Programação Funcional Listas

2022

Listas

Listas são coleções de elementos:

- ► em que a ordem é significativa
- possivelmente com elementos repetidos

Listas em Haskell

Uma lista em Haskell

```
ou é vazia [];
ou é x:xs (x seguido da lista xs).
```

Notação em extensão

Usamos parêntesis rectos e elementos separados por vírgulas.

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

Sequências aritméticas

Expressões da forma [a..b] ou [a,b..c] (a,bec são números).

```
> [1..10]
[1,2,3,4,5,6,7,8,9,10]
> [1,3..10]
[1,3,5,7,9]
> [10,9..1]
[10,9,8,7,6,5,4,3,2,1]
```

Sequências aritméticas (cont.)

Também podemos construir listas infinitas usando expressões [a..] ou [a,b..].

```
> take 10 [1,3..]
[1,3,5,7,9,11,13,15,17,19]
```

A listagem de uma lista infinita no GHCi não termina (interrompemos usando *Ctrl-C*):

```
> [1,3..]
[1,3,5,7,9,11,13,15,17,19,21,23,25,27,29,31,33,35,37,
39,41,43,45,47,49,51,53,55,57,59,61,63,65,67,69,71,73,
Interrupted
```

Definições recursivas

Também podemos definir uma função por recorrência, i.e. usando a própria função que estamos a definir; tais definições dizem-se recursivas.

Definições recursivas (cont.)

Exemplo: factorial definido recursivamente.

```
factorial :: Int -> Int
factorial 0 = 1
factorial n = n * factorial (n-1)
```

Exemplo de uma redução

```
factorial 3
 3 * factorial 2
 3 * (2 * factorial 1)
=
 3 * (2 * (1 * factorial 0))
 3 * (2 * (1 * 1))
  6
```

Observações

- A primeira equação define o factorial de zero
- ▶ A segunda equação define o factorial de n usando factorial de n − 1
- Logo: o factorial está definido para inteiros não-negativos factorial (-1) Não termina!
- A ordem das equações é importante:

```
factorial n = n * factorial (n-1) factorial 0 = 1
```

A segunda equação nunca é usada, logo esta versão não termina para nenhum inteiro!

Alternativas

Duas equações sem guardas:

```
factorial 0 = 1
factorial n = n * factorial (n-1)
```

Uma equação com guardas:

```
factorial n \mid n==0 = 1
| otherwise = n*factorial (n-1)
```

Uma equação com uma condição:

```
factorial n = if n==0 then 1 else n*factorial (n-1)
```

Porquê recursão?

- Não podemos usar ciclos numa linguagem puramente funcional porque não pudemos modificar variáveis
- A única forma funcional de exprimir repetição é usar recursão
- Mas qualquer algoritmo que pode escrito com ciclos também pode ser escrito com funções recursivas
- Mais tarde veremos que podemos demonstrar propriedades de programas recursivos usando indução matemática

Recursão sobre listas

Também podemos definir funções recursivas sobre listas.

Exemplo: a função que calcula o produto de uma lista de números (do prelúdio-padrão).

```
product [] = 1
product (x:xs) = x*product xs
```

Exemplo de redução

```
product [2,3,4]
 2 * product [3,4]
=
 2 * (3 * product [4])
=
 2 * (3 * (4 * product []))
 2 * (3 * (4 * 1))
=
  24
```

A função length

O comprimento duma lista também pode ser definido por recursão.

```
length :: [a] -> Int
length [] = 0
length (_:xs) = 1 + length xs
```

A função length (cont.)

Exemplo de redução:

```
length [1,2,3]
=
  1 + length [2,3]
=
  1 + (1 + length [3])
=
  1 + (1 + (1 + length []))
=
  1 + (1 + (1 + 0))
=
  3
```

A função reverse

A função *reverse* (que inverte a ordem dos elementos numa lista) também pode ser definida recursivamente.

```
reverse :: [a] -> [a]
reverse [] = []
reverse (x:xs) = reverse xs ++ [x]
```

A função reverse (cont.)

Exemplo de redução:

```
reverse [1,2,3]
=
  reverse [2,3] ++ [1]
=
  (reverse [3] ++ [2]) ++ [1]
=
  ((reverse [] ++ [3]) ++ [2]) ++ [1]
=
  (([] ++ [3]) ++ [2]) ++ [1]
=
  [3,2,1]
```

Funções com múltiplos argumentos

Também podemos definir recursivamente funções com múltiplos argumentos.

Por exemplo: a concatenação de listas.

```
(++) :: [a] -> [a] -> [a]

[] ++ ys = ys

(x:xs) ++ ys = x : (xs ++ ys)
```

Funções com múltiplos argumentos (cont.)

A função zip que constroi a lista dos pares de elementos de duas listas.

Funções com múltiplos argumentos (cont.)

A função drop que remove um prefixo de uma lista.

Recursão mútua

Podemos também definir duas ou mais funções que dependem mutamente umas das outras.

Exemplo: testar se um natural é par ou impar.1



¹De forma ineficiente.

Quicksort

O algoritmo *Quicksort* para ordenação de uma lista pode ser especificado de forma recursiva:

se a lista é vazia então já está ordenada;

se a lista não é vazia seja x o primeiro valor e xs os restantes:

- recursivamente ordenamos os valores de xs que são menores ou iguais a x;
- recursivamente ordenamos os valores de xs que são maiores do que x;
- 3. concatenamos os resultados com x no meio.

Quicksort (cont.)

Em Haskell:

Provavelmente a implementação mais concisa do algoritmo *Quicksort* em *qualquer* linguagem de programação!

Quicksort (cont.)

Exemplo de execução (abreviando qsort para qs):

```
qs [3,2,4,1,5]
=
qs [2,1] ++ [3] ++ qs [4,5]
=
(qs [1]++[2]++qs []) ++ [3] ++ (qs []++[4]++qs [5])
=
([1]++[2]++[]) ++ [3] ++ ([]++[4]++[5])
=
[1,2,3,4,5]
```

Como escrever definições recursivas

- 1. Definir o tipo da função
- Enumerar os casos a considerar usando equações com padrões
- 3. Definir o valor nos casos simples
- Definir o valor nos outros casos assumindo que a função está definida para valores de tamanho inferior
- 5. Generalizar e simplificar

Exemplo

Escrever uma definição recursiva da função *init* que remove o último elemento duma lista.

```
> init [1,2,3,4,5]
[1,2,3,4]
> init [1]
[]
> init []
*** Exception: Prelude.init: empty list
```

Passo 1: o tipo da função é

init :: [a] -> [a]

Passo 2: enumerar os casos.

```
init :: [a] -> [a]
init [] = error "empty list"
init (x:xs) = ?
```

Usamos error para sinalizar um erro: init não está definido para a lista vazia.

Passo 3: definir o caso simples.

Se xs é a lista vazia então a lista (x : xs) tem um só elemento.

Passo 4: definir o caso recursivo.

Notar que xs é uma sub-lista de (x : xs), logo tem comprimento menor.

Passo 5: simplificação.

```
init :: [a] -> [a]
init [] = error "empty list"
init [x] = []
init (x:xs) = x : init xs
```

Podemos separar o caso da lista com um só elemento numa equação e assim eliminar as guardas.

Notação em compreensão

Em matemática é usual definir conjunto apartir de outro usando notação em compreensão.

Exemplo:

$$\{x^2 : x \in \{1, 2, 3, 4, 5\}\}$$

define o conjunto

$$\{1,4,9,16,25\}$$

Notação em compreensão (cont.)

Podemos definir uma lista a partir de outra usando uma notação análoga.

Exemplo:

```
> [x^2 | x<-[1,2,3,4,5]]
[1, 4, 9, 16, 25]
```

Geradores

Um termo "padrão<-lista" chama-se um gerador:

- determina quais os valores das variáveis no padrão
- e a ordem pela qual os valores são gerados

Podemos também usar múltiplos geradores.

Gera todos os pares (x, y) tal que x toma valores [1, 2, 3] e y toma valores [4, 5].

Ordem entre geradores

x primeiro, y depois

```
> [(x,y) | x<-[1,2,3], y<-[4,5]]
[(1,4),(1,5),(2,4),(2,5),(3,4),(3,5)]
```

y primeiro, x depois

```
> [(x,y) | y<-[4,5], x<-[1,2,3]]
[(1,4),(2,4),(3,4),(1,5),(2,5),(3,5)]
```

Analogia: ciclos 'for' imbricados

Dependências entre geradores

Os valores usados em geradores podem depender dos valores anteriores mas não dos posteriores.

```
> [(x,y) | x<-[1..3], y<-[x..3]]
[(1,1),(1,2),(1,3),(2,2),(2,3),(3,3)]
> [(x,y) | y<-[x..3], x<-[1..3]]
error: Variable not in scope: x</pre>
```

Dependências entre geradores (cont.)

Um exemplo: a função *concat* (do prelúdio-padrão) concatena uma lista de listas, e.g.:

```
> concat [[1,2,3],[4,5],[6,7]]
[1,2,3,4,5,6,7]
```

Podemos definir usando uma lista em compreensão:

```
concat :: [[a]] -> [a]
concat listas = [valor | lista<-listas, valor<-lista]</pre>
```

Guardas

As definições em compreensão podem incluir condições sobre os valores (designadas *guardas*).

Exemplo: os inteiros x tal que x está entre 1 e 10 e x é par.

```
> [x | x<-[1..10], x'mod'2==0]
[2,4,6,8,10]
```

Exemplo maior: testar primos

Vamos começar por definir uma função auxiliar para listar todos os divisores de um inteiro positivo:

```
divisores :: Int -> [Int]
divisores n = [x | x<-[1..n], n'mod'x==0]</pre>
```

Exemplo:

```
> divisores 15
[1,3,5,15]
> divisores 19
[1,19]
```

Exemplo maior: testar primos (cont.)

Vamos agora definir uma função para testar primos: *n* é primo sse os seus divisores são *exatamente* 1 e *n*.

```
testarPrimo :: Int -> Bool
testarPrimo n = divisores n == [1,n]
```

```
> testarPrimo 15
False
> testarPrimo 19
True
```

(Um exercício da folha 3 propõe uma alternativa mais eficiente.)

Exemplo maior: testar primos (cont.)

Podemos usar a função testePrimo como guarda para listar todos os primos até a um limite dado.

```
primos :: Int -> [Int]
primos n = [x | x<-[2..n], testaPrimo x]</pre>
```

Exemplo:

```
> primos 50
[2,3,5,7,11,13,17,19,23,29,31,37,41,43,47]
```

A função zip

A função zip do prelúdio-padrão combina duas listas na lista dos pares de elementos correspondentes.

Exemplo:

```
> zip ['a','b','c'] [1,2,3,4]
[('a',1), ('b',2), ('c',3)]
```

Se as listas tiverem comprimentos diferentes o resultado tem o comprimento da *menor*.

Usando a função zip

Podemos usar zip para combinar elementos de uma lista com os seus índices.

Exemplo: procurar índices de ocorrências de um valor numa lista.

```
indices :: Eq a => a -> [a] -> [Int]
indices x ys = [i | (y,i)<-zip ys [0..n], x==y]
    where n = length ys - 1</pre>
```

```
> indices 'a' ['b','a','n','a','n','a']
[1,3,5]
```

Usando a função zip (cont.)

Também podemos usar zip e tail para listar pares de elementos consecutivos de uma lista.

Usando a função zip (cont.)

Exemplos

```
> pares [1,2,3,4]
[(1,2),(2,3),(3,4)]
> pares ['a','b','b','a']
[('a','b'),('b','b'),('b','a')]
> pares [1,2]
[(1,2)]
> pares [1]
```

Usando a função zip (cont.)

Contar o número de elementos consecutivos iguais:

Exemplos

```
> paresIguais [1, 1, 2, 2, 3]
2
> paresIguais ['a','b','b','a']
1
```

Cadeias de carateres

O tipo String é pré-definido no prelúdio-padrão como um sinónimo de *lista de carateres*.

-- definido no prelúdio-padrão

Por exemplo:

"abba"

é equivalente a

Cadeias de carateres (cont.)

Como as cadeias são listas de carateres, podemos usar as funções de listas com cadeias de carateres.

Exemplos:

```
> length "abcde"
5
> take 3 "abcde"
"abc"
> zip "abc" [1,2,3,4]
[('a',1),('b',2),('c',3)]
```

Cadeias em compreensão

Como as cadeias são listas, também podemos usar notação em compreensão com cadeias de carateres.

Exemplo: contar carateres entre 'A' e 'Z' inclusivé.

```
contarLetras :: String -> Int
contarLetras txt = length [c | c<-txt, c>='A' && c<='Z']</pre>
```

Processamento de listas e de carateres

Muitas funções especializadas estão definidas em módulos e não diretamente no prelúdio.

Devemos importar um módulo para puder usar as funções nele definidas.

Processamento de listas e de carateres (cont.)

Exemplo: o módulo Data. Char contém várias funções sobre caracteres.

Processamento de listas e de carateres (cont.)

```
import Data.Char
countLetters :: String -> Int
countLetters xs = length [x | x<-xs, isLetter x]</pre>
stringToUpper :: String -> String
stringToUpper xs = [toUpper x | x<-xs]</pre>
> countLetters "Abba123"
4
> stringToUpper "Abba123"
"ABBA123"
```

Mais informação

Usamos : browse no GHCi para listar os tipos de todas as funções num módulo.

```
Prelude > import Data.Char
Prelude Data.Char > :browse
digitToInt :: Char -> Int
isLetter :: Char -> Bool
isMark :: Char -> Bool
:
```

Definições usando outras funções

Podemos definir funções usando outras previamente definidas (por exemplo: do prelúdio-padrão).

Exemplo:

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

Relação com compreensões

- Qualquer definição em compreensão também pode ser traduzida para funções recursivas
- O contrário nem sempre é verdade: as definições recursivas são mais gerais do que definições com listas em compreensão

Relação com compreensões (cont.)

Exemplo 1: listar todos os quadrados de 1 até *n*.

```
-- versão com lista em compreensão
listarQuadrados n = [i^2 | i<-[1..n]]
-- versão recursiva
listarQuadrados' n = quadrados 1
   where
    quadrados i
    | i<=n = i^2 : quadrados (i+1)
   | otherwise = []</pre>
```

Relação com compreensões (cont.)

Ao transformar a definição em compreensão numa recursão podemos por vezes eliminar a lista.

Exemplo 2: somar todos os quadrados de 1 até *n*.

```
-- versão com lista em compreensão
somarQuadrados n = sum [i^2 | i<-[1..n]]
-- versão recursiva sem listas
somarQuadrados' n = quadrados 1
   where
    quadrados i
    | i<=n = i^2 + quadrados (i+1)
    | otherwise = 0</pre>
```