

Premiers pas en OCaml

Fichiers d'extension `.ml`.

OCaml est un langage de programmation à la fois adapté pour la programmation [fonctionnelle](#), [impérative](#), [orientée objet](#).

Ce langage possède son propre gestionnaire de paquets, [opam](#) depuis lequel il est possible d'installer outils et librairies.

Ce langage peut être **compilé** et **interprété**, on le compile avec `ocamlc`

```
ocamlc <file> -o <output>
```

Et on peut l'interpréter dans l'environnement `utop`, en utilisant la directive `#use`.

OCaml est un langage [statiquement typé](#), et muni d'un moteur d'inférence de type capable de déterminer le type d'une fonction, valeur, expression si elle n'est pas précisée^[1].

 **On vérifiera cependant à préciser le typage de toutes nos fonctions.**

Enfin, un fichier `.ml` est constitué d'une succession de définitions.

Syntaxe des définitions en OCaml

Définition de valeurs

En général, on définit une valeur par son identifiant

```
let id_var :type = expression
```

Avec `expression` de type `type`.

Définition de fonctions

```
let id_f (arg1 :t1) (arg2 :t2) (argn :tn) :t =  
    exp1
```

où :

- `id_f` est l'identifiant
- `arg1 ... argn` sont les arguments
- `t1 ... tn` les types des arguments

- `exp1` une expression de type `t` pouvant faire apparaître `arg1 ... argn`

Fonction récursive

```
let rec nom_f (arg1 :t1) (arg2 :t2) (argn :tn) :t =  
    e
```

où :

- `nom_f` est l'identifiant
- `arg1 ... argn` sont les arguments
- `t1 ... tn` les types des arguments
- `e` une expression de type `t` pouvant faire apparaître `arg1 ... argn` **ainsi que** `nom_f`

Fonctions mutuellement récursives

```
let rec f1 (arg1 :t1) (arg2 :t2) (argn :tn) :t =  
    e1  
and f2 (barg1 :ta) (barg2 :tb) (bargm :tm) :t_prime =  
    e2
```

où :

- `f1` et `f2` sont les identifiants respectifs des deux fonctions
- `arg1 ... argn` sont les arguments de `f1`
- `barg1 ... bargm` sont les arguments de `f2`
- `t1 ... tn` les types des arguments de `f1`
- `ta ... tm` les types des arguments de `f2`
- `e1` une expression de type `t` pouvant faire apparaître `arg1 ... argn` **ainsi que** `f1` et `f2`
- `e2` une expression de type `t_prime` pouvant faire apparaître `barg1 ... bargm` **ainsi que** `f1` et `f2`

Expressions en OCaml

À un instant donné on appelle "environnement courant" l'ensemble des valeurs, fonctions et types définis.

Pour un environnement donné, une expression est un texte formaté selon la syntaxe OCaml auquel on peut donner un type et une valeur.

 **Deux expressions ne sont pas identiques parce qu'elles sont du même type et ont la même valeur**

Les constantes

Type	Exemple	Remarque
unit	()	() est l'unique valeur
bool	true, false	Uniques valeurs
int	1, 2, -4, 0	
float	3. 4. 0.	La notation .5 n'existe pas.
char	'm' '\n'	
string	"mp1"	

Les valeurs

Communément appelées à tort "variables" les valeurs définies dans un environnement courant sont des expressions : après avoir exécuté

```
let a = 2
```

a est une expression

Les arguments

Sont évalués dans les corps de fonction comme des valeurs

Les opérations

type 1	type 2		type sortie
int	int	* + / [2] mod -	int
'a	'a	<> : < <= > >=	bool
float	float	*. +. /. ** -.	float
bool	bool	&&	bool
bool	---	not	bool
string	string	^	string

Les appels de fonction

```
nomf arg1 arg2 argn
```

Où:

- nomf est le nom d'une fonction à n arguments de types t1, t2 ... tn et de type de sortie t

- Pour $i \in \llbracket 1, n \rrbracket$ arg_i est une expression de type t_i
Forme une expression de type t .

Les alternatives

```
if cond then e1 else e2
```

Où:

- cond est une expression de type bool
- e_1 et e_2 sont deux expressions de même type t
Forme une expression de type t et de valeur la valeur de e_1 si la valeur de cond est true , et la valeur de e_2 sinon.

Les n-uplets

```
e1, e2, en
```

Où, pour $i \in \llbracket 1, n \rrbracket$, e_i est une expression de type t_i .
Cela forme une expression de type $t_1 * t_2 * \dots * t_n$

Les définitions locales

```
let id = e in e1
```

Où:

- e est une expression de type t
- e_1 est une expression de type t_1 qui peut utiliser id
Forme une expression de type t_1 et de valeur la valeur obtenue en évaluant e_1 où id a pour valeur celle de l'expression e .

-
1. Le moteur d'inférence de type sera *de toute façon* utilisé pour vérifier la cohérence du type annoncé avec le type de l'expression ↩
 2. C'est la division euclidienne ↩