

PFITA – Cours/TD 1-2

UPS – L3 Info – Semestre 5

Types simples et expressions

(1) (1) est l'unique valeur du type **unit**. **false** et **true** sont les 2 valeurs du type bool (2).

'a s'appelle une variable de type (3) et désigne n'importe quel type (4).

Pour que l'expression « **if** e_0 **then** e_1 **else** e_2 » soit bien typée, il faut que e_0 soit un bool
 $e_0: \text{bool}$

(5) et que e_1 et e_2 soient de types compatibles (6).

5 a pour type int (7), 5.0 a pour type float (8), 'a' a pour type char (9).

Définitions locales et globales

Une définition locale s'écrit sous la forme « **let** $x = \text{expr}_1$ **in** expr_2 » où x est un identificateur auquel va être lié (temporairement) la valeur de expr_1 avant d'évaluer expr_2 .

Une définition locale simultanée s'écrit sous la forme « **let** $x = e_1$ **and** $y = e_2$ **in** e_3 ».
Quelle(s) différence(s) y a-t-il avec « **let** $x = e_1$ **in** **let** $y = e_2$ **in** e_3 » ?

La différence se situe dans la variable temporaire x .
Sa portée n'est pas la même dans les deux phrases.
Il y a une simultanéité dans le cas 1.

(10)

Une définition globale s'écrit sous la forme « **let** $x = \text{expr}$ ». L'expression expr est évaluée puis liée à l'identificateur x dans l'environnement global.

Une définition globale simultanée s'écrit « **let** $x_1 = \text{expr}_1$ **and** $x_2 = \text{expr}_2$ ».

Fonctions à un ou plusieurs arguments

Une expression fonctionnelle est de la forme « **fun** $x \rightarrow \text{corps}$ ».

Son type est de la forme « $\text{type_de_x} \rightarrow \text{type_du_corps}$ ».

Quel est le type de « **fun** $x \rightarrow x +. 1.$ » ?

$\text{float} \rightarrow \text{float}$

(11)

Fonction à 2 arguments = fonction qui prend 1 arg. et renvoie une fonction (qui prend le 2^e arg...)

Quel est le type de « **fun** $x \rightarrow \text{fun } y \rightarrow x < y$ » ?

$\text{'a} \rightarrow \text{'a} \rightarrow \text{bool}$

(12)

Les écritures suivantes sont équivalentes :

- **let** $f = \text{fun } x \rightarrow (\text{fun } y \rightarrow e)$
- **let** $f = \text{fun } x \rightarrow \text{fun } y \rightarrow e$
- **let** $f = \text{fun } x y \rightarrow e$
- **let** $f x y = e$

Pour appliquer une fonction f à 2 arguments a_1 et a_2 , on écrit « $f a_1 a_2$ » qui équivaut à « $(f a_1) a_2$ ».

On dit que l'application de fonctions est associative par la gauche.

Fermeture et curryfication

Une fermeture est ^{représentation mémorisée} valus représentant une fonction (13). Elle est composée de son code et de son environnement de définition (14) (= ensemble des valeurs des variables libres qui ont été capturées au moment de la définition).

En appliquant une fermeture à un arg., OCaml construit l'environnement d'appel (15) (= l'environnement de définition (16) + liaison des paramètres effectifs aux paramètres formels).

Une fonction à 2 arguments ou plus s'appelle une fonction curryfiée. On peut ne lui passer qu'un argument. En faisant cela on parle d'application partielle (17).

Donner 1 exemple de fermeture capturant une variable définie globalement.

```
let glob = 1;;
let f = fun x -> glob + x;;
```

(18)

Donner 1 exemple de fermeture obtenue par application partielle.

```
let aexpb = fun a b x -> a * x + b;;
let g = aexpb 2 1;;
```

val aexpb: int -> int -> int -> int = <fun>
val g: int -> int = <fun>

(19)

Types produit

Pour construire un n -uplet, on écrit (a_1, a_2, \dots, a_n) où a_1, a_2 , etc. ne sont pas nécessairement du même type.

$(\text{true}, 1 + 1, 3)$ est un triplet (20) du type $\text{bool} * \text{int} * \text{int}$ (21)

$(\text{true}, (1 + 1, 3))$ est un couple (22) du type $\text{bool} * (\text{int} * \text{int})$ (23)

Les n -uplets sont pratiques pour construire des fonctions qui renvoient plusieurs valeurs.

Ils peuvent aussi être utilisés en argument.

$\text{fun } x \rightarrow \text{fun } y \rightarrow x + y$ est une fonction curryfiée. Application partielle possible (24).

$\text{fun } (x, y) \rightarrow x + y$ est une fonction décurryfiée. Application partielle impossible (25).

Filtrage par motifs

Filtrage par motifs = *pattern matching*.

En représentant les nombres complexes par un couple de flottants, définir une fonction `addc` effectuant l'addition de deux nombres complexes.

filtrage exhaustif avec 1 seule branche

```
v1 let addc = fun (a,b) (c,d) -> (a+c, b+d);;
```

peut s'écrire

```
v2 let addc z1 z2 = match z1, z2 with (a,b), (c,d) -> (a+c, b+d)
```

```
v3 let addc z1 z2 = let (a,b) = z1 in let (c,d) = z2 in (a+c, b+d)
```

(26)