

# lc – Um Compilador Para a Linguagem de Programação L

Alexandre de S. Abreu<sup>1</sup>, Felipe M. Megale<sup>1</sup>, João Paulo de C. B. Pereira<sup>1</sup>

<sup>1</sup>Instituto de Ciências Exatas e Informática  
Pontifícia Universidade Católica de Minas Gerais (PUCMinas)  
Belo Horizonte – MG – Brazil

## 1. Alfabeto

Estes constituem o alfabeto da linguagem:

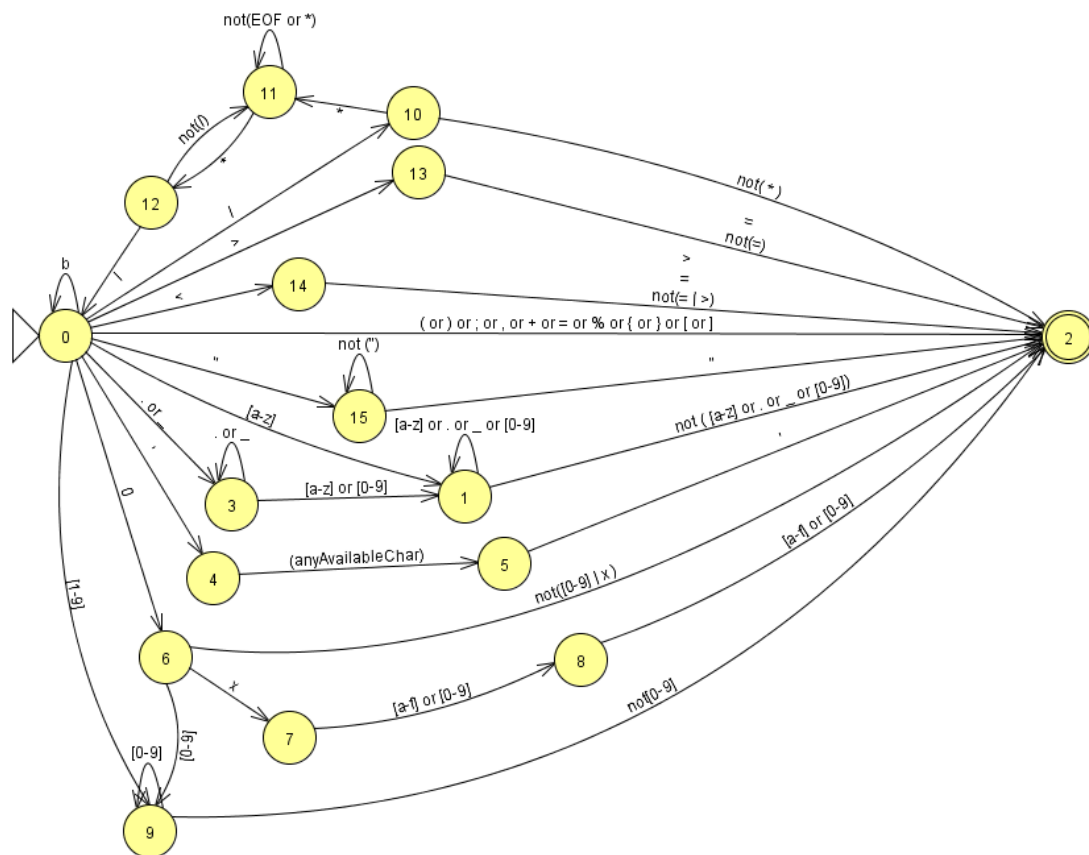
- |           |      |
|-----------|------|
| • id      | • (  |
| • num     | • )  |
| • const   | • <  |
| • var     | • >  |
| • integer | • <> |
| • char    | • >= |
| • for     | • <= |
| • do      | • =  |
| • if      | • ,  |
| • else    | • +  |
| • end     | • -  |
| • or      | • *  |
| • not     | • /  |
| • to      | • ;  |
| • then    | • {  |
| • readln  | • }  |
| • step    | • %  |
| • write   | • [  |
| • writeln | • ]  |

## 2. Padrões de Formação de Lexemas

Lexema	Padrão de Formação
id	$L^+(L \cup . \cup _ \cup D)^* \cup$ $(. \cup _)^+(L \cup D)(L \cup . \cup _ \cup D)^*$
num	$(- \cup \lambda) D^+$
const	$(C \cup c)(O \cup o)(N \cup n)(S \cup s)(T \cup t)$
var	$(V \cup v)(A \cup a)(R \cup r)$
integer	$(I \cup i)(N \cup n)(T \cup t)(E \cup e)(G \cup g)(E \cup e)(R \cup r)$
char	$(C \cup c)(H \cup h)(A \cup a)(R \cup r)$
for	$(F \cup f)(O \cup o)(R \cup r)$
do	$(D \cup d)(O \cup o)$
if	$(I \cup i)(F \cup f)$
else	$(E \cup e)(L \cup l)(S \cup s)(E \cup e)$
end	$(E \cup e)(N \cup n)(D \cup d)$
or	$(O \cup o)(R \cup r)$
not	$(N \cup n)(O \cup o)(T \cup t)$
to	$(T \cup t)(O \cup o)$
then	$(T \cup t)(H \cup h)(E \cup e)(N \cup n)$
readln	$(R \cup r)(E \cup e)(A \cup a)(D \cup d)(L \cup l)(N \cup n)$
step	$(S \cup s)(T \cup t)(E \cup e)(P \cup p)$
write	$(W \cup w)(R \cup r)(I \cup i)(T \cup t)(E \cup e)$
writeln	$(W \cup w)(R \cup r)(I \cup i)(T \cup t)(E \cup e)(L \cup l)(N \cup n)$
(	(
)	)
<	<
>	>
<>	<>
>=	>=
<=	<=
=	=
,	,
+	+
-	-
*	*
/	/
;	;
{	{
}	}
%	%
[	[
]	]

Table 1. Lexemas e seus padrões de formação

### 3. Autômato



**Figure 1. AFD da Linguagem.**

#### 4. Gramática

$S \rightarrow \{Declarações\}^* \{Comando\}^* EOF$

$Declarações \rightarrow "var" \{ListaId\}^+ | "const" id = "[" - "]" valor ";"$

$ListaId \rightarrow ("integer" | "char") id [ValVet], "id [ValVet]^*$

$ValVet \rightarrow "[" valor "]" | = "[" - "]" valor$

$Comando \rightarrow Atribuição | Repetição | Teste | ";" | Escrita | Leitura$

$Atribuição \rightarrow id "[" Expressão "]" = Expressão ";"$

$Repetição \rightarrow "for" id = Expressão "to" Expressão ["step" num] "do" ("{" \{Comando\}^* }) | Comando$

$Teste \rightarrow "if" Expressão "then" (Comando | {" \{Comando\}^* }) ["else" (Comando | {" \{Comando\}^* )]$

$Escrita \rightarrow "write" ("Expressões") ";" | "writeln" ("Expressões") ";"$

$Leitura \rightarrow "readln" ("id") ";"$

$Expressões \rightarrow Expressão \{ , Expressões \}^*$

$Expressão \rightarrow ExpressãoS [( = | < > | < | > | < = | > = ) ExpressãoS]$

$ExpressãoS \rightarrow [ + | - ] Termo \{ ( + | - | or ) Termo \}^*$

$Termo \rightarrow Fator \{ ( * | / | \% | and ) Fator \}^*$

$Fator \rightarrow "not" Fator | ("Expressão") | valor | id [" Expressão"]$