mathbb{R} \to \mathbb{R})$$
 | (le résultat est une fonction)

```
let affine (a : float) (b : float) : float-> float = fun x -> a *. x +. b
```

### Composition de fonctions :

Etant données deux fonctions f et g de  $\mathbb{N} \to \mathbb{N}$ , écrire la fonction  $f \circ g$ 

$$\mathsf{compo} : (\mathbb{N} \to \mathbb{N}) \times (\mathbb{N} \to \mathbb{N}) \to (\mathbb{N} \to \mathbb{N})$$

(les arguments sont des fonctions, le résultat est une fonction)

fonctions (suite)

#### Fonction affine:

Etant donnés deux réels a et b, produire la fonction  $x \mapsto a * x + b$ 

affine : 
$$\mathbb{R} imes \mathbb{R} o (\mathbb{R} o \mathbb{R})$$
 (le résultat est une fonction)

```
let affine (a : float) (b : float) : float-> float = fun x -> a *. x +. b
```

### Composition de fonctions :

Etant données deux fonctions f et g de  $\mathbb{N} \to \mathbb{N}$ , écrire la fonction  $f \circ g$ 

$$\mathsf{compo} : (\mathbb{N} \to \mathbb{N}) \times (\mathbb{N} \to \mathbb{N}) \to (\mathbb{N} \to \mathbb{N})$$

(les arguments sont des fonctions, le résultat est une fonction)

let compo (f : int 
$$\rightarrow$$
 int) (g : int  $\rightarrow$  int) : int $\rightarrow$  int = fun x  $\rightarrow$  g (f x) ;;

 $\Rightarrow$  En OCaml, les fonctions sont des valeurs comme les autres !

récursivité

Factorielle d'un entier :  $n! = n \times (n-1) \times (n-2) \times \cdots \times 2 \times 1$ 

récursivité

Factorielle d'un entier :  $n! = n \times (n-1) \times (n-2) \times \cdots \times 2 \times 1$ 

### Mode impératif (Python)

```
def fact(n):
    r=1
    while n>0:
        r=r*n
        n=n-1
    return r
```

récursivité

Factorielle d'un entier :  $n! = n \times (n-1) \times (n-2) \times \cdots \times 2 \times 1$ 

### Mode impératif (Python)

```
def fact(n):
    r=1
    while n>0:
        r=r*n
        n=n-1
    return r
```

### Mode fonctionnel (OCaml)

récursivité

Factorielle d'un entier :  $n! = n \times (n-1) \times (n-2) \times \cdots \times 2 \times 1$ 

### Mode impératif (Python)

```
def fact(n):
    r=1
    while n>0:
        r=r*n
        n=n-1
    return r
```

### Mode fonctionnel (OCaml)

```
fact : \mathbb{N} \to \mathbb{N}
```

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

### Mode fonctionnel (Python)

```
def Fact(n):
    if n==0:
        return(1)
    else
        return(n*Fact(n-1))
```

### Plan du cours

4 grandes parties

1. Types, expressions, fonctions

2. Récursivité

3. Ordre supérieur

4. Structures arborescentes

### Références

- Guy Cousineau et Michel Mauny. Approche fonctionnelle de la programmation. Ediscience (Collection Informatique), Paris, 1995, ISBN 2-84074-114-8.
- Emmanuel Chailloux, Pascal Manoury et Bruno Pagano. Développement d'applications avec Objective Caml. Editions O'Reilly, Paris, 2000, ISBN 2-84177-121-0.
- Xavier Leroy et Pierre Weis. Manuel de référence du langage Caml. InterEditions, Paris, 1993, ISBN 2-7296-0492-8. Version electronique
- ▶ Le site web Ocaml de l'Inria
- Le manuel de référence Ocaml
- L'interpréteur OCaml (en ligne ou non)
- ► Conventions de programmation en Ocaml:
  - ▶ http:
  - //caml.inria.fr/resources/doc/guides/guidelines.fr.html
  - http://www.seas.upenn.edu/~cis500/cis500-f06/resources/ programming\_style.html

### Remerciements

Ce cours a été mis en place par Michaël Périn et Francois Puitg

Ces transparents de cours sont basés sur :

- ▶ les transparents de Laurent Mounier eux-mêmes basés sur
  - les transparents du cours INF201 en anglais par Yliès Falcone
  - des notes de cours de Pascal Lafourcade