

Funções em Haskell

MCTA016-13 - Paradigmas de Programação

Emilio Francesquini

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.



Funções em Haskell

Para as atividades de hoje, crie um arquivo chamado `atividade03.hs` para escrever os códigos respostas. Teste as respostas carregando o arquivo no `ghci`.

O Haskell é baseado no cálculo λ . Como vimos na aula passada, toda função recebe uma entrada e uma saída:

```
1 somaUm :: Integer -> Integer
2 somaUm x = x + 1
```

1 `somaUm`

- Nomes de funções
 - ▶ Devem começar com letras minúsculas
 - ▶ Por convenção, nomes de funções seguem o estilo *camelCase*

1 `somaUm ::`

Definição dos tipos de entrada e saída.

1 `somaUm :: Integer ...`

Recebe um valor do tipo inteiro...

```
1 somaUm :: Integer -> Integer
```

Recebe um valor do tipo inteiro e devolve um valor inteiro.

```
1 somaUm :: Integer -> Integer
2 somaUm x
```

A função `somaUm`, dado um valor `x` de tipo inteiro...

```
1 somaUm :: Integer -> Integer
2 somaUm x =
```

...é definida como...

```
1 somaUm :: Integer -> Integer
2 somaUm x = x + 1
```

...a expressão $x + 1$ do tipo inteiro

Funções de mais de uma variável, na verdade são composições de funções:

```
1 soma x y = x + y
```

Na verdade é:

```
1 -- resultado de soma x aplicado em y
2 soma :: Integer -> (Integer -> Integer)
3 soma x y = (soma x) y
4 soma = \x -> (\y -> x + y)
```

Isso é denominado **currying**

Qual a única função possível com a seguinte assinatura?

1 `f :: a -> a`

Funções devem ser escritas em forma de expressões combinando outras funções, de tal forma a manter simplicidade:

```
1 impar :: Integral a => a -> Bool  
2 impar n = n `mod` 2 == 1
```

Funções devem ser escritas em forma de expressões combinando outras funções, de tal forma a manter simplicidade:

```
1 quadrado :: Num a => a -> a
2 quadrado n = n * n
```

Funções devem ser escritas em forma de expressões combinando outras funções, de tal forma a manter simplicidade:

```
1 quadradoMais6Mod9 :: Integral a => a -> a
2 quadradoMais6Mod9 n = (n * n + 6) `mod` 9
```

Escreva uma função que retorne as raízes de uma equação do segundo grau:

```
1 raiz2Grau :: Floating a => a -> a -> a -> (a, a)
2 raiz2Grau a b c = ( ???, ??? )
```

Teste com `raiz2Grau 4 3 (-5)` e `raiz2Grau 4 3 5`.

Para organizar nosso código, podemos utilizar a cláusula **where** para definir nomes intermediários:

```
1 f x = y + z
2   where
3     y = e1
4     z = e2
```

- Atenção à indentação!

```
1 euclidiana :: Floating a => a -> a -> a
2 euclidiana x y = sqrt diffSq
3   where
4     diffSq = diff^2
5     diff   = x - y
```

Reescreva a função `raiz2Grau` utilizando `where`.

A função `if-then-else` nos permite utilizar desvios condicionais em nossas funções:

```
1 abs :: Num a => a -> a
2 abs n = if (n >= 0) then n else (-n)
```

OU

```
1 abs :: Num a => a -> a
2 abs n = if (n >= 0)
3         then n
4         else (-n)
```

Também podemos encadear condicionais:

```
1 signum :: (Ord a, Num a) => a -> a
2 signum n = if (n == 0)
3           then 0
4           else if (n > 0)
5               then 1
6               else (-1)
```

Utilizando condicionais, reescreva a função `raiz2Grau` para retornar (0,0) no caso de delta negativo.

Note que a assinatura da função agora deve ser:

```
1 raiz2Grau :: (Ord a, Floating a) => a -> a -> a -> (a, a)
```

- Por quê?

Uma alternativa ao uso de `if-then-else` é o uso de *guards* (`|`) que deve ser lido como *tal que*:

```
1 signum :: (Ord a, Num a) => a -> a
2 signum n | n == 0      = 0  -- signum n tal que n==0
3                   -- é definido como 0
4       | n > 0         = 1
5       | otherwise    = -1
```

- Expressões imediatamente à direita de `|` devem ser do tipo `Bool`
- Caso mais de uma seja `True`, apenas a primeira delas será executada
- `otherwise` é o caso contrário e é definido como `otherwise = True`

Note que as expressões guardadas são avaliadas de cima para baixo, o primeiro verdadeiro será executado e o restante ignorado.

```
1 classificaIMC :: Double -> String
2 classificaIMC imc
3   | imc <= 18.5 = "abaixo do peso"
4   -- não preciso fazer && imc > 18.5
5   | imc <= 25.0 = "no peso correto"
6   | imc <= 30.0 = "acima do peso"
7   | otherwise  = "muito acima do peso"
```

Utilizando guards, reescreva a função `raiz2Grau` para retornar um erro com raízes negativas.

Para isso utilize a função `error`:

```
1 error "Raízes negativas."
```

O uso de **error** interrompe a execução do programa. Nem sempre é a melhor forma de tratar erro, aprenderemos alternativas ao longo do curso.

Pattern Matching

Considere a seguinte função:

```
1 not :: Bool -> Bool
2 not x = if (x == TRUE) then FALSE else TRUE
```

Podemos reescreve-la utilizando guardas:

```
1 not :: Bool -> Bool
2 not x | x == TRUE  = FALSE
3       | x == FALSE = TRUE
```

Quando temos comparações de igualdade nos guardas, podemos definir as expressões substituindo diretamente os argumentos:

```
1 not :: Bool -> Bool
2 not TRUE  = FALSE
3 not FALSE = TRUE
```

Não precisamos enumerar todos os casos, podemos definir apenas casos especiais:

```
1 soma :: (Eq a, Num a) => a -> a -> a
2 soma x 0 = x
3 soma 0 y = y
4 soma x y = x + y
```

Assim como os guards, os padrões são avaliados em sequência do primeiro até o último.

Implemente a multiplicação utilizando Pattern Matching:

```
1 mul :: Num a => a -> a -> a
2 mul x y = x * y
```

Quando a saída não depende da entrada, podemos substituir a entrada por `_` (lê-se "não importa"):

```
1 mul :: (Eq a, Num a) => a -> a -> a
2 mul 0 _ = 0
3 mul _ 0 = 0
4 mul x 1 = x
5 mul 1 y = y
6 mul x y = x * y
```

Como o Haskell é preguiçoso, ao identificar um padrão contendo `0` ele não avaliará o outro argumento.

```
1 mul :: (Eq a, Num a) => a -> a -> a
2 mul 0 _ = 0
3 mul _ 0 = 0
4 mul x 1 = x
5 mul 1 y = y
6 mul x y = x*y
```

As expressões lambdas feitas anteriormente são válidas no Haskell. Vamos criar uma função que retorna uma função que soma e multiplica x a um certo número:

```
1 somaMultX :: a -> (a -> a)
2 somaMultX x = \y -> x + x*y
3
4 somaMult2 = somaMultX 2
```

- Operadores nada mais são do que funções cujos nomes são compostos por símbolos e não letras
- Para definir um operador em Haskell, podemos criar na forma infixada ou na forma de função

```
1 (~+) :: Num a => a -> a -> a
2 x ~+ y = abs x + y
```

OU

```
1 (~+) :: Num a => a -> a -> a
2 (~+) x y = abs x + y
```

Da mesma forma, uma função pode ser utilizada como operador se envolta de crases:

```
1 > mod 10 3
2 1
3 > 10 `mod` 3
4 1
```

Sendo # um operador, temos que $(\#)$, $(x \#)$, $(\# y)$ são chamados de seções, e definem:

-
- 1 $(\#) = \lambda x \rightarrow (\lambda y \rightarrow x \# y)$
 - 2 $(x \#) = \lambda y \rightarrow x \# y$
 - 3 $(\# y) = \lambda x \rightarrow x \# y$
-

Essas formas são também conhecidas como **point-free notation**:

```
1 > (/) 4 2
2 2
3 > (/2) 4
4 2
5 > (4/) 2
6 2
```

Considere o operador ($\&\&\&$), simplique a definição para apenas dois padrões:

```
1 ( $\&\&\&$ ) :: Bool -> Bool -> Bool
2 True   $\&\&\&$  True  = True
3 True   $\&\&\&$  False = False
4 False  $\&\&\&$  True  = False
5 False  $\&\&\&$  False = False
```

Os seus malvados favoritos professores de Processamento da Informação resolveram em uma reunião normatizar a quantidade de avaliações, a conversão nota-conceito e a definição do conceito final dados os conceitos de Teoria e Prática:

- As avaliações de consistirão de duas provas na Teoria e duas na Prática
- A nota final de cada turma será dada pela média ponderada das provas, o peso é determinado por cada professor

- A conversão conceito final segue a seguinte tabela:
 - ▶ $\text{nota} < 5 = F$
 - ▶ $\text{nota} < 6 = D$
 - ▶ $\text{nota} < 7 = C$
 - ▶ $\text{nota} < 8 = B$
 - ▶ $\text{nota} \geq 8 = A$

- O conceito final é dado pela seguinte tabela:

Teoria	Pratica	Final
A	A	A
A	B	A
A	C	B
A	D	B
A	F	F
B	A	B
B	B	B
B	C	B
B	D	C
B	F	F

- O conceito final é dado pela seguinte tabela:

Teoria	Pratica	Final
C	A	B
C	B	C
C	C	C
C	D	C
C	F	F
D	A	C
D	B	C
D	C	D
D	D	D
D	F	F

- O conceito final é dado pela seguinte tabela:

Teoria	Pratica	Final
F	A	F
F	B	F
F	C	F
F	D	F
F	F	F

Crie as seguintes funções para ajudar os professores a calcularem o conceito final de cada aluno:

```
1  -- dados dois pesos w1, w2, retorna uma função que
2  -- calcula a média ponderada de p1, p2
3  mediaPonderada :: (Eq a, Floating a) =>
4                  a -> a -> (a -> a -> a)
5
6  -- converte uma nota final em conceito
7  converteNota :: (Ord a, Floating a) => a -> Char
8
9  -- calcula conceito final
10 conceitoFinal :: Char -> Char -> Char
```

A função `mediaPonderada` deve dar erro se $w1 + w2 \neq 1.0$.

Acrescente o seguinte código ao final do arquivo:

```
1  turmaA1Pratica = mediaPonderada 0.4 0.6
2  turmaA1Teoria  = mediaPonderada 0.3 0.7
3
4  p1A1P = 3
5  p2A1P = 8
6  p1A1T = 7
7  p2A1T = 10
8
9  mediaP = turmaA1Pratica p1A1P p2A1P
10 mediaT = turmaA1Teoria p1A1T p2A1T
11
12 finalA1 = conceitoFinal
13          (converteNota mediaP) (converteNota mediaT)
```

Acrescente o seguinte código ao final do arquivo:

```
1  turmaA2Pratica = mediaPonderada 0.4 0.6
2  turmaA2Teoria  = mediaPonderada 0.3 0.9
3
4  p1A2P = 3
5  p2A2P = 8
6  p1A2T = 7
7  p2A2T = 10
8
9  mediaA2P = turmaA2Pratica p1A2P p2A2P
10 mediaA2T = turmaA2Teoria p1A2T p2A2T
11
12 finalA2 = conceitoFinal
13          (converteNota mediaA2P) (converteNota
           ↪ mediaA2T)
```

Teste os códigos com `print finalA1` e `print finalA2`.