

Especificação da linguagem

Lucas Amaral ¹

¹Departamento de Ciência da Computação - Universidade de Brasília

1. Descrição do trabalho

Este trabalho consiste na implementação de um tradutor para uma linguagem destinada à área de programação funcional. A linguagem será baseada em outras, como ML e Haskell: pura, com funções de primeira ordem e listas como tipo primitivo. O diferencial desta linguagem é a possibilidade de declarações de funções de uma maneira procedural, porém sem uso de variáveis globais ou modificação de estado fora de seu escopo direto.

Em linguagens puramente funcionais, as funções são definidas a partir de composições, descrevendo seu comportamento através do relacionamento entre as funções que a compõem, ao invés de uma descrição dos passos a serem realizados, presente em linguagens mais tradicionais e estruturadas, como C. Este alto nível de abstração, acompanhado da rigidez em relação a efeitos colaterais e de um sistema de tipos forte, provê qualidades há muito conhecidas no campo de estudo de linguagens de programação, como diminuição do acoplamento do código, facilitamento no raciocínio sobre o funcionamento de funções (estas não modificam o meio) e também auxílio no estudo de propriedades lógicas e matemáticas das funções, devido ao embasamento teórico do Cálculo Lâmbda e da Teoria de Tipos.

Porém, nem sempre a maneira funcional é a mais intuitiva para a concretização de um algoritmo. Aprendemos a projetar nossas soluções para problemas como uma sequência de passos, o que pode não ter uma descrição simples através de composição de funções. Assim, uma modificação à esta estrutura é proposta, permitindo que funções sejam, também, declaradas imperativamente. Mas, diferentemente das linguagens estruturadas comuns, a modificação do ambiente não é permitida, mantendo, assim, a "pureza" da função, sem perder as vantagens mencionadas anteriormente.

Essencial para o bom funcionamento do compilador é um algoritmo básico para inferência de tipos. Apesar de já existirem algoritmos bem estabelecidos com este propósito para linguagens funcionais, modificações em sua estrutura podem vir a serem necessárias devido à adição das definições imperativas.

2. Explicação semântica da linguagem

Abaixo encontram-se dois exemplos que demonstram os aspectos semânticos da linguagem, acompanhados de uma breve explicação.

2.1. Primeiro exemplo

```
1 incListBy :: Integer -> [Integer] -> [Integer];
2 incListBy 0 xs = xs;
3 incListBy _ [] = [];
4 incListBy i xs = do {
5     ys <- [];
6     while( xs /= [] ) {
7         x:xs <- xs;
```

```

8      ys <- (x + i) : ys;
9  };
10     rev ys;
11 } where {
12     rev [] = [];
13     rev x:xs = (rev xs) ++ [x];
14 }

```

Pontos a se observar:

- Declarações de tipo
- Declaração de função com pattern matching
- Pattern matching em atribuições
- Declaração de função limitada a um escopo
- Funções definidas imperativamente

Nas primeiras linhas, observamos uma estrutura semelhante à de outras linguagens funcionais, como Haskell. Inicia-se uma função com uma declaração de seu tipo, contendo tipos dos argumentos e de retorno. A função pode ser definida para alguns valores específicos, com Pattern Matching. A ordem das declarações faz diferença, seguindo uma abordagem top-down. Também são usados wildscores “_” e variáveis.

A partir deste ponto, já notamos uma grande diferença: a descrição imperativa da função. Nela, podemos notar o uso de estruturas de repetição, atualização do valor de variáveis e, novamente, o uso de Pattern Matching. Podemos notar também que a função é avaliada para o valor da última linha executada, no caso *rev ys*. A limitação de escopo também está presente, explicitada pelo uso da palavra-chave *where*. Nela, a função *rev* é declarada, mas tem seu escopo limitado à função.

2.2. Segundo exemplo

```

1 sumBelow10 :: [Integer] -> Integer;
2 sumBelow10 [] = 0;
3 sumBelow10 xs = do {
4     sum <- 0;
5     while(xs /= []) {
6         x:xs <- xs;
7         aux <- if (x < 10) then {
8             yield x;
9         } else {
10            yield 0;
11        };
12        sum <- sum + aux;
13    };
14    sum;
15 }

```

Pontos a observar:

- Expressões possuem valores
- Função declarada imperativamente retorna o último valor computado.

Aqui, vemos que o valor da expressão *if-then-else* está sendo atribuída à uma variável *aux*, diferente da expressão *while*, que não tem seu valor atribuído a nada. Isto se

deve ao uso da palavra-chave *yield*, que faz com que estas estruturas tenham retornem um valor no contexto imperativo. No caso do *if*, ambas as branches precisam de um *yield*, e o tipo deve ser compatível. Caso o *yield* não seja usado, como no caso do *while*, a expressão retorna o valor unitário, `()`.

Vale ressaltar que o *yield* não funciona da mesma maneira que o *return* das linguagens tradicionais, pois não pode ser usado para terminar a execução no meio de um bloco. Diferentemente, ele é opcional, e só pode ser usado como última instrução de uma estrutura de loop/condição. Vemos também que a função retorna o valor de *sum*, pois é a última linha a ser executada.

O uso de estruturas imperativas e modificação de variáveis internas não afeta a “previsibilidade” da função. Para os mesmo valores de entrada, ela sempre retorna o mesmo resultado.

3. Gramática da linguagem

Abaixo encontra-se a gramática para a linguagem. Alguns detalhes importantes:

- O uso de ‘;’ para delimitar extensão das declarações de função e statements no caso imperativo.
- O uso das variáveis do tipo *op_precN*. Nelas, *N* representa o nível de precedência do operador, em ordem crescente.
- Notar também a variável *procdecl*, referente à declaração procedural de função.

```
1 program :
2     line_elems
3
4 line_elems :
5     line_elem line_elems
6     | line_elem
7
8 line_elem :
9     fundecl
10    | procdecl
11    | funtype_decl
12
13 fundecl :
14     ID args '=' expr ';'
15     | ID args '=' expr where_exp
16     | ID '=' expr ';'
17     | ID '=' expr where_exp
18
19 args :
20     arg_value args
21     | arg_value
22     | WILDSCORE
23
24 arg_value :
25     list_value
26     | basic_value
27     | '(' arg_value ')'
28
29 basic_value :
30     INT
```

```

31 |     | FLOAT
32 |     | TRUE
33 |     | FALSE
34 |     | ID
35 |     | '(' ')',
36
37 list_value :
38     arg_value ':' list_value
39     | built_list_value
40
41 built_list_value :
42     '[' ']'
43     | '[' args ']'
44
45 funtype_decl :
46     ID '::' funtype ';'
47
48 funtype :
49     basic_type
50     | '(' funtype ')',
51     | basic_type '->' funtype
52
53 basic_type :
54     INTEGER
55     | FLOAT_T
56     | BOOL
57     | '[' types ']'
58     | ID
59     | '(' ')',
60
61 types :
62     basic_type
63     | basic_type ',' types
64
65 expr :
66     op_prec1
67     | appexp
68     | ifexpr
69     | yieldexpr
70
71 ifexpr :
72     'if' expr 'then' '{' expr '}' 'else' '{' expr '}'
73
74 yieldexpr :
75     "yield" ifexpr
76     | "yield" appexp
77     | "yield" op_prec1
78
79
80 op_prec1 :
81     op_prec2 '||' op_prec1
82     | op_prec2
83
84 op_prec2 :
85     op_prec3 '&&' op_prec2
86     | op_prec3

```

```

87
88 op_prec3 :
89     op_prec3 '==' op_prec4
90     | op_prec3 '/=' op_prec4
91     | op_prec3 '<' op_prec4
92     | op_prec3 '<=' op_prec4
93     | op_prec3 '>' op_prec4
94     | op_prec3 '>=' op_prec4
95     op_prec4
96
97 op_prec4 :
98     op_prec5 ':' op_prec4
99     | op_prec5 '++' op_prec4
100    | op_prec5
101
102 op_prec5 :
103     op_prec5 '+' op_prec6
104     | op_prec5 '-' op_prec6
105     | op_prec6
106
107 op_prec6 :
108     op_prec6 '%' op_prec7
109     | op_prec7
110
111 op_prec7 :
112     op_prec7 '*' op_prec8
113     | op_prec7 '/' op_prec8
114     | op_prec8
115
116 op_prec8 :
117     basic_value
118     | list_expr
119     | '(' expr ')'
120     | '-' expr
121
122 list_expr :
123     '[' exprs ']'
124     | '[' ']'
125
126 exprs :
127     expr
128     | expr ',' exprs
129
130 appexp :
131     ID expr
132
133 where_exp :
134     'where' '{ line_elems '}'
135
136 procdecl :
137     ID args '=' 'do' '{ stmts '}',
138     | ID args '=' 'do' '{ stmts '}' where_exp
139     | ID '=' 'do' '{ stmts '}',
140     | ID '=' 'do' '{ stmts '}' where_exp
141
142 stmts :

```

```
143     stmt
144     | stmt stmts
145
146 stmt:
147     basic_value '<-' expr ';'
148     | basic_value '<-' while_expr ';'
149     | expr ';'
150     | while_expr ';'
151
152 while_expr:
153     'while' '(' expr ')' '{' stmts '}'
```

4. Referências Bibliográficas

[1] The Haskell 98 Report - <https://www.haskell.org/onlinereport/index.html> ¹

¹ Utilizado como referência para estruturas da linguagem Haskell e precedências de operadores.