

# Tipos de dados abstratos - *Abstract Data Types* (ADT)

MCTA016-13 - Paradigmas de Programação

---

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

2019.Q2

Centro de Matemática, Computação e Cognição  
Universidade Federal do ABC



- Estes slides foram preparados para o curso de **Paradigmas de Programação na UFABC**.
- Este material pode ser usado livremente desde que sejam mantidos, além deste aviso, os créditos aos autores e instituições.
- Conteúdo baseado no texto preparado, e gentilmente cedido, pelo Professor Fabrício Olivetti de França da UFABC.



## 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)
- `Double Double`: tipos que ele encapsula

- 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)
```

---

- Esses 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

---

- Lembrando a aula de funções- $\lambda$ , a definição de números naturais era definida por um **Zero** e uma sequência de aplicações de uma função  $f$ . Podemos replicar essa definição como:

---

1 **data Nat = Zero | Succ Nat**

---

- Ou seja, ou o número é **Zero** ou ele é a aplicação do construtor **Succ** em outro valor de **Nat**.

- Então os primeiros números são definidos como:

---

```
1 zero = Zero
2 um   = Succ Zero
3 dois = Succ (Succ Zero)
4 tres = Succ (Succ (Succ Zero))
```

---

- Podemos então definir uma função `nat2int` e outra `int2nat` como:

---

```
1 nat2int :: Nat -> Int
2 nat2int Zero      = 0
3 nat2int (Succ n) = 1 + nat2int n
4
5 int2nat :: Int -> Nat
6 int2nat 0 = Zero
7 int2nat n = Succ (int2nat (n-1))
```

---

Defina a função **add** sem utilizar a conversão:

---

1 **add** :: Nat -> Nat -> Nat

---

---

```
1 add :: Nat -> Nat -> Nat
2 add Zero n = n
3 add (Succ m) n = Succ (add m n)
```

---

- Um outro 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.

---

```
1 contem :: Eq a => Tree a -> a -> Bool
2 contem (Leaf y) x           = x == y
3 contem (Node l y r) x | x == y   = True
4                        | x < y     = l `contem` x
5                        | otherwise = r `contem` x
```

---

# 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 um novo tipo utilizamos a função `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 traz 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
```

---

- 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:

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

---

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

---

- Enum é enumerativo:

---

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

---

- 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.