

Funtores

Programação Funcional

Prof. Rodrigo Ribeiro

Setup

```
module Main where
```

```
main :: IO ()
```

```
main = return ()
```

Função map

- Pergunta: podemos definir map para outros tipos?

```
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
```

```
map _ [] = []
```

```
map f (x : xs) = f x : map f xs
```

Função map

- Tarefa: definir map para o tipo Maybe:

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

Função mapMay

- ▶ Passo 1: Definindo o tipo

```
mapMay :: (a -> b) -> Maybe a -> Maybe b
```

Função mapMay

- ▶ Passo 2: Enumerando os casos

```
mapMay :: (a -> b) -> Maybe a -> Maybe b  
mapMay _ Nothing = _  
mapMay f (Just x) = _
```

Função mapMay

- ▶ Passo 3: Definindo o caso para Nothing:

```
mapMay :: (a -> b) -> Maybe a -> Maybe b  
mapMay _ Nothing = Nothing  
mapMay f (Just x) = _
```

Função mapMay

- ▶ Passo 4: Definindo o caso para Just:

```
mapMay :: (a -> b) -> Maybe a -> Maybe b
mapMay _ Nothing = Nothing
mapMay f (Just x) = Just (f x)
```


Next one!

- ▶ Definir map para árvores binárias:

```
data Tree a
  = Leaf
  | Node a (Tree a) (Tree a)
deriving (Eq, Ord, Show)
```

Função mapTree

- ▶ Passo 1: Definindo o tipo

```
mapTree :: (a -> b) -> Tree a -> Tree b
```

Função mapTree

- ▶ Passo 2: Enumerando os casos

```
mapTree :: (a -> b) -> Tree a -> Tree b
mapTree _ Leaf = _
mapTree f (Node x l r) = _
```

Função mapTree

- ▶ Passo 3: Definindo o caso base

```
mapTree :: (a -> b) -> Tree a -> Tree b
mapTree _ Leaf = Leaf
mapTree f (Node x l r) = _
```

Função mapTree

- ▶ Passo 4: Definindo o caso recursivo

```
mapTree :: (a -> b) -> Tree a -> Tree b
mapTree _ Leaf = Leaf
mapTree f (Node x l r)
    = Node (f x) (mapTree f l) (mapTree f r)
```

Padrão

- Observe o tipo das funções definidas:

```
mapMay :: (a -> b) -> Maybe a -> Maybe b
```

```
mapTree :: (a -> b) -> Tree a -> Tree b
```

- Qual o padrão?

Padrão

- Podemos generalizar o tipo das duas funções para

`fmap :: (a -> b) -> f a -> f b`

em que, `f = Maybe` para `mapMay` e `f = Tree` para `mapTree`.

Quiz

- Considere as seguintes funções:

```
foo :: Int -> Maybe
```

```
foo x = Nothing
```

```
baz :: String -> Tree
```

```
baz s = Leaf
```

Este código está correto? Será aceito pelo compilador?

Quiz

- ▶ O GHC nos responde:
 - Expecting one more argument to 'Maybe'
Expected a **type**, but 'Maybe' has kind '*** -> ***'
 - In the **type** '**(String -> Maybe)**'

Kinds

- ▶ Intuitivamente, kinds são tipos de “tipos”.
 - ▶ Tipos simples como Bool, String, Int, [Int] são de kind *.
 - ▶ Construtores de tipos como Maybe e Tree possuem kind * -> *.

Kinds

- ▶ Tipos como Maybe e Tree são funções a nível de tipos.
 - ▶ Precisam de um parâmetro de tipo para serem tipos efetivamente.
- ▶ Podemos consultar o kind de um tipo usando o comando `:k` no ghci.

Exemplos

```
Prelude*> :k Int
```

```
Int :: *
```

```
Prelude*> :k []
```

```
[] :: * -> *
```

```
Prelude*> :k (,)
```

```
(,) :: * -> * -> *
```

```
Prelude*> :k Either
```

```
Either :: * -> * -> *
```

Exemplos

- Qual o kind de GRose?

```
data GRose f a  
  = a :> f (GRose f a)
```

Exemplos

- ▶ Qual o kind de GRose?
 - ▶ Primeiramente, `GRose f a :: *`
 - ▶ Note que `f :: * -> *` e `a :: *`

```
data GRose f a  
  = a :> f (GRose f a)
```

Exemplos

- Qual o kind de GRose?

```
Prelude*> :k GRose
```

```
GRose :: (* -> *) -> * -> *
```

Functor

- ▶ Tipos de kind $* \rightarrow *$ e que possuem uma função similar a `map` são chamados de funtores.

```
class Functor f where
    fmap :: (a -> b) -> f a -> f b

(<$>) :: (a -> b) -> f a -> f b
(<$>) = fmap
```


Functor

- ▶ Instância para Maybe

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

Functor

► Instância para Tree

```
instance Functor Tree where
  fmap _ Leaf = Leaf
  fmap f (Node x l r)
    = Node (f x) (f <$> l) (f <$> r)
```

Árvores

- ▶ Apresente a definição de Functor para o tipo:

```
data Rose a
  = Rose a [Rose a]
  deriving (Eq, Ord, Show)
```

Functor

- ▶ Instância para Rose

```
instance Functor Rose where
  fmap f (Rose x ts)
    = Rose (f x) ((fmap f) <$> ts)
```

Functor

- ▶ Idealmente, funtores devem atender as seguintes propriedades:

```
fmap id == id
```

```
fmap (g . f) == fmap g . fmap f
```

- ▶ Veremos como provar esse tipo de propriedades nas próximas aulas.

Tarefa

- ▶ Validar entradas de e-mails em um formulário.
 - ▶ Email: deve conter o caractere @.
 - ▶ Corpo: String não vazia.

Modelagem

```
type From = Address
type To = Address

data Address
  = Address String
  deriving (Eq, Ord, Show)

data Body
  = Body String
  deriving (Eq, Ord, Show)

data Email
  = Email From To Body
  deriving (Eq, Ord, Show)
```

Validação

- ▶ Testando se a string é vazia.

```
nonEmpty :: String -> Maybe String  
nonEmpty [] = Nothing  
nonEmpty s  = Just s
```


Validação

- ▶ Testando se uma string contém @:

```
contains :: Char -> String -> Maybe String
```

```
contains x xs
```

```
| x `elem` xs = Just xs
```

```
| otherwise  = Nothing
```

Validação

- ▶ Validando um endereço de e-mail
 - ▶ Vamos usar a instância de Functor para Maybe!

```
mkAddress :: String -> Maybe Address
```

```
mkAddress s = Address <$> contains '@' s
```

Validação

- ▶ Validando o corpo do e-mail

```
mkBody :: String -> Maybe Body  
mkBody s = Body <$> nonEmpty s
```


Validação

- ▶ Código anterior de `mkEmail` é repleto de repetição.
- ▶ Lógica real de `mkEmail` poderia ser resumida em:

```
mkEmail from to body  
  = Email (mkAddress from)  
          (mkAddress to)  
          (mkBody body)
```

Validação

- ▶ O tipo de Email é:

```
Email :: Address -> Address -> Body -> Email
```

Porém, os resultados de `mkAddress` e `mkBody` envolvem o tipo `Maybe`.

Validação

- Idealmente, deveríamos ser capazes de transformar

`Email :: Address -> Address -> Body -> Email`

em

```
Email :: Maybe Address ->
      Maybe Address ->
      Maybe Body -> Maybe Email
```

Validação

- Note que a diferença entre os tipos

```
Email :: Address -> Address -> Body -> Email
```

```
Email :: Maybe Address ->
```

```
    Maybe Address ->
```

```
    Maybe Body -> Maybe Email
```

pode ser resolvida por “inserir” a função `Email` em valores de tipo `Maybe`.

Funtores Aplicativos

- ▶ A abstração de functor aplicativo permite a aplicação de uma função sobre valores contidos em uma “estrutura” de construtor de tipos.

```
class Functor f => Applicative f where
  pure  :: a -> f a
  (<*>) :: f (a -> b) -> f a -> f b
```

Applicative Maybe

```
instance Applicative Maybe where
  pure = Just
  Nothing <*> _ = Nothing
  _ <*> Nothing = Nothing
  (Just f) <*> (Just x) = Just (f x)
```

Exercício

- ▶ Defina uma instância de `Applicative` para listas e árvores binárias.

Applicative

- ▶ O operador <*> permite a aplicação de funções sobre construtores de tipos.
- ▶ Exemplo

```
foo :: Maybe Int  
foo = (+) <$> (Just 2) <*> (Just 3)
```

```
Prelude*> foo  
Just 5
```

Applicative

- ▶ Qual o tipo de $(+)$ $\langle \$ \rangle$?
- ▶ Lembrando os tipos individuais:

$(+)$ $:: \text{Num } c \Rightarrow c \rightarrow c \rightarrow c$

$\langle \$ \rangle$ $:: \text{Functor } f \Rightarrow (a \rightarrow b) \rightarrow f a \rightarrow f b$

Applicative

- ▶ Note que basta fazer $a = c$ e $b = c \rightarrow c$.
- ▶ Com isso, temos:

$(+) \text{ } \langle \$ \rangle :: (\text{Num } c, \text{Functor } f) \Rightarrow f \text{ } c \rightarrow f (c \rightarrow c)$

Isso representa que ao aplicarmos essa expressão a um valor de tipo $f \text{ } c$, o resultado terá tipo $f (c \rightarrow c)$.

Applicative

► Dessa forma, temos que `(+) <$> (Just 2)` possui o tipo

`(+) <$> (Just 2) :: (Num c, Functor f) => f (c -> c)`

Applicative

- Note que podemos combinar a expressão `(+) <$> (Just 2)` com `Just 3` usando o operador `<*>`, cujo tipo é:

```
(<*>) :: Applicative f => f (a -> b) -> f a -> f b
```

```
(+) <$> (Just 2) <*> (Just 3) :: Maybe Int
```


Validação

- ▶ Usando funções de Applicative, a implementação de mkEmail fica:

```
mkEmail' :: String -> String -> String -> Maybe Email
mkEmail' from to body
    = Email <$> mkAddress from <*>
              mkAddress to   <*>
              mkBody body
```

Validação

- ▶ O que fizemos para validar e-mails esta ok. . .
 - ▶ Porém, qual foi a causa da falha?
 - ▶ Não há como saber!

Validação

- ▶ Idealmente, devíamos armazenar erros obtidos durante a validação para exibí-los ao usuário.
- ▶ Usaremos um conjunto de tipos e funções para esse fim.

Validação

- ▶ Definindo um tipo para validadores.

```
data Validation err a
  = Failure err
  | Success a
  deriving (Eq, Ord, Show)
```

Validação

- ▶ Validation é um Functor

```
instance Functor (Validation err) where
  fmap _ (Failure err) = Failure err
  fmap f (Success x)   = Success (f x)
```

Validação

- ▶ Próximo passo: Definir uma instância de `Applicative` de forma a combinar as falhas.
- ▶ Pergunta: Como combinar falhas?
 - ▶ Usaremos outra abstração: a de semi-grupo!

Semi-grupo

- ▶ Um semi-grupo é uma estrutura algébrica que é formada por um conjunto e uma operação binária associativa.
- ▶ Em Haskell, é uma classe de tipos que possui uma função binária que deve ser associativa.

Semi-grupo

- Definição de Semigroup

```
class Semigroup a where  
  (<>) :: a -> a -> a
```


Semi-group

- ▶ Vamos exigir, na instância de `Applicative`, que a variável `err` em `Validation err a` seja uma instância de `Semigroup`.

Applicative

```
instance Semigroup err => Applicative (Validation err) where
  pure = Success
  Failure e1 <*> b = Failure $ case b of
    Failure e2 -> e1 <> e2
    Success _   -> e1
  Success _   <*> Failure e2 =
    Failure e2
  Success f   <*> Success a  =
    Success (f a)
```

Erros

```
data Error
  = MustNotBeEmpty
  | MustContain String
  deriving (Eq, Ord, Show)
```

Validação

```
atString :: String -> Validation [Error] Address
```

```
atString s
```

```
  | '@' `elem` s = Success (Address s)
```

```
  | otherwise    = Failure [MustContain "@"]
```

```
nonEmptyString :: String -> Validation [Error] Body
```

```
nonEmptyString [] = Failure [MustNotBeEmpty]
```

```
nonEmptyString s = Success (Body s)
```

Validação

```
email :: String -> String ->  
        String -> Validation [Error] Email  
email from to body = Email <$> atString from <*>  
                               atString to   <*>  
                               nonEmptyString body
```

Exercício

- Qual o kind do tipo a seguir? Apresente uma instância de Functor para esse tipo e mostre que essa satisfaz as propriedades anteriormente apresentadas.

```
data Toy a b =  
  Output a b  
| Bell b  
| Done
```