Ficha1-ATS

Luís Braga

December 2019

Contents

1	Ficha 1	1
2	Parser	4

1 Ficha 1

```
module Fichal where
 3 import Prelude hiding ((<*>),(<\$>))
 5 import Data. Char
 6 import Parser
   -- Exerc cios
 9
10 {-
        Exerc cio 1.1) Define combinadores de parsing para expressar os s mbolos terminais
11
       number
            e ident.
12
13
14
15 data Exp = AddExp Exp Exp
                MulExp Exp Exp
16
                SubExp Exp Exp
17
                GThen Exp Exp
18
               LThen Exp Exp
19
20
                OneExp Exp
                Var String
21
              | Const Int
22
23
   instance Show Exp where
24
25
     show = showExp
27 showExp (AddExp e1 e2) = showExp e1 ++ " + " ++ showExp e2
28 showExp (SubExp e1 e2) = showExp e1 ++ " - " ++ showExp e2
29 showExp (MulExp e1 e2) = showExp e1 ++ " * " ++ showExp e2
   showExp (GThen e1 e2) = showExp e1 ++ " > " ++ showExp e2
  showExp (OneExp e)
                             = "( " ++ showExp e ++ "
                             = show i
   showExp (Const i)
  showExp (Var a)
                             = a
33
34
   --R:
35
36
   number = f <  satisfy isDigit
         <|> g <\$> satisfy is Digit <*> number
38
     where f a = [a]
39
40
            g a b = a:b
41
42 ident = oneOrMore (satisfy isAlpha)
43
44 {-
        Exerc cio 1.2) Utilizando o tipo de dados Exp defina a express o artim tica "e=(var+3)
45
        *5".
46 -}
47
48 e :: Exp
49 e = MulExp (OneExp (AddExp (Var "var") (Const 3))) (Const 5)
```

```
51
   {-
       Exerc cio 1.3) Escreva o parser baseado em combinadores que reconhece a nota
52
53
           express es aritm ticas produzida pela fun o de pretty printing anterior e devolve
           de syntaxe abstrata com tipo Exp.
54
55
56
57
  pexp :: Parser Char Exp
           f <$> pterm
59
   pexp =
        <|> g <$> pterm <*> symbol' '+' <*> pexp
60
        <|> h <$> pterm <*> symbol' '-' <*> pexp
61
      where f a = a
62
63
            g \ a \ b \ c = AddExp \ a \ c
            h a b c = SubExp a c
64
65
   pterm :: Parser Char Exp
66
   pterm = f <  pfactor
67
        <|> g <$> pfactor <*> symbol' '*' <*> pterm
68
      where f a = a
69
            g a b c = MulExp a c
70
71
   pfactor :: Parser Char Exp
72
   pfactor =
              f <$> number
73
74
          < \mid >
               g <$> ident
          <|> h <$> symbol' '(' <*> pexp <*> symbol' ')'
75
     where f a = Const (read a)
76
77
           g a = Var a
           h a e f = OneExp e
78
79
80
       Exerc cio 1.4) Considere a seguinte express o artim tica:
81
82
       e1 = "2 * 4 - 34"
83
       Verfique que o parser desenvolvido n o processa este input. Atualize a gram tica de modo
84
       a considerar a exist ncia de espa os a separar s mbolos das express es. Sugest o:
85
       um parser spaces, que define a linguage de zero, um ou mais espa os. Defina ainda
86
       uma parser symbol que processa o s mbolo dado e depois consome (ignorando) eventuais
87
88
       espa os que apare am a seguir.
   -}
89
90
91
   symbol' a = (\ a \ b \ c \rightarrow b) < spaces <*> symbol <math>a <*> spaces
92
93
     Exerc cio 1.5) O parser spaces descreve uma constru o sintatica muito frequente em
94
95
       parsing: zero, uma ou mais vezes (o operador * das express es regulares). Adicione
       biblioteca Parser.hs o combinador
96
97
98
       zeroOrMore :: Parser s r -> Parser s [r]
99
       que aplica um dado parser zero uma ou mais vezes e que devolve uma lista com os
100
       resultados das v rias aplica es do parser.
102
103
   zeroOrMore :: Parser s r -> Parser s [r]
104
   zeroOrMore p = sf 
105
106
                <|> succeed []
107
     where sf x xs = x : xs
108
109
     Exerc cio 1.6) Defina o parser spaces em termos de zeroOrMore.
111
112
   spaces = zeroOrMore
113
             (satisfy (\x -> x 'elem' [', ', '\t', '\n']))
114
115
116
     Exerc cio 1.7) Defina (em Parser.hs) o parser oneOrMore em termos de zeroOrMore.
117
       Sugest o: Recorde que a+
118
                                      a a
119
120
       Considere que definiu a seguinte linguagem de programa o que
                                                                            constitu da por uma
       sequ ncia de statements e em que um statement pode ser um cilo while, um condicional if
121
       ou uma atributi o. Esta linguagem
                                               definida pelo seguinte tipo de dados abstrato:
123 -}
```

50

```
124
125 data Prog = Prog Stats
   type Id = String
126
data Stats = Stats [Stat]
   data Stat = While Exp Stats
129
               IfThenElse Exp Stats Stats
130
              Assign Id Exp
132
    -Considere ainda que foi escrita a seguinte fun o de pretty printing:
133
134
135
   instance Show Prog where
136
     show = showProg
   showProg (Prog sts) = showStats sts
138
139
   instance Show Stats where
     show = showStats
141
142
   showStats (Stats 1) = showStatsList 1
143
144
   showStatsList :: [Stat] -> [Char]
   showStatsList [] = ""
146
   showStatsList (st:[]) = showStat st
   showStatsList (st:sts) = showStat st ++ ";\n" ++ (showStatsList sts)
148
149
   instance Show Stat where
150
     show = showStat
showStat :: Stat -> [Char]
showStat (Assign n e) = n ++ " = " ++ showExp e showStat (While e sts) = "while (" ++ showExp e ++ ")\n " ++ "{ " ++ showStats sts ++ "}"
showStat (IfThenElse e s s1) = "if (" ++ showExp e ++ ")\nthen{" ++ showStats s ++ "}\nelse{"}
       ++ showStats s1 ++ "}\n"
157
   oneOrMore p = sf1 
158
     where sf1 \times xs = x : xs
160
161
     Exerc cio 1.8) Escreva o parser baseado em combinadores para esta linguagem cuja nota
162
163
            definida pela fun o showProg.
164 -}
165
166 -- R:
167
168 pProg :: Parser Char Prog
   pProg = Prog <$> pStats
169
170
    - Funcoes antes da resolucao de 1.10
172
173
pStats :: Parser Char Stats
pStats = f < $> token ""
         <|> g <$> pStat
176
177
         <|> h <$> pStat <*> token ";\n" <*> pStats
         where f a = Stats []
178
               g a = Stats [a]
179
               h a b c = Stats (a: (i c))
180
181
               i = (\ (Stats b) \rightarrow b)
182
pStat :: Parser Char Stat
   pStat = h <$> token "while (" <*> pexp <*> symbol' ')' <*> symbol' '{' <*> pStats <*>
184
       symbol','},
         <|> g <$> token "if (" <*> pexp <*> token ")\nthen{" <*> pStats <*> token "}\nelse{" <*>
185
        pStats <*> token "}\n"
         <|> f <$> ident <*> symbol' '=' <*> pexp
186
         where g a b c d e f g = IfThenElse b d f
187
               f a b c = Assign a c
188
               h a b c d e f = While b e
189
190
191
192
193 {-
     Exerc cio 1.9) No desenvolvimento do parser pProg foram utilizadas constru es
194
       sint ticas
     muito frequentes em linguagem de programa o: separatedBy (lista de elementos sepa-
```

```
rados por um dado separador, neste exemplo ponto e virgula), enclosedBy (elementos
196
197
        delimitados por um s mbolo inicial e final, neste exemplo parentesis curvos). Defina em
        Parser.hs estes combinadores que descartam o resultado de fazer parsing aos separado-
198
        res/delimitadores.
199
200
201
   separatedBy :: Parser s a -> Parser s b -> Parser s [a]
202
   separatedBy p s = f <$> p <*> s <*> (separatedBy p s)
203
                   <|> g <$> p
204
                   where f a b c = a : c
205
206
                        g a
                                 = |a|
207
   separatedBy :: Parser s a -> Parser s b -> Parser s [a]
208
   separatedBy d s = f < > d
209
210
                     <\mid> g <\$> d <*> s <*> separatedBy d s
                   where f a = [a]
211
                         g a b c = a:c
212
213
   enclosedBy :: Parser s a -> Parser s b -> Parser s c -> Parser s b
   enclosedBy p1 p2 p3 = g < p1 < p2 < p3
215
                       where g \ a \ b \ c = b
216
217
218
219 {-
     Exerc cio 1.10) Re-escreva pProg utilizando separatedBy e enclosedBy
220
221
222
   token' a = (\ a \ b \ c \rightarrow b) < spaces <*> token a <*> spaces
223
   pStats :: Parser Char Stats
225
   pStats = Stats <$> separatedBy pStat (symbol' ';')
226
227
   pStat :: Parser Char Stat
228
   pStat = f <$> token' "while" <*> (enclosedBy (symbol' '(') pexp (symbol' ')'))
                                    <*> (enclosedBy (symbol' '{') pStats (symbol' '}'))
<*> (enclosedBy (symbol' '(') pexp (symbol' ')'))
230
         <\mid> g <$> token ' "if"
231
                                    <*> token' "then" <*> (enclosedBy (symbol' '{') pStats (symbol'
232
        '}'))
                                    <*> token' "else" <*> (enclosedBy (symbol' '{') pStats (symbol'
233
        '}'))
         <|> h <$> ident <*> symbol' '=' <*> pexp
        where f w c b = While c b
235
              g a b c d e f = IfThenElse b d f
236
237
              h \ a \ b \ c = Assign \ a \ c
238
239
     Exerc cio 1.11) Adicione
                                     biblioteca Parser.hs mais constru es sint ticas frequentes
240
241
       em longuagens de programa o, nomeadamente:
242
243
   followedBy :: Parser s a -> Parser s b -> Parser s [a]
244
   followedBy \ d \ s = \ g < \!\!\! \$ \!\!\! > d < \!\!\! * \!\!\! > s < \!\!\! * \!\!\! > followedBy \ d \ s
245
                    <|> succeed []
                where f a b = [a]
247
                       g a b c = a : c
248
249
250
251 block :: Parser s a — open delimiter
252 -> Parser s b -- syntactic symbol that follows statements
   -> Parser s r -- parser of statements
253
254 -> Parser s f -- close delimiter
255 -> Parser s [r]
256 -}
257
258 block :: Parser s a -> Parser s b -> Parser s r -> Parser s f -> Parser s [r]
259 block od ss ps cd = enclosedBy od (followedBy ps ss) cd
```

2 Parser

```
module Parser where

import Prelude hiding ((<*>),(<$>))
```

```
6 infixl 2 < |>
7 infixl 3 <*>
9 type Parser s r = [s] \rightarrow [(r, [s])]
_{11} symbola :: Parser Char Char
12 symbola [] = []
symbola (x:xs) = if x = 'a' then [('a',xs)]
                  else []
14
otherwise = []
19
20
21 satisfy :: (s -> Bool) -> Parser s s
22 satisfy p [] = []
23 satisfy p (x:xs) | p x = [(x,xs)]
                  otherwise = []
25
26
  token :: Eq s \Rightarrow [s] \rightarrow Parser s [s]
28 token t [] = []
token t inp = if take (length t) inp == t
              then [(t, drop (length t) inp)]
30
31
               else []
33 succeed :: r -> Parser s r
succeed r inp = [(r, inp)]
(<|>) :: Parser s a \rightarrow Parser s a \rightarrow Parser s a
(p < | > q) inp = p inp ++ q inp
38
39 pS = token "while"
  <|> token "for"
40
41
42 {-
43 (<*>):: Parser s a-> Parser s b-> Parser s (a,b)
(p \ll r) inp = [((x,y),ys)]
                45
46
47
48 -}
49
(<\$>) :: (a \rightarrow r) \rightarrow Parser s a \rightarrow Parser s r
(f < p) inp = [(f v , xs)]
                 (v , xs) \leftarrow p inp
52
54
55 {-
56 pS' = f <$> (symbol 'a' <*> symbol 'b' <*> symbol 'c')
where f((a,b),c) = [a,b,c]
        g d
59
60 -}
61
62 (<*>) :: Parser s (a -> b)
      -> Parser s a
      -> Parser s b
64
65 (p \ll r) inp = [(f v , ys)]
                   \begin{vmatrix} (f & xs) & -p & inp \\ (f & xs) & -r & xs \end{vmatrix} 
66
67
g d = [d]
```