

Синтаксис за дефиниране на функции

Трифон Трифонов

Функционално програмиране, спец. Информатика, 2015/16 г.

6 януари 2016 г.

Разглеждане на случаи

Можем да дефинираме функции с разглеждане на случаи по параметрите.

Условието на всеки случай се нарича **пазач**.

- $\langle \text{име} \rangle \{ \langle \text{параметър} \rangle \}$
 $\{ \mid \langle \text{пазач} \rangle = \langle \text{израз} \rangle \}^+$

Разглеждане на случаи

Можем да дефинираме функции с разглеждане на случаи по параметрите.

Условието на всеки случай се нарича **пазач**.

- $\langle \text{име} \rangle \{ \langle \text{параметър} \rangle \}$
 $\{ \mid \langle \text{пазач} \rangle = \langle \text{израз} \rangle \}^+$
- $\langle \text{име} \rangle \langle \text{параметър}_1 \rangle \langle \text{параметър}_2 \rangle \dots \langle \text{параметър}_k \rangle$
 $\mid \langle \text{пазач}_1 \rangle = \langle \text{израз}_1 \rangle$
 \dots
 $\mid \langle \text{пазач}_n \rangle = \langle \text{израз}_n \rangle$

Разглеждане на случаи

Можем да дефинираме функции с разглеждане на случаи по параметрите.

Условието на всеки случай се нарича **пазач**.

- $\langle \text{име} \rangle \{ \langle \text{параметър} \rangle \}$
 $\{ \mid \langle \text{пазач} \rangle = \langle \text{израз} \rangle \}^+$
- $\langle \text{име} \rangle \langle \text{параметър}_1 \rangle \langle \text{параметър}_2 \rangle \dots \langle \text{параметър}_k \rangle$
 $\mid \langle \text{пазач}_1 \rangle = \langle \text{израз}_1 \rangle$
 \dots
 $\mid \langle \text{пазач}_n \rangle = \langle \text{израз}_n \rangle$
- ако $\langle \text{пазач}_1 \rangle$ е True връща $\langle \text{израз}_1 \rangle$, а ако е False:
- ...
- ако $\langle \text{пазач}_n \rangle$ е True връща $\langle \text{израз}_n \rangle$, а ако е False:
- **грешка!**

Разглеждане на случаи

Можем да дефинираме функции с разглеждане на случаи по параметрите.

Условието на всеки случай се нарича **пазач**.

- $\langle \text{име} \rangle \{ \langle \text{параметър} \rangle \}$
 $\{ \mid \langle \text{пазач} \rangle = \langle \text{израз} \rangle \}^+$
- $\langle \text{име} \rangle \langle \text{параметър}_1 \rangle \langle \text{параметър}_2 \rangle \dots \langle \text{параметър}_k \rangle$
 $\mid \langle \text{пазач}_1 \rangle = \langle \text{израз}_1 \rangle$
 \dots
 $\mid \langle \text{пазач}_n \rangle = \langle \text{израз}_n \rangle$
- ако $\langle \text{пазач}_1 \rangle$ е True връща $\langle \text{израз}_1 \rangle$, а ако е False:
- ...
- ако $\langle \text{пазач}_n \rangle$ е True връща $\langle \text{израз}_n \rangle$, 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)
```

Разглеждане на случаи — примери

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

- fact (-5) → ?

Разглеждане на случаи — примери

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

- fact (-5) → Грешка!

Разглеждане на случаи — примери

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

- `fact (-5)` → Грешка!
- добра практика е да имаме изчерпателни случаи

Разглеждане на случаи — примери

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

- `fact (-5)` → Грешка!
- добра практика е да имаме изчерпателни случаи
- можем да използваме стандартната функция `error`

Разглеждане на случаи — примери

```
fact n
| n == 0      = 1
| n > 0       = n * fact (n - 1)
| n < 0       = error "подадено отрицателно число"
```

- `fact (-5)` → Грешка!
- добра практика е да имаме изчерпателни случаи
- можем да използваме стандартната функция `error`

Разглеждане на случаи — примери

`fact n`

```
| n == 0      = 1
| n > 0      = n * fact (n - 1)
| n < 0      = error "подадено отрицателно число"
```

- `fact (-5)` → Грешка!
- добра практика е да имаме изчерпателни случаи
- можем да използваме стандартната функция `error`

`grade x`

```
| x >= 5.5      = "Отличен"
| x >= 4.5      = "Много добър"
| x >= 3.5      = "Добър"
| x >= 3         = "Среден"
| otherwise      = "Слаб"
```

Локални дефиниции с let

- **let** { <дефиниция> }⁺
in <тяло>

Локални дефиниции с let

- **let** { <дефиниция> }⁺
in <тяло>
- **let** <дефиниция₁>
<дефиниция₂>
...
<дефиниция_n>
in <тяло>

Локални дефиниции с let

- **let** { <дефиниция> }⁺
in <тяло>
- **let** <дефиниция₁>
<дефиниция₂>
...
<дефиниция_n>
in <тяло>
- <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 → 8`

Примери за let

- `let x = 5 in x + 3` → 8

- `let f x = y + x` → ?

`y = 7`

`in f 2 * y`

Примери за let

- `let x = 5 in x + 3 → 8`

- `let f x = y + x → 63`

`y = 7`

`in f 2 * y`

Примери за let

- `let x = 5 in x + 3 → 8`
- `let f x = y + x → 63`
`y = 7`
`in f 2 * y`
- `fact2 n = let fact n = if n == 0 then 1
else n * fact (n-1)`
`in (fact n)^2`

Примери за let

- `let x = 5 in x + 3 → 8`
- `let f x = y + x → 63`
`y = 7`
`in f 2 * y`
- `fact2 n = let fact n = if n == 0 then 1
 else n * fact (n-1)`
`in (fact n)^2`
- 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> }⁺

Локални дефиниции с where

- <дефиниция-на-функция>
where { <дефиниция> }⁺
- <дефиниция-на-функция>
where <дефиниция₁>
<дефиниция₂>
...
<дефиниция_n>

Локални дефиниции с where

- <дефиниция-на-функция>
where { <дефиниция> }⁺
- <дефиниция-на-функция>
 where <дефиниция₁>
 <дефиниция₂>
 ...
 <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)
```

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"
| 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

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

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

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>

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:

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:
 - с let помощните дефиниции се дават първи

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:
 - с let помощните дефиниции се дават първи
 - с where акцентът пада върху основната дефиниция

Подравняване на дефинициите

```
let h = f + g
    b x = 2
in  b h
```

Подравняване на дефинициите

```
let h = f + g  
    b x = 2  
in  b h
```

а защо не:

```
let h = f + g b  
    x = 2  
in  b h
```

Подравняване на дефинициите

```
let h = f + g  
    b x = 2  
in  b h
```

а защо не:

```
let h = f + g b  
    x = 2  
in  b h
```

- Подравняването в Haskell има значение!

Подравняване на дефинициите

```
let h = f + g  
    b x = 2  
in b h
```

а защо не:

```
let h = f + g b  
    x = 2  
in b h
```

- Подравняването в Haskell има значение!
- Обхватът на блок от дефиниции се определя от това как са подравнени.

Подравняване на дефинициите

```
let h = f + g  
    b x = 2  
in b h
```

а защо не:

```
let h = f + g b  
    x = 2  
in b h
```

- Подравняването в Haskell има значение!
- Обхватът на блок от дефиниции се определя от това как са подравнени.
- Дефинициите **вдясно и надолу** от първата са в същия блок

Подравняване на дефинициите

```
let h = f + g  
    b x = 2  
in b h
```

а защо не:

```
let h = f + g b  
    x = 2  
in b h
```

- Подравняването в Haskell има значение!
- Обхватът на блок от дефиниции се определя от това как са подравнени.
- Дефинициите **вдясно и надолу** от първата са в същия блок
- Дефинициите **вляво** 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

Алтернативен синтаксис за блокове

- Всъщност подравняването е синтактична захар за блок в Haskell
- { { <дефиниция> ; } }

Алтернативен синтаксис за блокове

- Всъщност подравняването е синтактична захар за блок в Haskell
- { { <дефиниция> ; } }
- { <дефиниция₁> ; ... <дефиниция_n> [;] }

Алтернативен синтаксис за блокове

- Всъщност подравняването е синтактична захар за блок в Haskell
- $\{ \{ <\text{дефиниция} > ; \} \}$
- $\{ <\text{дефиниция}_1 > ; \dots <\text{дефиниция}_n > [;] \}$
- Интуитивни правила:

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 {

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 {
 - начало на дефиниция по-надясно или по-надолу — сложи ;

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 {
 - начало на дефиниция по-надясно или по-надолу — сложи ;
 - начало на дефиниция по-наляво — сложи }

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 {
 - начало на дефиниция по-надясно или по-надолу — сложи ;
 - начало на дефиниция по-наляво — сложи }
- Пазачите не използват синтаксис за блокове, можем безопасно да ги пишем и на един ред:

Алтернативен синтаксис за блокове

- Всъщност подравняването е синтактична захар за блок в Haskell
- $\{ \{ <\text{дефиниция} > ; \} \}$
- $\{ <\text{дефиниция}_1 > ; \dots <\text{дефиниция}_n > [;] \}$
- Интуитивни правила:
 - при първия символ на дефиниция — запомни позицията и сложи $\{$
 - начало на дефиниция по-надясно или по-надолу — сложи $;$
 - начало на дефиниция по-наляво — сложи $\}$
- Пазачите не използват синтаксис за блокове, можем безопасно да ги пишем и на един ред:
- `fact n | n == 0 = 1 | 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)
```

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)
```

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
```

| $x > y$ = $\text{gcd}(x-y), y$

| otherwise = $\text{gcd} x (y-x)$

Образци

- Как се разбира кое равенство да се използва?

Образци

- Как се разбира кое равенство да се използва?
- Видът на формалните параметри наричаме **образец**

Образци

- Как се разбира кое равенство да се използва?
- Видът на формалните параметри наричаме **образец**
- Търси се на кой образец пасва фактическия параметър

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**

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:

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

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

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

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:
 - (**&&**) `False _ = False`
 - (**&&**) `_ b = b`

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:

```
False && _ = False  
-      && b = b
```

Повторение на променливи

- Можем ли да напишем

$\text{gcd } 0 \ 0 = \text{error}$ "няма най-голям общ делител"

$\text{gcd } x \ 0 = x$

$\text{gcd } 0 \ y = y$

$\text{gcd } x \ x = x$

$\text{gcd } x \ y$

| $x > y = \text{gcd } (x-y) \ y$

| otherwise = $\text{gcd } x \ (y-x)$

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)`

- Не!

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)`

- Не!

- Всички променливи в образците трябва да са уникални

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)`

- Не!

- Всички променливи в образците трябва да са уникални
- Няма унификация, както в Пролог

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`

 | $x > y = \text{gcd}(x-y) y$

 | otherwise = `gcd x (y-x)`

- Не!

- 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)