

# Introdução a Programação Funcional com Haskell

Aplicações em data science e na web

Dia 02

---

Fabrício Olivetti e Emilio Francesquini  
[folivetti@ufabc.edu.br](mailto:folivetti@ufabc.edu.br) e [e.francesquini@ufabc.edu.br](mailto:e.francesquini@ufabc.edu.br)

28/09/2019

Centro de Matemática, Computação e Cognição  
Universidade Federal do ABC



- Estes slides foram preparados para o curso de **Programação funcional em Haskell no mundo real na UFABC**.
- Este material pode ser usado livremente desde que sejam mantidos, além deste aviso, os créditos aos autores e instituições.



# Funções de alta ordem

---

- As funções que...
  - ▶ recebem uma ou mais funções como argumento, ou
  - ▶ devolvem retornam uma função
- ... são denominadas **Funções de alta ordem** (*high order functions*).
- O uso de funções de alta ordem permitem aumentar a expressividade do Haskell quando confrontamos padrões recorrentes.

- Considerem a função `duasVezes` que recebe uma função `f` e um argumento qualquer `x` e aplica `f` em `x` duas vezes seguidas

---

```
1 duasVezes :: (a -> a) -> a -> a
2 duasVezes f x = f (f x)
```

---

Essa função é aplicável em diversas situações:

---

```
1 > duasVezes (*2) 3
2 12
3
4 > duasVezes reverse [1,2,3]
5 [1,2,3]
```

---

- O Haskell permite que uma função de  $n > 1$  argumentos seja aplicada

**parcialmente** definindo uma função com  $m < n$  argumentos:

---

```
1 soma x y z = x + y + z
2
3 soma2 x y = soma 2
4
5 soma23 x = soma2 3
6
7 > soma2 1 2
8 5
9
10 > soma23 1
11 6
```

---

- Com isso podemos criar novas funções a partir da nossa função `duasVezes`:

---

```
1 quadruplica = duasVezes (*2)
```

---



- Considere o padrão

---

1 `[f x | x <- xs]`

---

- Que é muito comum quando queremos gerar uma lista de números ao quadrado, somar um aos elementos de uma lista, etc.

- Podemos definir a função `map` como:

---

```
1 map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
2 map f xs = [f x | x <- xs]
```

---

- Uma função que transforma uma lista do tipo `a` para o tipo `b` utilizando uma função `f :: a -> b`.

- **map** nos dá um novo vocábulo que deixa mais clara a interpretação das transformações feitas em listas

---

```
1 > map (+1) [1,2,3]
2 [2,3,4]
3
4 > map even [1,2,3]
5 [False, True, False]
6
7 > map reverse ["ola", "mundo"]
8 ["alo", "odnum"]
```

---

- `map` funciona para listas genéricas, de qualquer tipo
- `map` também funciona para qualquer função `f :: a -> b`
- Logo ela pode ser aplicada a ela mesma, ou seja, aplicável em listas de listas

---

```
1 > map (map (+1)) [[1,2],[3,4]]
2   => [ map (+1) xs | xs <- [[1,2],[3,4]] ]
3   => [ [x+1 | x <- xs] | xs <- [[1,2],[3,4]] ]
```

---

- Implemente uma versão recursiva de `map`.

- Outro padrão recorrente observado é a filtragem de elementos utilizando guards nas listas

---

```
1 > [x | x <- [1..10], even x]
2 [2,4,6,8,10]
3
4 > [x | x <- [1..10], primo x]
5 [2,3,5,7]
```

---

- Podemos definir a função de alta ordem `filter` da seguinte forma:

---

```
1 filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
2 filter p xs = [x | x <- xs, p x]
```

---

- `filter` retorna uma lista de todos os valores cujo o predicado `p` de `x` retorna `True`.

- Reescrevendo os exemplos anteriores:

---

```
1 > filter even [1..10]
2 [2,4,6,8,10]
3
4 > filter primo [1..10]
5 [2,3,5,7]
```

---



- Também podemos passar funções parciais como argumento:

---

```
1 > filter (>5) [1..10]
2 [6,7,8,9,10]
3
4 > filter (/= ' ') "abc def ghi"
5 "abcdefghi"
```

---

### Pergunta

Porque o exemplo acima (>5) funciona?

- As duas funções `map` e `filter` costumam serem utilizadas juntas, assim como na compreensão de listas:

---

```
1 somaQuadPares :: [Int] -> Int
2 somaQuadPares ns = sum [n^2 | n <- ns, even n]
3
4 somaQuadPares :: [Int] -> Int
5 somaQuadPares ns = sum (map (^2) (filter even ns))
```

---

- Podemos utilizar o operador `$` para separar as aplicações das funções e remover os parênteses

---

```
1 > :t ($)
2 ($) :: (a -> b) -> a -> b
```

---

---

```
1 somaQuadPares :: [Int] -> Int
2 somaQuadPares ns = sum
3                   $ map (^2)
4                   $ filter even ns
```

---

- Diferentemente do pipe do Unix, aqui a execução é de baixo para cima.

Outras funções úteis durante o curso:

---

```
1 > all even [2,4,6,8]
2 True
3
4 > any odd [2,4,6,8]
5 False
6
7 > takeWhile even [2,4,6,7,8]
8 [2,4,6]
9
10 > dropWhile even [2,4,6,7,8]
11 [7,8]
```

---

# Folding

---

Vamos recapitular algumas funções recursivas que escrevemos

---

```
1 sum [] = 0
2 sum (x:xs) = x + sum xs
3
4 product [] = 1
5 product (x:xs) = x * product xs
6
7 length [] = 0
8 length (_:xs) = 1 + length xs
```

---

- Podemos generalizar essas funções da seguinte forma:

---

1  $f [] = v$   
2  $f (x:xs) = g\ x\ (f\ xs)$

---

Essa função é chamada de `foldr`:

---

```
1 foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b
2 foldr f v [] = v
3 foldr f v (x:xs) = f x (foldr f v xs)
```

---



- O nome dessa função significa **dobrar**, pois ela justamente dobra a lista aplicando a função **f** em cada elemento da lista e um resultado parcial.

---

```
1 foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b
2 foldr f v [] = v
3 foldr f v (x:xs) = f x (foldr f v xs)
```

---

- Pense nessa lista não-recursivamente a partir da definição de listas:

---

1 `a1 : (a2 : (a3 : []))`

---

- Trocando : pela função  $f$  e  $[]$  pelo valor  $v$ :

---

```
1 a1 `f` (a2 `f` (a3 `f` v))
```

---

Ou seja:

---

1 `foldr (+) 0 [1,2,3]`

---

se torna:

---

1 `1 + (2 + (3 + 0))`

---

Que é nossa função `sum`:

```
1 sum = foldr (+) 0
```

## Pergunta

Cadê o parâmetro da função `sum`?

Defina `product` utilizando `foldr`.

Como podemos implementar `length` utilizando `foldr`?

---

```
1 length :: [a] -> Int
2 length []      = 0
3 length (_:xs) = 1 + length xs
```

---

Para a lista:

---

1 1 : (2 : (3 : []))

---

devemos obter:

---

1 1 + (1 + (1 + 0))

---



Da assinatura de `foldr`:

---

1 `foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b`

---

Percebemos que na função `f` o primeiro argumento é um elemento da lista e o segundo é o valor acumulado.

- Dessa forma podemos utilizar a seguinte função anônima:

```
1 length = foldr (\_ n -> 1+n) 0
```

## Pergunta

length = foldr (+1) 0 funciona?

Reescreva a função `reverse` utilizando `foldr`:

---

```
1 reverse :: [a] -> [a]
2 reverse []      = []
3 reverse (x:xs) = reverse xs ++ [x]
```

---

- Na aula passada implementamos diversas funções em sua versão caudal

---

```
1 sum :: Num a => [a] -> a
2 sum ns = sum' 0 ns
3   where
4     sum' v [] = v
5     sum' v (x:xs) = sum' (v+x) xs
```

---

Esse padrão é capturado pela função `foldl`:

---

```
1 foldl :: (a -> b -> a) -> a -> [b] -> a
2 foldl f v []      = v
3 foldl f v (x:xs) = foldl f (f v x) xs
```

---

- Da mesma forma podemos pensar em `foldl` não recursivamente invertendo a lista:

---

```
1 1 : (2 : (3 : []))  
2 => (([] : 1) : 2) : 3  
3 => ((0 + 1) + 2) + 3
```

---

- Quando  $f$  é associativa, ou seja, os parênteses não fazem diferença, a aplicação de `foldr` e `foldl` não se altera:

---

```
1 sum = foldl (+) 0
```

```
2
```

```
3 product = foldl (*) 1
```

---

Como ficaria a função `length` utilizando `foldl`?

- 
- 1 `length = foldr (\_ n -> 1+n) 0`
  - 2 `length = foldl (??) 0`
-



Basta inverter a ordem dos parâmetros:

---

```
1 length = foldr (\_ n -> 1 + n) 0
2 length = foldl (\n _ -> n + 1) 0
```

---

E a função `reverse`?

- 
- 1 `snoc x xs = xs ++ [x]`
  - 2 `reverse = foldr snoc []`
-

---

```
1 1 : (2 : (3 : []))
2 => (([] f 3) f 2) f 1
3
4 f xs x = ???
5 reverse = foldl f []
```

---

---

```
1 1 : (2 : (3 : []))
2   => (([] f 3) f 2) f 1
3
4 f xs x = x:xs
5 reverse = foldl f []
6
7 -- ou se quiser usar uma lambda
8 reverse = foldl (\xs x -> x:xs) []
9
10 -- ou usando a função flip
11 -- flip :: (a -> b -> c) -> b -> a -> c
12 reverse = foldl (flip (:)) []
```

---

Uma regra do *dedão* para trabalharmos por enquanto é:

- Se a lista passada como argumento é infinita, use **foldr**
- Se o operador utilizado pode gerar curto-circuito, use **foldr**
- Se a lista é finita e o operador não irá gerar curto-circuito, use **foldl**
- Se faz sentido trabalhar com a lista invertida, use **foldl**

(na verdade, ao invés de **foldl** devemos utilizar **foldl'** que é a versão não preguiçosa)

# Composição de funções

---

- Na matemática a composição de função  $f \circ g$  define uma nova função  $z$  tal que  $z(x) = f(g(x))$ .
- No Haskell temos o operador  $(.)$ :

---

```
1 (.) :: (b -> c) -> (a -> b) -> (a -> c)
2 f . g = \x -> f (g x)
```

---

- A assinatura da função  $(.)$  merece um pouco mais de atenção
- Dada uma função que mapeia do tipo **b** para o tipo **c**, e outra que mapeia do tipo **a** para o tipo **b**, gere uma função que mapeie do tipo **a** para o tipo **c**.

---

```
1 (.) :: (b -> c) -> (a -> b) -> (a -> c)
2 f . g = \x -> f (g x)
```

---



- A composição de função é associativa:

---

$$1 \quad (f \circ g) \circ h == f \circ (g \circ h)$$

---

- E tem um elemento neutro que é a função **id**:

---

$$1 \quad f \cdot \text{id} = \text{id} \cdot f = f$$

---

- Essas duas propriedades são importantes durante a construção de programas, pois elas permitem o uso do `foldr` (e dentre outras funções de alta ordem):

---

```
1 -- cria uma função que é a composição de uma lista de
  ↪ funções
2 compose :: [a -> a] -> (a -> a)
3 compose = foldr (.) id
```

---

---

```
1 > :t ($)
2 ($) :: (a -> b) -> a -> b
3 > :t (.)
4 (.) :: (b -> c) -> (a -> b) -> a -> c
```

---

- Observe o código abaixo

---

```
1 f x = sin $ abs x
2 g = sin . abs
3 h x = (sin . abs) x
4 i x = sin . abs $ x
```

---

## Pergunta

Quais são os tipos de **f**, **g**, **h** e **i**?

- Altere a função abaixo para utilizar o operador `(.)` no lugar do pipe `($)`.

---

```
1 somaQuadPares :: [Int] -> Int
2 somaQuadPares ns = sum
3     $ map (^2)
4     $ filter even ns
```

---



- Funções de alta ordem
- [GH] 7
- [SGS] 4
- [ML] 6

## Definindo novos tipos

---

- A definição de novos tipos de dados, além dos tipos primitivos, permite manter a legibilidade do código e facilita a organização de seu programa.



- A forma mais simples de definir um novo tipo é criando *apelidos* para tipos existentes:

---

```
1 type String = [Char]
```

---

- Todo nome de tipo deve começar com uma letra maiúscula. As definições de tipo podem ser encadeadas!
- Suponha a definição de um tipo que armazena uma coordenada e queremos definir um tipo de função que transforma uma coordenada em outra:

---

```
1 type Coord = (Int, Int)
2 type Trans = Coord -> Coord
```

---

- Porém, não podemos definir tipos recursivos...

---

1 `type Tree = (Int, [Tree])`

---

- ... mas temos outras formas de definir tais tipos.

- A declaração de tipos pode conter variáveis de tipo:

---

```
1 type Pair a = (a, a)
```

```
2
```

```
3 type Assoc k v = [(k,v)]
```

---

- Com isso podemos definir funções utilizando esses tipos:

---

```
1 find :: Eq k => k -> Assoc k v -> v
2 find k t = head [v | (k',v) <- t, k == k']
3
4 > find 2 [(1,3), (5,4), (2,3), (1,1)]
5 3
```

---

- Crie uma função **paraCima** do tipo **Trans** definido anteriormente que ande para cima dado uma coordenada (some +1 em y).

- Como esses tipos são apenas apelidos, eu posso fazer:

---

```
1 array = [(1,3), (5,4), (2,3), (1,1)] :: [(Int, Int)]
2 > find 2 array
3 3
4
5 array' = [(1,3), (5,4), (2,3), (1,1)] :: Assoc Int Int
6 > find 2 array
7 3
```

---

- O compilador não distingue um do outro.

# Tipos de Datos Algébricos

---



- Tipos completamente novos.
- Pode conter tipos primitivos.
- Permite expressividade.
- Permite checagem em tempo de compilação

Tipo soma:

---

1 **data Bool = True | False**

---

- **data**: declara que é um novo tipo
- **Bool**: nome do tipo
- **True | False**: poder assumir ou True ou False

Vamos criar um tipo que define a direção que quero andar:

```
1 data Dir = Norte | Sul | Leste | Oeste
```

Com isso podemos criar a função `para`:

---

```
1 data Dir = Norte | Sul | Leste | Oeste
2
3 para :: Dir -> Trans
4 para Norte (x,y) = (x, y + 1)
5 para Sul    (x,y) = (x, y - 1)
6 para Leste  (x,y) = (x + 1, y)
7 para Oeste  (x,y) = (x - 1, y)
```

---

E a função `caminhar`:

---

```
1 caminhar :: [Dir] -> Trans  
2 caminhar []      coord = coord  
3 caminhar (d:ds) coord = caminhar ds (para d coord)
```

---

- Tipo produto:

---

1 `data Ponto = Ponto Double Double`

---

- `data`: declara que é um novo tipo
- `Ponto`: nome do tipo
- `Ponto`: construtor (ou envelope) - declaração implícita de uma função usada para criar um valor do tipo `Ponto`
- `Double Double`: tipos que ele encapsula

## Atenção

O nome do tipo e o nome do construtor apesar de PODEREM ser os mesmos NÃO são a mesma coisa.

Para ser possível imprimir esse tipo:

---

```
1 data Ponto = Ponto Double Double
2           deriving (Show)
```

---

- `deriving`: derivado de outra classe
- `Show`: tipo imprimível
- Isso faz com que o Haskell crie automaticamente uma instância da função `show` para esse tipo de dado.

- Para usá-lo em uma função devemos sempre envelopar a variável com o construtor.

---

```
1 dist :: Ponto -> Ponto -> Double
2 dist (Ponto x y) (Ponto x' y') = sqrt
3                                 $ (x-x')^2 + (y-y')^2
4
5 > dist (Ponto 1 2) (Ponto 1 1)
6 1.0
```

---



- Podemos misturar os tipos soma e produto:

---

```
1 data Forma = Circulo Ponto Double
2             | Retangulo Ponto Double Double
3
4 -- um quadrado é um retângulo com os dois lados iguais
5 quadrado :: Ponto -> Double
6 quadrado p n = Retangulo p n n
```

---

- `Circulo` e `Retangulo` são funções construtoras:

---

```
1 > :t Circulo
2 Circulo :: Ponto -> Double -> Forma
3
4 > :t Retangulo
5 Retangulo :: Ponto -> Double -> Double -> Forma
```

---

- As declarações de tipos também podem ser parametrizados, considere o tipo **Maybe**:

---

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

---

- A declaração indica que um tipo **Maybe a** pode não ser nada ou pode ser apenas o valor de um tipo **a**.

- Esse tipo pode ser utilizado para ter um melhor controle sobre erros e exceções:

---

```
1  -- talvez a divisão retorne um Int
2  safeDiv :: Int -> Int -> Maybe Int
3  safeDiv _ 0 = Nothing
4  safeDiv m n = Just (m `div` n)
5
6  safeHead :: [a] -> Maybe a
7  safeHead [] = Nothing
8  safeHead xs = Just (head xs)
```

---

- Eses erros podem ser capturados com a expressão `case`:

---

```
1 divComErro :: Int -> Int -> Int
2 divComErro m n = case (safeDiv m n) of
3                   Nothing -> error "divisão por 0"
4                   Just x   -> x
```

---

- A expressão `case` nos permite fazer pattern matching dentro do código da função com quaisquer expressões e não apenas nos seus parâmetros

- Um outro tipo interessante é o **Either** definido como:

---

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

---

- Esse tipo permite que uma função retorne dois tipos diferentes, dependendo da situação.

---

```
1  -- ou retorna uma String ou um Int
2  safeDiv' :: Int -> Int -> Either String Int
3  safeDiv' _ 0 = Left "divisão por 0"
4  safeDiv' m n = Right (m `div` n)
5
6  > safeDiv' 2 2
7  1
8  > safeDiv' 2 0
9  "divisão por 0"
```

---

- Crie um tipo **Fuzzy** que pode ter os valores **Verdadeiro**, **Falso**, **Pertinencia Double**, que define um intermediário entre **Verdadeiro** e **Falso**.
- Crie uma função **fuzzifica** que recebe um **Double** e retorna **Falso** caso o valor seja menor ou igual a 0, **Verdadeiro** se for maior ou igual a 1 e **Pertinencia v** caso contrário.



- Uma terceira forma de criar um novo tipo é com a função `newtype`, que permite apenas um construtor:

---

1 `newtype Nat = N Int`

---

- A diferença entre `newtype` e `type` é que o primeiro define um novo tipo enquanto o segundo é um sinônimo.
- A diferença entre `newtype` e `data` é que o primeiro define um novo tipo até ser compilado, depois ele é substituído como um sinônimo. Isso ajuda a garantir a checagem de tipo em tempo de compilação.

# Tipos Recursivos

---

- Um exemplo de tipo recursivo é a árvore binária, que pode ser definida como:

---

1 `data Tree a = Leaf a | Node (Tree a) a (Tree a)`

---

- Ou seja, ou é um nó folha contendo um valor do tipo `a`, ou é um nó contendo uma árvore à esquerda, um valor do tipo `a` no meio e uma árvore à direita.

- Desenhe a seguinte árvore:

---

```
1 t :: Tree Int
2 t = Node (Node (Leaf 1) 3 (Leaf 4)) 5
3         (Node (Leaf 6) 7 (Leaf 9))
```

---

Podemos definir uma função `contem` que indica se um elemento `x` está contido em uma árvore `t`:

---

```
1 contem :: Eq a => Tree a -> a -> Bool
2 contem (Leaf y) x      = x == y
3 contem (Node l y r) x = x == y || l `contem` x
4                          || r `contem` x
5
6 > t `contem` 5
7 True
8 > t `contem` 0
9 False
```

---

- Altere a função **contem** levando em conta que essa é uma árvore de busca, ou seja, os nós da esquerda são menores ao nó atual, e os nós da direita são maiores.

## Classes de Tipo

---

- Aprendemos em uma aula anterior sobre as classes de tipo, classes que definem grupos de tipos que devem conter algumas funções especificadas.
- Para criar uma nova classe de tipos utilizamos a palavra reservada `class`:

---

```
1 class Eq a where
2   (==), (/=) :: a -> a -> Bool
3
4   x /= y = not (x == y)
```

---



- Essa declaração diz: *para um tipo a pertencer a classe Eq deve ter uma implementação das funções (==) e (/)=.*

---

```
1 class Eq a where
2   (==), (/=) :: a -> a -> Bool
3
4   x /= y = not (x == y)
```

---

- Além disso, ela já define uma definição padrão da função  $(/=)$ , então basta definir  $(=)$ .

---

```
1 class Eq a where
2   (==), (/=) :: a -> a -> Bool
3
4   x /= y = not (x == y)
```

---

- Para definirmos uma nova **instância** de uma classe basta declarar:

---

```
1 instance Eq Bool where
2     False == False = True
3     True  == True  = True
4     _    == _     = False
```

---

- Apenas tipos definidos por `data` e `newtype` podem ser instâncias de alguma classe.

- Uma classe pode estender outra para formar uma nova classe. Considere a classe **Ord**:

---

```
1 class Eq a => Ord a where
2   (<), (<=), (>), (>=) :: a -> a -> Bool
3   min, max           :: a -> a -> a
4
5   min x y | x <= y    = x
6             | otherwise = y
7
8   max x y | x <= y    = y
9             | otherwise = x
```

---

- Ou seja, antes de ser uma instância de **Ord**, o tipo deve ser **também** instância de **Eq**.

Seguindo nosso exemplo de Booleano, temos:

---

```
1 instance Ord Bool where
2     False < True = True
3     _      < _   = False
4
5     b <= c = (b < c) || (b == c)
6     b > c  = c < b
7     b >= c = c <= b
```

---

Lembrando:

- **Tipo:** coleção de valores relacionados.
- **Classe:** coleção de tipos que dão suporte a certas funções ou operadores.
- **Métodos:** funções requisitos de uma classe.
- **Instância:** um tipo que pertence a uma determinada classe

Tipos que podem ser comparados em igualdade e desigualdade:

- 
- 1 `(==) :: a -> a -> Bool`
  - 2 `(/=) :: a -> a -> Bool`
-



---

```
1 > 1 == 2
2 False
3 > [1,2,3] == [1,2,3]
4 True
5 > "Ola" /= "Alo"
6 True
```

---

A classe **Eq** acrescido de operadores de ordem:

---

```
1 (<) :: a -> a -> Bool
2 (<=) :: a -> a -> Bool
3 (>) :: a -> a -> Bool
4 (>=) :: a -> a -> Bool
5 min :: a -> a -> a
6 max :: a -> a -> a
```

---

---

```
1 > 4 < 6
2 > min 5 0
3 > max 'c' 'h'
4 > "Ola" <= "Olaf"
```

---

A classe `Show` define como imprimir um valor de um tipo:

---

```
1 show :: a -> String
```

---

---

```
1 > show 10.0
2 > show [1,2,3,4]
```

---

A classe `Read` define como ler um valor de uma `String`:

---

```
1 read :: String -> a
```

---

Precisamos especificar o tipo que queremos extrair da String:

---

```
1 > read "12.5" :: Double
2 > read "False" :: Bool
3 > read "[1,3,4]" :: [Int]
```

---

A classe `Num` define todos os tipos numéricos:

---

```
1 (+) :: a -> a -> a
2 (-) :: a -> a -> a
3 (*) :: a -> a -> a
4 negate :: a -> a
5 abs :: a -> a
6 signum :: a -> a
7 fromInteger :: Integer -> a
```

---



---

1 >  $1 + 3$

2 >  $6 - 9$

3 >  $12.3 * 5.6$

4 >  $3 * (-2)$

---

- Valores negativos devem ser escritos entre parênteses para remover ambiguidades com o operador de subtração.

A classe `Integral` define todos os tipos numéricos inteiros:

---

```
1 quot :: a -> a -> a
2 rem  :: a -> a -> a
3 div  :: a -> a -> a
4 mod  :: a -> a -> a
5 quotRem :: a -> a -> (a, a)
6 divMod  :: a -> a -> (a, a)
7 toInteger :: a -> Integer
```

---

---

```
1 > 10 `quot` 3
2 > 10 `rem` 3
3 > 10 `div` 3
4 > 10 `mod` 3
```

---

- As funções `quot` e `rem` arredondam para o 0, enquanto `div` e `mod` para o infinito negativo.

- A classe `Fractional` define todos os tipos numéricos fracionários

---

```
1 (/) :: a -> a -> a
2 recip :: a -> a
```

---

---

```
1 > 10 / 3
2 > recip 10
```

---

Qual a diferença entre esses dois operadores de exponenciação?

- 
- 1 `(^)` **::** `(Num a, Integral b) => a -> b -> a`
  - 2 `(**)` **::** `Floating a => a -> a -> a`
-

---

```
1 class Fractional a => Floating a where
2   pi :: a
3   exp :: a -> a
4   log :: a -> a
5   sqrt :: a -> a
6   (**) :: a -> a -> a
7   logBase :: a -> a -> a
```

---



---

```
1  sin  :: a -> a
2  cos  :: a -> a
3  tan  :: a -> a
4  asin :: a -> a
5  acos :: a -> a
6  atan :: a -> a
7  sinh :: a -> a
8  cosh :: a -> a
9  tanh :: a -> a
10 asinh :: a -> a
11 acosh :: a -> a
12 atanh :: a -> a
```

---

- No ghci, o comando `:info` mostra informações sobre os tipos e as classes de tipo:

---

```
1 > :info Integral
2 class (Real a, Enum a) => Integral a where
3   quot :: a -> a -> a
4   rem  :: a -> a -> a
5   div  :: a -> a -> a
6   mod  :: a -> a -> a
7   quotRem :: a -> a -> (a, a)
8   divMod  :: a -> a -> (a, a)
9   toInteger :: a -> Integer
10 {-# MINIMAL quotRem, toInteger #-}
```

---

- No ghci, o comando `:info` mostra informações sobre os tipos e as classes de tipo:

---

```
1 > :info Bool
2 data Bool = False | True      -- Defined in 'GHC.Types'
3 instance Eq Bool -- Defined in 'GHC.Classes'
4 instance Ord Bool -- Defined in 'GHC.Classes'
5 instance Show Bool -- Defined in 'GHC.Show'
6 instance Read Bool -- Defined in 'GHC.Read'
7 instance Enum Bool -- Defined in 'GHC.Enum'
8 instance Bounded Bool -- Defined in 'GHC.Enum'
```

---

- Em muitos casos o Haskell consegue inferir as instâncias das classes mais comuns, nesses casos basta utilizar a palavra-chave `deriving` ao definir um novo tipo:

---

```
1 data Bool = False | True
2     deriving (Eq, Ord, Show, Read)
```

---

- Implementa as funções:

---

1 `succ`, `pred`, `toEnum`, `fromEnum`

---

---

```
1 data Dias = Dom | Seg | Ter | Qua | Qui | Sex | Sab
2           deriving (Show, Enum)
```

---

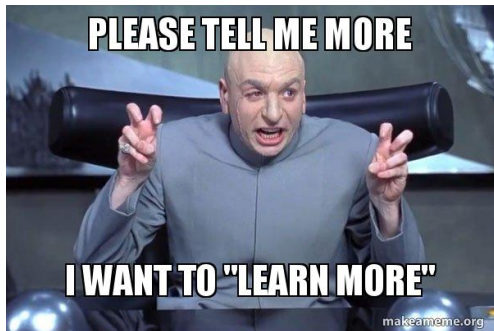
Enum é enumerativo:

---

```
1 succ Seg == Ter
2 pred Ter == Seg
3 fromEnum Seg == 0
4 toEnum 1 :: Dias == Ter
5 -- E pode-se fazer
6 [Seg .. Sex] == [Seg, Ter, Qua, Qui, Sex]
```

---

- Defina um tipo para jogar o jogo Pedra, Papel e Tesoura e defina as funções **ganhaDe**, **perdeDe**.
- Defina também uma função denominada **ganhadores** que recebe uma lista de jogadas e retorna uma lista dos índices das jogadas vencedoras.



- Tipos de dados algébricos
- [GH] 8
- [SGS] 3
- [ML] 8



# Exercício

---

**Análise de dados e plots simples com Haskell.**

[Clique aqui para baixar a tarefa.](#)

Tarefa para casa

---

- Lista 2 e lista 2B
  - ▶ **Prazo: 26/10**
  - ▶ Lista 2:  
<https://classroom.github.com/a/yEyYld9m>
  - ▶ Lista 2B:  
<https://classroom.github.com/a/n3SYYixQ>
- Não deixe de escolher o seu nome na lista para que possamos relacionar o usuário GitHub à você!

## Referências

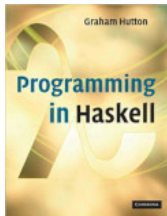
---

Os principal texto utilizado neste curso será o [GH] Segunda Edição.



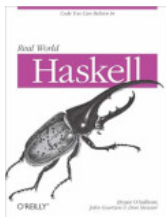
- **Programming in Haskell.** 2nd Edition.
  - ▶ Por *Graham Hutton*.

A primeira edição (antiga), que tem boa parte do conteúdo da segunda edição, está disponível na biblioteca:



- Link Biblioteca: [http://biblioteca.ufabc.edu.br/index.php?codigo\\_sophia=15287](http://biblioteca.ufabc.edu.br/index.php?codigo_sophia=15287)

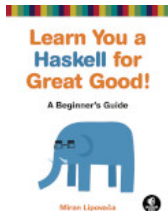
- [SGS]



- Real World Haskell.
  - ▶ Por *Bryan O'Sullivan, John Goerzen e Don Stewart*.
  - ▶ Disponível **gratuitamente** em:  
<http://book.realworldhaskell.org/>



- [ML]



- Learn You a Haskell for Great Good!: A Beginner's Guide.
  - ▶ Por *Miran Lipovača*.
  - ▶ Disponível **gratuitamente** em:  
<http://learnyouahaskell.com/>