# Programmation Fonctionnelle Cours 01 et 02

#### Michele Pagani

PARIS DIDEROT

Université Paris Diderot

UFR Informatique

Institut de Recherche en Informatique Fondamentale

pagani@irif.fr

10 et 17 septembre 2018

#### Intervenants:

# Organisation

- CM: Michele Pagani, pagani@irif.fr, lundi 10h30-12h30, Amphi 2A (sauf lundi 10 septembre)
- TP INFO1: Antonio Bucciarelli & Leo Stefanesco, bucciarelli@irif.fr, stefanesco@irif.fr lundi 13h30-16h30. Salle 2003
- TP INFO2: Armaël Guéneau & Michele Pagani, gueneau@irif.fr,pagani@irif.fr mardi 13h30-16h30, Salle 2001
- TP INFO3: Vincent Padovani & Théo Zimmermann, padovani@irif.fr,zimmermann@irif.fr vendredi 10h30-13h30, Salle 2001
- TP INFO4: Giovanni Bernardi & Nicolas Jeannerod, bernardi@irif.fr,jeannerod@irif.fr, mercredi 10h-13h, Salle 2001
  - TP MI: Victor Lanvin & Christine Tasson, lanvin@irif.fr,tasson@irif.fr, lundi 13h30-16h30, Salle 2001

#### Contrôle de connaissances

Contrôle Continu :

$$CC = projet et tp$$

Première session :

$$\mathsf{arrondi.inf}(0, 6* \mathrm{exam}1 + 0, 4\%* \mathrm{CC})$$

Deuxième session :

$$arrondi.inf(max\{0,6*exam2+0,4CC,0,8*exam2+0,2*CC\})$$

Attention! Le projet et les tp sont obligatoires et comptent dans



#### Contrôle de connaissances

Contrôle Continu :

$$CC = projet et tp$$

Première session :

arrondi.inf(0, 
$$6 * exam1 + 0, 4\% * CC$$
)

Deuxième session :

$$\mathsf{arrondi.inf}(\textit{max}\{0,6*\mathsf{exam}2+0,4\mathsf{CC},0,8*\mathsf{exam}2+0,2*\mathsf{CC}\})$$

Attention! Le projet et les tp sont obligatoires et comptent dans les deux sessions!



#### Contrôle continu

TP: • un jugement pour chaque étudiant.e:

basé sur les progrès pendant les TP

- ce jugement rééquilibrera la note du projet
- absence injustifiée sur plus de la moitié des séances = E
- plagiats = E + procès-verbal

#### PROJET:

- à rendre sur Moodle le vendredi 4 janvier
  - À faire en binôme, mais... attention: soutenance et note individuelles!
  - absence = 0
  - plagiats = 0 + procès-verbal
  - Plus sur l'organisation du projet ; voir les TP



• Page web: sur Moodle: PF5 - Programmation Fonctionnelle

#### Inscrivez vous!

- Support : copies des transparents
  - ce n'est pas un livre!
  - il ne suffit pas...
- TP renforcé!
  - deux encadrants par groupe
  - plateforme d'auto-évaluation Learn-OCaml

merci Yann Regis-Gianas merci Learn-OCaml merci OcamlPRO

- Il est indispensable d'assister au cours et au TP, et de faire le projet (obligatoire).
- Il y a des ressources en ligne (voir plus tard)

• Page web: sur Moodle: PF5 - Programmation Fonctionnelle

#### Inscrivez vous!

- Support : copies des transparents
  - ce n'est pas un livre!
  - il ne suffit pas...
- TP renforcé!
  - deux encadrants par groupe
  - plateforme d'auto-évaluation Learn-OCaml

merci Yann Regis-Gianas merci Learn-OCaml merci OcamlPRO

- Il est indispensable d'assister au cours et au TP, et de faire le projet (obligatoire).
- Il y a des ressources en ligne (voir plus tard)



• Page web: sur Moodle: PF5 - Programmation Fonctionnelle

#### Inscrivez vous!

- Support : copies des transparents
  - ce n'est pas un livre!
  - il ne suffit pas...
- TP renforcé!
  - deux encadrants par groupe
  - plateforme d'auto-évaluation Learn-OCaml

merci Yann Regis-Gianas! merci Learn-OCaml! merci OcamlPRO!

- Il est indispensable d'assister au cours et au TP, et de faire le projet (obligatoire).
- Il y a des ressources en ligne (voir plus tard)

1. Allez sur: http://ocaml.hackojo.org



2. Choisissez votre identifiant comme:

#### GroupeNomPrenom

par example: 2PaganiMichele(1,2,3 = INFO1,2,3 et M = MATHINFO)





- 3. Vous allez obtenir un token, notez votre token!,
  - il est indispensable pour se connecter à votre compte hackojo les prochaines fois
  - il est individuel, ne pas le partager!

4 En cliquant sur Exercices vous pouvez commencer à vous amuser!



• Page web: sur Moodle: PF5 - Programmation Fonctionnelle

#### Inscrivez vous!

- Support : copies des transparents
  - ce n'est pas un livre!
  - il ne suffit pas...
- TP renforcé!
  - deux encadrants par groupe
  - plateforme d'auto-évaluation Learn-OCaml

merci Yann Regis-Gianas! merci Learn-OCaml! merci OcamlPRO!

- Il est indispensable d'assister au cours et au TP, et de faire le projet (obligatoire).
- Il y a des ressources en ligne (voir plus tard)

• Page web: sur Moodle: PF5 - Programmation Fonctionnelle

#### Inscrivez vous!

- Support : copies des transparents
  - ce n'est pas un livre!
  - il ne suffit pas...
- TP renforcé!
  - deux encadrants par groupe
  - plateforme d'auto-évaluation Learn-OCaml

merci Yann Regis-Gianas! merci Learn-OCaml! merci OcamlPRO!

• Il est indispensable d'assister au cours et au TP, et de faire le projet (obligatoire).

• Il y a des ressources en ligne (voir plus tard)

• Page web: sur Moodle: PF5 - Programmation Fonctionnelle

#### Inscrivez vous!

- Support : copies des transparents
  - ce n'est pas un livre!
  - il ne suffit pas...
- TP renforcé!
  - deux encadrants par groupe
  - plateforme d'auto-évaluation Learn-OCaml

merci Yann Regis-Gianas! merci Learn-OCaml! merci OcamlPRO!

- Il est indispensable d'assister au cours et au TP, et de faire le projet (obligatoire).
- Il y a des ressources en ligne (voir plus tard)



# Qu'est-ce que la programmation fonctionnelle?

# Deux styles face à face

#### Style impératif

```
1    static int gcd(int m, int n){
2       int aux;
3       while (m!= 0) {
4            aux = m;
5            m = n % m;
6            n = aux;
7     }
8     return n;
```

# Style fonctionnel

```
let rec gcd(m,n) =
   if m=0 then n
   else gcd(n mod m, m)
```

- programme: séquence structurée d'instructions modifiant l'état de la machine
- évaluer: exécuter les instructions les unes après les autres jusqu'au point de sortie

- programme: expression définissante une fonction
- évaluer: réécrire une expression jusqu'à obtenir une valeur

```
comme en math: (2+3)*4=5*4=20
```

### Deux styles face à face

#### Style impératif

```
static int gcd(int m, int n){
int aux;
while (m!= 0) {
    aux = m;
    m = n % m;
    n = aux;
}
return n;
```

#### programme: séquence structurée d'instructions modifiant l'état de la machine

 évaluer: exécuter les instructions les unes après les autres jusqu'au point de sortie

#### Style fonctionnel

```
let rec gcd(m,n) =
  if m=0 then n
  else gcd(n mod m, m)
```

- programme: expression définissante une fonction
- évaluer: réécrire une expression jusqu'à obtenir une valeur

```
comme en math: (2+3)*4=5*4=20
```

### Deux styles face à face

#### Style impératif

```
static int gcd(int m, int n){
int aux;
while (m != 0) {
    aux = m;
    m = n % m;
    n = aux;
}
return n;
```

#### programme: séquence structurée d'instructions modifiant l'état de la machine

 évaluer: exécuter les instructions les unes après les autres jusqu'au point de sortie

#### Style fonctionnel

```
let rec gcd(m,n) =
  if m=0 then n
  else gcd(n mod m, m)
```

- programme: expression définissante une fonction
- évaluer: réécrire une expression jusqu'à obtenir une valeur

```
comme en math: (2+3)*4=5*4=20
```

#### gcd(4,6) =

#### Style impératif

```
static int gcd(int m, int n){
int aux;
while (m != 0) {
    aux = m;
    m = n % m;
    n = aux;
}
return n;
```

PC	m	n	
2	4	6	aux
3	4	6	0
4	4	6	0
5	4	6	4
6	2	6	4
7	2	4	4
3	2	4	4
4	2	4	4
5	2	4	2
6	0	4	2
7	0	2	2
3	0	2	2
8	0	2	2
		2	

```
gcd (4,6) \xrightarrow{n=6} if m=0 then n else gcd(n mod m, m)
              m=4
              \xrightarrow{n=6} if 4=0 then n else gcd(n mod m, m)
              \xrightarrow{n=6} if false then n else gcd(n mod m, m)
              \xrightarrow{n=6'} \gcd(n \mod m, m)
              m=4
              \xrightarrow{n=6} gcd(6 mod 4, 4)
              \xrightarrow{n=6} gcd(2, 4)
              m=2
              \xrightarrow{n=4} if m=0 then n else gcd(n mod m, m)
              m=2.
              \xrightarrow{n=4} if 2=0 then n else gcd(n mod m, m)
              m=2.
              \xrightarrow{n=4} if false then n else gcd(n mod m, m)
              m=2
              \xrightarrow{n=4} gcd(n mod m, m)
              m=2.
              \xrightarrow{n=4} gcd(4 mod 2, 2)
              m=2
              \xrightarrow{n=4} gcd(0, 2)
              \xrightarrow{n=2} if 0=0 then n else gcd(n mod m, m)
              m=0.
              \xrightarrow{n=2} n \xrightarrow{n=2} 2
```

```
Style fonctionnel

let rec gcd (m, n) =
  if m=0 then n
  else gcd (n mod m, m)
```

- Les fonctions sont des données de première classe: elles peuvent être retournées en résultat et passées en argument à d'autres fonctions
- Permet d'écrire des programmes qui sont plus proche au problème donné
- Favorise la vérification (même automatique) des comportements des programmes
- ... et cela souvent sans perte d'efficacité

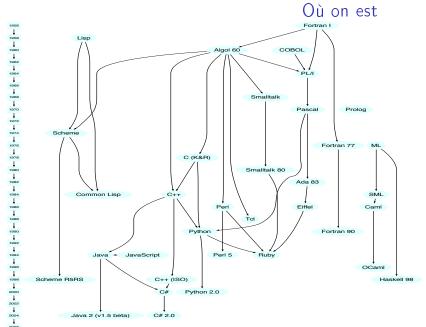
- Les fonctions sont des données de première classe: elles peuvent être retournées en résultat et passées en argument à d'autres fonctions
- Permet d'écrire des programmes qui sont plus proche au problème donné
- Favorise la vérification (même automatique) des comportements des programmes
- ... et cela souvent sans perte d'efficacité

- Les fonctions sont des données de première classe: elles peuvent être retournées en résultat et passées en argument à d'autres fonctions
- Permet d'écrire des programmes qui sont plus proche au problème donné
- Favorise la vérification (même automatique) des comportements des programmes
- ... et cela souvent sans perte d'efficacité

- Les fonctions sont des données de première classe: elles peuvent être retournées en résultat et passées en argument à d'autres fonctions
- Permet d'écrire des programmes qui sont plus proche au problème donné
- Favorise la vérification (même automatique) des comportements des programmes
- ... et cela souvent sans perte d'efficacité

- Les fonctions sont des données de première classe: elles peuvent être retournées en résultat et passées en argument à d'autres fonctions
- Permet d'écrire des programmes qui sont plus proche au problème donné
- Favorise la vérification (même automatique) des comportements des programmes
- ... et cela souvent sans perte d'efficacité

# Le langage OCaml



#### Qui a créé OCaml?

- OCaml (Objective Caml) est le fruit de développements continus:
- 1975 R. Milner propose ML comme métalangage pour l'assistant de preuve LCF OCaml
- 1980 Projet Formel à l'INRIA (G. Huet), Categorical Abstract
  Machine (P. L. Curien)
- 1985 Développement de Caml à l'INRIA et, en parallèle, de Standard ML à Édimbourg, de SML à New-Jersey, de Lazy ML à Chalmers, de Haskell à Glasgow, etc.
- 1990 Implantation de Caml-Light par X. Leroy et D. Doligez
- 1995 Compilateur vers du code natif + système de modules
- 1996 Object et classes OCaml
- 2002 Méthodes polymorphes, librairies partagées, etc.
- 2003 Modules récursifs, private types, etc.

#### Haut niveau

- fonctions fournissent mécanisme d'abstraction puissant
- gestion mémoire automatique (comme JAVA)

#### Multi-paradigme

- styles fonctionnel, impératif, orientée objet
- graphisme, applications réseaux, . . .

#### Système de typage

- capture beaucoup d'erreurs
- types synthétisés automatiquement par le compilateur
- permet reutilisation du code grâce au polymorphisme

#### Performance

• génération de code efficace



#### Haut niveau

- fonctions fournissent mécanisme d'abstraction puissant
- gestion mémoire automatique (comme JAVA)

#### Multi-paradigme

- styles fonctionnel, impératif, orientée objet
- graphisme, applications réseaux, . . .

#### Système de typage

- capture beaucoup d'erreurs
- types synthétisés automatiquement par le compilateur
- permet reutilisation du code grâce au polymorphisme

#### Performance

• génération de code efficace



#### Haut niveau

- fonctions fournissent mécanisme d'abstraction puissant
- gestion mémoire automatique (comme JAVA)

#### Multi-paradigme

- styles fonctionnel, impératif, orientée objet
- graphisme, applications réseaux, . . .

#### Système de typage

- capture beaucoup d'erreurs
- types synthétisés automatiquement par le compilateur
- permet reutilisation du code grâce au polymorphisme

#### Performance

• génération de code efficace



#### Haut niveau

- fonctions fournissent mécanisme d'abstraction puissant
- gestion mémoire automatique (comme JAVA)

#### Multi-paradigme

- styles fonctionnel, impératif, orientée objet
- graphisme, applications réseaux, ...

#### Système de typage

- capture beaucoup d'erreurs
- types synthétisés automatiquement par le compilateur
- permet reutilisation du code grâce au polymorphisme

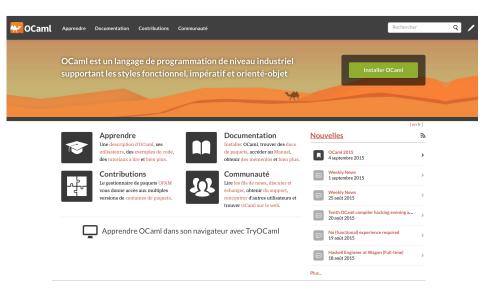
#### Performance

génération de code efficace



Ressources et Bibliographie

#### http://ocaml.org/index.fr.html



#### MOOC sur OCAML

https://www.fun-mooc.fr/courses/course-v1: parisdiderot+56002+session03/about





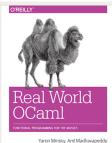


## Disponibles gratuitement

- Xavier Leroy et al:
   The Objective Caml system
   http://caml.inria.fr/pub/docs/manual-ocaml/
   (Le manual officiel)
- Emmanuel Chailloux, Pascal Manoury et Bruno Pagano:
   Développement d'Applications avec Objective Caml
   O'Reilly, 2000
   http://caml.inria.fr/pub/docs/oreilly-book/

## Disponibles gratuitement

#### https://realworldocaml.org



Yaron Minsky, Anil Madhavaped & Jason Hick

Available in print and eBook!

≥ @realworldocaml

#### Welcome

This is the online home for Real World OCaml. Here you'll find:

- · The full HTML text of the book.
- · Installation instructions for the key software that Real World OCaml depends on.
- · API documentation for many of the libraries that are introduced in the text.

If you enjoy the book, please consider purchasing it in print or ebook form!

#### **FAQ**

Why do I need to provide my Github login details to add comments?

You need a free Github account to make comments on the book. You will be redirected to Github to login to authenticate to the website. When this is complete, you temporarily grant us access to your public repositories. However, we do not store your authorization tokens on the server side and instead use a client-side cookie on your browser. To log out, simply delete the cookie.

## Autres ouvrages

- John Whitington
   OCaml from the Very Beginning
   Coherent Press, 2013
   (S'adresse plutôt à des débutants)
- Guy Cousineau et Michel Mauny Approche fonctionnelle de la programmation Dunod, 1995
- Pierre Weis et Xavier Leroy Le langage Caml Dunod, 1999

...enfin, une liste de livres sur la programmation fonctionnelle est maintenue par Alex Ott: http://alexott.net/en/fp/books/



# Modes de compilation

## Deux façons de travailler avec OCaml

- 1 compiler (comme en Java, C, ...):
  - permet d'obténir des exécutables autonomes
  - nécessite une certaine maîtrise du langage
  - existe aussi en OCaml (voir plus tard)

ocamlc compilateur en ligne de code-octet ocamlrun interprète de code-octet ocamlopt compilateur en ligne de code natif js\_of\_ocaml compilateur vers JavaScript

- 2 interagir
  - permet d'expérimenter avec le langage, et d'observer les effets des requêtes une par une
  - plus adapté pour apprendre un langage

## Deux façons de travailler avec OCaml

- 1 compiler (comme en Java, C, ...):
  - permet d'obténir des exécutables autonomes
  - nécessite une certaine maîtrise du langage
  - existe aussi en OCaml (voir plus tard)

ocamlc compilateur en ligne de code-octet ocamlrun interprète de code-octet ocamlopt compilateur en ligne de code natif js\_of\_ocaml compilateur vers JavaScript

- 2 interagir :
  - permet d'expérimenter avec le langage, et d'observer les effets des requêtes une par une
  - plus adapté pour apprendre un langage ocaml lance la boucle d'interaction

## Comment lancer l'interpréteur ?

- Dans une shell: ocaml
- Mieux: lancer l'interpréteur avec un éditeur de ligne (comme rlwrap ou ledit)
   ledit ocaml
- Encore mieux: dans emacs (ou xemacs, ou aquamacs): utiliser le mode tuareg

- L'utilisateur tape une requête (on dit encore une phrase)
   OCaml: une expression terminée par deux points-virgules consécutifs.
- OCaml analyse la syntaxe, affiche un message d'erreur si cette syntaxe est incorrecte.
- Si la syntaxe est correcte, le top-level infère (c'est-à-dire calcule) le type de l'expression, affiche un message d'erreur si l'expression est mal typée.
- Si l'expression est bien typée, le top-level évalue l'expression, puis affiche le type calculé et la valeur obtenue.
- Boucle Read-Eval-Print introduite par LISP.

- L'utilisateur tape une requête (on dit encore une phrase)
   OCaml: une expression terminée par deux points-virgules consécutifs.
- OCaml analyse la syntaxe, affiche un message d'erreur si cette syntaxe est incorrecte.
- Si la syntaxe est correcte, le top-level infère (c'est-à-dire calcule) le type de l'expression, affiche un message d'erreur si l'expression est mal typée.
- Si l'expression est bien typée, le top-level évalue l'expression, puis affiche le type calculé et la valeur obtenue.
- Boucle Read-Eval-Print introduite par LISP.

- L'utilisateur tape une requête (on dit encore une phrase)
   OCaml: une expression terminée par deux points-virgules consécutifs.
- OCaml analyse la syntaxe, affiche un message d'erreur si cette syntaxe est incorrecte.
- Si la syntaxe est correcte, le top-level infère (c'est-à-dire calcule) le type de l'expression, affiche un message d'erreur si l'expression est mal typée.
- Si l'expression est bien typée, le top-level évalue l'expression, puis affiche le type calculé et la valeur obtenue.
- Boucle Read-Eval-Print introduite par LISP.

- L'utilisateur tape une requête (on dit encore une phrase)
   OCaml: une expression terminée par deux points-virgules consécutifs.
- OCaml analyse la syntaxe, affiche un message d'erreur si cette syntaxe est incorrecte.
- Si la syntaxe est correcte, le top-level infère (c'est-à-dire calcule) le type de l'expression, affiche un message d'erreur si l'expression est mal typée.
- Si l'expression est bien typée, le top-level évalue l'expression, puis affiche le type calculé et la valeur obtenue.
- Boucle Read-Eval-Print introduite par LISP.

- L'utilisateur tape une requête (on dit encore une phrase)
   OCaml: une expression terminée par deux points-virgules consécutifs.
- OCaml analyse la syntaxe, affiche un message d'erreur si cette syntaxe est incorrecte.
- Si la syntaxe est correcte, le top-level infère (c'est-à-dire calcule) le type de l'expression, affiche un message d'erreur si l'expression est mal typée.
- Si l'expression est bien typée, le top-level évalue l'expression, puis affiche le type calculé et la valeur obtenue.
- Boucle Read-Eval-Print introduite par LISP.

## Exemples (code/examples1.ml)

```
(* correct *)
3*(4+1)-7;
(* syntax error *)
17 + ::
(* erreur de typage *)
42 + "hello";;
2 + 3 * 1:
5/2;;
-5 \mod 3;;
```

## Remarques

- C'est le ;; qui termine la requête, pas le saut de ligne. Les sauts de ligne à l'intérieur d'une requête sont des espaces comme les autres.
- Les ;; ne font pas partie de la syntaxe du langage Caml lui-même mais sont spécifiques à l'interpréteur.
- Commentaires : entre (\* et \*), éventuellement sur plusieurs lignes.

## Remarques

- C'est le ;; qui termine la requête, pas le saut de ligne. Les sauts de ligne à l'intérieur d'une requête sont des espaces comme les autres.
- Les ;; ne font pas partie de la syntaxe du langage *Caml* lui-même mais sont spécifiques à l'interpréteur.
- Commentaires : entre (\* et \*), éventuellement sur plusieurs lignes.

## Remarques

- C'est le ;; qui termine la requête, pas le saut de ligne. Les sauts de ligne à l'intérieur d'une requête sont des espaces comme les autres.
- Les ;; ne font pas partie de la syntaxe du langage *Caml* lui-même mais sont spécifiques à l'interpréteur.
- Commentaires : entre (\* et \*), éventuellement sur plusieurs lignes.

- 1 types de base
  - int, float, bool, char, string
- 2 déclaration des valeurs
  - let nom = expr
  - let nom = expr1 in expr2
- 3 fonctions
  - function var -> expr
  - fun var1 ... varn −> expr
- 4 déclaration des valeurs
  - let f var1 ... varn = expr
  - let rec f var1 ... varn = expr
  - let nom1 = expr1 and ... and nomn = exprn

- 1 types de base
  - int, float, bool, char, string
- déclaration des valeurs
  - let nom = expr
  - **let** nom = expr1 **in** expr2
- 6 fonctions
  - function var -> expr
  - fun var1 ... varn −> expr
- 4 déclaration des valeurs
  - let f var1 ... varn = expr
  - let rec f var1 ... varn = expr
  - let nom1 = expr1 and ... and nomn = exprn

## int (exemples)

```
# 3 + 4 * 2;;
- : int = 11

# (3 + 4) * 2;;
- : int = 14

# mod (3+4) 2;;
Error: Syntax error

# (3+4) mod 2;;
- : int = 1
```

### float

```
valeurs: ..., -2.0, 3.14, 5e3, 6e-9 ...
opérateurs: arithmetiques
            +., -., *., /.
            attention! opérateurs typés: sur float les opérateurs
            arithmétiques s'écrivent avec un point
            réels
            sin, sqrt, log, ceil, floor, ...
```

# float (exemples)

```
#3.0 + 2.5;
- : float = 5.5
#30+25;;
Error: This expression has type float but an expression
        was expected of type int
```

 $\# \sin (2.0/3.0);;$ 

-: float = 0.618369803069737

#### float

```
valeurs: .... -2.0, 3.14, 5e3, 6e-9 ...
opérateurs: arithmetiques
           +., -., *., /.
            attention! opérateurs typés: sur float les opérateurs
           arithmétiques s'écrivent avec un point
           réels
            sin, sqrt, log, ceil, floor, ...
conversion: il y a des fonctions de conversion entre int et float
           # float of int;;
           -: int -> float = <fun>
           # (float);;
           -: int -> float = <fun>
           # int of float;;
           -: float -> int = <fun>
```

# float (exemples)

```
\# sin (2.0/.3.0);;
-: float = 0.618369803069737
#30 + 25:
- : float = 5.5
#3.0 + 2.5:
Error: This expression has type float but an expression
        was expected of type int
\# int of float 3.0 + int of float 2.5;;
-: int = 5
# 3+.2.5;;
Error: This expression has type int but an expression
        was expected of type float
# float of int 3 + 2.5;;
- : float = 5.5
```

#### bool

valeurs: true, false

opérateurs: logiques

• not : négation

• &&, & : et séquentiel (infixe)

• ||, or : ou séquentiel (infixe)

#### comparaison

• = : égalité (infixe, à détaillé plus tard)

>, >= : plus grand, plus grand ou égale (infixe)

<, <= : plus petit, plus petit ou égale (infixe)</li>

#### conditionnel: if cond then e1 else e2

cond est une expression de type bool

• e1 et e2 sont deux expressions de même type, qui est aussi le type du conditionel

 seulement une des deux branches e1 et e2 est évaluée.



## bool (exemples)

```
# not false && false;;
- : bool = false
# not (false && false);;
- : bool = true
# true = false;
- : bool = false
#3 = 3::
- : bool = true
\# 4 + 5 >= 10;
- : bool = false
\# 2.0 * . 4.0 >= 7.0;
- : boo| = true
# if (4<3) then 1 else 0;;
```

#### bool

valeurs: true, false

opérateurs: logiques

• not : négation

• &&, & : et séquentiel (infixe)

• ||, or : ou séquentiel (infixe)

#### comparaison

• = : égalité (infixe, à détaillé plus tard)

>, >= : plus grand, plus grand ou égale (infixe)

<, <= : plus petit, plus petit ou égale (infixe)</li>

#### conditionnel: if cond then e1 else e2

- cond est une expression de type bool
- e1 et e2 sont deux expressions de même type, qui est aussi le type du conditionel
- seulement une des deux branches e1 et e2 est évaluée.



## bool (exemples)

```
# not false && false;;
- : bool = false
# not (false && false);;
- : bool = true
# true = false;
- : bool = false
#3 = 3::
- : bool = true
\# 4 + 5 >= 10;
-: bool = false
\# 2.0 * . 4.0 >= 7.0;
- : boo| = true
# if (3 < 4) then 1 else 0;;
  - : int = 1
# if (4<3) then 1 else 0;;
 -: int = 0
```

#### char

```
valeurs: caractères ASCII (écrits entre apostrophes ')

(American Standard Code Information Interchange)
'a', 'z', 'W'
```

#### échappement:

- \\ : antislash (\)
- \n : saut de ligne (line feed)
- \t : tabulation
- \ddd : le caractère avec le code ASCII ddd en décimal
- \' : apostrophe (')

#### fonct, convers.:

- Char code: char -> int
- Char.chr: int -> char
- Char.lowercase: char → char
- Char.uppercase: char —> char

## char (exemples)

```
# 'a';;
-: char = 'a'
# Char code 'a';;
-: int = 97
# '\097';;
- : char = 'a'
# '\97';;
# Char uppercase 'a';;
- : char = 'A'
# Char.uppercase '[';;
- : char = '[']
```

```
string
```

```
valeurs: chaînes de caractères (écrites entre guillemets ")
              "Hello", "a", ",,"\097,,est,,a"
string \neq char: # "Hello".[1];;
              - : char = 'e'
              # "Hell"^'o';;
              Error: This expression has type char but an
                      expression was expected of type string
concatenation: # "Hellon" "World";;
              - : string = "HellonWorld"
 autres fonct.:
```

- String length: string -> int
- String get: string -> int -> char
- String make: int -> char -> string
- String sub: string -> int -> int -> string

Voir manual (module String) pour une liste complète.

## string (exemples)

```
# "\097_est_a";;
- : string = "a<sub>11</sub>est<sub>11</sub>a"
# "\097\"".[1];;
- : char = '"'
# String.length "hello";;
-: int = 5
# "hello".[0];;
- : char = 'h'
# "hello".[5];;
Exception: Invalid argument "index_out_of_bounds".
# String make 10 'a';;
- : string = "aaaaaaaaa"
```

- types de base
  - int, float, bool, char, string
- déclaration des valeurs
  - let nom = expr
  - let nom = expr1 in expr2
- 6 fonctions
  - function var -> expr
  - fun var1 ... varn -> expr
- 4 déclaration des valeurs
  - let f var1 ... varn = expr
  - let rec f var1 ... varn = expr
  - let nom1 = expr1 and ... and nomn = exprn

### **let** nom = expr

 est une déclaration qui associe à nom la valeur de l'expression expr, qui peut donc être réutilisé dans les expressions suivantes:

```
# let x = 2 + 3;;
val x : int = 5
# x * 3;;
- : int = 15
# let y = x+1;;
val y : int = 6
```

attention, le nom est associé à la valeur et pas à l'expression:

```
# let z = 6-1;;
val z : int = 5
# x = z;;
- : bool = true
```

une déclaration peut être écrasée par une autre déclaration:

```
#let x = 0;;
va| x : int = 0
# (*attention, la valeur de y ne change pas*)
y;;
- : int = 6
# let z = x+1;;
va| z : int = 1
```

### **let** nom = expr1 **in** expr2

• permet une déclaration locale de nom à l'intérieur de expr2:

```
# let x = 3 in x+4;;

-: int = 7

# let y=x+4;;

Error: Unbound value x
```

 un nom déclaré par let (ou let rec) est par contre connu dans toutes les expressions qui suivent la déclaration:

```
# let x = 3;;
val x : int = 3
# x+4;;
- : int = 7
# let y=x+4;;
val y : int = 7
```

une déclaration locale peut redéfinir localement un nom global

```
# let x = 2;;

val x : int = 2

# let x = 3 in x;;

- : int = 3

# x;;

- : int = 2
```

#### Visibilité des liaisons

Seulement la liaison la plus locale est visible.

## Premiers pas en OCaml

- types de base
  - int, float, bool, char, string
- déclaration des valeurs
  - let nom = expr
  - **let** nom = expr1 **in** expr2
- 3 fonctions
  - function var → expr
  - fun var1 ... varn −> expr
- 4 déclaration des valeurs
  - let f var1 ... varn = expr
  - let rec f var1 ... varn = expr
  - let nom1 = expr1 and ... and nomn = exprn

# **function** var −> expr

 définit une fonction qui prend un argument, dénoté par le paramètre var, et qui renvoie comme résultat la valeur de l'expression expr.

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

 l'application d'une fonction à un argument évalue dans le résultat obtenu en remplaçant var dans expr avec la valuer de l'argument.

```
# (function x -> x+1)2;;
- int = 3
```

un argument peut être une expression complexe:

```
# (function x -> x+1)(3+2-1);;

-: int = 5

# (function x -> x+1)((function x -> x+1)1);;

-: int = 3
```

attention, l'application associe à gauche:

```
# (function x -> x+1)(function x -> x+1)1;;

Error: This function has type int -> int

It is applied to too many arguments.
```

# **function** var -> expr (types)

• le type d'une fonction est t1 -> t2, où t1 est le type de l'argument et t2 est le type du résultat de la fonction.

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

 le type est déterminé en utilisant des informations dans l'expression expr, et peut être polymorphe. (⇒ plus tard)

```
# function x -> x +. 1;;
-: float -> float = <fun>
# function x -> x > 0;;
-: float -> bool = <fun>
# function x -> x > 0;
-: int -> bool = <fun>
# function x -> x;
-: 'a -> 'a = <fun>
```

• bien sur, l'application doit respecter le type de la fonction.

```
# (function x \rightarrow x+1)2. ;;
```

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

## et si on a plusieurs arguments?

on les aligne!

```
# function x -> function y -> x+y;;
- : int -> int -> int = <fun>
# (function x -> function y -> x+y)2 3;;
- : int = 5
```

OCaml fournit aussi une syntaxe simplifiée:

function var1 -> ... function varn -> expr

```
# fun x y -> x+y;;

- : int -> int -> int = <fun>

# (fun x y -> x+y)2 3;;

- : int = 5
```

# les fonctions: données de première classe!

l'argument d'une fonction peut être une fonction.

```
# function f -> f(f(2));;

-: (int -> int) -> int = <fun>

# (function f -> f(f(2)))(function x -> x+1);;

-: int = 4
```

l'implication associe à droite: attention aux parentheses!

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

 le résultat de l'évaluation d'une fonction peut être une autre fonction (évaluation partielle)

```
# (fun \times y -> x + y) 1;;
- : int -> int = < fun>
```

### Exemples

```
# fun x -> x * 2 ::
-: int -> int = \langle fun \rangle
# function x \rightarrow x*2;;
-: int -> int = < \mathbf{fun} >
# fun x y \rightarrow x*y;;
-: int \rightarrow int \rightarrow int = \langle fun \rangle
# (fun x \rightarrow x*2) 3::
-: int = 6
# (fun x y \rightarrow x*y) 3::
-: int -> int = < \mathbf{fun} >
# (fun x y \rightarrow x*y) 3 2;;
- int = 6
# fun f \rightarrow (f(f2));;
-: (int \rightarrow int) \rightarrow int = \langle fun \rangle
# (fun f x \rightarrow f (f x)) (fun x \rightarrow x*x);;
-: int -> int = \langle \mathbf{fun} \rangle
# (fun f x -> f (f x)) (fun x -> x*x) 2;;
-: int = 16
```

## Premiers pas en OCaml

- types de base
  - int, float, bool, char, string
- déclaration des valeurs
  - let nom = expr
  - **let** nom = expr1 **in** expr2
- 6 fonctions
  - function var -> expr
  - fun var1 ... varn -> expr
- 4 déclaration des valeurs
  - let f var1 ... varn = expr
  - let rec f var1 ... varn = expr
  - let nom1 = expr1 and ... and nomn = exprn

#### Déclarer les fonctions

• on peut donner, en particulier, un nom aux fonctions

```
# let f = (fun x -> x * 2);;
val f : int -> int = <fun>
# f 3;;
- : int = 6
# let g = fun y -> let f = fun x -> x*x in f (f y);;
val g : int -> int = <fun>
# g 2;;
- : int = 16
```

OCaml fournit aussi une syntaxe simplifiée:

```
est équivalent à

let nom = fun var1 ... varn -> expr
```

```
# let f x = x *2;;
va| f : int -> int = <fun>
# let g y = let f x = x*x in f (f y);;
va| g : int -> int = <fun>
# g (f 2);;
- : int = 256
```

#### Déclarer les fonctions

• on peut donner, en particulier, un nom aux fonctions

```
# let f = (fun x -> x * 2);;
val f : int -> int = <fun>
# f 3;;
- : int = 6
# let g = fun y -> let f = fun x -> x*x in f (f y);;
val g : int -> int = <fun>
# g 2;;
- : int = 16
```

OCaml fournit aussi une syntaxe simplifiée:

```
est équivalent à

let nom = fun var1 ... varn -> expr

# let f x = x *2;;
val f : int -> int = <fun>
# let g y = let f x = x*x in f (f y);;
val g : int -> int = <fun>
# g (f 2);;
- : int - 256
```

**let** nom var $1 \dots$  var $n = \exp r$ 

# **let rec** nom = fun arg1 arg 2... -> expr

 permet une définition récursive d'une fonction nom, c.à-d. nom peut être utilisé dans expr:

```
# let rec fact = fun x \rightarrow if (x=0) then 1 else x*fact(x-1);; val fact : int \rightarrow int = \langle fun \rangle
```

• si on utilise simplement **let** on obtient un error:

```
# let fact = fun x \rightarrow if (x=0) then 1 else x*fact(x-1);;
```

Error: Unbound value fact

**let** définit en effet fact dans toutes les expressions qui suivent la déclaration mais pas dans l'expression à droite de **let** fact =  $\mathbf{fun} \times -> \dots$ 

On peut utiliser la syntaxe simplifiée, comme pour let

```
# let rec fact x = if (x=0) then 1 else x*fact(x-1);; val fact : int \rightarrow int = \langle fun \rangle
```

#### **let** nom = expr1 and nom = expr2

 permet la définition simultanée de plusieurs expressions, séparées par le mot clef and:

```
# let a = 3 and b = 3*2 and c = 2.0;;
val a : int = 3
val b : int = 6
val c : float = 2.
```

En particulier utile pour les définitions de fonctions récursives:

```
let rec even x =
   if (x=0) then true else odd (x-1)
and odd x =
   if (x=0) then false else even (x-1);;
val even : int -> bool = <fun>
val odd : int -> bool = <fun>
# even 4;;
- : bool = true
```

 en effet, l'evaluation de even 4 enchaîne une alternance d'evaluations:

 $\mathtt{even}\ 4 \mapsto \mathtt{odd}\ 3 \mapsto \mathtt{even}\ 2 \mapsto \mathtt{odd}\ 1 \mapsto \mathtt{even}\ 0 \mapsto \mathtt{true}$ 



#### Utilité **let in**

Une déclaration locale permet une majore efficacité quand on appelle plusieurs fois la même expression.

• la définition suivante est très inefficace car elle évalue deux fois exp (x/2) dans chaque branche du cas x > 0:

```
# let rec exp x =
if (x = 0) then 1
else if (x \mod 2 = 1) then (\exp (x/2)) * (\exp (x/2)) * 2
else (\exp (x/2)) * (\exp (x/2));;
val exp : int -> int = < fun>
```

 Pour éviter ce type de problèmes on peut définir des noms locaux

#### Utilité **let in**

Une déclaration locale permet une majore efficacité quand on appelle plusieurs fois la même expression.

• la définition suivante est très inefficace car elle évalue deux fois exp (x/2) dans chaque branche du cas x > 0:

```
# let rec exp x =
  if (x = 0) then 1
  else if (x mod 2 = 1) then (exp (x/2)) * (exp (x/2)) * 2
        else (exp (x/2)) * (exp (x/2));;
val exp : int -> int = <fun>
```

 Pour éviter ce type de problèmes on peut définir des noms locaux