

Análisador Léxico - Tradutores

Marcus Vinícius da Silva Borges^[130032891]

Departamento de Ciência da Computação, Universidade de Brasília
130032891@aluno.unb.br
cic.unb.br

1 Motivação

Os conceitos de teoria de conjuntos são muito importantes na matemática contemporânea [4], mas não se limitam somente a essa área. Esses conceitos são base dentro da Ciência da Computação já que a Teoria da Computação tem bastante de suas definições baseadas em conjuntos como, por exemplo, as máquinas de Turing e os autômatos finitos.

Este trabalho propõe a construção de um compilador para a linguagem Bemolang, que é um subconjunto da linguagem C com a adição de primitivas que dão suporte para o tratamento de conjuntos matemáticos. Nessa primeira etapa do trabalho o foco é uma dar uma breve descrição sobre a linguagem e da implementação de seu analisador léxico.

2 Primitivas da Linguagem

A Bemolang possui algumas das funcionalidades básicas da linguagem C, conforme pode ser visto na gramática da linguagem no Anexo A. As novas primitivas da linguagem, responsáveis por facilitar o trabalho com conjuntos, estão brevemente descritas nas seções 2.1, 2.2 e 2.3.

2.1 Tipos

O tipo `set` representa um conjunto e sua declaração não necessita de um tipo atribuído ao conjunto. O tipo `elem` é uma variável polimórfica, ou seja, pode assumir a forma dos outros três tipos disponíveis na linguagem: `set`, `int` ou `float`. Além disso, foi adicionada a constante `EMPTY` na linguagem que representa o conjunto vazio.

2.2 Operadores

Os operadores responsáveis pela verificação de pertinência são o `in` e o `exists`, respectivamente. Os operadores responsáveis pela adição e remoção de um elemento em um conjunto são o `add` e o `remove`, respectivamente. Por fim, o operador `is_set` verifica se uma variável polimórfica do tipo `elem` é um `set`.

2.3 Comandos

Para facilitar a iteração de elementos de um `set` será implementado o comando `forall`. Os comandos responsáveis por lidar com entrada e saída da linguagem são: `read`, `write` e `writeIn`.

3 Análise Léxica

Para implementação do analisador léxico foi utilizado a ferramenta Flex [2]. Dentre os arquivos desta entrega, o `bemolang.l` é o arquivo utilizado pelo Flex para criar o analisador léxico, onde são definidas as regras de casamento de padrão entre os caracteres de um programa e a geração de tokens para cada lexema encontrado.

As funções `count` e `handle_unrecognized_symbol` foram as principais adições nesse processo. A `count` é responsável pela contagem das linhas e colunas de um programa, enquanto que a `handle_unrecognized_symbol` é chamada sempre que um símbolo não definido na linguagem é encontrado para gerar uma mensagem de erro informativa para o usuário.

4 Testes

Os arquivos de testes, encontrados na pasta `tests`, estão divididos entre os que contém apenas símbolos válidos para a Bemolang, `valid_symbols_1.bml` e `valid_symbols_2.bml`, e entre os que possuem símbolos inválidos para a linguagem, `invalid_symbols_1.bml` e `invalid_symbols_2.bml`.

No arquivo `/tests/invalid_symbols_1.bml` é esperado que o analisador léxico aponte erros nas linhas 10 e 11 sobre os caracteres `%` e `^`, respectivamente. Já no arquivo `/tests/invalid_symbols_2.bml` é esperado que os erros apontados sejam sobre os caracteres `@` na linha 2 e `^` e `#` na linha 4.

5 Instruções de uso

Dentre os arquivos entregues existe um *Makefile* para facilitar o uso do analisador léxico. Caso esteja utilizando a distribuição Linux Ubuntu/Debian é possível rodar os seguinte comandos no terminal para instalar o Flex e compilar o analisador léxico:

```
sudo make install
make flex
```

A saída esperada são dois arquivos: `lex.yy.c` e `bemolang.out`. Para fazer a análise léxica de um arquivo de teste basta rodar o comando `make run` no terminal passando o argumento `P` com o caminho de um dos arquivos de teste, como mostrado abaixo:

```
make run P="./tests/invalid_symbols_2.bml"
```

A Gramática da Linguagem Bemolang

Abaixo é apresentada a gramática da linguagem Bemolang na forma *Backus-Naur*. Para definição da Bemolang foi utilizado a gramática da linguagem C definida pelo Professor Ajay Gupta [3] da *Purdue University* também na forma *Backus-Naur*.

$\langle \text{translation-unit} \rangle$	$::= \langle \text{external-declaration} \rangle^*$
$\langle \text{external-declaration} \rangle$	$::= \langle \text{function-definition} \rangle$ $\langle \text{declaration} \rangle$
$\langle \text{function-definition} \rangle$	$::= \langle \text{type-specifier} \rangle \langle \text{declarator} \rangle \langle \text{compound-statement} \rangle$
$\langle \text{type-specifier} \rangle$	$::= \text{int}$ float elem set
$\langle \text{declarator} \rangle$	$::= \langle \text{identifier} \rangle (\langle \text{parameter-list} \rangle^*)$
$\langle \text{parameter-list} \rangle$	$::= \langle \text{parameter-declaration} \rangle$ $\langle \text{parameter-list} \rangle , \langle \text{parameter-list} \rangle$
$\langle \text{parameter-declaration} \rangle$	$::= \langle \text{type-specifier} \rangle \langle \text{identifier} \rangle$
$\langle \text{conditional-expression} \rangle$	$::= \langle \text{logical-or-expression} \rangle$
$\langle \text{logical-or-expression} \rangle$	$::= \langle \text{logical-and-expression} \rangle$ $\langle \text{logical-or-expression} \rangle \parallel \langle \text{logical-and-expression} \rangle$
$\langle \text{logical-and-expression} \rangle$	$::= \langle \text{equality-expression} \rangle$ $\langle \text{logical-and-expression} \rangle \&\& \langle \text{equality-expression} \rangle$
$\langle \text{equality-expression} \rangle$	$::= \langle \text{relational-expression} \rangle$ $\langle \text{equality-expression} \rangle == \langle \text{relational-expression} \rangle$ $\langle \text{equality-expression} \rangle != \langle \text{relational-expression} \rangle$
$\langle \text{relational-expression} \rangle$	$::= \langle \text{additive-expression} \rangle$ $\langle \text{relational-expression} \rangle \langle < \text{additive-expression} \rangle$

$$\begin{array}{l}
| \langle \textit{relational-expression} \rangle > \langle \textit{additive-expression} \rangle \\
| \langle \textit{relational-expression} \rangle \langle = \rangle \langle \textit{additive-expression} \rangle \\
| \langle \textit{relational-expression} \rangle \langle = \rangle \langle \textit{additive-expression} \rangle
\end{array}$$

$$\begin{array}{l}
\langle \textit{additive-expression} \rangle ::= \langle \textit{multiplicative-expression} \rangle \\
| \langle \textit{additive-expression} \rangle + \langle \textit{multiplicative-expression} \rangle \\
| \langle \textit{additive-expression} \rangle - \langle \textit{multiplicative-expression} \rangle
\end{array}$$

$$\begin{array}{l}
\langle \textit{multiplicative-expression} \rangle ::= \langle \textit{unary-expression} \rangle \\
| \langle \textit{multiplicative-expression} \rangle * \langle \textit{unary-expression} \rangle \\
| \langle \textit{multiplicative-expression} \rangle / \langle \textit{unary-expression} \rangle
\end{array}$$

$$\begin{array}{l}
\langle \textit{unary-expression} \rangle ::= \langle \textit{postfix-expression} \rangle \\
| \langle \textit{unary-operator} \rangle \langle \textit{unary-expression} \rangle
\end{array}$$

$$\begin{array}{l}
\langle \textit{postfix-expression} \rangle ::= \langle \textit{primary-expression} \rangle \\
| \langle \textit{postfix-expression} \rangle (\langle \textit{assignment-expression} \rangle^*)
\end{array}$$

$$\begin{array}{l}
\langle \textit{primary-expression} \rangle ::= \langle \textit{identifier} \rangle \\
| \langle \textit{constant} \rangle \\
| (\langle \textit{expression} \rangle)
\end{array}$$

$$\begin{array}{l}
\langle \textit{constant} \rangle ::= \langle \textit{integer-constant} \rangle \\
| \langle \textit{character-constant} \rangle \\
| \langle \textit{floating-constant} \rangle \\
| \langle \textit{empty-constant} \rangle \\
| \langle \textit{string} \rangle
\end{array}$$

$$\begin{array}{l}
\langle \textit{expression} \rangle ::= \langle \textit{assignment-expression} \rangle \\
| \langle \textit{type-check-expression} \rangle \\
| \langle \textit{expression} \rangle , \langle \textit{assignment-expression} \rangle
\end{array}$$

$$\begin{array}{l}
\langle \textit{assignment-expression} \rangle ::= \langle \textit{conditional-expression} \rangle \\
| \langle \textit{unary-expression} \rangle = \langle \textit{assignment-expression} \rangle
\end{array}$$

$$\begin{array}{l}
\langle \textit{unary-operator} \rangle ::= + \\
| - \\
| !
\end{array}$$

$$\langle \textit{compound-statement} \rangle ::= \langle \textit{declaration} \rangle^* \langle \textit{statement} \rangle^*$$

$\langle \text{declaration} \rangle ::= \langle \text{type-qualifier} \rangle \langle \text{identifier} \rangle ;$

$\langle \text{statement} \rangle ::= \langle \text{expression-statement} \rangle$
 $\quad | \langle \text{compound-statement} \rangle$
 $\quad | \langle \text{selection-statement} \rangle$
 $\quad | \langle \text{iteration-statement} \rangle$
 $\quad | \langle \text{inclusion-statement} \rangle ;$
 $\quad | \langle \text{removal-statement} \rangle$
 $\quad | \langle \text{io-statement} \rangle$
 $\quad | \langle \text{jump-statement} \rangle$

$\langle \text{expression-statement} \rangle ::= \langle \text{expression} \rangle ? ;$

$\langle \text{membership-expression} \rangle ::= \langle \text{expression} \rangle \text{ in } \langle \text{expression} \rangle$

$\langle \text{type-check-expression} \rangle ::= \text{is_set} (\langle \text{identifier} \rangle)$

$\langle \text{selection-statement} \rangle ::= \text{if} (\langle \text{expression} \rangle) \langle \text{statement} \rangle$
 $\quad | \text{if} (\langle \text{expression} \rangle) \langle \text{statement} \rangle \text{ else } \langle \text{statement} \rangle$
 $\quad | \langle \text{existence-statement} \rangle$

$\langle \text{existence-statement} \rangle ::= \text{exists} (\langle \text{membership-expression} \rangle)$
 $\quad | \text{exists} (\langle \text{identifier} \rangle \text{ in } \langle \text{identifier} \rangle)$

$\langle \text{iteration-statement} \rangle ::= \text{for} (\langle \text{expression} \rangle ? ; \langle \text{expression} \rangle ? ; \langle \text{expression} \rangle ?)$
 $\quad \langle \text{statement} \rangle$
 $\quad | \text{forall} (\langle \text{membership-expression} \rangle) \langle \text{statement} \rangle$

$\langle \text{inclusion-statement} \rangle ::= \langle \text{inclusion-expression} \rangle ;$

$\langle \text{inclusion-expression} \rangle ::= \text{add} (\langle \text{membership-expression} \rangle)$
 $\quad | \text{add} (\langle \text{expression} \rangle \text{ in } \langle \text{inclusion-statement} \rangle)$

$\langle \text{removal-statement} \rangle ::= \text{remove} (\langle \text{membership-expression} \rangle) ;$

$\langle \text{io-statement} \rangle ::= \text{write} (\langle \text{expression} \rangle) ;$
 $\quad | \text{writeln} (\langle \text{expression} \rangle) ;$
 $\quad | \text{read} (\langle \text{identifier} \rangle) ;$

$\langle \textit{jump-statement} \rangle ::= \text{return } \langle \textit{expression} \rangle? ;$

Referências

1. Alfred V. Aho et al. *Compilers: Principles, Techniques, and Tools*. Addison Wesley, 2nd edition, 2006.
2. Flex manual. Acessado em 17 de fevereiro de 2021 às 20:53 <https://westes.github.io/flex/manual/>
3. The syntax of C in Backus-Naur Form. Acessado em 17 de fevereiro de 2021 à 20:59 <https://cs.wmich.edu/~gupta/teaching/cs4850/sumII06/The%20syntax%20of%20C%20in%20Backus-Naur%20form.htm>
4. Domingues, H.H. and Iezzi, G. *ALGEBRA MODERNA: EDIÇÃO REFORMULADA*, ISBN 9788535704013, 4^a edição, 2003.