Programação Funcional (COMP0393)

Leila M. A. Silva



Avaliação Preguiçosa (COMP0393)

Aula 17



Ordem de avaliação

- Ordem de cálculos não altera o resultado
- Haskell utiliza estratégia de <u>avaliação preguiçosa</u>
 - argumentos são avaliados por demanda
 - argumentos são avaliados uma única vez
 - somente são avaliadas as partes necessárias de um argumento estruturado
- É possível escrever estruturas potencialmente infinitas
- Tem implicações no projeto de programas



Avaliação por demanda

$$f \times y = x + y$$

f (9-3) (f 34 3)
$$\sim$$
 (9-3) + (f 34 3) \sim 6 + (f 34 3) \sim 6 + (34 + 3) \sim 6 + 37 \sim 43

Aqui, os argumentos ainda não foram avaliados



Argumentos podem não ser avaliados

$$g x y = x+12$$

g (9-3) (g 34 3)
$$\sim$$
 (9-3) + 12 \sim 6 + 12 \sim 18

```
switch:: Int \rightarrow a \rightarrow a \rightarrow a switch n x y

| n > 0 = x
| otherwise = y
```

Aqui, ou x ou y serão avaliados mas não ambos

switch 2 (9-3) (34*8) \sim ?? 2>0 \sim ?? True \sim (9-3) \sim 6



Avaliação de ciclo curto é um caso particular de avaliação preguiçosa

 $(\&\&) :: Bool \rightarrow Bool \rightarrow Bool$

True && x = x

False && x = False

Na segunda regra x não é avaliado



Argumentos são avaliados uma única vez

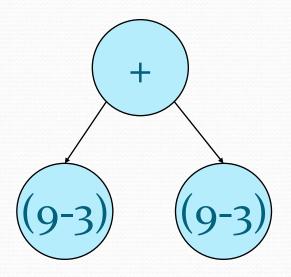
$$h x = x + x$$

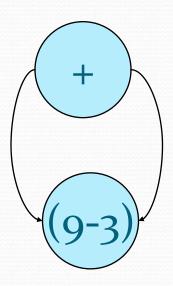
Após avaliado um argumento, o resultado é memorizado para no futuro usar o valor memorizado (*memoization*)



Implementação de memoization

A avaliação é feita sobre grafos, não em árvores







Avaliação sobre demanda em estruturas

```
such :: [Int] \rightarrow Int
such (x:xs) = x + 1
such [] = 0
```

sucH [2+3, 4+5, 5+6]
$$\sim$$
 sucH (2+3: [4+5, 5+6]) \sim (2+3) + 1 \sim 5 + 1 \sim 6



Regras de cálculo

```
f p1 p2 ... pk
  | g1
              = e1
               = e2
  | g2
  otherwise = er
    where
      v1 a11 a12 ... = r1
f q1 q2 ... qk
```

- Para casamento, args. são avaliados <u>o suficiente</u>
- Equações tentadas em ordem
- Guardas são avaliadas em ordem
- Valores em where são calculados por demanda



Exemplos

```
f :: [Int] \rightarrow [Int] \rightarrow Int
f [] ys = 0
f (x:xs) [] = 0
f (x:xs) (y:ys) = x + y
```

```
f [1..3] [2..5]

f (1:[2..3]) [2..5]

f (1:[2..3]) (2:[3..5])

1+2

3
```



Exemplos

```
g :: Int → Int → Int → Int
g m n p
| m>=n && m>=p = m
| n>=m && n>= p = n
| otherwise = p
```

```
g (2+3) (4-1) (3+9)
?? (2+3) >= (4-1) && (2+3) >= (3+9)
?? ∿ 5>=3 && 5>=(3+9)
?? ∿ True && 5>=(3+9)
?? ∿ 5>=(3+9)
?? ∿ 5>=12
?? ∿ False
?? 3>=5 && 3>=12
?? ∿ False && 3>=12
?? ∿ False
?? otherwise ∿ True
∿ 12
```



```
h :: Int \rightarrow Int \rightarrow Int
h m n
 | notNil xs = front xs
 I otherwise = n
 where
   xs = [m .. n]
front (x:y:zs) = x+y
front[x] = x
notNil [ ] = False
notNil ( : ) = True
```

```
h 3 5
 ?? notNil xs
 ?? | where
 ?? \mid xs = [3..5]
 ?? | ~ 3:[4..5]
 ?? \sim notNil (3:[4..5])
 ?? ✓ True

	✓ front xs

  where
   xs = 3:[4...5]
   ~ 3:4:[5]
\sim 3+4
\sim 7
```



Avaliação de outras construções

- Operadores embutidos
 - && e outros, normalmente (preguiçosa)
 - +, *, ..., necessita os dois argumentos
 - == varia
 - Em inteiros, necessita os dois argumentos
 - Em tipos compostos, avalia o necessário
- if then else avalia preguiçosamente
- let como where, por demanda
- Expressões lambda, similar a funções com nome
- Compreensões ...



Ordem de avaliação

- Avaliação normal
 - de fora para dentro

• de esquerda para direita

$$f e1 + f e2$$

• Avaliação preguiçosa = avaliação normal + memoization



Programação dirigida por dados

- Estruturas de dados intermediárias são construídas
- Queremos definir uma função para calcular as soma das potências de 4 desde 1 até n
 - Construímos a lista [1.. n]
 - Calculamos a potência de 4 de cada número [1,16,...,n^4]
 - Somamos a lista

```
sumPot4 :: Int \rightarrow Int
sumPot4 n = sum (map (^4) [1..n])
```



```
sumPot4 :: Int \rightarrow Int
sumPot4 n = sum (map (^4) [1..n])
```

```
      SumPot4 n sum map
      Note qualista into construction

      ✓ sum (map (^4) [1..n])
      (^4) [2..n])

      ✓ sum (1^4: map (^4) [2..n])
      construction

      ✓ 1^4 + sum (map (^4) [2..n])
      (^4) [2..n])

      ✓ 1 + sum (map (^4) [2..n])
      (^4) [3..n]))

      ✓ 1 + (16 + sum (map (^4) [3..n]))

      ✓ 1 + (16 + (81 + ... + n^4))
```

Note que nenhuma lista intermediária é construída



Listas infinitas

Avaliação preguiçosa permite descrever estruturas infinitas

```
ones :: [Int]
ones = 1 : ones

addFirstTwo :: [Int] → Int
addFirstTwo (x:y:zs) = x+y
```

```
addFirstTwo ones

✓ addFirstTwo (1 : ones)

✓ addFirstTwo (1 : 1: ones)

✓ 1 + 1

✓ 2
```



Exemplos

Notação pré-definida para listas infinitas

```
[n .. ], [n,m .. ]
```

```
pitagorasTri = [ (x,y,z) | z \leftarrow [2..], y \leftarrow [2 .. z-1], x \leftarrow [2.. y-1], x^2 + y^2 == z^2]
```

```
pitagorasTri = [(3,4,5), (6,8,10), (5,12,13), (9,12,15),...]
```



Programação 3

19

Leitura Obrigatória

Avaliação preguiçosa com compreensões



Exercícios Recomendados

Exercícios 17.1 a 17.8 do Livro do Simon Thompson

