Algumas soluções

Encontre o último elemento de uma lista:

Vamos pensar primeiro na assinatura da função:

myLast :: ?? -> ??

Vamos pensar primeiro na assinatura da função:

myLast :: [a] -> a

Agora os casos triviais:

```
myLast :: [a] -> a
myLast [] = ??
myLast (x:[]) = ??
```

Agora os casos triviais:

```
myLast :: [a] -> a
myLast [] = error "Não existe elementos na lista"
myLast (x:[]) = x
```

Finalmente o caso geral:

```
myLast :: [a] -> a
myLast [] = error "Não existe elementos na lista"
myLast (x:[]) = x
myLast (_:xs) = myLast xs
```

E o penúltimo elemento?

```
myButLast :: [a] -> a
myButLast [] = error "Não existe elementos na lista"
myButLast (x:[]) = x -- essa linha está errada
myButLast (_:xs) = myButLast xs
```

E o penúltimo elemento?

```
myButLast :: [a] -> a
myButLast [] = error "Não existe elementos na lista"
myButLast (x:_:[]) = x
myButLast (_:xs) = myButLast xs
```

Um número palíndrome é aquele que pode ser lido nas duas direções: 12321

O maior palíndrome construído pelo produto de dois números de dois dígitos é $9009=91\times 99.$

Encontre o maior palíndrome feito pelo produto de dois números de três dígitos.

Basicamente queremos:

Quais são os números de três dígitos?

```
tresDigitos :: [Integer]
tresDigitos = ??
```

Quais são os números de três dígitos?

```
tresDigitos :: [Integer]
tresDigitos = [100..999]
```

Para ver se um número é palindrome devemos fazer:

```
ehPalindrome :: Integer -> Bool
ehPalindrome n = n == reverso n
```

Como fazer o reverso?

Podemos transformar o número em uma lista de seus dígitos e reconstruir o número por essa lista!

```
reverso :: Integer -> Integer
reverso n = reconstruir $ digitos n
```

Só estamos criando mais problemas?

Podemos transformar o número em uma lista de seus dígitos e reconstruir o número por essa lista!

```
reverso :: Integer -> Integer
reverso n = reconstruir $ digitos n
```

Só estamos criando mais problemas? Não! Estamos quebrando nosso problema em problemas menores!

Para gerar uma lista de dígitos:

```
digitos :: Integer -> [Integer]
digitos n = ??
```

Caso trivial primeiro!!

Para gerar uma lista de dígitos:

```
digitos :: Integer -> [Integer]
digitos 0 = []
digitos n = ??
```

Eu posso remover o dígito mais a direita com divisão e resto!

Para gerar uma lista de dígitos:

```
digitos :: Integer -> [Integer]
digitos 0 = []
digitos n = resto : digitos quociente
  where (quociente, resto) = divMod n 10
```



Carregue seu arquivo atual no ghci e verifique a função digitos

Carregue seu arquivo atual no ghci e verifique a função digitos

Ele já retorna na ordem inversa! Que conveniente!

Agora precisamos reconstruir o número a partir da lista:

```
reconstruir :: [Integer] -> Integer
reconstruir ns = ???
```

Caso base primeiro!

Agora precisamos reconstruir o número a partir da lista:

```
reconstruir :: [Integer] -> Integer
reconstruir [] = 0
reconstruir (x:[]) = x
reconstruir (x:xs) = ??
```

Agora precisamos reconstruir o número a partir da lista:

```
reconstruir :: [Integer] -> Integer
reconstruir [] = 0
reconstruir (x:[]) = x
reconstruir (x:xs) = ??
```

Hmm, vamos acrescentar um acumulador nos parâmetros para facilitar!

Agora precisamos reconstruir o número a partir da lista:

```
reconstruir :: Integer -> [Integer] -> Integer
reconstruir acc [] = acc
reconstruir acc (x:[]) = 10*acc + x
reconstruir acc (x:xs) = ??
```

Agora precisamos reconstruir o número a partir da lista:

```
reconstruir :: Integer -> [Integer] -> Integer
reconstruir acc [] = acc
reconstruir acc (x:[]) = 10*acc + x
reconstruir acc (x:xs) = reconstruir (10*acc + x) xs
```

Ufa! Vamos conferir!

```
> reconstruir 0 $ digitos 1234
4321
```

Agora temos que:

```
reverso :: Integer -> Integer
reverso n = reconstruir 0 $ digitos n
```

Só precisamos agora criar a função maior:

```
maior :: [Integer] -> Integer
maior [] = error "Não existe maior em lista vazia!"
maior (x:[]) = x
maior (x:xs) = ??
```

Ou x é maior que o maior de xs ou o contrário!

Agora é só testar a função! O resultado deve ser 906609.

Funções de alta ordem

Funções de alta ordem

As funções que recebem uma ou mais funções como argumento, ou que 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.

Funções com funções

Criem a função duasVezes que recebe uma função f e um argumento qualquer x e aplica f em x duas vezes seguida:

```
duasVezes :: (a \rightarrow a) \rightarrow a \rightarrow a
duasVezes f x = f (f x)
```

Funções com funções

Essa função são aplicáveis em diversas situações:

```
> duasVezes (*2) 3
12
```

```
> duasVezes reverse [1,2,3]
[1,2,3]
```

Aplicação parcial

O Haskell permite que uma função de n>1 argumentos seja aplicada **parcialmente** definindo uma função com m< n argumentos:

```
soma x v z = x + v + z
soma2 x y = soma 2
soma23 x = soma2 3
> soma2 1 2
5
> soma23 1
6
```

Funções com funções

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

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

Funções de alta ordem para listas

Considere o padrão comum:

$$[f x | x \leftarrow xs]$$

que utilizamos para gerar uma lista de números ao quadrado, somar um aos elementos de uma lista, etc. Podemos definir a função map como:

map ::
$$(a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]$$

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.

Com isso temos uma visão mais clara das transformações feitas em listas:

```
> map (+1) [1,2,3]
[2,3,4]

> map even [1,2,3]
[False, True, False]

> map reverse ["ola", "mundo"]
["alo", "odnum"]
```

Observações sobre o map

- Ela é um tipo genérico, recebe qualquer tipo de lista
- Ela pode ser aplicada a ela mesma, ou seja, aplicável em listas de listas:

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

Filter,

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

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

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

```
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter p xs = [x \mid x <- xs, p x]
```

filter retorna uma lista de todos os valores cujo o predicado p de ${\bf x}$ retorna True.

Filter

Reescrevendo os exemplos anteriores:

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

Filter

Podemos passar funções parciais também como argumento:

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

Map e Filter

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

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

Operador pipe

Podemos utilizar o operador \$ para separar as aplicações das funções e remover os parênteses:

A execução é de baixo para cima.

Outras funções de alta ordem

Outras funções úteis durante o curso:

```
> all even [2,4,6,8]
True
```

```
> any odd [2,4,6,8]
```

False

```
> takeWhile even [2,4,6,7,8]
[2,4,6]
```

```
> dropWile even [2,4,6,7,8]
[7,8]
```

Project Euler 04

Dada a função cartesiano, reescreva a função euler4 utilizando map e filter

Project Euler 04

Dada a função cartesiano, reescreva a função euler4 utilizando map e filter

```
cartesiano :: [Integer] -> [Integer] -> [Integer]
cartesiano xs ys = [(x,y) | x <- xs, y <- ys]</pre>
```

Folding

Considerem as funções recursivas:

```
sum [] = 0
sum (x:xs) = x + sum xs

product [] = 1
product (x:xs) = x * product xs

length [] = 0
length (_:xs) = 1 + length xs
```

Podemos generalizar essas funções da seguinte forma:

Essa funções é chamada de foldr:

```
foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b
foldr f v [] = v
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.

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

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

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

Ou seja:

se torna:

$$1 + (2 + (3 + 0))$$

Que é nossa função sum:

$$sum = foldr (+) 0$$

Exercício

Defina product utilizando foldr.

Resposta

```
product = foldr (*) 1
```

Como podemos implementar length utilizando foldr?

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

Para a lista:

devemos obter:

Da assinatura de foldr:

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:

Exercício

Reescreva a função reverse utilizando foldr:

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

Resposta

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

snoc x xs = xs ++ [x]
reverse = foldr snoc []
```

Um outro padrão de dobra é dado pela função foldl:

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

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

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

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

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

Como ficaria a função length utilizando foldl?

length = foldr (_ n
$$\rightarrow$$
 1+n) 0
length = foldl (??) 0

Função length

Basta inverter a ordem dos parâmetros:

length = foldr (
$$\ \$$
 n -> 1+n) 0 length = foldl ($\ \ \ \$ -> n+1) 0

Função reverse

E a função reverse?

Resposta

```
1 : (2 : (3 : []))
=> (([] f 3) f 2) f 1

f xs x = ???
reverse = foldl f []
```

Resposta

foldr vs foldl

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 n\u00e3o ir\u00e1 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

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 (.):

(.) ::
$$(b \rightarrow c) \rightarrow (a \rightarrow b) \rightarrow (a \rightarrow c)$$

f . g = $\x \rightarrow f (g x)$

Composição de funções

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.

(.) ::
$$(b \rightarrow c) \rightarrow (a \rightarrow b) \rightarrow (a \rightarrow c)$$

f. $g = \x \rightarrow f (g x)$

Propriedades da composição

A composição de função é associativa:

$$(f.g).h == f.(g.h)$$

Propriedades da composição

E tem um elemento nulo que é a função id:

$$f$$
 . $id = id$. $f = f$

Propriedades da composição

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

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

Definindo novos tipos

Novos tipos de dados

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:

```
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:

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

Porém, não podemos definir tipos recursivos:

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

mas temos outras formas de definir tais tipos...

A declaração de tipos pode conter variáveis de tipo:

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

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

Com isso podemos definir funções utilizando esses tipos:

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

Exercício

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

Resposta

```
paraCima :: Trans
paraCima (x,y) = (x,y+1)
```

Como esses tipos são apenas apelidos, eu posso fazer:

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

O compilador não distingue um do outro.

Tipos de Dados Algébricos

Tipos de Dados Algébricos

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

Tipos Soma

Tipo soma:

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

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

Exemplo

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

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

Exemplo

```
Com isso podemos criar a função para:
```

```
para :: Dir -> Trans
para Norte (x,y) = (x,y+1)
para Sul (x,y) = (x,y-1)
para Leste (x,y) = (x+1,y)
para Oeste (x,y) = (x-1,y)
```

Exemplo

```
E a função caminhar:
```

Tipo produto:

data Ponto = Ponto Double Double

- · data: declara que é um novo tipo
- · Ponto: nome do tipo
- Ponto: construtor (ou envelope)
- Double Double: tipos que ele encapsula

Para ser possível imprimir esse tipo:

- · 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.

Podemos misturar os tipos soma e produto:

```
-- um quadrado é um retângulo com os dois lados iguais
quadrado :: Ponto -> Double
quadrado p n = Retangulo p n n
```

Circulo e Retangulo são funções construtoras:

```
> :t Circulo
Circulo :: Ponto -> Double -> Forma
> :t Retangulo
Retangulo :: Ponto -> Double -> Double -> Forma
```

Tipos parametrizados

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

```
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:

```
-- talvez a divisão retorne um Int
safeDiv :: Int -> Int -> Maybe Int
safeDiv _ 0 = Nothing
safeDiv m n = Just (m `div` n)

safeHead :: [a] -> Maybe a
safeHead [] = Nothing
safeHead xs = Just (head xs)
```

Maybe

Eses erros podem ser capturados com a expressão case:

Either

Outras tipo interessante é o Either definido como:

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

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

```
-- ou retorna uma String ou um Int
safeDiv' :: Int -> Int -> Either String Int
safeDiv' _ 0 = Left "divisão por 0"
safeDiv' m n = Right (m `div` n)

> safeDiv' 2 2
1
> safeDiv' 2 0
"divisão por 0"
```

Exercício

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.

Resposta

Newtype

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

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

Árvore Binária

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

```
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 meior e uma árvore à direita.

Árvore Binária

Desenhe a seguinte árvore:

Árvore Binária

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

```
contem :: Eq a => Tree a -> a -> Bool
contem (Leaf y) x = x == y
contem (Node l y r) x = x == y \mid\mid l `contem` x
                                | r `contem` x
> t `contem` 5
True
> t `contem` 0
False
```

Exercício

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.

Resposta

Classes de Tipo

Clases 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 um novo tipo utilizamos a função class:

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

Clases de Tipo

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

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

Clases de Tipo

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

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

Instâncias da Classe

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

```
instance Eq Bool where
False == False = True
True == True = True
_ == _ = False
```

Instâncias da Classe

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

Classes de Tipo

Uma classe pode extender outra para forma uma nova classe.

Considere a classe Ord:

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

Instância de Ord

Seguindo nosso exemplo de Booleano, temos:

instance Ord Bool where

```
False < True = True
_ < _ = False

b <= c = (b < c) || (b == c)

b > c = c < b

b >= c = c <= b
```

Classes de tipos

Lembrando:

- **Tipo:** coleção de valores relacionados.
- Classe: coleção de tipos que suportam certas funções ou operadores.
- **Métodos:** funções requisitos de uma classe.

Eq - classe da igualdade

Tipos que podem ser comparados em igualdade e desigualdade:

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

Eq - classe da igualdade

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

Ord - classe de ordem

A classe Eq acrescido de operadores de ordem:

```
(<) :: a -> a -> Bool
(<=) :: a -> a -> Bool
(>) :: a -> a -> Bool
(>=) :: a -> a -> Bool
min :: a -> a -> a
max :: a -> a -> a
```

Ord - classe de ordem

```
> 4 < 6
> min 5 0
> max 'c' 'h'
> "Ola" <= "Olaf"</pre>
```

Show - classe imprimíveis

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

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

Show - classe imprimíveis

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

Read - classe legíveis

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

read :: String -> a

Read - classe legíveis

Precisamos especificar o tipo que queremos extrair da String:

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

A classe Num define todos os tipos numéricos e deve ter as instâncias de:

```
(+) :: a -> a -> a
(-) :: a -> a -> a
(*) :: a -> a -> a
negate :: a -> a
abs :: a -> a
signum :: a -> a
fromInteger :: Integer -> a
```

- > 1 + 3
- > 6 9
- > 12.3 * 5.6

O que as seguintes funções fazem? (use o :t para ajudar)

- > negate 2
- > abs 6
- > signum (-1)
- > fromInteger 3

- negate: inverte o sinal do argumento.
- abs: retorna o valor absoluto.
- **signum:** retorna o sinal do argumento.
- fromInteger: converte um argumento do tipo inteiro para numérico.

Note que os valores negativos devem ser escritos entre parênteses para não confundir com o operador de subtração.

A classe Integral define todos os tipos numéricos inteiros e deve ter as instâncias de:

```
quot :: a -> a -> a
rem :: a -> a -> a
div :: a -> a -> a
mod :: a -> a -> a
quotRem :: a -> a -> (a, a)
divMod :: a -> a -> (a, a)
toInteger :: a -> Integer
```

O uso de crases transforma uma função em operador infixo.

- > 10 `quot` 3 > 10 `rem` 3 > 10 `div` 3
- > 10 `mod` 3

142

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

Fractional - classe de números inteiros

A classe Fractional define todos os tipos numéricos fracionários e deve ter as instâncias de:

144

Fractional - classe de números inteiros

- > 10 / 3
- > recip 10

Outros operadores e funções úteis

Qual a diferença entre esses dois operadores de exponenciação?

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

```
class Fractional a => Floating a where
  pi :: a
  exp :: a -> a
  log :: a -> a
  sqrt :: a -> a
  (**) :: a -> a -> a
  logBase :: a -> a -> a
```

```
sin :: a -> a
cos :: a -> a
tan :: a -> a
```

```
asin :: a -> a acos :: a -> a atan :: a -> a
```

```
sinh :: a -> a
cosh :: a -> a
tanh :: a -> a
asinh :: a -> a
acosh :: a -> a
atanh :: a -> a
```

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

```
> :info Integral
class (Real a, Enum a) => Integral a where
  quot :: a -> a -> a
  rem :: a -> a -> a
  div :: a -> a -> a
  mod :: a -> a -> a
  quotRem :: a -> a -> (a, a)
  divMod :: a -> a -> (a, a)
  toInteger :: a -> Integer
  {-# MINIMAL quotRem, toInteger #-}
```

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

Derivação de instâncias

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:

Classe Enum

Implementa as funções:

succ, pred, toEnum, fromEnum

Classe Enum

Enum é enumerativo:

```
succ Seg == Ter
pred Ter == Seg
fromEnum Seg == 0
toEnum 1 :: Dias == Ter
```

Exercício

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.

```
data Jogada = Pedra | Papel | Tesoura
           deriving (Show, Enum, Eq. Ord)
ganhaDe :: Jogada -> Jogada -> Bool
Pedra `ganhaDe` Tesoura = True
Papel `ganhaDe` Pedra = True
Tesoura `ganhaDe` Papel = True
| otherwise = False
```

```
perdeDe :: Jogada -> Jogada -> Bool
j1 `perdeDe` j2 = not $ j1 `ganhaDe` j2
ganhador :: Jogada -> [Jogada] -> Bool
ganhador j js = all (j `ganhaDe`) js
```

Resposta

Projeto para casa