Дефиниране на функции в Haskell

Трифон Трифонов

Функционално програмиране, 2024/25 г.

13 декември 2023 г.

Тази презентация е достъпна под лиценза Creative Commons Признание-Некомерсиално-Споделяне на споделеното 4.0 Международен 🙉 🕦 🚱 🛈



```
<име> {<параметър>}{ | <пазач> = <израз> }+
```

```
• <ume> {<napameтър>} 
 { | <nasaч> = <uspas> }^+ 
• <ume> <napameтър<sub>1</sub>> <napameтър<sub>2</sub>> ... <napameтър<sub>k</sub>> 
 | <nasaч<sub>1</sub>> = <uspas<sub>1</sub>> 
 ... 
 | <nasaч<sub>n</sub>> = <uspas<sub>n</sub>>
```

- <име> {<параметър>}{ | <пазач> = <израз> }+<име> <параметър₁> <параме
- <име> <параметър $_1$ > <параметър $_2$ > ... <параметър $_k$ > | <пазач $_1$ > = <израз $_1$ > ... | <пазач $_n$ > = <израз $_n$ >
- \bullet ако <пазач $_1>$ e True връща <израз $_1>$, а ако e False:
- •
- \bullet ако <пазач $_n>$ е True връща <израз $_n>$, а ако е False:
- грешка!



```
<име> {<параметър>}{ | <пазач> = <израз> }+
```

- <име> <параметър $_1> <$ параметър $_2> ... <$ параметър $_k>$ | <пазач $_1> = <$ израз $_1>$
 - . . .
 - <пазач $_n>$ = <израз $_n>$
- ако <паза $\vee_1>$ е True връща <изра $>_1>$, а ако е False:
- •
- \bullet ако <паза $\vee_n>$ е True връща <израз $_n>$, а ако е False:
- грешка!
- За удобство Prelude дефинира otherwise = True

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

```
fact n
| n == 0 = 1
| n > 0 = n * fact (n - 1)
• fact (-5) \longrightarrow ?
```

```
fact n | n == 0 = 1 | n > 0 = n * fact (n - 1)
• fact (-5) \longrightarrow \Gamma_{\text{решка}}!
```

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

- fact $(-5) \longrightarrow \mathsf{Грешка}!$
- добра практика е да имаме изчерпателни случаи

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

- fact $(-5) \longrightarrow \mathsf{Грешка}!$
- добра практика е да имаме изчерпателни случаи
- можем да използваме стандартната функция error

- добра практика е да имаме изчерпателни случаи
- можем да използваме стандартната функция error

```
fact n
  | n == 0 = 1
  | n > 0 = n * fact (n - 1)
  | n < 0 = error "подадено отрицателно число"
  • fact (-5) \longrightarrow \Gamma_{\text{решка}}!
  • 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 \times >= 3.5 = "Добър"
  | x >= 3 = "Среден"
  otherwise
                 = "Cπa6"
```

Локални дефиниции c let

let { <дефиниция> }⁺in <тяло>



Локални дефиниции c let

Локални дефиниции с let

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



• let
$$x = 5$$
 in $x + 3 \longrightarrow 8$

```
• let x = 5 in x + 3 \longrightarrow 8
```

• let f x = y + x
$$\longrightarrow$$
 ?
y = 7
in f 2 * y

• let
$$x = 5$$
 in $x + 3 \longrightarrow 8$

• let f x = y + x
$$\longrightarrow$$
 63
y = 7
in f 2 * y



• let x = 5 in $x + 3 \longrightarrow 8$

```
• let f x = y + x \longrightarrow 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
```

- 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> }+
```



Локални дефиниции с where

Локални дефиниции с where

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

- <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"
 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
```

• let е израз, който може да участва във всеки израз



- let е израз, който може да участва във всеки израз
- where може да се използва само в рамките на дефиниция

- 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 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>

- 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:

- 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



- 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
 - c where акцентът пада върху основната дефиниция

Подравняване на дефинициите

Подравняване на дефинициите

а защо не:

Подравняване на дефинициите

а защо не:

• Подравняването в Haskell има значение!

а защо не:

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

а защо не:

- 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

let
$$h = f + g$$
 let $h = f + g$ b $x = 2$ in b h 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 точно подравнени по първата са в същия блок
- Дефинициите вдясно от първата са в нов вътрешен блок



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

• Всъщност подравняването е синтактична захар за блок в Haskell

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

• Всъщност подравняването е синтактична захар за блок в Haskell

```
• { { <дефиниция> ; } }
```

```
• { <дефиниция<sub>1</sub>> ; ... <дефиниция<sub>n</sub>> [;] }
```

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

- Всъщност подравняването е синтактична захар за блок в Haskell
- { { <дефиниция> ; } }
- { <дефиниция₁> ; ... <дефиниция_n> [;] }
- Интуитивни правила:
 - при първия символ на дефиниция запомни позицията и сложи {

- 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 ;

- Всъщност подравняването е синтактична захар за блок в Haskell
- { <дефиниция> ; } }
- { <дефиниция $_1>$; ...<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 }

- 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

- 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:

- 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 $n \mid n == 0 = 1 \mid \text{otherwise} = n * \text{fact } (n-1)$



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



• Как се разбира кое равенство да се използва?



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



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

- 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

- 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:

- 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

- 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

- 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

- 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
```



- 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
```



```
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)
```

• 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!

```
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



```
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



```
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)