

## PROJETO E ANÁLISE SINTÁTICA DE LINGUAGEM DE PROGRAMAÇÃO EDUCACIONAL

Área de conhecimento (Tabela CNPq): 1.03.01.02-0 Linguagens Formais e Autômatos

Apresentado no

10º Congresso de Inovação, Ciência e Tecnologia do IFSP ou no 4º Congresso de Pós-Graduação do IFSP

27 e 28 de novembro de 2019 — Sorocaba, SP, Brasil

**RESUMO:** Este projeto tem como propósito projetar e implementar o analisador sintático de uma linguagem de programação educacional aplicando os conceitos de gramáticas regulares, livres-de-contexto, análise léxica e sintática. Tem-se como propósito fundamentar o desenvolvimento de uma linguagem de fácil compreensão lógica, com o intuito de auxiliar no ensino da lógica de programação para indivíduos que ainda não possuem contato com seus conceitos básicos.

**PALAVRAS-CHAVE:** linguagem de programação; lógica de programação; compiladores; análise sintática;

### SPECIFICATION AND SYNTATIC ANALYSIS FOR AN EDUCATIONAL PROGRAMMING LANGUAGE

**ABSTRACT:** This project aims to specify and implement the parser for an educational programming language, applying the concepts of regular and context-free grammars, lexical and syntactic analysis. Its purpose is to support the development of a language that is easy to understand, in order to assist the teaching of programming logic for individuals who do not yet have contact with its basic concepts.

**KEYWORDS:** programming language; programming logic; compilers; syntax analysis;

### INTRODUÇÃO

Este trabalho em andamento objetiva estabelecer a sintaxe de uma linguagem de programação voltada ao ensino de lógica de programação, sem necessariamente seguir o padrão da linguagem informal PORTUGOL, caso corriqueiro no meio acadêmico. Também objetiva-se construir seu analisador sintático aplicando-se a técnica de Análise Descendente Recursiva (WIRTH, 2017).

O uso atual de linguagens completas e já consolidadas para o ensino da lógica de programação tende a criar dificuldades para o discente iniciante na programação de computadores, uma vez que, faltando-lhe familiaridade com os conceitos fundamentais da lógica de programação—atribuições, operadores, estruturas de desvio de fluxo *etc.*—este é conduzido ao seu aprendizado por meio de linguagens que não são específicas para esta finalidade e cujas propriedades e características de uso são voltadas para o desempenho do aplicativo final e não necessariamente para seu aprendizado. Este fator tende a dificultar tanto a explicação dos conceitos fundamentais de lógica de programação, quanto seu aprendizado (BINDER, 1999).

### MATERIAIS E MÉTODOS

Os materiais utilizados no desenvolvimento da pesquisa foram livros, periódicos e publicações de teses para realizar a pesquisa e a definição formal da gramática da linguagem proposta. A partir deste estudo foi possível definir que a linguagem inicialmente será composta pelas seguintes estruturas: declarações de variáveis e constantes, atribuições, estruturas condicionais, estruturas de

laço, entrada e saída de dados. As definições formais dos lexemas e do Formalismo de Backus-Naur Estendido (*Extended Backus-Naur Form* ou EBNF) foram estabelecidas seguindo um padrão inicial previamente acordado entre os envolvidos na pesquisa. As palavras reservadas foram estabelecidas seguindo termos comuns da língua portuguesa, visando reduzir e simplificar a escrita do código-fonte. A tabela 1 mostra algumas das palavras reservadas em suas respectivas categorias. Os operadores seguiram o padrão da linguagem C, porém podem vir a mudar com as necessidades de adaptação da sintaxe final.

**Tabela 1** — Algumas das palavras reservadas da linguagem. Não estão sendo apresentadas, palavras para estruturas de desvio de fluxo, conectores *etc.*

Contexto	Palavras reservadas			
	rotina	tipo	registro	enumeração
Definições				
Entrada e saída	leia	escreva		
Outros	novo			

Também foram estabelecidos exemplos genéricos de como a sintaxe poderia ser escrita, comparando possibilidades de escrita tanto sintática, quanto lexicalmente. A tabela 2 mostra apenas alguns dos exemplos genéricos criados. A equipe envolvida testou diversas combinações: uso de declaração no modelo Pascal com blocos delimitados com chaves (modelo C), pontuação equivalente ao da língua portuguesa com declaração no modelo C *etc.*

**Tabela 2** — Exemplos genéricos da sintaxe proposta.

Declaração no modelo C, pontuação em português	Declaração no modelo Pascal, pontuação em português
Pontuação em inglês	Pontuação em inglês
<u>real</u> i = 0,0	i: <u>real</u> = 0,0
<u>real</u> i = 0.0	i: <u>real</u> = 0.0
<b>rotina</b> olá( <u>texto</u> nome) <b>escreva</b> "Olá "; nome <b>retorne</b>  olá("Alvaro")	<b>rotina</b> olá(nome: <u>texto</u> ) { <b>escreva</b> "Olá "; nome }  olá("Alvaro")
<b>rotina</b> olá( <u>texto</u> nome) <b>escreva</b> "Olá ", nome <b>retorne</b>  olá("Alvaro")	<b>rotina</b> olá(nome: <u>texto</u> ) { <b>escreva</b> "Olá ", nome }  olá("Alvaro")

Por fim, definiu-se que o padrão aplicado de forma preliminar seria a declaração em modelo C como uso de palavra reservada única para a delimitação de blocos.

## RESULTADOS E DISCUSSÃO

A partir do levantamento citado na seção anterior, as regras sintáticas em EBNF foram propostas. A implementação seguirá o padrão de Análise Descendente Recursiva a partir das regras estabelecidas, ocorrendo um passo prévio de ajuste para evitar problemas insolúveis com o padrão de análise escolhido (recursão à esquerda, ambiguidade *etc.*). Os lexemas básicos da linguagem foram estabelecidos usando padrão IEEE POSIX 1003.2 (POSIX.2) estendido (IEEE, 1994) para expressões regulares e foram aplicados diretamente nas regras sintáticas. Algumas das regras resultantes encontram-se na listagem 1.

**Listagem 1** — Algumas das regras sintáticas em EBNF. Foram suprimidas as definições diversas—índices para vetores, membros de registros *etc.*—bem como as definições para tipos de expressões.

```
// Símbolo não-terminal inicial.
PROGRAMA = BLOCO .

// Cerne do código-fonte.
BLOCO      = {DECLARACAO | COMANDO | ROTULO} .
DECLARACAO = VARIAVEL | ROTINA | REGISTRO | TIPO .
COMANDO    = ATRIBUICAO | CHAMADA | CONDICIONAL | ENQUANTO | PARA | ENTRADA | SAIDA .
ROTULO     = id ":" nl .

// Declarações.
VARIAVEL   = BASE_TIPO VARIAVEL_ITEM {";" VARIAVEL_ITEM} nl .
ROTINA     = "rotina" id [PARAMETROS] [":" BASE_TIPO] nl BLOCO "retorne" [EXPR] nl .
REGISTRO   = "registro" id ["(" LISTA_ID ")"] nl {VARIAVEL} "siga" nl .
TIPO       = "tipo" id "define" (BASE_TIPO | ASSINATURA) nl .

// Comandos.
ATRIBUICAO = id {INDICES | MEMBRO} "=" EXPR nl .
CHAMADA    = id [ARGUMENTOS] nl .
CONDICIONAL = "se" EXPR nl BLOCO {"caso" EXPR nl BLOCO} ["senão" nl BLOCO] SALTO nl .
ENQUANTO   = "enquanto" EXPR nl BLOCO "volte" nl .
PARA       = "para" id "=" EXPR_ARIT "..." EXPR_ARIT nl BLOCO "volte" nl .
ENTRADA    = "leia" [LISTA_ID] nl .
SAIDA      = "escreva" EXPR {";" EXPR} nl .
```

## CONCLUSÕES

Com a definição formal da gramática da linguagem, obtendo como resultado principal as regras sintáticas da linguagem de programação em EBNF, concluímos o projeto inicial da linguagem que será utilizado para implementação da análise sintática por meio de um Analisador Descendente Recursivo. Este trabalho ainda encontra-se em desenvolvimento e será finalizado até o final do ano corrente.

## REFERÊNCIAS

BINDER, Fabio Vinicius. **CONCEITOS E FERRAMENTAS PARA APOIAR O ENSINO DE LÓGICA DE PROGRAMAÇÃO IMPERATIVA**. (Pós graduação em informática)- Universidade Federal do Paraná, Curitiba, 1999. Disponível em:

<<https://acervodigital.ufpr.br/bitstream/handle/1884/24713/D%20-%20BINDER,%20FABIO%20VINICIUS.pdf?sequence=1&isAllowed=y>>. Acesso em: 01 maio 2018.

WIRTH, Niklaus. **COMPILER CONSTRUCTION**. Zurich, 2017. Disponível em:  
<<http://www.ethoberon.ethz.ch/WirthPubl/CBEAll.pdf>>. Acesso em: 06 março 2019

IEEE Computer Society. **STANDARDS INTERPRETATIONS FOR IEEE STD 1003.2**. Institute Of Electrical And Electronics Engineers. New York, 1994. Disponível em:  
<<https://ieeexplore.ieee.org/stamp/stamp.jsp?tp=&arnumber=6880751>>. Acesso em 18 junho 2019.