

# Algorithmique - Programmation 1

## Cours 2

Université Henri Poincaré

CESS Epinal

Automne 2008

# Plan

Rappel: Caml en mode interactif

Rappel: les types de base

Fonctions

# Rappel: Caml en mode interactif

- ▶ Ocaml est un logiciel fonctionnant sous 2 modes :  
**compilateur** et **interpréteur** (mode interactif)
- ▶ En mode compilateur, Ocaml **traduit** un programme écrit en langage Caml en un code en langage assembleur (langage du processeur)
- ▶ En mode interpréteur, Ocaml exécute des instructions en langage Caml interactivement (**oplevel** de Caml)
- ▶ Le **prompt** (invite) de l'interpréteur Ocaml est le caractère **#**
- ▶ Pour chaque **expression** Caml fournie, l'interpréteur **l'évalue** et retourne **sa valeur et son type**

# Rappel: Caml en mode interactif (suite)

► Exemples:

```
# 2 + 5;;  
- : int = 7
```

```
# let x = 2 + 5;;  
val x : int = 7
```

```
# x + 1;;  
- : int = 8
```

► NB: mémoire de l'interpréteur

# Rappel: Caml en mode interactif (suite)

- ▶ Erreurs les plus courantes :
  - Erreur de syntaxe (expression mal formée)
  - Erreur de type (données incompatibles)
  - Erreur d'algorithme (procédé de résolution erroné)

# Plan

Rappel: Caml en mode interactif

Rappel: les types de base

Fonctions

# Rappel: les types de base

## Type **entier** (int)

- ▶ Valeurs comprises entre  $-2^{30}$  et  $2^{30} - 1$
- ▶ Opérations: + - / \* mod
- ▶ Quelques fonctions prédéfinies:
  - `abs: int -> int = <fun>`
  - `int_of_float : float -> int = <fun>`
  - `string_of_int : int -> string = <fun>`
  - `max : 'a -> 'a -> 'a = <fun>`

### ▶ Exemples:

```
# abs (-3);;  
# string_of_int(3);;  
- : string = "3"
```

# Rappel: les types de base

## Type **réel** (float)

- ▶ Représentation:  $m \times 10^e$
- ▶ Opérations: +. -. \*. /. sqrt \*\*
- ▶ Quelques fonctions prédéfinies:
  - `float_of_int : int -> float = <fun>`
  - `int_of_float : float -> int = <fun>`
  - `max : 'a -> 'a -> 'a = <fun>`
  - `cos tan sin ...`
- ▶ Exemple:

```
# sqrt (4.);;
```



# Rappel: les types de base

## Type **booléen** (bool)

- ▶ Valeurs: true, false
- ▶ Opérations: && or !
- ▶ Utilisation dans les conditionnelles (if then else)
- ▶ Exemples:

```
# 4. > 2.;;
```

```
# (4 > 2) && (1 > 3);;
```

# Plan

Rappel: Caml en mode interactif

Rappel: les types de base

Fonctions

# Fonctions

## Définition (Fonction)

Une fonction  $f$  d'un ensemble  $E$  vers un ensemble  $F$  est une **correspondance** qui associe à **chaque** élément de  $E$  au plus un élément de  $F$ .

- ▶  $E$  est appelé **domaine** (de définition)
- ▶  $F$  est appelé **codomaine**
- ▶ Signature de la fonction :  $E \rightarrow F$   
(int  $\rightarrow$  int = <fun>)

# Fonctions : syntaxe

- ▶ Notation proche des mathématiques

$$f : x \rightarrow f(x) \approx \text{\# fonction } x \rightarrow \text{expr}(x)$$

- ▶ Exemple: `function x -> x + 1;;`

- x est le paramètre
- x + 1 est une expression utilisant le paramètre x
- fonction anonyme

- ▶ Définition par cas (pattern matching) :

```
# function 0 -> valeur
      | x -> expr(x)
```

```
# function 0 -> 1
      | x -> 1/x
```

# Définition de fonction

- ▶ fonction anonyme:

```
# function x -> x *. x ;;
```

- ▶ fonction nommée:

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

ou

```
# let f x = x *. x;;
```

- ▶ NB: application de fonction via

```
# f 3.;;
```

```
# (f 3.);;
```

```
# f (3.);;
```

```
# (f (3.));;
```

# Application d'une fonction et typage

## Définition (Application)

*L'application (appel) d'une fonction est le calcul de la valeur de la fonction en un point donné.*

- ▶ Attention à la notation (cf transparent précédent)
- ▶ Typage de l'appel d'une fonction :

$(f \ x)$  a le type  $t_2$  ssi

- $f$  a le type  $t_1 \rightarrow t_2$
- $x$  a le type  $t_1$

# Evaluer l'application d'une fonction

Evaluer ( $f$   $x$ )

1. réécriture de  $f$  jusqu'à obtenir une valeur fonctionnelle
2. réécriture de  $x$  jusqu'à obtenir une valeur
3. évaluation de  $f$  sur  $x$ 
  - 3.1 liaison entre  $x$  et le paramètre de  $f$
  - 3.2 réécriture de  $f$  avec la valeur de  $x$

# Evaluer l'application d'une fonction, exemples

```
# let a = 2;;
```

```
# let f = function x -> x + a;;
```

```
# (f 3) * ((function x -> x + 3) (3*5));;
```

```
# let g = function n -> (function p -> p + 1) n;;
```

```
# (g 1) + (g 1);;
```



# Fonction et typage

- ▶ Type fonctionnel :  $t1 \rightarrow t2$ 
  - $t1$  type du domaine
  - $t2$  type du codomaine
- ▶ A un type fonctionnel correspond une valeur fonctionnelle
- ▶ Le type fonctionnel exprime une correspondance entre deux types (ensembles)  
→ NE PAS CONFONDRE avec la valeur en un point !
- ▶ NB: une fonction est une valeur !
  - le résultat d'un calcul peut être une fonction
  - les données d'un calcul peuvent être des fonctions
  - on peut lier un nom à une fonction

# Règles de typage fonctionnel

**Règle 1** On cherche à construire une expression de la forme  
 $t1 \rightarrow t2$

**Règle 2** La technique est similaire à la résolution d'un système d'équations

- Y a-t-il une valeur évidente pour un des deux types ?
- Quelle valeur en déduire alors pour l'autre ?

**Règle 3** Tous les cas doivent avoir le même type (pattern matching)

Type de: `function x -> float_of_int (x) +. 1. ?`

# Exercice de typage

```
# function k -> k*k - 3*k + 1;;  
  
# function k -> 220.0 *. sin (float_of_int(k)*.omega);;  
  
# function z -> (z 2) & (z 4);;  
  
# function 0.0 -> 1.0  
  | x -> exp (x *. (log x));;  
  
# function f -> function x ->  
  ((f (x +. h)) -. (f x)) /. h ;;
```

# Notion de fermeture

## Définition (Fermeture)

*On appelle fermeture la valeur obtenue par application successive de réécritures d'expressions (tant qu'il reste des noms à remplacer).*

Exemple :

```
# let a = 1;;  
# function n -> n + a;;
```

Évaluer la fonction revient à :

1. remplacer  $a$  par  $1$
2. évaluer  $n \rightarrow n+1$  (fermeture puisqu'il ne reste que le paramètre, NB: c'est une valeur fonctionnelle)

## Remarques

- ▶ Une fonction peut prendre plusieurs paramètres (arguments):

```
# function x -> function y -> 2. *. (x +. y);;
```

- ▶ Une fonction peut être l'argument d'une autre fonction:

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

- ▶ Une application de fonction en ne fixant qu'une partie de ses arguments produit une valeur fonctionnelle:

```
# let g = function x -> function y -> x + y;;
```

```
val g : int -> int -> int = <fun>;;
```

```
# let h = function x -> (g x);;
```

```
val h : int -> (int -> int) = <fun>;;
```