



# Práctica 2

## Procesadores de Lenguajes

Borja Aday Guadalupe Luis  
Diego Enrique de Miguel López  
Grupo 13

---

## Índice

Índice.....	2
1. Gramáticas del lenguaje.....	3
2. Directores de las producciones.....	4
3. Símbolos para el diagnóstico de errores.....	6

## 1. Gramáticas del lenguaje.

Tiny 0	Tiny 0 (Gramática LL(1))
<p>Programa -&gt; PDeclaraciones &amp;&amp; PInstrucciones  PDeclaraciones -&gt; LDecs</p> <p>LDecs -&gt; LDecs ; Dec  LDecs -&gt; Dec</p> <p>Dec -&gt; Tipo <b>identificador</b>  Tipo -&gt; <b>int</b>  Tipo -&gt; <b>real</b>  Tipo -&gt; <b>bool</b>  PInstrucciones -&gt; LIns</p> <p>LIns -&gt; LIns ; Ins  LIns -&gt; Ins</p> <p>Ins -&gt; <b>identificador</b> = E0</p> <p>E0 -&gt; E1 + E0  E0 -&gt; E1 - E1  E0 -&gt; E1</p> <p>E1 -&gt; E1 OpN1 E2  E1 -&gt; E2</p> <p>E2 -&gt; E2 OpN2 E3  E2 -&gt; E3</p> <p>E3 -&gt; E4 OpN3 E4  E3 -&gt; E4</p> <p>E4 -&gt; - E5  E4 -&gt; <b>not</b> E4  E4 -&gt; E5</p> <p>E5 -&gt; <b>identificador</b>  E5 -&gt; <b>numEnt</b>  E5 -&gt; <b>numReal</b>  E5 -&gt; <b>true</b>  E5 -&gt; <b>false</b>  E5 -&gt; ( E0 )</p> <p>OpN1 -&gt; <b>and</b>  OpN1 -&gt; <b>or</b>  OpN2 -&gt; &lt;  OpN2 -&gt; &gt;  OpN2 -&gt; &lt;=  OpN2 -&gt; &gt;=  OpN2 -&gt; ==  OpN2 -&gt; !=  OpN3 -&gt; *  OpN3 -&gt; /</p>	<p>Programa -&gt; PDeclaraciones &amp;&amp; PInstrucciones  PDeclaraciones -&gt; LDecs</p> <p>LDecs -&gt; Dec RLDecs  RLDecs -&gt; ; Dec RLDecs  RLDecs -&gt; <math>\epsilon</math></p> <p>Dec -&gt; Tipo <b>identificador</b>  Tipo -&gt; <b>int</b>  Tipo -&gt; <b>real</b>  Tipo -&gt; <b>bool</b>  PInstrucciones -&gt; LIns</p> <p>LIns -&gt; Ins RLIns  RLIns -&gt; ; Ins RLIns  RLIns -&gt; <math>\epsilon</math></p> <p>Ins -&gt; <b>identificador</b> = E0</p> <p>E0 -&gt; E1 RE0  RE0 -&gt; + E0  RE0 -&gt; - E1  RE0 -&gt; <math>\epsilon</math></p> <p>E1 -&gt; E2 RE1  RE1 -&gt; OpN1 E2 RE1  RE1 -&gt; <math>\epsilon</math></p> <p>E2 -&gt; E3 RE2  RE2 -&gt; OpN2 E3 RE2  RE2 -&gt; <math>\epsilon</math></p> <p>E3 -&gt; E4 RE3  RE3 -&gt; OpN3 E4  RE3 -&gt; <math>\epsilon</math></p> <p>E4 -&gt; - E5  E4 -&gt; <b>not</b> E4  E4 -&gt; E5</p> <p>E5 -&gt; <b>identificador</b>  E5 -&gt; <b>numEnt</b>  E5 -&gt; <b>numReal</b>  E5 -&gt; <b>true</b>  E5 -&gt; <b>false</b>  E5 -&gt; ( E0 )</p> <p>OpN1 -&gt; <b>and</b>  OpN1 -&gt; <b>or</b>  OpN2 -&gt; &lt;  OpN2 -&gt; &gt;  OpN2 -&gt; &lt;=  OpN2 -&gt; &gt;=  OpN2 -&gt; ==  OpN2 -&gt; !=  OpN3 -&gt; *  OpN3 -&gt; /</p>

## 2. Directores de las producciones.

No terminal	Primeros	Siguientes
Programa	int real bool	EOF
PDeclaraciones	int real bool	&&
LDecs	int real bool	&&
RLDecs	; $\epsilon$	&&
Dec	int real bool	identificador ;
Tipo	int real bool	identificador
PInstrucciones	identificador	EOF
LIns	identificador	EOF
RLIns	; $\epsilon$	EOF
Ins	identificador	; EOF
E0	- not identificador numEnt numReal true false (	) ; EOF
RE0	+ - $\epsilon$	) ; EOF
E1	- not identificador numEnt numReal true false (	) + - ; EOF
RE1	and or $\epsilon$	) + - ; EOF
E2	- not identificador numEnt numReal true false (	) + - ; and or EOF
RE2	< > <= >= == != $\epsilon$	) + - ; and or EOF
E3	- not identificador numEnt numReal true false (	) < > <= >= == != and or + - ; EOF
RE3	* / $\epsilon$	) < > <= >= == != and or + - ; EOF
E4	- not identificador numEnt numReal true false (	) < > <= >= == != and or + - ; * / EOF
E5	identificador numEnt numReal true false (	) < > <= >= == != and or + - ; * / EOF
opN1	and or	- not identificador numEnt numReal true false (
opN2	< > <= >= == !=	- not identificador numEnt numReal true false (
opN3	* /	- not identificador numEnt numReal true false (

Producción	Directores
Programa -> PDeclaraciones && PInstrucciones	int real bool
PDeclaraciones -> LDecs	int real bool
LDecs -> Dec RLDecs	int real bool
RLDecs -> ; Dec RLDecs	;
RLDecs -> ε	&&
Dec -> Tipo <b>identificador</b>	int real bool
Tipo -> <b>int</b>	int
Tipo -> <b>real</b>	real
Tipo -> <b>bool</b>	bool
PInstrucciones -> LIns	identificador
LIns -> Ins RLIns	identificador
RLIns -> ; Ins RLIns	;
RLIns -> ε	EOF
Ins -> <b>identificador</b> = E0	identificador
E0 -> E1 RE0	- not identificador numEnt numReal true false (
RE0 -> + E0	+
RE0 -> - E1	-
RE0 -> ε	) ; EOF
E1 -> E2 RE1	- not identificador numEnt numReal true false (
RE1 -> OpN1 E2 RE1	and or
RE1 -> ε	) ; + - EOF
E2 -> E3 RE2	- not identificador numEnt numReal true false (
RE2 -> OpN2 E3 RE2	< > <= >= == !=
RE2 -> ε	) and or + - ; EOF
E3 -> E4 RE	- not identificador numEnt numReal true false (
RE3 -> OpN3 E4	* /
RE3 -> ε	< > <= >= == != ) and or + - ; EOF
E4 -> - E5	-
E4 -> <b>not</b> E4	not
E4 -> E5	identificador numEnt numReal true false (
E5 -> <b>identificador</b>	identificador
E5 -> <b>numEnt</b>	numEnt
E5 -> <b>numReal</b>	numReal
E5 -> <b>true</b>	true
E5 -> <b>false</b>	false
E5 -> ( E0 )	(
OpN1 -> <b>and</b>	and
OpN1 -> <b>or</b>	or
OpN2 -> <	<
OpN2 -> >	>
OpN2 -> <=	<=
OpN2 -> >=	>=
OpN2 -> ==	==
OpN2 -> !=	!=
OpN3 -> *	*
OpN3 -> /	/

### 3. Símbolos para el diagnóstico de errores.

Para el cálculo de los símbolos de diagnóstico de un no terminal **A** tenemos que mirar los primeros y siguientes de **A**. Se pueden dar dos situaciones:

- Los primeros de **A** no contienen  $\epsilon$ : En este caso los símbolos de diagnóstico esperados son todos los elementos de los primeros de **A**.
- Los primeros de **A** contienen  $\epsilon$ : En este caso los símbolos de diagnóstico esperados son todos los elementos de los primeros de **A** y puede que alguno de los elementos de los siguientes de **A**.

En nuestra gramática,  $\epsilon$  solo forma parte de los primeros de los no terminales siguientes: RLDecs, RLIns, RE0, RE1, RE2 y RE3. Es por ello que solo analizaremos los símbolos de diagnóstico de estos no terminales, en el resto de ellos, sus símbolos de diagnósticos son los primeros de dichos no terminales.

RLDecs tiene como símbolos de diagnóstico de errores: **int**, **real**, **bool** (por ser elementos de los primeros) y **&&** del conjunto de siguientes pues RLDecs siempre hace referencia a la última declaración y tras la última declaración siempre puede aparecer un separador.

RLIns tiene como símbolos de diagnóstico de errores: **int**, **real**, **bool** (por ser elementos de los primeros) y **EOF** del conjunto de siguientes, al igual que RLDecs con las declaraciones, RLIns hace referencia siempre a la última instrucción y es por ello que el fichero puede acabar con la última instrucción.

RE0 tiene como símbolos de diagnóstico de errores: **+**, **-** (por ser elementos de los primeros) y ninguno de los elementos del conjunto de siguientes es un símbolo de error, pues:

- No podemos asumir que siempre que estoy en RE0 he venido de un paréntesis de apertura, por lo que **)** no es un símbolo de error para RE0.
- No podemos asumir que tras una expresión E0 siempre hay un **;**.
- Tampoco podemos asumir que tras E0 pueda haber siempre **EOF** pues puede que sea necesario un paréntesis de cierre si vengo de un paréntesis de apertura.

RE1 tiene como símbolos de diagnóstico de errores: **and**, **or** (por ser elementos de los primeros) y **+** y **-** del conjunto de siguientes, el resto de elementos de siguientes (**EOF**, **;**, **()**) quedan descartados por los mismos motivos que en RE0.

RE2 tiene como símbolos de diagnóstico de errores: **<**, **>**, **<=**, **>=**, **==**, **!=** (por ser elementos de los primeros) y **+**, **-**, **and** y **or** del conjunto de siguientes, el resto de elementos de siguientes (**EOF**, **;**, **()**) quedan descartados por los mismos motivos que en RE0.

RE3 tiene como símbolos de diagnóstico de errores: **\***, **/** (por ser elementos de los primeros) y **<**, **>**, **<=**, **>=**, **==**, **!=**, **+**, **-**, **and** y **or** del conjunto de siguientes, el resto de elementos de siguientes (**EOF**, **;**, **()**) quedan descartados por los mismos motivos que en RE0.