Дефиниране на функции в Haskell

Трифон Трифонов

Функционално програмиране, 2022/23 г.

6 декември 2022 г.

Тази презентация е достъпна под лиценза Creative Commons Признание-Некомерсиално-Споделяне на споделеното 4.0 Международен @① 🕞 🕲

Разглеждане на случаи

Можем да дефинниране на функции с разглеждане на случаи по параметрите. Условието на всеки случай се нарича пазач.

```
<име> {<параметър>}
                                                                       \{ \mid \langle \text{пазач} \rangle = \langle \text{израз} \rangle \}^+
• <ume> <napamet>p<sub>1</sub>> <napamet>p<sub>2</sub>> ... <napamet>p<sub>4</sub>>
                                                                              | < \pi a + 3a + 1 > = < \pi a + 3a + 1 > = < \pi a + 1 > = < 
                                                                                \langle \text{пазач}_n \rangle = \langle \text{израз}_n \rangle
• ако \langleпаза4_1\rangle е True връща \langleизра3_1\rangle, а ако е False:
```

- . . .
- ако \langle паза \vee _n \rangle е True връща \langle израз_n \rangle , а ако е False:
- грешка!
- За удобство Prelude дефинира otherwise = True

Разглеждане на случаи — примери

```
fact n
  | n == 0 = 1
  | n > 0 = n * fact (n - 1)
  | n < 0 = error "подадено отрицателно число"
 • fact (-5) \longrightarrow \mathsf{Грешка}!
  • добра практика е да имаме изчерпателни случаи
  • можем да използваме стандартната функция error
grade x
  | x >= 5.5 = "Отличен"
  I x >= 4.5 = "Много добър"
  I x >= 3.5 = "Добър"
  I x >= 3 = "Среден"
  otherwise
                = "Cπa6"
```

Локални дефиниции c let

- <дефиниция;> се въвеждат едновременно
- областта на действие на дефинициите е само в рамките на let конструкцията
- може да са взаимно рекурсивни

Примери за let

- let x = 5 in $x + 3 \longrightarrow 8$
- let f x = y + x \longrightarrow 63 y = 7 in f 2 * y
- В интерактивен режим (GHCi) let може да се използва без in за въвеждане на нови дефиниции

Локални дефиниции с where

```
    <дефиниция-на-функция>
    where { <дефиниция> }<sup>+</sup>
```

- <дефиниция $_n>$
- <дефиниция;> се въвеждат едновременно
- областта на действие на дефинициите е само в рамките на дефиницията на <функция>
- може да са взаимно рекурсивни

Примери за where

```
sumLastDigits n = lastDigit n + lastDigit (stripDigit n)
where lastDigit = ('mod' 10)
      stripDigit = ('div' 10)
quadratic a b c
 | a == 0 = "линейно уравнение"
 | d > 0 = "две реални решения"
 I d == 0 = "едно реално решение"
 | otherwise = "няма реални решения"
 where d = b^2 - 4*a*c
```

Пример за комбиниране на let и where

```
area x1 y1 x2 y2 x3 y3 =
  let a = dist x1 y1 x2 y2
       b = dist x2 y2 x3 y3
       c = dist x3 y3 x1 y1
       p = (a + b + c) / 2
  in sqrt (p * (p - a) * (p - b) * (p - c))
  where dist u1 v1 u2 v2 = sqrt (du^2 + dv^2)
       where du = u2 - u1
       dv = v2 - v1
```

Сравнение на let и where

- let е израз, който може да участва във всеки израз
- where може да се използва само в рамките на дефиниция
- where дефинициите са видими при всички случаи с пазачи
- let са удобни когато има само едно <тяло>
- стилистична разлика:
 - c let помощните дефиниции се дават първи
 - с where акцентът пада върху основната дефиниция

Подравняване на дефинициите

```
let h = f + g let h = f + g b x = 2 a защо не: x = 2 in b h
```

- Подравняването в Haskell има значение!
- Обхватът на блок от дефиниции се определя от това как са подравнени.
- Дефинициите точно подравнени по първата са в същия блок
- Дефинициите вдясно от първата са в нов вътрешен блок
- Дефинициите вляво от първата са във външния блок

Двумерен синтаксис — пример

```
area x1 y1 x2 y2 x3 y3 =
  let a = dist x1 y1 x2 y2
         b = dist x2 y2 x3 y3
         c = dist x3 y3 x1 y1
         p = (a + b + c) / 2
  in sqrt (p * (p - a) * (p - b) * (p - c))
  where dist u1 v1 u2 v2 = sqrt (du^2 + dv^2)
         where | du = u2 - u1 |
                dv = v2 - v1
```

Алтернативен синтаксис за блокове

- Всъщност подравняването е синтактична захар за блок в Haskell
- { <дефиниция> ; } }
- { <дефиниция₁>; ... <дефиниция_n> [;] }
- Интуитивни правила:
 - при първия символ на дефиниция запомни позицията и сложи {
 - новият ред е подравнен по първия сложи ;
 - новият ред е по-наляво сложи }
 - новият ред е по-надясно не слагай нищо, счита се за продължение на предния ред
- Пазачите не използват синтаксис за блокове, можем безопасно да ги пишем и на един ред:
- fact $n \mid n == 0 = 1 \mid$ otherwise = n * fact (n-1)

Поредица от равенства

Можем да дефинираме функция с поредица от равенства:

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

Можем да имаме произволен брой равенства...

```
fib 0 = 0
fib 1 = 1
fib n = fib (n-1) + fib (n-2)
```

...или варианти за различните параметри

```
gcd 0 0 = error "няма най-голям общ делител"
gcd x 0 = x
gcd 0 y = y
gcd x y
| x > y = gcd (x-y) y
| otherwise = gcd x (y-x)
```

Образци

- Как се разбира кое равенство да се използва?
- Видът на формалните параметри наричаме образец
- Търси се на кой образец пасва фактическия параметър
- Избира се първият образец отгоре надолу
- Видове образци:
 - литерали пасват при точно съвпадение
 - променливи пасват винаги
 - анонимен образец _ пасва винаги без да свързва фактическата стойност с име
- Пример:

Повторение на променливи

• Можем ли да напишем

```
gcd 0 0 = error "няма най-голям общ делител"
gcd x 0 = x
gcd 0 y = y
gcd x x = x
gcd x y
| x > y = gcd (x-y) y
| otherwise = gcd x (y-x)
```

- He!
- Всички променливи в образците трябва да са уникални
- Няма унификация, както в Пролог
 - Има езици за функционално и логическо програмиране, в които това е позволено (напр. Curry)