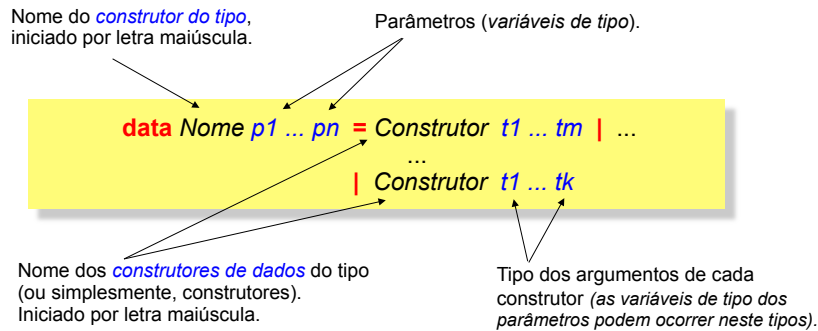


Novos Tipos de Dados

Para além dos *tipos básicos*, dos *tipos compostos* e dos *tipos sinónimos*, o Haskell dá ainda a possibilidade de definir **novos tipos de dados**, através de declarações da forma:



Estas declarações definem **tipos algébricos**, eventualmente, *polimórficos*.

Cada *construtor de dados* funciona como uma função (eventualmente, constante) que recebe argumentos (do tipo indicado para o construtor) e *constrói* um valor do novo tipo de dados.

92

Tipos Algébricos

Exemplos: `data Cor = Azul | Amarelo | Verde | Vermelho`

O tipo **Cor** está a ser definido à custa de 4 construtores constantes: **Azul**, **Amarelo**, **Verde** e **Vermelho**, que serão os únicos valores deste tipo.

```
Azul :: Cor
Verde :: Cor
Amarelo :: Cor
Vermelho :: Cor
```

A este género de tipo algébrico dá-se o nome de **tipo enumerado**.

O tipo **Bool** já pré-definido é também um exemplo de um tipo enumerado.

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

Podemos agora definir funções envolvendo estes tipos algébricos:

```
fria :: Cor -> Bool
fria Azul = True
fria Verde = True
fria _ = False
```

```
quente :: Cor -> Bool
quente Amarelo = True
quente Vermelho = True
quente _ = False
```

93

Tipos Algébricos

Exemplo: `data CCart = Coord Float Float`

Os valores do tipo **CCart** são expressões da forma **(Coord x y)**, em que **x** e **y** são valores do tipo **Float**.

Coord pode ser vista como uma função cujo tipo é

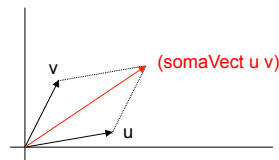
```
Coord :: Float -> Float -> Ccart
```

mas os *construtores* são *funções especiais*, pois não têm nenhuma definição associada.

Expressões como **(Coord 1 3.1)** ou **(Coord 3 0.7)**, não podem ser reduzidas, e são exemplos de valores atômicos do tipo **CCart**.

Exemplo:

Função que soma de dois vectores:



```
somaVect :: CCart -> CCart -> CCart
somaVect (Coord x1 y1) (Coord x2 y2) = Coord (x1+x2) (y1+y2)
```

94

Tipos Algébricos

Exemplo: `data Hora = AM Int Int | PM Int Int`

Os valores do tipo **Hora** são expressões da forma **(AM x y)** ou **(PM x y)**, em que **x** e **y** são valores do tipo **Int**.

Os construtores do tipo **Hora** são:

```
AM :: Int -> Int -> Hora
PM :: Int -> Int -> Hora
```

e podem ser vistos como uma “etiqueta” que indica de que forma os argumentos a que são aplicados devem ser entendidos.

Os *data types* implementam o **co-produto** (ou a **união disjunta**) de tipos.

NOTA: Erradamente, pode parecer que termos como **(AM 5 10)**, **(PM 5 10)** ou **(5,10)** contêm a mesma informação, mas não! Os construtores **AM** e **PM** têm aqui um papel essencial na interpretação que fazemos destes termos.

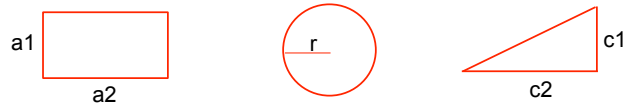
Exemplo: As funções sobre tipos algébricos geralmente definem-se por *pattern matching*.

```
totalMinutos :: Hora -> Int
totalMinutos (AM h m) = h*60 + m
totalMinutos (PM h m) = (h+12)*60 + m
```

95

Tipos Algébricos

Exemplo: Um tipo de dados para representar as seguintes figuras geométricas.



```
data Figura = Rectangulo Float Float
            | Circulo Float
            | Triangulo Float Float
```

Cálculo da área de uma figura:

```
area :: Figura -> Float
area (Rectangulo a1 a2) = a1 * a2
area (Circulo r) = pi * r^2
area (Triangulo c1 c2) = c2 * c1 / 2
```

Uma lista com figuras geométricas:

```
lfig = [(Rectangulo 5 3.2), (Circulo 5.7), (Triangulo 4 3)]
```

Note que é o facto de termos definido o tipo de dados `Figura` que nos permite construir esta lista, uma vez que só são aceites *listas homogêneas*.

96

Tipos Algébricos

As definições de tipos também podem ser *recursivas*.

Exemplo: O tipo dos números naturais pode ser definido por

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

O tipo `Nat` é definido à custa dos construtores

```
Zero :: Nat
Suc :: Nat -> Nat
```

isto é,

`Zero` é um valor do tipo `Nat`, e
se `n` é um valor do tipo `Nat`, `(Suc n)` é também um valor do tipo `Nat`.

A este género de tipo algébrico dá-se o nome de **tipo recursivo**.

Exemplos:

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

São números naturais.

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

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

97

Tipos Algébricos

O tipo pré-definido `[a]` das listas é um outro exemplo de um *tipo recursivo*.

Exemplo: Poderíamos definir o tipo das listas, através da seguinte definição:

```
data Lista a = Nil
            | Cons a (Lista a)
```

O tipo `(Lista a)` é aqui definido à custa dos construtores

```
Nil :: Lista a
Cons :: a -> Lista a -> Lista a
```

A lista `[3, 7, 1]` seria representada pela expressão

```
Cons 3 (Cons 7 (Cons 1 Nil))
```

`(Lista a)` é um exemplo de um **tipo polimórfico**.

`Lista` está parameterizada com uma variável de tipo `a`, que poderá ser substituída por um tipo qualquer. (É neste sentido que se diz que `Lista` é um *construtor de tipos*.)

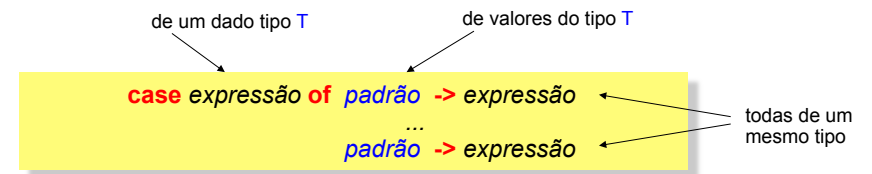
Exemplo:

```
comprimento :: Lista a -> Int
comprimento Nil = 0
comprimento (Cons _ xs) = 1 + comprimento xs
```

98

Expressões case

O Haskell tem ainda uma forma construir expressões que permite fazer **análise de casos** sobre a estrutura dos valores de um tipo. Essas expressões têm a forma:



Exemplos:

```
fria :: Cor -> Bool
fria c = case c of Azul -> True
                  Verde -> True
                  _ -> False
```

```
comprimento :: Lista a -> Int
comprimento l = case l of
    Nil -> 0
    (Cons _ xs) -> 1 + comprimento xs
```

99

Expressões CASE

Exemplos:

```
par :: Nat -> Bool
par n = case n of
  Zero      -> True
  (Suc (Suc x)) -> par x
  _         -> False
```

```
takeWhile :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
takeWhile p l = case l of
  []      -> []
  (x:xs) -> if (p x) then x : (takeWhile p xs)
              else []
```

Exercícios:

- Defina duas versões da função **impar** (com e sem expressões case).
- Defina uma outra versão da função **takeWhile** utilizando várias equações.

Nota: As expressões **if-then-else** são equivalentes à análise de casos no tipo Bool.

```
if e then e1
else e2      é equivalente a      case e of True -> e1
                                   False -> e2
```

100

A construção de tipos algébricos dá à linguagem Haskell um enorme poder expressivo, pois permite a implementação de:

- tipos enumerados;
- co-produtos (união disjunta de tipos);
- tipos recursivos;
- uma certa forma de *encapsulamento de dados*.

Além disso, os tipos algébricos:

- (falaremos destes aspectos mais tarde) podem ter uma apresentação escrita própria
- podem ser declarados como instâncias de classes

Nota: Se quiser experimentar os exemplos apresentados atrás, será melhor acrescentar às declarações dos tipos algébricos a indicação: **deriving Show**, para que os valores dos novos tipos possam ser escritos (no formato usual).

Exemplo:

```
data Nat = Zero | Suc Nat
deriving Show
```

101

O construtor de tipos Maybe

Um tipo algébrico importante, já pré-definido no Prelude é o tipo polimórfico

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

que permite representar a **parcialidade**, podendo ser usado para lidar com situações de exceções e erros.

Exemplos:

```
divisao :: Integer -> Integer -> Maybe Integer
divisao x y | y /= 0 = Just (x `div` y)
            otherwise = Nothing
```

```
cabeca :: [a] -> Maybe a
cabeca (x:xs) = Just x
cabeca [] = Nothing
```

em casos de exceções o resultado é **Nothing**

Funções que trabalham sobre um tipo **t** terão que ser adaptadas para trabalhar com o tipo **Maybe t**.

Exemplo:

```
soma (Just x) (Just y) = Just (x+y)
soma _ _ = Nothing
```

102

Exemplo: A seguinte função que procura o nome associado a um dado número de BI, numa tabela implementada como uma lista de pares.

```
type BI = Integer
type Nome = String
```

```
procura :: BI -> [(BI, Nome)] -> Nome
procura n ((x,y):xys) | n == x = y
                    otherwise = procura n xys
procura _ [] = error "Não existe!"
```

A função procura termina em **erro** caso o BI não exista na tabela. Ou seja, **procura** é uma **função parcial**.

Podemos **totalizar** a função de procura usando o tipo **(Maybe Nome)**.

```
proc :: BI -> [(BI, Nome)] -> Maybe Nome
proc n ((x,y):xys) | n == x = Just y
                  otherwise = proc n xys
proc _ [] = Nothing
```

Desta forma, se o BI não existir na tabela a função **proc** devolve **Nothing** e nunca termina em erro. Ou seja, **proc** é uma **função total**.

103