Especificação da Linguagem

Definição de uma GLC

→ repeat

```
Seja uma Gramática Livre de Contexto (GLC) G uma quádrupla (V, T, P, S), onde:
V conjunto finito de variáveis ou símbolos não-terminais
T (conjunto de terminais) é um subconjunto de V
P (conjunto de regras (ou produções)) é um subconjunto finito de (V -T) x V*
S (símbolo inicial (ou variável de início)) é um elemento de V
Sabendo disso podemos definir nossa linguagem da seguinte forma:
S → programa identifier
    block
block → begin
    variable_declaration
    command_sequence
    end
variable_declaration \rightarrow \varepsilon | type : id_list ; | variable_declaration
id_list → identifier | identifier, id_list
command_sequence \rightarrow \epsilon | command | command_sequence
command → selection | loop | assignment
selection \rightarrow if (condition) then
             block
           else
             block
loop \rightarrow while (condition) do
         block
```

```
block
```

while(condition)

assignment → identifier := expression;

condition → expression relational_operator expression

expression → identifier | constant | (expression) | expression arithmetic_operator expression

constant → number | character

Identificação de Tokens

Token	Atributo		
programa	<não possui=""></não>		
begin	<não possui=""></não>		
end	<não possui=""></não>		
if	<não possui=""></não>		
then	<não possui=""></não>		
else	<não possui=""></não>		
while	<não possui=""></não>		
repeat	<não possui=""></não>		
:=	<não possui=""></não>		
identifier	<tabela de="" símbolos=""></tabela>		
number	<tabela de="" símbolos=""></tabela>		
character	<tabela de="" símbolos=""></tabela>		
type	<tabela de="" símbolos=""></tabela>		
relational_operator	<tabela de="" símbolos=""></tabela>		
arithmetic_operator	<tabela de="" símbolos=""></tabela>		
ı	<não possui=""></não>		
:	<não possui=""></não>		
;	<não possui=""></não>		
(<não possui=""></não>		
)	<não possui=""></não>		
[<não possui=""></não>		
]	<não possui=""></não>		
do	<não possui=""></não>		

Definição dos Padrões

Token	Expressão Regular
programa	programa
identifier	[a-zA-Z_] ([a-zA-Z0-9_])*
begin	begin
type	(float int char)
:	:
;	;
if	if
((
))
then	then
else	else
while	while
do	do
repeat	repeat
:=	:=
number	[0-9] ([0-9])(.[0-9] ([0-9]))?([Ee] [+-]?[0-9] ([0-9])*)?
relational_operator	(= ~= < > <= >=)
arithmetic_operator	(+ - / * ^)
character	'[a-zA-Z]'
comments	[([A-Za-z0-9_\s])*]
,	,
[[
]]
space	(' ' '\n' '\t')
end	end

Análise Léxica

Especificação do diagrama de transição

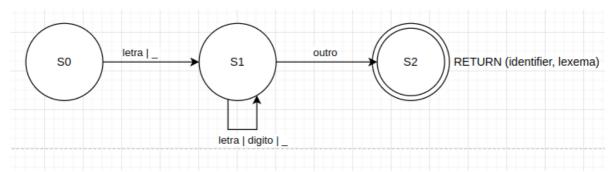


Figura 1: Diagrama de transição do token identificador

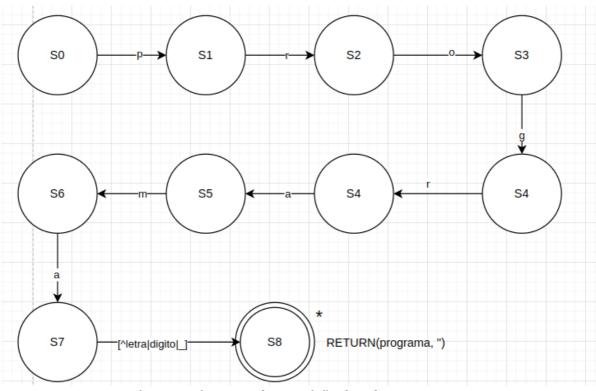


Figura 2: Diagrama de transição do token programa

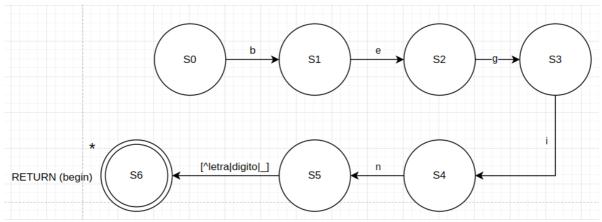


Figura 3: Diagrama de transição do token begin

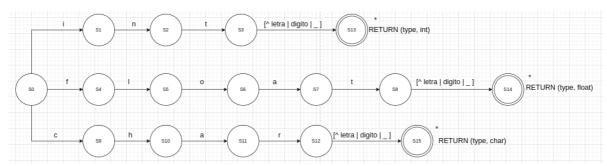


Figura 4: Diagrama de transição do token type

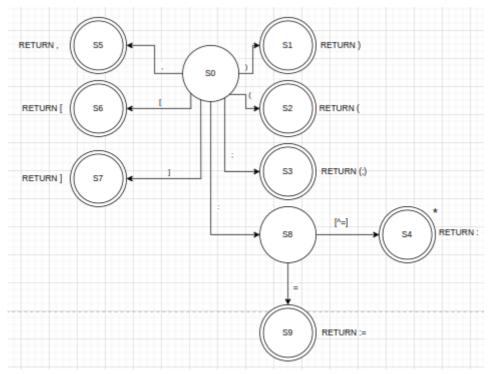


Figura 5: Diagrama de transição de tokens auxiliares

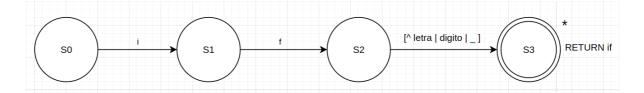


Figura 6: Diagrama de transição do token if

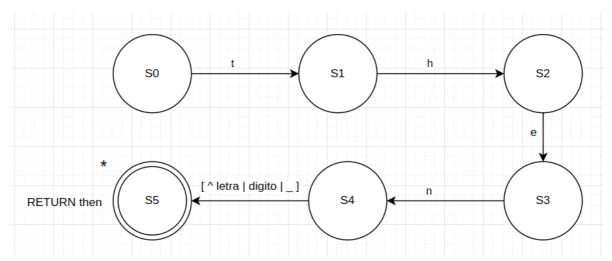


Figura 7: Diagrama de transição do token then

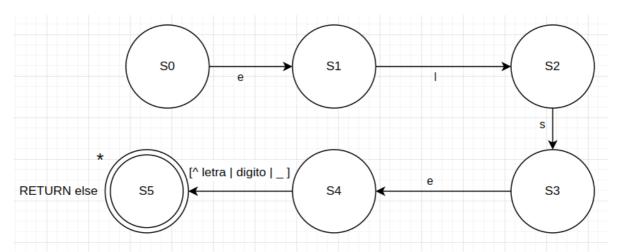


Figura 8: Diagrama de transição do token else

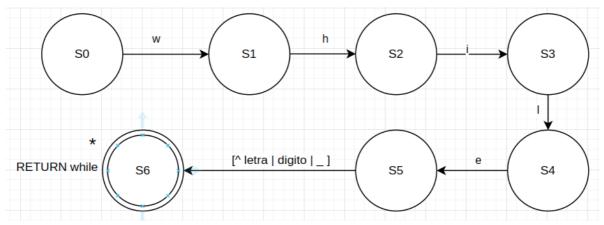


Figura 9: Diagrama de transição do token while

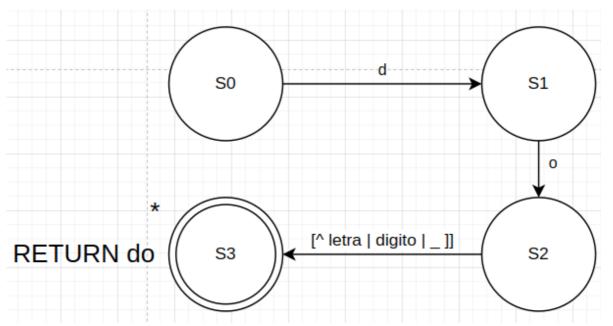


Figura 10: Diagrama de transição do token do

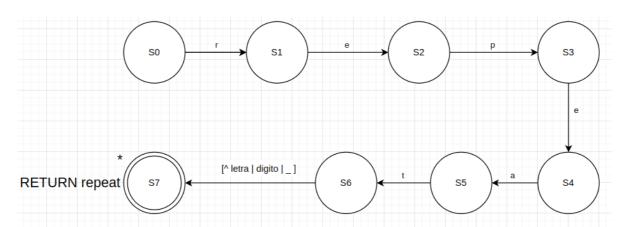


Figura 11: Diagrama de transição do token repeat

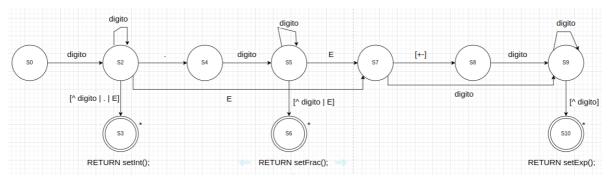


Figura 12: Diagrama de transição do token number

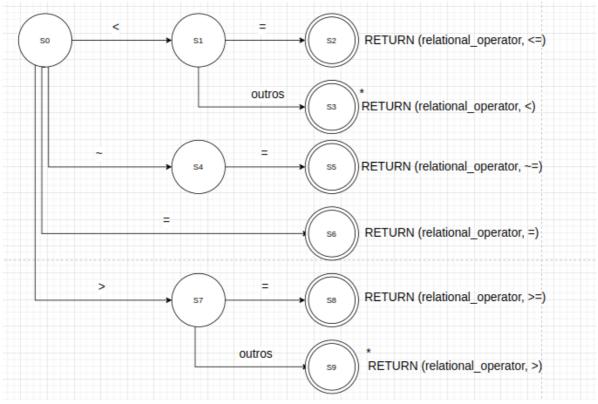


Figura 13: Diagrama de transição do token relational_operator

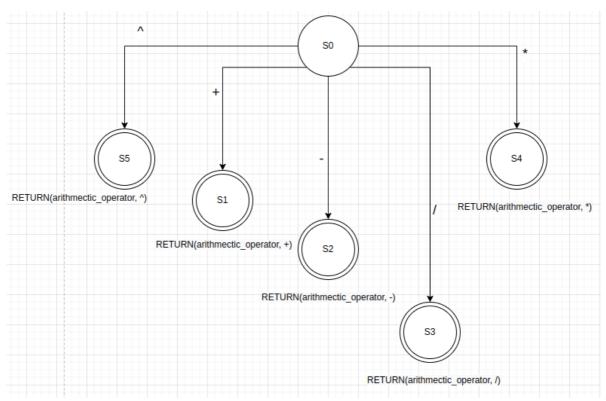


Figura 14: Diagrama de transição do token arithmetic_operator

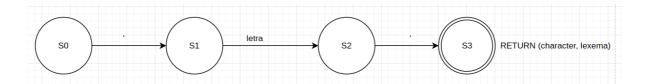


Figura 15: Diagrama de transição do token character

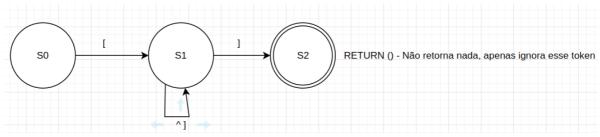


Figura 16: Diagrama de transição do token comments

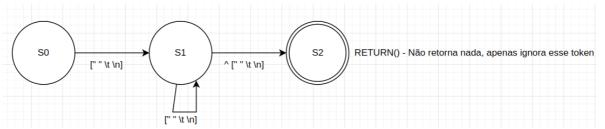


Figura 17: Diagrama de transição do token space

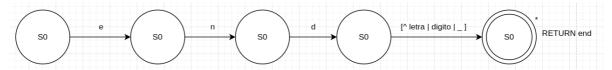


Figura 18: Diagrama de transição do token end

Unificando todos os diagramas de transição em um diagrama de transição não determinístico

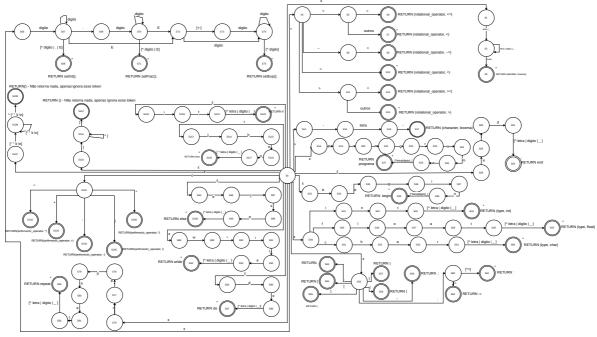
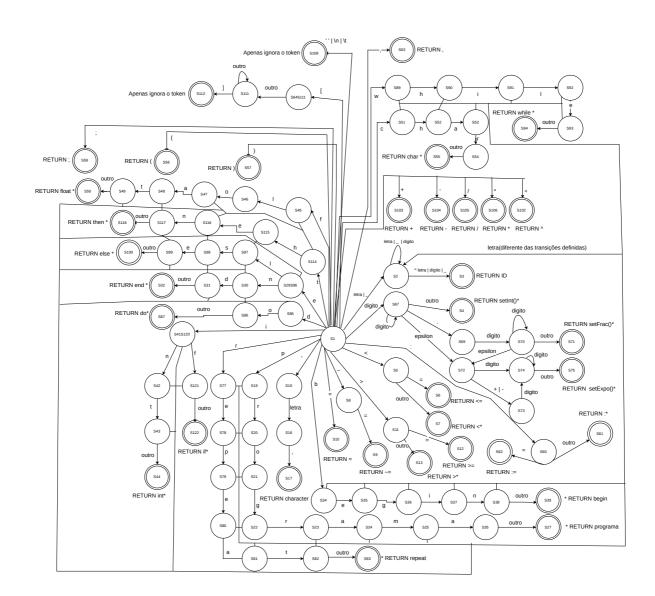


Figura 19: Unificação do diagrama de transição não determinístico

Convertendo o diagrama de transição não determinístico para determinístico



Implementação do analisador léxico

Para testar esse analisador léxico usaremos o seguinte código de teste:

```
programa meuprograma
  [ Esse é um simples programa que verifica se x>y e conta]
  begin
  int:x;
  int:y;
  float cont;
  x:=50;
  y:=20;

if(x>y) then
      cont := cont+50;
  else
      cont:= cont-1;
  end
```

```
Token found in position: 11 8c -> <PROGRAMA,none>
Token found in position: 21 15c -> <BEGIN,none>
Token found in position: 31 14c -> <TYPE,none>
Token found in position: 41 14c -> <TYPE,none>
Token found in position: 51 7c -> <TOKENTIFIER,3>
Token found in position: 51 7c -> <IDENTIFIER,3>
Token found in position: 61 1c -> <TYPE,none>
Token found in position: 61 1c -> <TYPE,none>
Token found in position: 61 1c -> <TRUP,ENDERS
Token found in position: 61 1c -> <TRUP,ENDERS
Token found in position: 61 1c -> <TRUP,ENDERS
Token found in position: 71 12c -> <IDENTIFIER,5>
Token found in position: 71 12c -> <IDENTIFIER,7>
Token found in position: 71 12c -> <IDENTIFIER,7>
Token found in position: 71 1c -> <SEMICOLON,none>
Token found in position: 81 12c -> <IDENTIFIER,9>
Token found in position: 81 12c -> <IDENTIFIER,9>
Token found in position: 81 2c -> <IDENTIFIER,19>
Token found in position: 81 2c -> <IDENTIFIER,19>
Token found in position: 81 2c -> <IDENTIFIER,19>
Token found in position: 81 2c -> <IDENTIFIER,10>
Token found in position: 91 2c -> <IDENTIFIER,10>
Token found in position: 91 1c -> <ELDP,EO>
Token found in position: 111 15c -> <IDENTIFIER,15>
Token found in position: 111 15c -> <IDENTIFIER,15>
Token found in position: 111 17c -> <IDENTIFIER,15>
Token found in position: 111 17c -> <IDENTIFIER,15>
Token found in position: 111 12c -> <IDENTIFIER,15
```

Figura 21: Tokens Recebidos pelo analisador sintático

Symbol table					
Position	Token name	Lexeme			
1	IDENTIFIER		meuprograma		
2	IDENTIFIER		X		
3	IDENTIFIER		у		
4	IDENTIFIER		cont		
6	INT	50			
8	INT	20			
16	INT	1			

Figura 22: Tabela de símbolos