

Programação Funcional



Capítulo 5

Casamento de Padrão

José Romildo Malaquias

Departamento de Computação
Universidade Federal de Ouro Preto

2012.1

- 1 Casamento de padrão
- 2 Expressão case
- 3 Definição de função usando padrões
- 4 Definições locais

1 Casamento de padrão

2 Expressão case

3 Definição de função usando padrões

4 Definições locais

- **Padrão** é uma frase que permite analisar um valor e associar variáveis aos dados que compõem o valor.
- **Casamento de padrão** é uma operação envolvendo **um padrão** e **uma expressão** que faz a correspondência (*casamento*) entre o padrão e o valor da expressão.
- O casamento de padrão pode **suced**er ou **falhar**, dependendo da forma do padrão e da expressão envolvidos.
- Quando o casamento de padrão sucede as **variáveis** que ocorrem no padrão são **associadas** aos componentes correspondentes do valor.
- Em um casamento de padrão, o padrão e a expressão devem ser do **mesmo tipo**.
- Existem várias **formas de padrão**. Na seqüência algumas delas serão apresentadas.

Padrão constante

- O **padrão constante** é simplesmente uma **constante**.
- O **casamento** **sucede** se e somente se o padrão for **idêntico** ao valor.
- Nenhuma associação de **variável** é produzida.
- **Exemplos:**

| padrão | valor | casamento |
|--------|-------|---------------------|
| 10 | 10 | ✓ |
| 10 | 28 | × |
| 10 | 'P' | <i>erro de tipo</i> |
| 'P' | 'P' | ✓ |
| 'P' | 'q' | × |
| 'P' | True | <i>erro de tipo</i> |
| True | True | ✓ |
| True | False | × |
| True | 65 | <i>erro de tipo</i> |

✓: sucede

×: falha

- O **padrão variável** é simplesmente um identificador de **variável** de valor (e como tal deve começar com letra minúscula).
- O **casamento** **sucede sempre**.
- A **variável** é associada ao **valor**.
- **Exemplos:**

| padrão | valor | casamento |
|-------------|------------------|--|
| x | 10 | ✓ $x \mapsto 10$ |
| alfa | 563.1223 | ✓ $\text{alfa} \mapsto 563.1223$ |
| letra | 'K' | ✓ $\text{letra} \mapsto \text{'K'}$ |
| nomeCliente | "Ana Maria" | ✓ $\text{nomeCliente} \mapsto \text{"Ana Maria"}$ |
| pessoa | ("Ana", 'F', 16) | ✓ $\text{pessoa} \mapsto (\text{"Ana"}, \text{'F'}, 16)$ |
| notas | [5.6, 7.1, 9.0] | ✓ $\text{notas} \mapsto [5.6, 7.1, 9.0]$ |

Padrão curinga

- O **padrão curinga** é escrito como um sublinhado ().
- O **casamento** **sucede** sempre.
- **Nenhuma** associação de **variável** é produzida.
- é também chamado de **variável anônima**, pois casa com qualquer valor sem dar nome ao valor.
- **Exemplos:**

| padrão | valor | casamento |
|----------|---------------|-----------|
| <u> </u> | 10 | ✓ |
| <u> </u> | 28 | ✓ |
| <u> </u> | 'P' | ✓ |
| <u> </u> | () | ✓ |
| <u> </u> | (18,3,2012) | ✓ |
| <u> </u> | "Ana Maria" | ✓ |
| <u> </u> | [5.6,7.1,9.0] | ✓ |

- Uma **tupla** de padrões também é um padrão

($padrao_1$, ..., $padrao_n$)

- O **casamento** **sucede** se e somente se cada um dos padrões casar com o componente correspondente do valor.
- Se as **aridades** do padrão tupla e do valor tupla forem **diferentes**, então ocorre um **erro de tipo**.

Padrão tupla (cont.)

- Exemplos:

| padrão | valor | casamento |
|------------------|---------------------------|--|
| (18, True) | (18, True) | ✓ |
| (97, True) | (18, True) | × |
| (18, False) | (18, True) | × |
| (18, 'M') | (18, True) | erro de tipo |
| (18, True, 'M') | (18, True) | erro de tipo |
| () | () | ✓ |
| (x, y) | (5, 9) | ✓ $x \mapsto 5, y \mapsto 9$ |
| (d, _, a) | (5, 9, 2012) | ✓ $d \mapsto 5, a \mapsto 2012$ |
| (x, y, z) | (5, 9) | erro de tipo |
| (18, m, a) | (18, 3, 2012) | ✓ $m \mapsto 3, a \mapsto 2012$ |
| (d, 5, a) | (18, 3, 2012) | × |
| (nome, sexo, _) | ("Ana", 'F', 18) | ✓ $\text{nome} \mapsto \text{"Ana"}, \text{sexo} \mapsto \text{'F'}$ |
| (_, _, idade) | ("Ana", 'F', 18) | ✓ $\text{idade} \mapsto 18$ |
| (_, (_, fam), 9) | ('F', ("Ana", "Dias"), 9) | ✓ $\text{fam} \mapsto \text{"Dias"}$ |
| (_, (_, fam), 5) | ('F', ("Ana", "Dias"), 9) | × |

Tópicos

1 Casamento de padrão

2 Expressão case

3 Definição de função usando padrões

4 Definições locais

Expressão case

- **Expressão case** é uma forma de expressão que realiza **casamento de padrão** entre o valor de uma **expressão** e um ou mais **padrões**.
- Uma expressão case é da forma:

```
case exp of
  padrao1 -> res1
  ...
  padraon -> resn
```

onde

- exp, res_1, \dots, res_n são **expressões**
- $padrao_1, \dots, padrao_n$ são **padrões**
- $exp, padrao_1, \dots, padrao_n$ devem ser do **mesmo tipo**
- res_1, \dots, res_n devem ser do **mesmo tipo**, que determina o **tipo** da expressão case
- os padrões devem estar alinhados na mesma coluna (regra de *layout*)

- É feito o **casamento de padrão** do valor de *exp* com os padrões, na seqüência em que foram escritos, até que se obtenha sucesso ou se esgotem os padrões
- O **primeiro** padrão cujo casamento suceder é escolhido
- O **resultado** final da expressão case é dado pela expressão associada ao padrão escolhido
- O resultado é avaliado em um **ambiente estendido** com as associações de variáveis resultantes do casamento de padrão
- Se a expressão **não casar** com nenhum padrão, a avaliação da expressão case resulta em um **erro**

A expressão

```
case 3 - 2 + 1 of
  0 -> "zero"
  1 -> "um"
  2 -> "dois"
  3 -> "tres"
```

resulta em "dois", pois o valor da expressão $3 - 2 + 1$ é 2, que casa com o terceiro padrão 2, seleccionando "dois" como resultado.

Exemplos de expressões case (cont.)

A expressão

```
case 23 > 10 of
  True  -> "beleza!"
  False -> "oops!"
```

resulta em "beleza!", pois o valor da expressão `23 > 10` é **True**, que casa com o primeiro padrão **True**, selecionando "beleza!" como resultado.

Exemplos de expressões case (cont.)

A expressão

```
case toUpper (head "masculino") of
  'F' -> 10.2
  'M' -> 20.0
```

resulta em 20.0, pois o valor da expressão `toUpper (head "masculino")` é `'M'`, que casa com o segundo padrão `'M'`, selecionando 20.0 como resultado.

A expressão

```
case head "masculino" of  
  'F' -> 10.2  
  'M' -> 20.0
```

resulta em um erro em tempo de execução, pois o valor da expressão `head "masculino"` não casa com nenhum dos padrões.

A expressão

```
case toUpper (head "masculino") of  
  'F' -> "mulher"  
  'M' -> 20.0
```

está incorreta, pois os resultados "mulher" e 20.0 não são do mesmo tipo.

Exemplos de expressões case (cont.)

A expressão

```
case head "Masculino" == 'F' of
  True  -> "mulher"
  1     -> "homem"
```

está incorreta, pois os padrões **True** e **1** não são do mesmo tipo.

Exemplos de expressões case (cont.)

A expressão

```
case head "Masculino" of
  True  -> "mulher"
  False -> "homem"
```

está incorreta, pois a expressão `head "Masculino"` e os padrões `True` e `False` não são do mesmo tipo.

Exemplos de expressões case (cont.)

A expressão

```
case toUpper (head "masculino") of
  'F' -> 10.0
  'M' -> 20.0
```

está incorreta, uma vez que não segue a regra de *layout* (os padrões não estão na mesma coluna).

A expressão

```
case 3 - 2 + 1 of  
  x -> 11 * x
```

resulta em 22, pois o valor da expressão $3 - 2 + 1$ é 2, que casa com o primeiro padrão x , associando a variável x com o valor 2, e seleccionando $11 * x$ como resultado

A expressão

```
case mod 256 10 of
```

```
  7 -> 0
```

```
  n -> n * 1000
```

resulta em 6000, pois o valor da expressão `mod 256 10` é 6, que casa com o segundo padrão `n`, associando a variável `n` com o valor 6, e selecionando `n * 1000` como resultado

Exemplos de expressões case (cont.)

A expressão

```
case mod 257 10 of
  7 -> 0
  n -> n * 1000
```

resulta em 0, pois 7 é o primeiro padrão que casa com o valor da expressão mod 257 10.

Já a expressão

```
case mod 257 10 of
  n -> n * 1000
  7 -> 0
```

resulta em 7000, pois n é o primeiro padrão que casa com o valor da expressão mod 257 10.

A expressão

```
case 46 - 2*20 of
  0 -> "zero"
  1 -> "um"
  2 -> "dois"
  3 -> "tres"
  4 -> "quatro"
  _ -> "maior que quatro"
```

resulta em "maior que quatro", pois `_` é o primeiro padrão que casa com o valor da expressão `46 - 2*20`.

A expressão

```
case (3+2,3-2) of
```

```
  (0,0) -> 10
```

```
  (_,1) -> 20
```

```
  (x,2) -> x^2
```

```
  (x,y) -> x*y - 1
```

resulta em 20, pois $(_, 1)$ é o primeiro padrão que casa com o valor da expressão $(3+2, 3-2)$.

- Em uma expressão case cada padrão pode ser acompanhado de uma seqüência de **cláusulas**.
- Cada cláusula é introduzida por uma barra vertical (|) e consiste em uma **condição (guarda)** e uma expressão (**resultado**), separados por **->**.
- Para que o resultado de uma cláusula seja escolhido é necessário que o **casamento de padrão suceda**, e que **a guarda correspondente seja verdadeira**.

Exemplo de expressão case com guardas

A expressão

```
case ("Paulo Roberto", 'M', 28, 69.3) of
  (_, _, idade, peso) | idade < 18 -> 2*peso
                        | idade < 21 -> 3*peso
  (_, 'F', _, peso)   -> peso
  (_, 'M', idade, peso) | idade < 40 -> peso + 10
                        | otherwise -> 0.9 * peso
```

resulta em 79.3, pois a tupla ("Paulo Roberto", 'M', 28, 69.3)

- casa com o primeiro padrão, porém nenhuma guarda é satisfeita
- não casa com o segundo padrão
- casa com o terceiro padrão, e a primeira guarda é satisfeita, logo o resultado é dado por `peso + 10`

- 1 Casamento de padrão
- 2 Expressão case
- 3 Definição de função usando padrões
- 4 Definições locais

Definindo funções com casamento de padrão

- Uma **definição de função** é formada por uma **seqüência de equações**.
- Os **parâmetros** usados em uma equação para representar os argumentos são **padrões**.
- Em uma **aplicação de função** o resultado é dado pela primeira equação cujos parâmetros **casam** com os respectivos argumentos, e cuja guarda (se houver) é **verdadeira**.
- Se em todas as equações os casamentos de padrão **falharem** ou todas as guardas forem **falsas**, ocorre um **erro de execução**.
- Geralmente o uso de padrões para especificar os argumentos torna a definição da função mais **clara**.

Definindo funções com casamento de padrão (cont.)

- Exemplo:

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

A função `not` mapeia `False` a `True`, e `True` a `False`.

```
not False    ~> True  
not (even 6) ~> False
```

- Exemplo:

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

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

```
True  && False = False
```

```
False && True  = False
```

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

```
True  && True  ~> True
```

```
False && True  ~> False
```

```
2>3 && odd 4 ~> False
```

- Exemplo:

```
(ampersand ampersand) :: Bool -> Bool -> Bool  
True ampersand True = True  
_ ampersand _ = False
```

```
True ampersand True ~> True  
False ampersand True ~> False  
2>3 ampersand 2<3 ~> False
```


- Exemplo:

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

```
True && True  ~> True  
2>3 && 2<3    ~> False  
2<3 && even 5 ~> False
```

- Exemplo:

```
(&&) :: Bool -> Bool -> Bool  
b && b = b  
_ && _ = False
```

está **incorreto**, pois **não é possível** usar uma variável mais de uma vez nos **padrões** (**princípio da linearidade**).

- Exemplos:

```
fst      :: (a,b) -> a
fst (x,_) = x
```

```
snd      :: (a,b) -> b
snd (_,y) = y
```

```
fst (1+2,1-2)      ~> 3
snd (div 5 0,even 9) ~> False
```

Exercício 1

Dê três possíveis definições para o operador lógico ou ($\mid \mid$), utilizando casamento de padrão.

Exercício 2

Redefina a seguinte versão do operador lógico e (&&) usando expressões condicionais ao invés de casamento de padrão:

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

Exercício 3

Redefina a seguinte versão do operador lógico e (&&) usando expressões condicionais ao invés de casamento de padrão:

```
True && b = b  
False && _ = False
```

Comente sobre o diferente número de expressões condicionais necessárias em comparação com o exercício 2.

Exercício 4

Defina uma função que recebe dois pontos no espaço e retorna a distância entre eles. Considere que um ponto no espaço é representado por uma tripla de números que são as coordenadas do ponto. Use casamento de padrão.

Exercício 5

Analise a seguinte definição e apresente uma definição alternativa mais simples desta função.

```
opp :: (Int, (Int, Int)) -> Int
opp z = if fst z == 1
      then fst (snd z) + snd (snd z)
      else if fst z == 2
            then fst (snd z) - snd (snd z)
            else 0
```

1 Casamento de padrão

2 Expressão case

3 Definição de função usando padrões

4 Definições locais

Definições locais com **where**

- A palavra reservada **where** é utilizada para introduzir definições locais cujo contexto (ou **escopo**) é a expressão no lado direito e as guardas (quando houver) de uma equação.
- **Exemplo:**

```
f      :: Fractional a => (a,a) -> a
f (x,y) = (a + 1) * (a + 2) where a = (x+y)/2
```

```
f (2,3) ~> 15.75
f (5,1) ~> 20.0
```


Definições locais com **where** (cont.)

- Quando há duas ou mais definições locais, elas podem ser escritas em diferentes estilos.
- **Exemplos:**

```
f (x,y) = (a+1)*(b+2)
  where { a = (x+y)/2; b = (x+y)/3 }
```

```
f (x,y) = (a+1)*(b+2)
  where a = (x+y)/2; b = (x+y)/3
```

```
f (x,y) = (a+1)*(b+2)
  where a = (x+y)/2
        b = (x+y)/3
```

Neste último exemplo foi usada a regra de *layout*, que dispensa os símbolos `;`, `{` e `}` mas exige que cada definição local esteja alinhada em uma mesma coluna.

- Exemplo:

```
square x = x * x

g x y | x <= 10 = x + a
      | x > 10  = x - a
  where
    a = square (y+1)
```

O escopo de `a` inclui os dois possíveis resultados, determinados pelas guardas.

Definições locais com **where** (cont.)

- As definições locais podem ser de funções e de variáveis, fazendo uso de padrões.
- Exemplo:**

```
h y = 3 + f y + f a + f b
  where
    c = 10
    (a,b) = (3*c, f 2)
    f x = x + 7*c
```

```
h 5 ~> 320
```

O escopo de **a** inclui os dois possíveis resultados, determinados pelas guardas.

Definições locais com **where** (cont.)

- Exemplo: análise do índice de massa corporal

```
analisaIMC peso altura
| imc <= 18.5 = "Voce esta abaixo do peso, seu emo!"
| imc <= 25.0 = "Voce parece normal. Deve ser feio!"
| imc <= 30.0 = "Voce esta gordo! Perca algum peso!"
| otherwise  = "Voce esta uma baleia. Parabens!"
where
  imc = peso / height ^2
```

Ou ainda:

```
analisaIMC peso altura
| imc <= magro  = "Voce esta abaixo do peso, seu emo!"
| imc <= normal = "Voce parece normal. Deve ser feio!"
| imc <= gordo  = "Voce esta gordo! Perca algum peso!"
| otherwise     = "Voce esta uma baleia. Parabens!"
where
  imc      = peso / height ^2
  magro    = 18.5
  normal   = 25.0
  gordo    = 30.0
```

Definições locais com **where** (cont.)

- Definições locais com **where** não são compartilhadas entre corpos de funções de diferentes padrões nas equações.
- Exemplo:**

```
audacao      :: String -> String
audacao "Joana" = saudacaoLegal ++ " Joana!"
audacao "Ferando" = saudacaoLegal ++ " Fernando!"
audacao nome    = saudacaoInfeliz ++ " " ++ nome
  where
    saudacaoLegal    = "Ola! Que bom encontrar voce, "
    saudacaoInfeliz = "Oh! Pfft. E voce, "
```

Esta definição de função está incorreta. Para corrigi-la, transforme as definições locais de `saudacaoLegal` e `saudacaoInfeliz` em definições globais.

- Uma **expressão let** é formada por uma lista de declarações mutuamente recursivas, e por uma expressão:

```
let definições in expressão
```

- O escopo das declarações é a expressão e o lado direito das declarações. Portanto os nomes introduzidos nas declarações só podem ser usados nas próprias declarações e na expressão.
- O tipo da expressão **let** é o tipo da expressão que aparece no seu corpo.
- O valor da expressão **let** é o valor da expressão que aparece no seu corpo, calculado em um contexto que inclui as variáveis introduzidas nas declarações.
- A expressão **let** se estende à direita tanto quanto possível.

- **Exemplos:**

```
let a = 5 in (a - 1)*a + 1  
~> 21
```

```
let { y = 1 + 2; z = 4 + 6 } in y + z  
↪ 21
```



```
let r = 3; s = 6 in r^2 + s^2
```

\rightsquigarrow 45

```
let a = 1  
    b = -5  
    c = 6  
    r = sqrt (b^2 - 4*a*c)  
    k = a/2  
in ((-b + r)/k, (-b - r)/k)  
↪ (12.0, 8.0)
```

```
f a b = let y = a*b  
        g x = (x+y)/y  
        in g (2*a) + g (3*b)
```

```
f 3 4  
↪ 3.5
```

```
4 * let x = 5-2 in x * x
```

```
↪ 36
```

```
(let x = 5-2 in x * x) ^ 2
```

```
↪ 81
```

```
[ let square x = x*x in (square 5,square 3, square 2) ]  
⇒ [(25,9,4)]
```

Expressoes **let** (cont.)

```
( let a = 100; b = 200; c = 300 in a*b*c  
  , let foo = "Hey "; bar = "there!" in foo ++ bar  
)  
~> (6000000,"Hey there!")
```

```
let (a,b,c) = (1,2,3) in a + b + c
```

\rightsquigarrow 6


```
let a = 1  
in let b = 2  
    in a + b  
↪ 3
```

```
let x = 7 in (let x = "foo" in x, x)  
↪ ("foo", 7)
```

```
let c = 10
    (a,b) = (3*c, f 2)
    f x = x + 7*c
in f a + f b
↪ 242
```

- **Exemplo:**

Cálculo da área da superfície de um cilindro:

```
areaSuperfCil      :: Double -> Double -> Double
areaSuperfCil r h = let areaLado = 2 * pi * r * h
                      areaBase = pi * r^2
                      in areaLado + 2*areaBase
```

Diferenças entre **let** e **where**

- Com **where** as definições são colocadas no final, e com **let** elas são colocadas no início.
- **let** é uma expressão e pode ser usada em qualquer lugar onde se espera uma expressão.
- Já **where não é uma expressão**, podendo ser usada apenas para fazer definições locais em uma definição de função.

Exercício 6

Defina uma função para calcular as raízes reais do polinômio

$$ax^2 + bx + c$$

Faça duas versões, usando:

- expressão **let** para calcular o discriminante
- definição local com **where** para calcular o discriminante.

Teste suas funções no GHCi.

Dica: Use a função **error :: String ->** a do prelúdio, que exibe uma mensagem de erro e termina o programa, para exibir uma mensagem quando não houver raízes reais.

Fim