### Синтаксис за дефиниране на функции

Трифон Трифонов

Функционално програмиране, 2017/18 г.

7 декември 2017 г.

#### 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 \}^+
```

- <име> <параметър $_1> <$ параметър $_2> \dots <$ параметър $_k>$  $| < \text{пазач}_1 > = < \text{израз}_1 >$  $| \langle \text{пазач}_n \rangle = \langle \text{израз}_n \rangle$
- ако <пазач<sub>1</sub>> е True връща <израз<sub>1</sub>>, а ако е False:
- . . . .
- ако  $\langle$ пазач<sub>n</sub> $\rangle$  е True връща  $\langle$ израз<sub>n</sub> $\rangle$ , 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 \Gamma_{\text{решка}}!

    добра практика е да имаме изчерпателни случаи

    можем да използваме стандартната функция error

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

# Локални дефиниции c let

```
    let { <дефиниция> }<sup>+</sup>

  in <тяло>

    let <дефиниция<sub>1</sub>>

          <дефиниция2>
          <дефиниция<sub>n</sub>>
```

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

in <тяло>

# Примери за let

- let x = 5 in  $x + 3 \longrightarrow 8$
- let f x = y + x  $\longrightarrow$  63 y = 7in f 2 \* v
- 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> \}^+
• <дефиниция-на-функция>
       where <дефиниция<sub>1</sub>>
               <дефиниция>>
               <дефиниция<sub>n</sub>>
```

- <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
 | а == 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
- 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

```
let h = f + g
                                        let h = f + g b
    b x = 2
                     а защо не:
                                             x = 2
in bh
                                         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
- { <дефиниция> ; } }
- { <дефиниция<sub>1</sub>>; ... <дефиниция<sub>n</sub>> [;] }
- 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  $n \mid n == 0 = 1 \mid$  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:

```
False && _ = False
      \&\& b = b
(&&) False _ = False
(\&\&) _ b = b
```

#### 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)
```

- Hel
- 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)