

Programação Funcional

Definição de Funções

2021

Tipos

Um **tipo** é um nome para uma coleção de valores relacionados.

Por exemplo, o tipo `Bool` contém os dois valores lógicos:

`True`

`False`

Erros de tipos

Algumas operações só fazem sentido com valores de determinados tipos.

Exemplo: não faz sentido somar números e valores lógicos.

```
> 1 + False
```

```
<interactive>:1:1: error:
```

- No instance for (Num Bool) arising from a use of ‘+’
- In the expression: 1 + False
In an equation for ‘it’: it = 1 + False

Em Haskell, estes erros são detetados classificando as expressões com o **tipo** do resultado.

Tipos em Haskell

Escrevemos

$e :: T$

para indicar que a expressão e admite o tipo T .

- ▶ Se $e :: T$, então o resultado de e será um valor de tipo T
- ▶ O interpretador/compilador verifica tipos indicados pelo programador e infere os tipos omitidos
- ▶ Os erros de tipos são assinalados **antes** da execução

Tipos básicos

Bool valores lógicos

True, False

Char caracteres simples

'A', 'B', '?', '\n'

String sequências de caracteres

"Abacate", "UB40"

Int inteiros de precisão fixa (tipicamente 64-*bits*)

142, -1233456

Integer inteiros de precisão arbitrária

(apenas limitados pela memória do computador)

Float vírgula flutuante de precisão simples

3.14154, -1.23e10

Double vírgula flutuante de precisão dupla

Listas

Uma *lista* é uma sequência de tamanho variável de elementos dum mesmo tipo.

```
[False,True,False] :: [Bool]  
['a', 'b', 'c', 'd'] :: [Char]
```

Em geral: $[T]$ é o tipo de listas cujos elementos são de tipo T .

Caso particular: `String` é equivalente a `[Char]`.

```
"abcd" == ['a','b','c','d']
```

Tuplos

Um *tuplo* é uma sequência de tamanho fixo de elementos de tipos possivelmente diferentes.

```
(42, 'a') :: (Int, Char)
```

```
(False, 'b', True) :: (Bool, Char, Bool)
```

Em geral: (T_1, T_2, \dots, T_n) é o tipo de tuplos com n componentes de tipos T_i para i de 1 a n .

Observações I

- ▶ Listas de tamanhos diferentes podem ter o mesmo tipo.
- ▶ Tuplos de tamanhos diferentes têm tipos diferentes.

`['a'] :: [Char]`

`['b','a','b'] :: [Char]`

`('a','b') :: (Char,Char)`

`('b','a','b') :: (Char,Char,Char)`

Observações II

Os elementos de listas e tuplos podem ser quaisquer valores, inclusivé outras listas e tuplos.

`[['a'], ['b', 'c']] :: [[Char]]`

`(1, ('a', 2)) :: (Int, (Char, Int))`

`(1, ['a', 'b']) :: (Int, [Char])`

Observações III

- ▶ A lista vazia `[]` admite qualquer tipo `[T]`
- ▶ O tuplo vazio `()` é o único valor do *tipo unitário* `()`
- ▶ Não existem tuplos com apenas um elemento

Tipos funcionais I

Uma função faz corresponder valores de um tipo em valores de outro um tipo.

```
not :: Bool -> Bool
```

```
isDigit :: Char -> Bool
```

Em geral:

$$A \rightarrow B$$

é o tipo das funções que fazem corresponder valores do tipo A em valores do tipo B .

Tipos funcionais II

Os argumento e resultado duma função podem ser listas, tuplos ou de quaisquer outros tipos.

```
soma :: (Int,Int) -> Int  
soma (x,y) = x+y
```

```
contar :: Int -> [Int]  
contar n = [0..n]
```

Funções de vários argumentos

Uma função de vários argumentos toma um argumento de cada vez.

```
soma :: Int -> (Int -> Int)
soma x y = x+y
```

```
incr :: Int -> Int
incr = soma 1
```

Ou seja: `soma 1` é a **função que a cada y associa $1 + y$** .

NB: a esta forma de tratar múltiplos argumentos chama-se *currying* (em homenagem a Haskell B. Curry).

Tuplos vs. *currying*

Função de dois argumentos (*curried*)

```
soma :: Int -> (Int -> Int)
soma x y = x+y
```

Função de um argumento (par de inteiros)

```
soma' :: (Int,Int) -> Int
soma' (x,y) = x+y
```

Porquê usar *currying*?

Funções *curried* são mais flexíveis do que funções usando tuplos porque podemos aplicá-las parcialmente.

Exemplos

```
soma 1 :: Int -> Int
```

-- incrementar

```
take 5 :: [Char] -> [Char]
```

-- primeiros 5 elms.

```
drop 5 :: [Char] -> [Char]
```

-- retirar 5 elms.

É preferível usar *currying* exceto quando queremos explicitamente construir tuplos.

Convenções sintáticas

Duas convenções que reduzem a necessidade de parêntesis:

- ▶ a seta \rightarrow associa à **direita**
- ▶ a aplicação associa à **esquerda**

$$\begin{aligned} & \text{Int} \rightarrow \text{Int} \rightarrow \text{Int} \rightarrow \text{Int} \\ = & \text{Int} \rightarrow (\text{Int} \rightarrow (\text{Int} \rightarrow \text{Int})) \end{aligned}$$
$$\begin{aligned} & f \ x \ y \ z \\ = & (((f \ x) \ y) \ z) \end{aligned}$$

Funções polimorfas I

Certas funções operam com valores de qualquer tipo; tais funções admitem **tipos com variáveis**.

Uma função diz-se **polimorfa** (“de muitas formas”) se admite um tipo com variáveis.

Exemplo

```
length :: [a] -> Int
```

A função *length* calcula o comprimento numa lista de **valores de qualquer tipo** *a*.

Funções polimorfas II

Ao aplicar funções polimorfas, as variáveis de tipos são automaticamente substituídas pelos tipos concretos:

```
> length [1,2,3,4]                -- Int
4
> length "abacate"                -- Char
7
> length [False,True]            -- Bool
2
> length [(2,'A'),(3,'C')]        -- (Int,Char)
2
```

As variáveis de tipo devem começar por uma letra minúscula; é convencional usar *a*, *b*, *c*, ...

Funções polimorfas III

Muitas funções do prelúdio-padrão são poliformas:

```
null :: [a] -> Bool
```

```
head :: [a] -> a
```

```
take :: Int -> [a] -> [a]
```

```
fst :: (a,b) -> a
```

```
zip :: [a] -> [b] -> [(a,b)]
```

O polimorfismo permite utilizar estas funções em vários contextos.

Sobrecarga (*overloading*) I

Certas funções operam sobre vários tipos mas não sobre *quaisquer* tipos.

```
> sum [1,2,3]  
6
```

```
> sum [1.5, 0.5, 2.5]  
4.5
```

```
> sum ['a', 'b', 'c']  
No instance for (Num Char) ...
```

```
> sum [True, False]  
No instance for (Num Bool) ...
```

Sobrecarga (*overloading*) II

O tipo mais geral da função `sum` é:

```
sum :: Num a => [a] -> a
```

- ▶ “`Num a => ...`” é uma **restrição** da variável `a`.
- ▶ Indica que `sum` opera apenas sobre tipos **numéricos**
- ▶ Exemplos: `Int`, `Integer`, `Float`, `Double`

Algumas classes pré-definidas

Num tipos numéricos (ex: Int, Integer, Float, Double)

Integral tipos com divisão inteira (ex: Int, Integer)

Fractional tipos com divisão fracionária (ex: Float, Double)

Eq tipos com igualdade

Ord tipos com comparações de ordem total

Exemplos:

```
(+) :: Num a => a -> a -> a
mod :: Integral a => a -> a -> a
(/) :: Fractional a => a -> a -> a
(==) :: Eq a => a -> a -> Bool
(<) :: Ord a => a -> a -> Bool
max :: Ord a => a -> a -> a
```

Hierarquia de classes I

Algumas classes estão organizadas numa hierarquica:

- ▶ `Ord` é uma subclasse de `Eq`
- ▶ `Fractional` e `Integral` são subclasses de `Num`

Hierarquia de classes II

B é subclasse de *A* sse todas as operações de *A* existem para tipos em *B*. Exemplos:

- ▶ `==` está definida para tipos em `Ord`
- ▶ `+`, `-` e `*` estão definidas para `Fractional` e `Integral`

Constantes numéricas

Em Haskell, as constantes também podem ser usadas com vários tipos:

```
1 :: Int  
1 :: Float  
1 :: Num a => a           -- tipo mais geral
```

```
3.0 :: Float  
3.0 :: Double  
3.0 :: Fractional a => a  -- tipo mais geral
```

Logo, as expressões seguintes são correctamente tipadas:

```
1/3 :: Float  
(1 + 1.5 + 2) :: Float
```

Misturar tipos numéricos

Vamos tentar definir uma função para calcular a média aritmética duma lista de números.

```
media xs = sum xs / length xs
```

Parece correta, mas tem um erro de tipos!

Could not deduce (Fractional Int) ...

Misturar tipos numéricos (cont.)

Problema

```
(/) :: Fractional a => a -> a -> a  -- divisão fracionária  
length xs :: Int                    -- não é fracionário
```

Solução: usar uma conversão explícita

```
media xs = sum xs / fromIntegral (length xs)
```

`fromIntegral` converte qualquer tipo inteiro para qualquer outro tipo numérico.

Quando usar anotações de tipos I

- ▶ Podemos escrever definições e deixar o interpretador inferir os tipos.
- ▶ Mas é recomendado **anotar sempre tipos de definições de funções**:

```
media :: [Float] -> Float  
media xs = sum xs / fromIntegral(length xs)
```

- ▶ Benefícios:
 - ▶ serve de documentação
 - ▶ ajuda a escrever as definições
 - ▶ por vezes ajuda a tornar as mensagens de erros mais compreensíveis

Quando usar anotações de tipos II

- ▶ Pode ser mais fácil começar com um tipo concreto e depois generalizar
- ▶ O interpretador assinala um erro de tipos se a generalização for errada

```
media :: Num a => [a] -> a           -- ERRO
media xs = sum xs / fromIntegral(length xs)
```

```
media :: Fractional a => [a] -> a    -- OK
media xs = sum xs / fromIntegral(length xs)
```

Definição de funções

Podemos definir novas funções simples como expressões usando outras funções pré-definidas.

```
minuscula :: Char -> Bool  
minuscula c = c>='a' && c<='z'
```

```
factorial :: Integer -> Integer  
factorial n = product [1..n]
```

Expressões condicionais

Podemos exprimir uma condição com duas alternativas usando 'if...then...else'.

```
-- valor absoluto: x se x>=0; -x se x<0  
absoluto :: Float -> Float  
absoluto x = if x>=0 then x else -x
```

As expressões condicionais podem ser imbricadas:

```
sinal :: Int -> Int  
sinal x = if x>0 then 1 else  
          (if x==0 then 0 else -1)
```

Ao contrário do C ou Java:

- ▶ o 'if...then...else' é uma **expressão** e não um comando
- ▶ a alternativa 'else' é **obrigatória**

Alternativas com guardas I

Podemos usar **guardas** em vez de expressões condicionais:

```
absoluto :: Float -> Float
absoluto | x>=0      = x
         | otherwise = -x
```

```
sinal :: Int -> Int
sinal x | x>0      = 1
        | x==0     = 0
        | otherwise = -1
```


Alternativas com guardas II

Caso geral:

```
f x y ... | condição 1 = expressão 1  
          | condição 2 = expressão 2  
          ...  
          | condição N = expressão N
```

- ▶ As condições são testada pela ordem indicada
- ▶ O resultado é dado pela expressão da primeira alternativa verdadeira
- ▶ A função é indefinida se nenhuma condição for verdadeira (dá erro durante a execução)
- ▶ A condição 'otherwise' é um sinónimo para True

Alternativas com guardas III

Definições locais abrangem todas as alternativas se a palavra 'where' estiver alinhada com as guardas.

Exemplo: raízes de uma equação do 2º grau.

```
raizes :: Float -> Float -> Float -> [Float]
raizes a b c
  | delta>0    = [(-b+sqrt delta)/(2*a),
                  (-b-sqrt delta)/(2*a)]
  | delta==0   = [-b/(2*a)]
  | otherwise  = []
where delta = b^2 - 4*a*c
```

Alternativas com guardas IV

Também podemos definir variáveis locais usando 'let...in...'. Neste caso o âmbito da definição não inclui outras alternativas.

```
raizes :: Float -> Float -> Float -> [Float]
raizes a b c
  | delta>0    = let r = sqrt delta
                  in [(-b+r)/(2*a),(-b-r)/(2*a)]
    -- r só está definido na expressão acima
  | delta==0   = [-b/(2*a)]
  | otherwise  = []
where delta = b^2 - 4*a*c
```

Encaixe de padrões I

Podemos usar **várias equações com padrões** para distinguir casos.

```
not :: Bool -> Bool
not True = False
not False = True
```

```
(&&) :: Bool -> Bool -> Bool
True  && True   = True
True  && False  = False
False && True   = False
False && False  = False
```

Nota: estas funções estão pré-definidas no prelúdio-padrão.

Encaixe de padrões II

Uma definição alternativa:

```
(&&) :: Bool -> Bool -> Bool
```

```
False && _ = False
```

```
True  && x = x
```

- ▶ O padrão “_” encaixa qualquer valor
- ▶ As variáveis no padrão podem ser usadas no lado direito
- ▶ A definição acima ignora o segundo argumento se o primeiro for `False`

Encaixe de padrões III

Não podemos repetir variáveis nos padrões:

```
x && x = x  
_ && _ = False
```

-- ERRO

Alternativa: podemos usar uma guarda para impor a condição de igualdade.

```
x && y | x==y = x  
_ && _      = False
```

-- OK

Padrões sobre tuplos

Exemplos: as funções `fst` (*first*) e `snd` (*second*) dão-nos o primeiro e segundo elemento de um par.

```
fst :: (a,b) -> a
```

```
fst (x,_) = x
```

```
snd :: (a,b) -> b
```

```
snd (_,y) = y
```

Estas funções também estão pré-definidas no prelúdio-padrão.

Construtor de listas

Qualquer lista é construída acrescentando elementos um-a-um a uma lista vazia usando “:”¹.

[1, 2, 3, 4] = 1 : (2 : (3 : (4 : [])))

¹Lê-se “*cons*” de “*construtor*”.

Padrões sobre listas I

Podemos também usar um padrão $x:xs$ para decompor uma lista.

```
head :: [a] -> a
```

```
head (x:_) = x
```

-- 1º elemento

```
tail :: [a] -> [a]
```

```
tail (_:xs) = xs
```

-- restantes elementos

Padrões sobre listas II

O padrão `x:xs` só encaixa **listas não-vazias**:

```
> head []
```

ERRO

Necessitamos de parêntesis à volta do padrão (porque a aplicação têm maior precedência):

```
head x:_ = x
```

-- ERRO

```
head (x:_) = x
```

-- OK

Padrões sobre inteiros I

Exemplo: testar se um inteiro é 0, 1 ou 2.

```
small :: Int -> Bool
small 0    = True
small 1    = True
small 2    = True
small _    = False
```

A última equação encaixa todos os casos restantes.

Expressões-case I

Em vez de equações podemos usar ‘case...of...’:

Exemplo:

```
null :: [a] -> Bool
null xs = case xs of
    [] -> True
    (_:_) -> False
```

Expressões-case II

Os padrões são tentados pela ordem das alternativas.

Logo, a esta definição é equivalente à anterior:

```
null :: [a] -> Bool
null xs = case xs of
    [] -> True
    _  -> False
```

Expressões-lambda I

Podemos definir uma *função anónima* (i.e. sem nome) usando uma **expressão-lambda**.

Exemplo:

$\backslash x \rightarrow 2 * x + 1$

é a função que a cada x faz corresponder $2x + 1$.

Esta notação é baseada no *cálculo- λ* , o formalismo matemático que é a base teórica da programação funcional.

Expressões-lambda II

Podemos usar uma expressão-lambda aplicando-a a um valor (tal como o nome de uma função).

```
> (\x -> 2*x+1) 1  
3
```

```
> (\x -> 2*x+1) 3  
7
```

Para que servem as expressões-lambda? I

As expressões-lambda permitem definir **funções cujos resultados são outras funções**.

Em particular: as expressões-lambda permitem compreender o uso de “*currying*” para funções de múltiplos argumentos.

Exemplo:

soma $x\ y = x+y$

é equivalente a

soma = $\lambda x \rightarrow (\lambda y \rightarrow x+y)$

Para que servem as expressões-lambda? II

As expressões-lambda são também úteis para evitar dar nomes a funções curtas.

Um exemplo usando `map` (que aplica uma função a todos os elementos numa lista): em vez de

```
quadrados = map f [1..10]  
    where f x = x^2
```

podemos escrever

```
quadrados = map (\x->x^2) [1..10]
```

Operadores e secções I

Qualquer operador binário (+, *, etc.) pode ser usado como função de dois argumentos colocando-o entre parentêsis.

Exemplo:

```
> 1+2
```

```
3
```

```
> (+) 1 2
```

```
3
```

```
> (++) "Abra" "cadabra!"
```

```
"Abracadabra!"
```

Operadores e secções II

- ▶ Expressões da forma $(x \otimes)$ e $(\otimes x)$ chamam-se **secções**
- ▶ Definem a função resultante de aplicar um dos argumentos do operador \otimes

```
> (+1) 2
```

```
3
```

```
> (/2) 1
```

```
0.5
```

```
> (++"!!!") "Bang"
```

```
"Bang!!!"
```

Exemplos

<code>(1+)</code>	sucessor
<code>(2*)</code>	dobro
<code>(^2)</code>	quadrado
<code>(1/)</code>	recíproco
<code>(++"!!")</code>	concatenar "!!" ao final

Assim podemos re-escrever o exemplo

```
quadrados = map (\x -> x^2) [1..10]
```

de forma ainda mais sucinta:

```
quadrados = map (^2) [1..10]
```