

## Outras árvores

**Leaf trees:** Árvores binárias em que a informação está apenas nas folhas da árvore. Os nós intermédios não têm informação.

```
data LTree a = Tip a  
             | Fork (LTree a) (LTree a)
```

**Full trees:** Árvores binárias que têm informação nos nós intermédios e nas folhas. A informação guardada nos nós e nas folhas pode ser de tipo diferente.

```
data FTree a b = Leaf b  
                | No a (FTree a b) (FTree a b)
```

## Overloading

- Em Haskell é possível usar o mesmo identificador para funções computacionalmente distintas. A isto chama-se **sobrecarga (overloading)** de funções.
- Ao nível do sistema de tipos a sobrecarga de funções é tratada introduzindo o conceito de **classe** e **tipos qualificados**.

Exemplo:

```
(+) :: Num a => a -> a -> a
```

```
> 3 + 2  
5  
> 10.5 + 1.7  
12.2  
> 'a' + 'b'  
error: ...
```

a = Int que pertence à classe Num

a = Float que pertence à classe Num

Char não pertence à classe Num

## Classes & instâncias

- As **classes** são uma forma de classificar tipos quanto às funcionalidades que lhe estão associadas.
  - Uma classe estabelece um conjunto de **assinaturas de funções** (i.e., seu nome e tipo).
  - Os tipos que são declarados como **instâncias** dessa classe têm que ter essas funções definidas.

**Exemplo:** A declaração (simplificada) da classe Num

```
class Num a where  
  (+) :: a -> a -> a  
  (*) :: a -> a -> a
```

exige que todo o tipo a da classe Num tenha que ter as funções (+) e (\*) definidas

Para declarar Int e Float como pertencendo à classe Num têm que se fazer as seguintes declarações de instância:

```
instance Num Int where  
  (+) = primPlusInt  
  (*) = primMulInt
```

```
instance Num Float where  
  (+) = primPlusFloat  
  (*) = primMulFloat
```

## Classes & instâncias

```
instance Num Int where  
  (+) = primPlusInt  
  (*) = primMulInt
```

```
instance Num Float where  
  (+) = primPlusFloat  
  (*) = primMulFloat
```

Neste caso as funções primPlusInt, primMulInt, primPlusFloat e primMulFloat são funções primitivas da linguagem.

```
> 3 + 2  
5  
> 10.5 + 1.7  
12.2  
> 7 * 3  
21  
> 3.4 * 2.0  
6.8
```

3 `primPlusInt` 2  
10.5 `primPlusFloat` 1.7  
7 `primMultInt` 3  
3.4 `primMultFloat` 2.0

## Tipos principais

O **tipo principal** de uma expressão é o tipo mais geral que lhe é possível associar, de forma a que todas as possíveis instâncias desse tipo constituam ainda tipos válidos para a expressão.

- Toda a expressão válida tem um tipo principal único.
- O Haskell infere sempre o tipo principal de uma expressão.

**Exemplo:** Podemos definir uma classe FigFechada

```
class FigFechada a where
    area :: a -> Float
    perimetro :: a -> Float
```

e definir a função areaTotal que calcula o total das áreas das figuras que estão numa lista

```
areaTotal l = sum (map area l)

> :type areaTotal
areaTotal :: (FigFechada a) -> [a] -> Float
```

157

## A classe Eq

**Exemplo:** Considere a seguinte definição do tipo dos números naturais

```
data Nat = Zero
         | Suc Nat
```

Um valor do tipo Nat ou é **Zero**, ou é **Suc n**, em que **n** é do tipo Nat

Os valores do tipo Nat são portanto, **Zero**, **Suc Zero**, **Suc (Suc Zero)**, ...

O tipo Nat pode ser declarado como instância da classe **Eq** assim:

```
instance Eq Nat where
    (Suc n) == (Suc m) = n == m
    Zero == Zero      = True
    _ == _            = False
```

A função **(/=)** fica definida por omissão.

Esta declaração de instância, por testar a **igualdade literal (estrutural)** entre dois valores do tipo Nat, poderia ser derivada automaticamente fazendo

```
data Nat = Zero | Suc Nat
          deriving (Eq)
```

159

## A classe Eq

```
class Eq a where
    (==) :: a -> a -> Bool
    (/=) :: a -> a -> Bool
    -- Minimal complete definition: (==) or (/=)
    x == y = not (x /= y)
    x /= y = not (x == y)
```

Esta classe estabelece as funções **(==)** e **(/=)** e, para além disso, fornece também **definições por omissão** para estas funções (*default methods*).

- Caso a definição de uma função seja omitida numa declaração de instância, o sistema assume a definição feita na classe.
- Se existir uma nova definição da função na declaração de instância, será essa definição a ser usada.

158

## A classe Eq

Nem sempre a igualdade estrutural (que testa se dois valores são iguais quando resultam do mesmo construtor aplicado a argumentos também iguais) é o que precisamos.

**Exemplo:** Considere o seguinte tipo para representar horas em dois formatos distintos.

```
data Time = AM Int Int | PM Int Int | Total Int Int
```

Queremos, por exemplo, que **(PM 3 30)** e **(Total 15 30)** sejam iguais, pois representam a mesma hora do dia.

**Exercício:** Defina uma função que converte para minutos um valor **Time** e, com base nela, declare **Time** como instância da classe **Eq**.

160

## Instâncias com restrições

**Exemplo:** Considere o tipo das árvores binárias.

```
data BTTree a = Empty | Node a (BTTree a) (BTTree a)
```

Só poderemos declarar (BTTree a) como instância da classe Eq se o tipo a for também uma instância da classe Eq. Este tipo de restrição pode ser colocado na declaração de instância, fazendo:

```
instance (Eq a) => Eq (BTTree a) where
    Empty == Empty = True
    (Node x1 e1 d1) == (Node x2 e2 d2) = (x1==x2) && (e1==e2)&& (d1==d2)
    _ == _ = False
```

Igualdade sobre valores do tipo a

Esta declaração de instância poderia ser derivada automaticamente fazendo:

```
data BTTree a = Empty | Node a (BTTree a) (BTTree a)
deriving (Eq)
```

## Herança

O sistema de classes do Haskell tem um mecanismo de herança. Por exemplo, podemos definir a classe Ord como uma extensão da classe Eq.

```
class (Eq a) => Ord a where
    compare :: a -> a -> Ordering
    (<), (≤), (≥), (>) :: a -> a -> Bool
    max, min :: a -> a -> a
    ...
```

- A classe Ord herda todas as funções da classe Eq e, além disso, estabelece um conjunto de operações de comparação e as funções máximo e mínimo.
- Diz-se que Eq é uma superclasse de Ord, ou que Ord é uma subclasse de Eq.
- Todo o tipo que é instância de Ord tem necessariamente de ser instância de Eq.

## A classe Ord

```
data Ordering = LT | EQ | GT
```

```
class (Eq a) => Ord a where
    compare :: a -> a -> Ordering
    (<), (≤), (≥), (>) :: a -> a -> Bool
    max, min :: a -> a -> a
    -- Minimal complete definition: (≤) or compare
    -- using compare can be more efficient for complex types
    compare x y | x == y = EQ
    | x ≤ y = LT
    | otherwise = GT
    x ≤ y = compare x y /= GT
    x < y = compare x y == LT
    x ≥ y = compare x y /= LT
    x > y = compare x y == GT
    max x y | x ≤ y = y
    | otherwise = x
    min x y | x ≤ y = x
    | otherwise = y
```

Para declarar um tipo como instância da classe Ord, basta definir a função (≤) ou a função compare

## A classe Ord

**Exemplo:** Declarar Nat como instância da classe Ord

```
data Nat = Zero | Suc Nat
deriving (Eq)
```

pode ser feito assim:

```
instance Ord Nat where
    compare (Suc _) Zero = GT
    compare Zero (Suc _) = LT
    compare Zero Zero = EQ
    compare (Suc x) (Suc y) = compare x y
```

> Suc Zero ≤ Suc (Suc Zero)  
True

A função (≤) fica definida por omissão.

Ou, em alternativa, assim:

```
instance Ord Nat where
    Zero ≤ _ = True
    (Suc x) ≤ (Suc y) = x ≤ y
    (Suc _) ≤ Zero = False
```

## A classe Ord

Exemplo: Declarar Time como instância da classe Ord

```
totalmin :: Time -> Int  
totalmin (AM h m) = h*60 + m  
totalmin (PM h m) = (12+h)*60 + m  
totalmin (Total h m) = h*60 + m
```

```
instance Eq Time where  
    t1 == t2 = (totalmin t1) == (totalmin t2)
```

```
data Time = AM Int Int  
          | PM Int Int  
          | Total Int Int
```

É necessário que Time seja  
da classe Eq.

pode agora ser feito assim:

```
instance Ord Time where  
    t1 <= t2 = (totalmin t1) <= (totalmin t2)
```

Exemplo de uma função que usa o operador (<) definido por omissão:

```
select :: Time -> [(Time, String)] -> [(Time, String)]  
select t l = filter ((t<) . fst) l
```

Este é o ( $\leq$ ) para o tipo Int. Note  
que Int é instância da classe Ord.

165

## A classe Show

A classe Show estabelece métodos para converter um valor de um tipo qualquer numa string.

O interpretador Haskell usa a função show para apresentar o resultado dos seus cálculos.

```
class Show a where  
    show    :: a -> String  
    showsPrec :: Int -> a -> Shows  
    showList :: [a] -> Shows  
    -- Minimal complete definition: show or showsPrec  
    show x      = showsPrec 0 x ""  
    showsPrec _ x s = show x ++ s  
    showList []  = showString "[]"  
    showList (x:xs) = showChar '[' . shows x . showl xs  
                     where showl []  = showChar ']'  
                           showl (x:xs) = showChar ',' . shows x . showl xs
```

Basta definir a função  
show. O resto fica  
definido por omissão.

```
type Shows = String -> String
```

```
shows :: Show a => a -> Shows  
shows = showsPrec 0
```

A função showsPrec usa uma string como acumulador.  
É mais eficiente.

166

## A classe Show

Exemplo: Declarar Nat como instância da classe Show de forma a que os naturais sejam apresentados do modo usual

```
natToInt :: Nat -> Int  
natToInt Zero = 0  
natToInt (Suc n) = 1 + (natToInt n)
```

```
> Suc (Suc Zero)  
2
```

```
instance Show Nat where  
    show n = show (natToInt n)
```

Este é o show para o tipo Int. Note que  
Int é instância da classe Show.

Instâncias da classe Show podem ser derivadas automaticamente. Neste caso, o método show produz uma string com o mesmo aspecto do valor que lhe é passado como argumento.

Ficaria assim:

```
data Nat = Zero | Suc Nat  
deriving (Eq,Show)
```

```
> Suc (Suc Zero)  
Suc (Suc Zero)
```

## A classe Show

Exemplo: Declarar Time como instância da classe Show

```
instance Show Time where  
    show (AM h m) = (show h) ++ ":" ++ (show m) ++ " am"  
    show (PM h m) = (show h) ++ ":" ++ (show m) ++ " pm"  
    show (Total h m) = (show h) ++ "h" ++ (show m) ++ "m"
```

```
> AM 4 30  
4:30 am  
> Total 17 45  
17h45m
```

A função show é usada para  
apresentar os valores no ghci.

```
> [(PM 43 20), (AM 2 15), (Total 17 30)]  
[43:20 pm, 2:15 am, 17h30m]
```

A função showList, definida por omissão, é usada pelo  
ghci para apresentar a lista.

168

167

## A classe Num

A classe `Num` está no topo de uma hierarquia de classes numéricas desenhada para controlar as operações que devem estar definidas sobre os diferentes tipos de números. Os tipos `Int`, `Integer`, `Float` e `Double` são instâncias desta classe.

Note que `Num` é subclasse das classes `Eq` e `Show`.

```
class (Eq a, Show a) => Num a where
  (+), (-), (*) :: a -> a -> a
  negate :: a -> a
  abs, signum :: a -> a
  fromInteger :: Integer -> a
  -- Minimal complete definition: All, except negate or (-)
  x - y = x + negate y
  negate x = 0 - x
```

A função `fromInteger` converte um `Integer` num valor do tipo `Num a => a`.

```
> :type 35
35 :: Num a => a
> 35 + 5.7
40.7
```

35 é na realidade (`fromInteger 35`)

## A classe Num

Exemplo: `Nat` como instância da classe `Num`

Note que `Nat` já é das classes `Eq` e `Show`.

```
somaNat :: Nat -> Nat -> Nat
somaNat Zero n = n
somaNat (Suc n) m = Suc (somaNat n m)
```

```
prodNat :: Nat -> Nat -> Nat
prodNat Zero _ = Zero
prodNat (Suc n) m = somaNat m (prodNat n m)
```

```
subtNat :: Nat -> Nat -> Nat
subtNat n Zero = n
subtNat (Suc n) (Suc m) = subtNat n m
subtNat Zero _ = error "indefinido ..."
```

```
instance Num Nat where
  (+) = somaNat
  (*) = prodNat
  (-) = subtNat
  fromInteger = deInteger
  abs = id
  signum = sinal
  negate n = error "indefinido ..."
```

```
deInteger :: Integer -> Nat
deInteger 0 = Zero
deInteger n | n > 0 = Suc (deInteger (n-1))
            | n < 0 = error "indefinido ..."
```

```
sinal :: Nat -> Nat
sinal Zero = Zero
sinal (Suc _) = Suc Zero
```

```
> dois = Suc (Suc Zero)
> dois * dois
4
```

170

## A classe Enum

A classe `Enum` estabelece um conjunto de operações que permitem `sequências aritméticas`.

```
class Enum a where
  succ, pred :: a -> a
  toEnum :: Int -> a
  fromEnum :: a -> Int
  enumFrom :: :: a -> [a] -- [n..]
  enumFromThen :: :: a -> a -> [a] -- [n,m..]
  enumFromTo :: :: a -> a -> [a] -- [n..m]
  enumFromThenTo :: :: a -> a -> a -> [a] -- [n,n'..m]
  -- Minimal complete definition: toEnum, fromEnum
  succ = toEnum . (1+) . fromEnum
  pred = toEnum . subtract 1 . fromEnum
  enumFrom x = map toEnum [ fromEnum x .. ]
  enumFromThen x y = map toEnum [ fromEnum x, fromEnum y .. ]
  enumFromTo x y = map toEnum [ fromEnum x .. fromEnum y ]
  enumFromThenTo x y z = map toEnum [ fromEnum x, fromEnum y .. fromEnum z ]
```

Entre as instâncias desta classe contam-se os tipos: `Int`, `Integer`, `Float`, `Double`, `Char`, ...

```
> [2,2.5 .. 4]
[2.0,2.5,3.0,3.5,4.0]
```

```
> ['a'..'z']
"abcdefghijklmnopqrstuvwxyz"
```

## A classe Enum

Exemplo: `Time` como instância da classe `Enum`

```
instance Enum Time where
  toEnum n = let (h,m) = divMod n 60
             in Total h m
  fromEnum = totalmin
```

```
> [(AM 1 0), (AM 2 30) .. (PM 1 0)]
[1h0m,2h30m,4h0m,5h30m,7h0m,8h30m,10h0m,11h30m,13h0m]
> [(PM 2 25) .. (Total 14 30)]
[14h25m,14h26m,14h27m,14h28m,14h29m,14h30m]
```

É possível derivar automaticamente instâncias da classe `Enum`, apenas em `tipos enumerados`.

Exemplo:

```
data Cor = Amarelo | Verde | Vermelho | Azul
deriving (Enum, Show)
```

```
> [Amarelo .. Azul]
[Amarelo,Verde,Vermelho,Azul]
```

172