Abordaje Funcional a EDSLs

Alberto Pardo Marcos Viera

Instituto de Computación, Facultad de Ingeniería Universidad de la República, Uruguay

ECI 2024

Functores Aplicativos

Functor

Un **functor** puede entenderse como un constructor de tipo $f :: * \rightarrow *$ junto a una función de tipo

$$(a \rightarrow b) \rightarrow f \ a \rightarrow f \ b$$

que permite mapear/reemplazar los valores de tipo a contenidos en una estructura de tipo f a por valores de tipo b.

Functor

En Haskell el concepto de functor es capturado por una clase:

class Functor
$$(f :: * \rightarrow *)$$
 where $fmap :: (a \rightarrow b) \rightarrow f \ a \rightarrow f \ b$

Functor

En Haskell el concepto de functor es capturado por una clase:

class Functor
$$(f :: * \rightarrow *)$$
 where $fmap :: (a \rightarrow b) \rightarrow f \ a \rightarrow f \ b$

Para ser efectivamente un functor la función *fmap* debe satisfacer las siguientes propiedades:

$$fmap id = id$$

 $fmap (f.g) = fmap f.fmap g$

que deberian ser chequeadas al definir cada instancia de la clase.



```
instance Functor [] where
fmap = map
```

```
instance Functor [] where
  fmap = map

instance Functor Maybe where
  fmap f Nothing = Nothing
  fmap f (Just a) = Just (f a)
```

```
instance Functor [] where
  fmap = map
instance Functor Maybe where
  fmap f Nothing = Nothing
  fmap f (Just a) = Just (f a)
instance Functor (Either a) where
  fmap f (Right x) = Right (f x)
  fmap f (Left x) = Left x
```

```
instance Functor [] where
  fmap = map
instance Functor Maybe where
  fmap f Nothing = Nothing
  fmap f (Just a) = Just (f a)
instance Functor (Either a) where
  fmap f(Right x) = Right(f x)
  fmap f (Left x) = Left x
instance Functor ((\rightarrow) r) where
  fmap f h = \lambda r \rightarrow f (h r) -- o sea, f h
```

Modelando Error con Maybe

División segura

$$divM \times y \mid y \not\equiv 0 = Just(x 'div' y)$$

 $\mid otherwise = Nothing$

Modelando Error con Maybe

División segura

$$divM \times y \mid y \not\equiv 0 = Just(x 'div' y)$$

 $\mid otherwise = Nothing$

Con *fmap* puede aplicar una función pura al resultado de una división

$$foo x y = fmap (+2) (divM x y)$$

Modelando Error con Maybe

División segura

$$divM \times y \mid y \not\equiv 0 = Just(x 'div' y)$$

 $\mid otherwise = Nothing$

Con *fmap* puede aplicar una función pura al resultado de una división

$$foo \times y = fmap(+2)(divM \times y)$$

en lugar de hacer:

$$foo \ x \ y = \mathbf{case} \ divM \ x \ y \ \mathbf{of}$$

$$Just \ r \quad \rightarrow Just \ (r+2)$$

$$Nothing \ \rightarrow \ Nothing$$



Functores Aplicativos

Los functores aplicativos son functores que permiten modelar efectos y aplicar funciones dentro del functor (lo que les da el mote de *aplicativos*).

```
class Functor f \Rightarrow Applicative f where pure :: a \rightarrow f a (<*>) :: f <math>(a \rightarrow b) \rightarrow f a \rightarrow f b
```

Functores Aplicativos

Los functores aplicativos son functores que permiten modelar efectos y aplicar funciones dentro del functor (lo que les da el mote de *aplicativos*).

class Functor
$$f \Rightarrow$$
 Applicative f where pure :: $a \rightarrow f$ a $(<*>)$:: $f(a \rightarrow b) \rightarrow f$ $a \rightarrow f$ b

Se debe cumplir que:

$$fmap \ f \ x = pure \ f <*> x$$

Sinónimo en *Applicative*:

(
$$<$$
\$>):: Functor $f \Rightarrow (a \rightarrow b) \rightarrow f \ a \rightarrow f \ b$
 $f <$ \$> $t = fmap \ f \ t$



Ejemplo: Maybe

Ejemplo: Maybe

Puedo por ejemplo modelar expresiones con errores:

```
type Expr = Maybe Int

valE \ x = pure \ x

addE \ x \ y = (+) < x < y

divE \ x \ y = case \ (x, y) \ of

(Just \ vx, Just \ vy) \rightarrow divM \ vx \ vy

\rightarrow Nothing
```

Leyes de functores aplicativos

Identidad:

pure id $<*> u \equiv u$

Composición:

pure (.)
$$<*> u <*> v <*> w \equiv u <*> (v <*> w)$$

Homomorfismo:

pure
$$f \ll pure x \equiv pure (f x)$$

Intercambio:

$$u \leftrightarrow pure x \equiv pure (\lambda f \rightarrow f x) \leftrightarrow u$$

Leyes de functores aplicativos

Identidad:

pure id
$$<*>$$
 $u \equiv u$

Composición:

pure (.)
$$<*> u <*> v <*> w \equiv u <*> (v <*> w)$$

Homomorfismo:

pure
$$f \ll pure x \equiv pure (f x)$$

Intercambio:

$$u \Leftrightarrow pure x \equiv pure (\lambda f \rightarrow f x) \Leftrightarrow u$$

Si se cumplen, entonces se cumple:

$$fmap \ f \ x = pure \ f <*> x$$



Funciones sobre functores aplicativos

```
sequence A:: Applicative f \Rightarrow [f \ a] \rightarrow f [a]
     sequenceA[] = pure[]
     sequenceA(a:as) = (:) < $> a < * > sequenceA as
     traverse :: Applicative f \Rightarrow (a \rightarrow f \ b) \rightarrow [a] \rightarrow f \ [b]
     traverse\ f = sequence A.fmap\ f
que equivale a:
     traverse f[] = pure[]
     traverse f(x:xs) = (:) < $> f(x) < *> traverse f(xs) < *
```

Alternative

En *Control*. *Applicative* también se define:

```
class Applicative f \Rightarrow Alternative f where empty :: f a (<|>) :: f a \rightarrow f a \rightarrow f a some :: f a \rightarrow f [a] -- one or more many :: f a \rightarrow f [a] -- zero or more
```

Ejemplo de Alternative: Parsers

```
instance Applicative (Parser s) where
        pure = pSucceed
        <*> = <*>
     instance Alternative (Parser s) where
        empty = pFail
        <|> = <|>
        many = pList
        some p = (:)  p List p
donde
       pFail :: Parser s a
     pSuceed :: a \rightarrow Parser s a
        <*> :: Parser s (a \rightarrow b) \rightarrow Parser s a \rightarrow Parser s b
        \langle \rangle :: Parser s a \rightarrow Parser s a \rightarrow Parser s a
       pList :: Parser s a \rightarrow Parser s [a]
```

Ejemplo: listas

instance Applicative [] where pure
$$x = [x]$$
 fs <*> x = [f x | f \leftarrow f s, x \leftarrow x s]

Ejemplo:

$$[(+1), (+2)] < > [1, 2, 3]$$

Ejemplo: listas

instance Applicative [] where pure
$$x = [x]$$
 fs <*> $xs = [f x | f \leftarrow fs, x \leftarrow xs]$

Ejemplo:

$$[(+1), (+2)] < *> [1, 2, 3]$$
leadsto
 $[2, 3, 4, 3, 4, 5]$

Ejemplo: Either

```
data Either a b = Left a | Right b
instance Functor (Either e) where
fmap f (Right a) = Right (f a)
```

fmap f (Left e) = Left e

Ejemplo: Either

```
data Either a b = Left a | Right b
instance Functor (Either e) where
fmap f (Right a) = Right (f a)
fmap f (Left e) = Left e
```

Una posible instancia de *Applicative*:

```
instance Applicative (Either e) where
  pure = Right
  Right f <*> Right a = Right (f a)
  Right f <*> Left e = Left e
  Left e <*> _ = Left e
```

Ejemplo: Either

```
data Either ab = Left \ a \mid Right \ b
     instance Functor (Either e) where
       fmap f (Right a) = Right (f a)
       fmap f (Left e) = Left e
Una posible instancia de Applicative:
     instance Applicative (Either e) where
       pure = Right
       Right f < *> Right a = Right (f a)
       Right f < *> Left e = Left e
       Left e < *> _ = Left e
Otra:
     instance Monoid e \Rightarrow Applicative (Either e) where
       pure = Right
       Right f < *> Right a = Right (f a)
       Left e <*> Right _ = Left e
       Right = <*> Left e = Left e
       Left e <*> Left e' = Left (e'mappend'e')
```

Abordaie Funcional a EDSLs

Alberto Pardo, Marcos Viera

Composición

La clase de functores aplicativos es cerrada bajo la composición.

```
newtype (f : . g) a = Compose \{getCompose :: f(g a)\}

instance (Functor f, Functor g) \Rightarrow Functor (f : . g) where fmap f(Compose x) = Compose (fmap (fmap f) x)

instance (Applicative f, Applicative g)
\Rightarrow Applicative (f : . g) where pure x = Compose (pure (pure x))
Compose f <*> Compose x = Compose ((<*>) <$> f <*> x)
```

Composición

La clase de functores aplicativos es cerrada bajo la composición.

```
newtype (f : . g) a = Compose \{getCompose :: f(g a)\}

instance (Functor f, Functor g) \Rightarrow Functor (f : . g) where

fmap \ f(Compose \ x) = Compose \ (fmap \ (fmap \ f) \ x)

instance (Applicative \ f, Applicative \ g)

\Rightarrow Applicative \ (f : . g) where

pure \ x = Compose \ (pure \ (pure \ x))

Compose \ f <*> Compose \ x = Compose \ ((<*>) <$> f <*> x)
```

La composición de dos mónadas puede no ser una mónada, pero es un aplicativo.