

Cycle ingénieur - 2ème année

Programmation fonctionnelle

Types avancés

2023-2024



TECH Plan

Types génériques

Classes de types (typeclasses)

Types union

Type union

Cas particuliers

Filtrage

Exemples fondamentaux: Maybe, Either

Types récursifs

Modules

Documentation: Haddock





ECH Types génériques ~ types à paramètres

Origine possible : inférence incomplète de type

- Type exact pas toujours déterminable
- Tente de déterminer au moins les liens entre les types des différents éléments de la signature (paramètres, résultat)
- Type réel inféré lors d'évaluations ultérieures

Expression

Type

id =
$$\x -> x$$
 a -> a
fst = $\(x, y)$ -> x (a, b) -> a
snd = $\(x, y)$ -> y (a, b) -> b





Classes de types (typeclasses)



TECH Classe de types

Exemple: inc n = n + 1

Plusieurs déclarations de type sont possibles :

- Int -> Int, Integer -> Integer
- Double -> Double, Float -> Float
- ou a -> a où a est muni de l'opérateur (+)

... et si on veut inc pour tous ces types?

Haskell sait faire le tri, donc plusieurs versions sont inutiles.

- Avec cette seule définition, inc 3 et inc 3.0 sont valides.
- Haskell infère le type de inc comme étant <u>Num a =></u> a -> a:
 « Si a est une instance de Num, le type de inc est a -> a ».





Num est une classe de types (typeclass)

- Une classe de type définit les constantes (fonctionnelles ou non) devant être définies par tout type qui en est une instance.
- Elle peut proposer une implémentation par défaut de ces constantes :
 - chaque instance peut redéfinir cette implémentation ;
 - o toute constante non implémentée par défaut doit l'être par toute instance.
- Peut être rapproché du principe de l'interface en Java

Déclaration d'une classe

Déclaration d'une instance

```
instance Num Int where
    x + y = ...
    fromInteger n = ...
    (+), (*), abs, signum, fromInteger
doivent être implémentés.
Au moins negate ou (-) (au choix) doit
être implémenté.
```



TECH Classes de types usuelles

Classes générales (liste complète)

- Eq: types munis d'une égalité (==, /=)
- Ord: types munis d'un ordre total (<=, <, etc...)
- etc...

Classes numériques (liste complète)

- Num: types avec les opérateurs de base (+, −, *)
- Integral: types avec division euclidienne (div, mod)
- Fractional: types avec division (/)
- Floating: types avec fonctions usuelles (sin, cos, ...)
- etc...





Types union



TECH Type union

Type $T_1 | T_2 | ... | T_n$

Type des éléments de type T_1 ou T_2 ou ... ou T_n

Potentielle ambigüité sur le typage

Un élément de type T_1 est aussi un élément de type :

- $T_1 | T_2$;
- $T_1 | T_3$;
- $T_1 | T_2 | T_3$;
- ...
- → Nécessité de différencier les types union dès leur déclaration
- ⇒ Encapsulation de chaque sous-type dans un constructeur





ECH Déclaration d'un type union : data

Constructeur

- commence toujours par une MAJUSCULE
- constant ou paramétré : si paramétré, c'est une fonction
- paramètres nommables (record syntax)
 - ⇒ les noms deviennent des fonctions d'accès direct (ATTENTION aux conflits de noms !)

```
data Maybe a = Nothing | Just a
NB: Le type Maybe est un type prédéfini en Haskell.
```

Expression	Type
Nothing	Maybe a
Nothing 42	Couldn't match expected type
Just 42	Maybe Integer
Just	a -> Maybe a



Énumération : constructeurs constants uniquement

```
data Bool = False | True
```

Expression Résultat

True True

TrueAndFalse Data constructor not in scope

Enregistrement: un seul terme

Souvent utilisé avec des paramètres nommés

```
data Date = Date {year :: Int, month :: Int, day :: Int}
epoch = Date {day = 01, month = 01, year = 1970}
```

Expression Résultat

```
epoch Date {year = 1970, month = 1, day = 1}
Date 1970 01 01 Date {year = 1970, month = 1, day = 1}
year epoch 1970
```





TECH Type union: filtrage

Tuples/enregistrements

$$(x1, x2) = (1, 2)$$
 Expression Résultat

Date y m d = epoch x1 1

y 1970

Applicable quel que soit le tuple ou l'enregistrement

Type union « vrai » (i.e. avec au moins deux termes)

Non applicable pour tout élément de type Maybe





TECH Type union: filtrage

Tuples/enregistrements

• Un unique motif peut suffire pour garantir l'exhaustivité.

« Vrais » types union

- Plusieurs constructeurs distincts
 - ⇒ aucun motif n'est exhaustif seul

Pour un « vrai » type union, seul le filtrage par reconnaissance de motif<u>s</u> peut être exhaustif.





TECH Filtrage par reconnaissance de motif<u>s</u> dans une fonction

Cas d'application

- Filtrage par reconnaissance de motifs *directement sur les* paramètres de la fonction
- Les mêmes règles (exhaustivité, séquentialité, unicité) s'appliquent.

```
answer :: Maybe Int -> Bool
answer Nothing = False
answer (Just a) = a == 42
```





Maybe





TECH Maybe (documentation complète)

```
data Maybe a = Nothing | Just a
```

« Vrai » type union \Longrightarrow filtrage par motifs uniquement

Règles inchangées : exhaustivité, séquentialité, unicité

Fonctions de test prédéfinies

```
isNothing :: Maybe a -> Bool
isNothing Nothing = True
isNothing (Just _) = False

isJust :: Maybe a -> Bool
isJust Nothing = False
isJust (Just _) = True
```





TECH Fonctions de transformation prédéfinies

```
fromMaybe :: a -> Maybe a -> a
fromMaybe z Nothing = z
from Maybe _{-} (Just x) = x
join :: Maybe (Maybe a) -> Maybe a
join Nothing = Nothing
join (Just x) = x
(>>=) :: Maybe a -> (a -> Maybe b) -> Maybe b -- bind
Nothing >>= _ = Nothing
(Just x) >>= f = f x
fmap :: (a -> b) -> Maybe a -> Maybe b
fmap _ Nothing = Nothing
fmap f(Just x) = Just (f x)
maybe :: b -> (a -> b) -> Maybe a -> b
maybe z _ Nothing -> z
maybe _ f (Just x) -> f x
```





CH Fonctions à resultat de type Maybe a

Motivation

- Renvoie un résultat au lieu de provoquer une erreur
 - ⇒ Fonctionnement normal non interrompu
 - ⇒ Pas de try ... catch
- Nothing = absence de résultat

Exemple : Recherche d'un élément dans une liste

L'absence de résultat devient un résultat en soi.

- Possibilité de transmettre l'« erreur » à la fonction appelante
 - ⇒ traitement optimisé puisque effectué au bon moment
- Inconvénient : non-différentiation des « erreurs » possibles (puisque toute erreur donne Nothing) ⇒ Either





Either



TECH Either (documentation complète)

```
data Either a b = Left a | Right b 

« Vrai » type union ⇒ filtrage par motifs uniquement
```

Fonctions de test prédéfinies

Fonctions de transformation prédéfinies





ICH Fonctions à resultat de type Either a b

Motivation

- Renvoie un résultat au lieu de provoquer une erreur
 - ⇒ Fonctionnement normal non interrompu
 - ⇒ Pas de try ... catch
- Par convention, Right _ est un résultat correct (« right »).
- Left _ = absence (documentée) de résultat

L'absence de résultat devient un résultat en soi.

- Possibilité de transmettre l'« erreur » à la fonction appelante
 - ⇒ traitement optimisé puisque effectué au bon moment
- Avantage : différentiation des « erreurs » possibles (la valeur contenue dans Left renseigne l'erreur)





Types récursifs



TECH Types récursifs

Type récursif : type exprimé en fonction de lui-même

La définition d'un type récursif nécessite :

- au moins un cas terminal (pour que l'inférence termine);
- au moins une définition en fonction du type lui-même.

⇒ Type récursif : « vrai » type union

Exemple : liste chaînée

Une liste est:

- soit vide (cas terminal);
- soit la donnée d'un élément (tête) et d'une liste (queue).

```
data List a = Empty | Cons a (List a)
```





TECH Types récursifs : exemple détaillé

Une expression arithmétique est :

- soit un nombre (cas terminal);
- soit un opérateur (+, -, ×) appliqué à deux expressions.

La définition du type fournit ses règles de validation.

Impossible de construire une expression incorrecte

```
fortyTwo = Times (Value 6) (Plus (Value 4) (Value 3))
Times (Value 6) -- second paramètre de Times manquant
Plus (Value 4) 3 -- second paramètre de Plus incorrect
```





TECH Types récursifs : exemple détaillé

Traitement sur un type récursif

- Filtrage par reconnaissance de motifs dans la majorité des cas
- Traitement récursif dans la très grande majorité des cas

```
eval :: Num a => ArithExpr a -> a
eval (Value x) = x
eval (Plus e1 e2) = (eval e1) + (eval e2)
eval (Minus e1 e2) = (eval e1) - (eval e2)
eval (Times e1 e2) = (eval e1) * (eval e2)

NB: Le motif _ est inutile ici. (Pourquoi ?)

NB: La mention Num a => est obligatoire ici. (Pourquoi ?)
```

Expression Résultat

eval fortyTwo 42





Modules



Regroupement de déclarations/implémentations

- types/classes de types
- instanciation de classes de types
- constantes
- fonctions

Syntaxe

```
module <nomModule>(<listePublique>) where
  <corpsModule>
```

- listePublique> contient la liste des éléments publics :
 - o si elle n'est pas spécifiée, tout élément déclaré est public ;
 - les éléments issus d'une instanciation sont publics (ne pas les spécifier)
- <corpsModule> contient l'ensemble des déclarations et implémentations





CH Utilisation d'un module : import

```
import [qualified] <NomModule> [as <AliasModule>]
    [(listeElements) | hiding (<listeElements>)]
```

- qualified impose l'utilisation explicite des éléments (i.e. prefixés avec le nom du module).
- as permet d'utiliser un alias pour le nom du module dans le fichier courant
- (...) contient la liste des constantes importées
- hiding (...) empêche l'import des constantes spécifiées (souvent utilisé pour éviter des conflits de noms avec d'autres modules)



Fichier ArithExpr.hs (1/2)

```
module ArithExpr(ArithExpr, val, (+!), (-!), (*!), eval) where
data ArithExpr a = Value a
                   | Plus (ArithExpr a) (ArithExpr a)
| Minus (ArithExpr a) (ArithExpr a)
                    Times (ArithExpr a) (ArithExpr a)
val :: a -> ArithExpr a
val = Value
(+!) :: ArithExpr a -> ArithExpr a -> ArithExpr a
(+!) = Plus
(-!) :: ArithExpr a -> ArithExpr a -> ArithExpr a
(-!) = Minus
(*!) :: ArithExpr a -> ArithExpr a -> ArithExpr a
(*!) = Times
```





TECH Module: exemple

Ficher ArithExpr.hs (2/2)

```
eval :: Num a => ArithExpr a -> a
eval (Value x) = x
eval (Plus e1 e2) = (eval e1) + (eval e2)
eval (Minus e1 e2) = (eval e1) - (eval e2)
eval (Times e1 e2) = (eval e1) * (eval e2)
fortyTwo :: ArithExpr Integer
fortyTwo = Times (Value 6) (Plus (Value 4) (Value 3))
```

Utilisation

```
import ArithExpr
e = val 6 *! (val 4 +! val 3)
```

Expression eval ArithExpr.fortyTwo Not in scope eval e

Résultat

(Plus (Value 4) (Value 3)) Data constructor not in scope 42





Documentation: Haddock





TECH Commentaires en Haskell

Commentaire sur une ligne -- (cf // en C ou Java)

- -- commente le contenu le suivant et ce jusqu'à la fin de la ligne.
- -- ne commente pas le contenu le précédant.
- -- ne commente pas le contenu de la ligne suivante.

```
Partie non commentée -- Partie commentée Partie non commentée
```

Bloc de commentaire {- ... -} (cf /* ... */ en C ou Java)

• Tout le contenu entre {- et -} est commenté

```
Partie non commentée {-
Partie commentée
Partie commentée
-} Partie non commentée
```





TECH Documentation d'un code Haskell

Haddock (Documentation complète)

- Créé en 2002
- Licence BSD
- Dernière version : 2.29.1 (22 septembre 2023)
- Inspiré par d'autres systèmes comme Doxygen

Principes d'utilisation

- Tout élément de documentation est un commentaire Haskell.
- -- | et {- | ... -} documentent l'élément qui suit.
- -- ^ et {- ^ ... -} documentent l'élément qui précède.





TECH Documentation d'un module

```
Module : ArithExpr
 Description: Expressions arithmétiques
 Copyright : (c) Romain Dujol, 2023
 Maintainer : romain.dujol@cyu.fr
module ArithExpr
  ( -- * Data type
   ArithExpr,
    -- * Opérations
   val, (+!), (-!), (*!),
   -- * Évaluation
   eval
  ) where
```





TECH Documentation d'un type

```
-- | Type d'une expression arithmétique
data ArithExpr a =
   Value -- ^ Constante
         a -- ^ Type numérique utilisé
 | Plus (ArithExpr a) (ArithExpr a) -- ^ Addition
  Minus -- ^ Soustraction
         (ArithExpr a) -- ^ Opérande gauche
         (ArithExpr a) -- ^ Opérande droit
 | Times -- ^ Multiplication
         (ArithExpr a) -- ^ Opérande gauche
         (ArithExpr a) -- ^ Opérande droit
```





TECH Documentation d'une fonction

```
-- | Addition
(+!) :: ArithExpr a -- ^ Opérande gauche
    -> ArithExpr a -- ^ Opérande droit
    -> ArithExpr a -- ^ Somme des deux opérandes
(+!) = Plus
```

Mise en forme du texte

- Italique : /Texte/
- Gras: __Texte__
- Largeur fixe: @Texte@
- Lien vers une valeur Haskell: 'ArithExpr' (quote ou backquote)

