

**Alunos:** Alexandre Diniz de Souza e Leandro José Gonçalves Pereira

## **RELATÓRIO - T1 COMPILADORES**

Neste trabalho desenvolvemos um analisador **léxico** e **sintático** com a funcionalidade de recuperação de erros (especificada posteriormente) para a linguagem mini java a qual foi fornecida a gramática na descrição do trabalho. A partir da gramática fornecida foi necessário realizar modificações a fim de torná-la em uma gramática LL(1) para a criação de um analisador sintático descendente recursivo. A partir da gramática inicial realizamos modificações para retirar recursão à esquerda e não determinismos encontrados. Com isso chegamos a gramática abaixo descrita.

### **GRAMÁTICA MODIFICADA**

*Program* → *MainClass* *ClassDeclaration*' EOF

*MainClass* → **class** **ID** { **public static void main** (**String**[ ] **ID**) { *Statement* } }

*ClassDeclaration* → **class** **ID** *ClassDeclaration*'' { *VarDeclaration*' *MethodDeclaration*' }

*ClassDeclaration*' → *ClassDeclaration* *ClassDeclaration*'

| ε

*ClassDeclaration*'' → **extends** **ID**

| ε

*VarDeclaration* → **int** *Type*' **ID** ;

| **boolean** **ID** ;

| **ID** **ID** ;

*VarDeclaration*' → **int** *Type*' **ID** ; *VarDeclaration*'

| **boolean** **ID** ; *VarDeclaration*'

| **ID** **ID** ; *VarDeclaration*'

| ε

*MethodDeclaration* → **public** *Type* **ID** ( *Type*'' ) { *VarDeclarationStatement* **return**

*Expression* ; }

*MethodDeclaration*' → *MethodDeclaration* *MethodDeclaration*'

| ε

*VarDeclarationStatement* → **int** *Type*' **ID** ; *VarDeclarationStatement*

- | **boolean ID ; VarDeclarationStatement**
- | **ID VarDeclarationStatement''**
- | **{ Statement'' } Statement''**
- | **if ( Expression ) Statement else Statement Statement''**
- | **while ( Expression ) Statement Statement''**
- | **System.out.println ( Expression ) ; Statement''**
- |  $\epsilon$

*VarDeclarationStatement'*  $\rightarrow$  **ID ; VarDeclarationStatement**  
 | **Statement' Statement''**

*Type*  $\rightarrow$  **int Type'**  
 | **boolean**  
 | **ID**

*Type'*  $\rightarrow$  [ ]  
 |  $\epsilon$

*Type''*  $\rightarrow$  , *Type* **ID** *Type''*  
 |  $\epsilon$

*Type'''*  $\rightarrow$  *Type* **ID** *Type''*  
 |  $\epsilon$

*Statement*  $\rightarrow$  { *Statement''* }  
 | **if ( Expression ) Statement else Statement**  
 | **while ( Expression ) Statement**  
 | **System.out.println ( Expression ) ;**  
 | **ID Statement'**

*Statement'*  $\rightarrow$  = *Expression* ;  
 | [ *Expression* ] = *Expression* ;

*Statement''*  $\rightarrow$  { *Statement''* } *Statement''*  
 | **if ( Expression ) Statement else Statement Statement''**  
 | **while ( Expression ) Statement Statement''**  
 | **System.out.println ( Expression ) ; Statement''**  
 | **ID Statement' Statement''**  
 |  $\epsilon$

$Expression \rightarrow \text{INTEGER\_LITERAL } Expression'$

$| \text{true } Expression'$

$| \text{false } Expression'$

$| \text{ID } Expression'$

$| \text{this } Expression'$

$| \text{new } Expression'' Expression'$

$| ! Expression Expression'$

$| ( Expression ) Expression'$

$Expression' \rightarrow Op Expression Expression'$

$| [ Expression ] Expression'$

$| . Expression'''$

$| \epsilon$

$Expression'' \rightarrow \text{int } [ Expression ]$

$| \text{ID } ()$

$Expression''' \rightarrow \text{length } Expression'$

$| \text{ID } ( Expression'''' ) Expression'$

$Expression'''' \rightarrow , Expression Expression''''$

$| \epsilon$

$Expression''''' \rightarrow Expression Expression''''$

$| \epsilon$

$Op \rightarrow \&\&$

$| <$

$| >$

$| ==$

$| !=$

$| +$

$| -$

$| *$

$| /$

## RECUPERAÇÃO DE ERROS

A estratégia de recuperação de erro que utilizamos foi a “Panic-mode” (Modalidade do Desespero), que ao encontrar um erro, descarta os símbolos da entrada até encontrar um token de sincronização. Consideramos o conjunto Follow da produção em que o erro ocorreu como conjunto de sincronização. Outra característica da nossa abordagem surgiu da necessidade de minimizar a quantidade de tokens descartados a fim de maximizar a porção de código que será verificada. Para isso, ao se deparar com um token que não casa com o esperado na chamada da função *match()* mantemos o lookahead no mesmo token e implementamos uma lógica para que a próxima chamada ao método *match()* verifique o token atual (que gerou o erro inicialmente) e, caso não case, avance para o próximo token e o verifique.