

Cycle ingénieur - 2ème année

Programmation fonctionnelle

Éléments de base du langage Haskell

2023-2024

Types de base

- Types entiers

- Types numériques

- Autres types de base

Déclaration de constante

- Déclaration globale

- Déclaration locale

Expression conditionnelle

Tuples. Filtrage

- Tuples

- Filtrage par déclaration *inversée*

- Filtrage par reconnaissance de motifs

Types de base

Int : nombres entiers (précision fixe)

- Opérateurs usuels : + - * div mod
- div est une division **entière**
- *Nombre fini de valeurs permises*

Integer : nombres entiers (précision arbitraire)

- Opérateurs usuels : + - * div mod
- div est une division **entière**
- *Nombre infini de valeurs possibles*
- Conversion implicite Int → Integer
- Integer est moins performant que Int mais les calculs sont plus sûrs

Double : nombres réels (double précision)

- Opérateurs usuels : + - * / ** (exponentiation)
- Conversion implicite Int → Double
- Pas de conversion Integer → Double

Float : nombres réels (simple précision)

- Utilisation non recommandée car non optimisée

Expression	Résultat	Expression	Résultat
3 + 5	8	mod 3 5 (ou 3 `mod` 5)	3
3 - 5	-2	div 3 5 (ou 3 `div` 5)	0
3 * 5	15	3.0 + 5	8.0
3 / 5	0.6		

Char : caractère Unicode

- Délimiteur : '
- Conversion explicite Char ↔ Int :
 - `Data.Char.ord` : conversion Char vers Int
 - `Data.Char.chr` : conversion Int vers Char

bool : Booléen

- Valeurs : `True` `False`
- Opérateurs logiques : `not` `&&` `||`
(opérateurs binaires « paresseux » ou « court-circuit »)

Comparaison sur les types de base

- *Uniquement entre éléments du même type (à conversion implicite près)*
- Opérateurs : `==` `/=` `<` `<=` `>` `>=`
- Type du résultat : `Bool`
- Ordre sur le type `Char` : ordre naturel sur le résultat de `Data.Char.ord`

Expression	Résultat	Expression	Résultat
<code>'e'</code>	<code>'e'</code>	<code>'e' == 101</code>	Type mismatch
<code>Data.Char.ord 'e'</code>	<code>101</code>	<code>'e' < 'g'</code>	<code>True</code>
<code>Data.Char.chr 102</code>	<code>'f'</code>	<code>'e' < 'G'</code>	<code>False</code>

Expression	Résultat
<code>True && (div 1 0 == 0)</code>	Division by zero
<code>False && (div 1 0 == 0)</code>	<code>False</code>
<code>True (div 1 0 == 0)</code>	<code>True</code>
<code>False (div 1 0 == 0)</code>	Division by zero

Déclaration de constante

Déclaration globale de constante : =

Les constantes ainsi définies sont des expressions réutilisables.

$x = 5$

$y = x * x$

Expression	Résultat
------------	----------

x	5
---	---

y	25
---	----

x + y	30
-------	----

NB: Le type est inféré.

On peut déclarer plusieurs constantes simultanément :

$(z, t) = (2, 1)$

Expression	Résultat
------------	----------

z	2
---	---

t	1
---	---

Déclaration locale de constante : `let ... in`

Injecter des constantes dans une expression qui les contient

- Portée **locale** des déclarations
- Allège l'écriture en permettant des évaluations intermédiaires
- **ATTENTION !** Masque la déclaration globale si elle existe

Le résultat est une expression

- Possibilité d'imbrication des déclarations locales
- Type inféré (comme pour la déclaration globale)

`x = 5`

Expression

Résultat

Expression

Résultat

`let x = 2 in x * x`

4

`x`

5

`let y = 2 in y * y`

4

`y`

Variable not in scope

`let x = 2 in let y = x * x in x + y → 6`

Expression conditionnelle

Expression conditionnelle if ... then ... else ...

C'est une expression

- La partie else est OBLIGATOIRE.

C'est une expression typée

- La condition doit être de type Bool.
- Les expressions alternatives doivent être de même type.

Expression

```
if 1 > 0 then 1 else -1  
if 1 then 1 else -1  
if 1 > 0 then '1' else -1
```

Résultat

1

Condition type is not Bool

Type mismatch

Tuples. Filtrage

Type (T_1, T_2, \dots, T_n)

- T_1 : type (quelconque) de la première composante
- T_2 : type (quelconque) de la deuxième composante
- etc...

Non-associativité de l'opération

- $((T_1, T_2), T_3)$, (T_1, T_2, T_3) et $(T_1, (T_2, T_3))$ sont des types différents.

Type couple (T_1, T_2)

- Fonctions d'accès direct : `fst`, `snd`

Expression

```
(1, 2.0, '3') == ((1, 2.0), '3')  
fst (1, 2.0)  
snd (1, 2.0)  
snd (fst ((1, 2.0), '3'))
```

Résultat

```
Type mismatch  
1  
2.0  
2.0
```

Filtrage par déclaration *inversée*

- Déclaration (globale ou locale) des composantes
- Possibilité de non-déclaration avec _
- Imbrication possible
- *Ne permet de filtrer qu'un seul motif à la fois*

`(x, y, z) = (1, 2.0, '3')`

Expression	Résultat
x	1
y	2.0
z	'3'

`((x1, _), z1) = ((1, 2.), '3')`

Expression	Résultat
x1	1
z1	'3'

Expression

Résultat

`let (d, e, f) = (1, 2, 3) in d + e + f`

6

Filtrage par reconnaissance de motifs

a.k.a. *pattern matching* (\approx switch en beaucoup plus puissant)

Exhaustivité

- L'ensemble des motifs doit couvrir tous les éléments du type.
- _ permet de traiter les cas restants en une seule fois.

Séquentialité

- Les motifs sont traités **dans l'ordre dans lequel ils sont spécifiés**.
- L'analyse s'arrête **au premier motif qui correspond**.

Unicité

- Un identifiant ne peut apparaître **qu'une seule fois par motif**.
- On introduit une clause booléenne avec | pour expliciter les liens si nécessaire.

t1 = (1, 2, 3)

t2 = (2, 3, 4)

Expression

```
case t1 of
  (0, _, _) -> 0
  (1, _, _) -> 1
```

```
case t2 of
  (0, _, _) -> 0
  (1, _, _) -> 1
```

```
case t2 of
  (0, _, _) -> 0
  (1, _, _) -> 1
  _         -> -1
```

Résultat

Pattern match(es) are non-exhaustive

1

Pattern match(es) are non-exhaustive
Non-exhaustive patterns in case

-1

t1 = (1, 2, 3)

Expression

```
case t1 of
  (1, _, _) -> 1
  (1, 2, _) -> 2
  _          -> 0
```

Résultat

Pattern match is redundant

1

```
case t1 of
  (1, 2, _) -> 2
  (1, _, _) -> 1
  _          -> 0 ;
```

2

$t = (2, 2)$

Expression

case t of

(x, x) \rightarrow x

– \rightarrow 0

case t of

(x, y) | x == y \rightarrow x

– \rightarrow 0

Résultat

Conflicting definitions for 'x'

2