Criando e inspecionando dados

Felipe A. Lessa

Departamento de Ciência da Computação Universidade de Brasília

- Dados
 - Definindo
 - Desconstruindo
 - Sinônimos
 - Polimorfismo
 - Alguns tipos comuns
 - Nomes
- 2 Finalizando
 - Vam bora!

- Dados
 - Definindo
 - Desconstruindo
 - Sinônimos
 - Polimorfismo
 - Alguns tipos comuns
 - Nomes
- 2 Finalizando
 - Vam bora!

Criando novos tipos

- É extremamente útil poder criar novos tipos.
- Em Haskell nós temos
 - data para criar tipos.
 - type para criar sinônimos.
 - e newtype que veremos depois.

- Com data podemos fazer produtos e somas.
- Produtos são o "e" da lógica, agrupando dois dados.
- Somas são o "ou", dando uma opção entre dois dados.
- Chega de teoria por hora, vamos ver na prática. =)

Por exemplo:

- 1 **data** Aniversario
- 2 = Nascimento String Int Int Int
- 3 | Casamento String String Int Int Int
- Aqui estamos criando um novo tipo, chamado Aniversario.
- Esse novo tipo tem dois construtores:
 - O construtor Nascimento, com um nome e uma data.
 - O construtor Casamento, com o nome do marido, o nome da esposa e uma data.
- A barra vertical denota uma soma: ou você tem um Nascimento, ou você tem um Casamento.
- Cada construtor faz um produto dos tipos listados.



Usando data III

- Podemos agora criar dados do nosso novíssimo tipo.
- Por exemplo, o aniversário de Carlos Silva:

```
1 carlosSilva :: Aniversario
2 carlosSilva = Nascimento "Carlos_Silva" 28 5 1968
```

E seu aniversário de casamento com Roberta Silva:

```
1 casamentoSilva :: Aniversario
2 casamentoSilva =
3   Casamento "Carlos Silva" "Roberta Silva" 3 12 1987
```

Podemos também colocá-los numa lista:

```
1 aniversarios :: [Aniversario]
2 aniversarios = [carlosSilva, casamentoSilva]
```

Enumerações

- É possível ter tipos de dados tendo apenas somas, e nenhum produto (ou melhor, um produto vazio).
- A esses tipos damos o nome de enumeração, apesar de que a linguagem não faz distinções.
- Um exemplo de enumeração:
- 1 data Naipe = Paus | Copas | Espadas | Ouros
- Quando falarmos de classes veremos porque é útil distinguirmos mentalmente as enumerações do resto.

- Dados
 - Definindo
 - Desconstruindo
 - Sinônimos
 - Polimorfismo
 - Alguns tipos comuns
 - Nomes
- 2 Finalizando
 - Vam bora!

Pattern matching

- Ok, é muito legal e muito bonito criar tipos e dados, mas ainda não vimos como pegar de volta as informações.
- Para "desconstruir" um construtor temos pattern matching.
- Em poucas palavras: é do mesmo jeito que construindo =).

Pattern matching II

• Por exemplo, vamos mostrar um Aniversario:

1 showNiver :: Aniversario → String

```
2 showNiver (Aniversario nome d m a)
3 = nome ++ "_nasceu_em_" ++ showData d m a
4 showNiver (Casamento marido esposa d m a)
5 = marido ++ "_casou_com_" ++ esposa ++
6 "_em_" ++ showData d m a

8 showData :: Int → Int → Int → String
9 showData d m a =
10 let d' = show d; m' = show m; a' = show a
11 in d' ++ "/" ++ m' ++ "/" ++ a
```

Pattern matching III

Isso funciona em qualquer profundidade:

Pattern matching IV

Também funciona em outros lugares:

```
1 -- Lambdas

2 cabecas :: [[a]] \rightarrow [a]

3 cabecas = map (\((x:xs) \rightarrow x))

5 -- Lets

6 exemplo :: (a \rightarrow (b,(c,d))) \rightarrow (a \rightarrow c)

7 exemplo f = \x \rightarrow let (_, (c, _)) = f x in c
```

Observação

 Da forma como construímos nossos tipos até agora, o interpretador não vai mostrá-los:

```
1 *Main> let f = Neg $ Lit 'a' :/\: Lit 'b'
2 *Main> f
4 <interactive>:1:0:
     No instance for (Show Formula)
       arising from use of 'print' at <interactive
6
     Possible fix: add an instance declaration for
7
     In the expression: print it
8
     In a 'do' expression: print it
9

    Enquanto n\u00e3o falamos de classes, apenas adicionem

 "deriving (Show)" depois do último construtor.
```

Observação II

Nossa Formula ficaria:

```
1 data Formula = Lit Char
               | Formula :/\: Formula
2
               | Formula :\/: Formula
3
               | Neg Formula
4
               deriving (Show)
5
E então:
1 *Main> let f = Neg $ Lit 'a' :/\: Lit 'b'
2 *Main> f
3 Neg (Lit 'a' :/\: Lit 'b')
4 *Main> de_morgan f
5 Neg (Lit 'a') :\/: Neg (Lit 'b')
```

Nomeando expressões

Você pode querer reutilizar algumas expressões:

```
inter xx@(x:xs) yy@(y:ys)

compare y of

EQ -> x : inter xs ys

LT -> inter xs yy

GT -> inter xx ys

inter _ _ = []
```

Também funciona em qualquer nível:

```
1 exemplo (_:xx@(x:xs@(_:_)))
2 = if x then xx else xs
```

- Dados
 - Definindo
 - Desconstruindo
 - Sinônimos
 - Polimorfismo
 - Alguns tipos comuns
 - Nomes
- 2 Finalizando
 - Vam bora!

Meu nome é Well, Manuel.

- Já disse antes que String é sinônimo de [Char].
- Beleza, mas como isso funciona? Simples!
- No Prelude existe uma declaração

```
1 type String = [Char]
```

- Isso é tudo! =)
- Sinônimos são bons porque não existe overhead.

Mais sobre sinônimos

Note que ambos s\u00e3o intercambi\u00e1veis:

```
1 *Main> :t (++)
2 (++) :: [a] → [a] → [a]
3 *Main> let f = (++) :: [Char] → String → [Char]
4 *Main> :t f
5 f :: [Char] → String → [Char]
```

 Isso basicamente significa que entre sinônimos o compilador não irá trazer verificações estáticas.

Mais sobre sinônimos II

Por exemplo, suponha:

```
type Nome = String
type Cidade = String

roberto :: Nome
roberto = "Roberto_Campos"

rio :: Cidade
rio = "Rio_de_Janeiro"
```

Mais sobre sinônimos III

Então o código abaixo compila sem erro:

```
pessoas :: [Nome]
pessoas = [roberto, rio]
```

Mas isso pode ser desejável:

```
1 frase :: String
2 frase = roberto ++ "_mora_no_" ++ rio
```

Para isso existe newtype.

Sinônimo com construtor

- Um **newtype** define um sinônimo com construtor.
- Não existe overhead (internamente é um sinônimo), porém não pode ser confundido com o original.
- Por exemplo, pessoas abaixo produz um erro:

- Dados
 - Definindo
 - Desconstruindo
 - Sinônimos
 - Polimorfismo
 - Alguns tipos comuns
 - Nomes
- 2 Finalizando
 - Vam bora!

Polimorfismo de novo?

- Também podemos ter polimorfismo em tipos.
- Basta introduzir uma variável de tipo na declaração.
- Por exemplo, um par (equivalente a uma tupla de dois):

```
1 data Par a b = a 'Com' b
3 snd' :: Par a b → b
4 snd' (Com a b) = b
6 soma :: Par Int Int → Int
7 soma (a 'Com' b) = a + b
```

Polimorfismo de novo? II

Uma fórmula parametrizada pelo literal:

Árvore binária:

```
1 data Arvore no folha
2 = No no (Arvore no folha) (Arvore no folha)
3 | Folha folha
5 arv :: Arvore Int String
6 arv = No 10 (Folha "Oi") (Folha "Tchau")
```

- Dados
 - Definindo
 - Desconstruindo
 - Sinônimos
 - Polimorfismo
 - Alguns tipos comuns
 - Nomes
- 2 Finalizando
 - Vam bora!

Listas

- Podemos definir listas em Haskell assim:
- 1 data Lista a = a 'Cons' Lista a | Nil
- Em "pseudo-Haskell", as listas que conhecemos são:
- 1 data [a] = a : [a] | []

Básicos

- Booleanos:
- 1 data Bool = False | True
- Maybe:
- 1 data Maybe a = Just a | Nothing
- Either:
- 1 data Either a b = Left a | Right b

Sim, pattern matching funfa!

- Sabendo as definições, podemos usar pattern matching.
- Por exemplo, com listas:

```
1 zip :: [a] \rightarrow [b] \rightarrow [(a,b)]
2 zip (x:xs) (y:ys) = (x,y) : zip xs ys
3 zip _ _ = []

5 map :: (a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]
6 map f (x:xs) = f x : map f xs
7 map f [] = []
```

- Dados
 - Definindo
 - Desconstruindo
 - Sinônimos
 - Polimorfismo
 - Alguns tipos comuns
 - Nomes
- 2 Finalizando
 - Vam bora!

Dando nomes aos bois

- É possível dar nomes aos campos.
- Melhor explicar com um exemplo:

```
1 type Nome = String
2 data Data
   = Data {dia :: Int, mes :: Int, ano :: Int}
   deriving (Show)
5 data Aniversario
 = Nascimento {nome :: Nome
                  ,data_ :: Data}
7
   | Casamento {marido :: Nome
8
                  ,esposa :: Nome
                  ,data :: Data}
10
   deriving (Show)
11
```

Seletores

Com isso nós ganhamos seletores:

```
1 * Main > let d = Data 16 11 2007
2 *Main> let a = Nascimento "Joao Silva" d
3 *Main> nome a
4 "Joao Silva"
5 *Main> mes $ data a
6 11
7 *Main> marido a
8 *** Exception: No match in record selec...
9 *Main> :t esposa
10 esposa :: Aniversario → Nome
11 *Main> :t. dia
12 dia :: Data \rightarrow Int
```

Seletores II

Podemos usar os seletores na construção:

```
1 *Main> let n = "Joao_Silva"
2 *Main> let a = Nascimento {nome = n, data_ = d}
3 *Main> a
4 Nascimento {nome = "Joao_Silva", data_ =
5 Data {dia = 16, mes = 11, ano = 2007}}
```

Seletores III

E na desconstrução:

```
1 anoNasc :: Aniversario → Int
2 anoNasc (Nascimento {data_ = Data {ano = a}})
3 = a
```

E na "atualização":

```
1 anoQueVem :: Data \rightarrow Data
2 anoQueVem d@(Data {ano = a}) = d {ano = a+1}
```

Na verdade, o código acima é equivalente a

```
1 anoQueVem (Data d m a) = Data d m (a+1)
```

 ... porém ele funcionará mesmo se, por exemplo, invertermos a ordem dos argumentos para a m d.

- 1 Dados
 - Definindo
 - Desconstruindo
 - Sinônimos
 - Polimorfismo
 - Alguns tipos comuns
 - Nomes
- 2 Finalizando
 - Vam bora!

Estamos chegando lá!

- Vocês já são capazes de fazer muita coisa!
- Sugestão de exercício:

```
1 data Marcacao = Cruz | Bola
2 data JogoDaVelha = ... [[Maybe Marcacao]] ...
3 data ArvoreDeJogo = No JogoDaVelha [Arvore]
5 inicial :: JogoDaVelha
6 jogadas :: JogoDaVelha → [JogoDaVelha]
7 arvoreDeJogo :: JogoDaVelha → Arvore
```

E não se esquecem de dar uma olhada no Prelude!