# Desarrollo manual de un analizador sintáctico

#### **FACULTAD DE INFORMÁTICA**



Asignatura de Procesadores de Lenguajes

Curso 2021-2022

Grupo 20

Adrián Martín Tiscar Gema Blanco Núñez

#### 1. Especificación sintáctica

Programa → Decs '&&'Instrucciones

```
Decs → Decs ';' Dec
\mathsf{Decs} \to \mathsf{Dec}
Dec \rightarrow int id
Dec \rightarrow bool id
Dec \rightarrow real id
Instrucciones → Instrucciones ';' Inst
Instrucciones → Inst
Inst \rightarrow Id '=' Expresion
Expresion \rightarrow E0
E0 \rightarrow E1 '+' E0
E0 \rightarrow E1 '-' E1
E0 \rightarrow E1
E1 \rightarrow E1 \text{ OP1 } E2
\text{E1} \rightarrow \text{E2}
E2 \rightarrow E2 OP2 E3
\text{E2} \rightarrow \text{E3}
E3 \rightarrow E4 OP3 E4
\text{E3} \rightarrow \text{E4}
E4 \rightarrow \text{`-'} E5
E4 \rightarrow not E4
\text{E4} \rightarrow \text{E5}
E5 → numeroEntero
E5 \rightarrow numeroReal
E5 \rightarrow id
E5 \rightarrow true
E5 \rightarrow false
E5 \rightarrow (E0)
\mathsf{OP1} \to \mathsf{and}
\mathsf{OP1} \to \mathsf{or}
```

 $OP2 \rightarrow '>'$  $OP2 \rightarrow '>='$ 

```
\begin{array}{l} \mathsf{OP2} \to \mathsf{'<'} \\ \mathsf{OP2} \to \mathsf{'<='} \\ \mathsf{OP2} \to \mathsf{'=='} \\ \mathsf{OP2} \to \mathsf{'!='} \\ \mathsf{OP3} \to \mathsf{'*'} \\ \mathsf{OP3} \to \mathsf{'}' \end{array}
```

### 2. Acondicionamiento de la gramática

Con el fin de construir un analizador sintáctico descendente predictivo recursivo se aplican dos transformaciones:

- Eliminación de factores comunes
- Eliminación de recursión a izquierdas

En la siguiente tabla se muestran las reglas sin acondicionar y sus respectivas transformaciones.

Eliminación de recursión a izquierdas		
Sin acondicionar	Acondicionada	
Decs → Decs ';' Dec Decs → Dec	Decs $\rightarrow$ Dec RDecs RDecs $\rightarrow$ ';' Dec RDecs RDecs $\rightarrow$ $\epsilon$	
Instrucciones → Instrucciones ';' Inst Instrucciones → Inst	$\begin{array}{l} \text{Instrucciones} \rightarrow \text{Inst RInstrucciones} \\ \text{RInstrucciones} \rightarrow \text{`;'} \text{Inst RInstrucciones} \\ \text{RInstrucciones} \rightarrow \epsilon \end{array}$	
E1 → E1 OP1 E2 E1 → E2	E1 $\rightarrow$ E2 RE1 RE1 $\rightarrow$ OP1 E2 RE1 RE1 $\rightarrow$ $\epsilon$	
E2 → E2 OP2 E3 E2 → E3	$E2 \rightarrow E3$ RE2 RE2 $\rightarrow$ OP2 E3 RE2 RE2 $\rightarrow$ $\epsilon$	
Eliminación de factores comunes		
Sin acondicionar	Acondicionada	
E0 → E1 '+' E0 E0 → E1 '-' E1 E0 → E1	$E0 \rightarrow E1$ RE0 RE0 $\rightarrow$ '+' E0 RE0 $\rightarrow$ '-' E1 RE0 $\rightarrow$ $\epsilon$	
E3 → E4 OP3 E4	E3 → E4 RE3	

E3 → E4	RE3 $\rightarrow$ OP3 E4 RE3 $\rightarrow$ $\epsilon$
$\begin{array}{c} OP2 \to `<`\\ OP2 \to `<=`\\ OP2 \to `>`\\ OP2 \to `>=`\\ \end{array}$	OP2 $\rightarrow$ '<' ROP2 OP2 $\rightarrow$ '>' ROP2 ROP2 $\rightarrow$ '=' ROP2 $\rightarrow$ $\epsilon$

Aplicando las anteriores transformaciones. obtenemos la siguiente gramática resultante acondicionada:

Programa → Decs '&&' Instrucciones

Decs → Dec RDecs

RDecs → ';' Dec RDecs

 $RDecs \to \epsilon$ 

 $Dec \rightarrow int id$ 

Dec o bool id

 $Dec \rightarrow real id$ 

Instrucciones → Inst RInstrucciones

RInstrucciones → ';' Inst RInstrucciones

RInstrucciones  $\rightarrow \epsilon$ 

Inst  $\rightarrow$  Id '=' Expresion

Expresion  $\rightarrow$  E0

 $E0 \rightarrow E1 RE0$ 

 $RE0 \rightarrow \text{`+'} E0$ 

RE0  $\rightarrow$  '-' E1

 $RE0 \to \epsilon$ 

 $E1 \rightarrow E2 RE1$ 

RE1 → OP1 E2 RE1

 $RE1 \to \epsilon$ 

 $E2 \rightarrow E3 RE2$ 

RE2 → OP2 E3 RE2

 $RE2 \to \epsilon$ 

 $E3 \rightarrow E4 RE3$ 

 $RE3 \rightarrow OP3 E4$ 

 $RE3 \rightarrow \epsilon$ 

```
E4 \rightarrow '-' E5
```

 $E4 \rightarrow not E4$ 

 $\text{E4} \rightarrow \text{E5}$ 

E5 → numeroEntero

 $E5 \rightarrow numeroReal$ 

 $E5 \rightarrow id$ 

 $E5 \rightarrow true$ 

 $E5 \rightarrow false$ 

 $E5 \rightarrow (E0)$ 

 $\mathsf{OP1} \to \mathsf{and}$ 

 $\mathsf{OP1} \to \mathsf{or}$ 

 $OP2 \rightarrow '<' ROP2$ 

 $OP2 \rightarrow '>' ROP2$ 

 $ROP2 \rightarrow '='$ 

 $\mathsf{ROP2} \to \epsilon$ 

OP2 → '=='

 $OP2 \rightarrow '!='$ 

 $\mathsf{OP3} \to `*'$ 

 $OP3 \rightarrow '/'$ 

#### 3. Directores de la gramática acondicionada

Mediante la herramienta de análisis de gramáticas Proletool se han obtenido los siguientes directores para cada regla de la gramática:

Regla	Directores
Programa → Decs '&&' Instrucciones	{'bool','int','real'}
Decs → Dec RDecs	{'bool','int','real'}
RDecs → ';' Dec RDecs	{;;}
$RDecs \to \epsilon$	{'&'}
Dec → int id	{'int'}
Dec → bool id	{'bool'}
Dec → real id	{'real'}
Instrucciones → Inst RInstrucciones	{'id'}

RInstrucciones → ';' Inst RInstrucciones	{';'}
RInstrucciones $\rightarrow \epsilon$	<b>{</b> '⊢'}
Inst → id igual Expresion	{'id'}
Expresion → E0	{'(','-','false','true','id','not','numeroEntero','numeroReal'}
E0 → E1 RE0	{'(','-','false','true','id','not','numeroEntero','numeroReal'}
RE0 → '+' E0	{·+'}
RE0 → '-' E1	{'-'}
$RE0 \rightarrow \epsilon$	{')',',','⊢'}
E1 → E2 RE1	{'(','-','false','true','id','not','numeroEntero','numeroReal'}
RE1 → OP1 E2 RE1	{'and','or'}
$RE1 \to \epsilon$	{')','+','-',';','and','or','⊢'}
E2 → E3 RE2	{'(','-','false','true','id','not','numeroEntero','numeroReal'}
RE2 → OP2 E3 RE2	{'!','<','>','='}
$RE2 \to \epsilon$	{')','+','-',';','and','or','⊢'}
E3 → E4 RE3	{'(','-','false','true','id','not','numeroEntero','numeroReal'}
RE3 → OP3 E4	{**','/'}
$RE3 \to \epsilon$	{'!',')','+','-',';','<','>','=','and','or','⊢'}
E4 → - E5	{'-'}
E4 → not E4	{'not'}
E4 → E5	{'(','false','true','id','numeroEntero','numeroReal'}
E5 → numeroEntero	{'numeroEntero'}
E5 → numeroReal	{'numeroReal'}
E5 → id	{'id'}
E5 → true	{'true'}
E5 → false	{'false'}
E5 → (E0)	{'('}

OP1 → and	{'and'}
OP1 → or	{'or'}
OP2 → '<' ROP2	{'>'}
OP2 → '>' ROP2	{'>'}
ROP2 → '='	{'='}
$ROP2 \to \epsilon$	{'(','-','true','false','id','not','numeroEntero','numeroReal'}
OP2 → '=='	{'='}
OP2 → '!='	{i,}
OP3 → '*'	{·* <sup>'</sup> }
OP3 → '/'	{'J'}

## 4. Símbolos para diagnóstico de errores

No terminales	Símbolos de diagnóstico	Justificación
Programa	{'bool','int','real'}	Son símbolos de diagnóstico porque son terminales.
Decs	{'bool','int','real'}	Son símbolos de diagnóstico porque son terminales.
RDecs	{';', '&'}	';' es símbolo de diagnóstico porque es un primero.
		'&' es símbolo de diagnóstico porque a pesar de ser un siguiente en todas las apariciones de RDecs va seguido de '&' en el contexto de la regla <i>Programa</i> → <i>Decs</i> '&&' <i>Instrucciones</i> .
Dec	{'bool','int','real'}	Son símbolos de diagnóstico por ser terminales-
Instrucciones	{'id'}	'id' es símbolo de diagnóstico porque es un primero.
RInstrucciones	{';','⊢'}	';' es símbolo de diagnóstico por ser un primero.
		'⊢' es símbolo de diagnóstico porque a pesar de ser un siguiente siempre continúa a la estructura

		RInstrucciones independientemente del sitio donde aparezca.
Inst	{'id'}	Es símbolo de diagnóstico por ser un terminal.
Expresion	{'(','-','false','true','i d','not','numeroEnt ero','numeroReal'}	Todos son símbolos de diagnóstico porque en una expresión son esperables cualquiera de estos símbolos.
E0	{'(','-','false','true','i d','not','numeroEnt ero','numeroReal'}	Todos son símbolos de diagnóstico porque en una expresión son esperables cualquiera de estos símbolos.
RE0	{'+','-'}	'+' y '-' son símbolos de diagnóstico porque son primeros. Los símbolos {')',';','⊢'} no se consideran símbolos de diagnóstico porque son siguientes y su aparición depende del contexto, es decir, no son esperables en cualquier situación.
E1	{'(','-','false','true','i d','not','numeroEnt ero','numeroReal'}	Todos son símbolos de diagnóstico porque en una expresión son esperables cualquiera de estos símbolos.
RE1	{'and','or'}	'and' y 'or' son símbolos de diagnóstico porque son primeros en el contexto de la regla <i>RE1</i> → <i>OP1 E2 RE1</i> ya que aparecen en la parte derecha de la regla <i>OP1</i> → <i>and</i> y <i>OP1</i> → <i>or.</i> Los símbolos {')','+','-',';',,'-'} no se consideran símbolos de diagnóstico porque son siguientes y su aparición depende del contexto, es decir, no son esperables en cualquier situación.
E2	{'(','-','false','true','i d','not','numeroEnt ero','numeroReal'}	Todos son símbolos de diagnóstico porque en una expresión son esperables cualquiera de estos símbolos.
RE2	{'>','<','!','=','and','o r'}	'>','<', '!' y '=' son símbolo de diagnóstico porque son primeros en el contexto de la regla RE2 → OP2 E3 RE2 ya que aparecen en la parte derecha de las reglas para OP2. 'and' y 'or' también son símbolos de diagnóstico porque RE2 está dentro del contexto de E1.
E3	{'(','-','false','true','i d','not','numeroEnt ero','numeroReal'}	Todos son símbolos de diagnóstico porque en una expresión son esperables cualquiera de estos símbolos.
RE3	{'*','/', '!','<','>','=','and','or '}	(*' y '/' son símbolos de diagnóstico porque son primeros en el contexto de la regla RE3 → OP3 E2 ya que aparecen en la parte derecha de las reglas para OP3. '!', '<', '>', '=', 'and' y 'or' también son símbolos de diagnóstico porque RE3 puede estar dentro del contexto de E1 o de RE2 y son primeros dentro de estos contextos.

E4	{'(','-','false','true','i d','not','numeroEnt ero','numeroReal'}	Todos son símbolos de diagnóstico porque en una expresión son esperables cualquiera de estos símbolos.
E5	{'(','false','true','id',' numeroEntero','nu meroReal'}	Todos son símbolos de diagnóstico porque en una expresión son esperables cualquiera de estos símbolos. En este caso '-' y not no son símbolos de diagnóstico porque no son primeros ya que irían precedidos de un '('.
OP1	{'and','or'}	Son símbolos de diagnóstico por ser terminales.
OP2	{'>','<','!','='}	Son símbolos de diagnóstico por ser terminales.
ROP2	{'=', '(','-','true','false','id' 'not','numeroEnter o','numeroReal'}	'=' es símbolo de diagnóstico por ser primero. El resto también son símbolos de diagnóstico porque ROP2 está dentro del contexto de E2 y estos son primeros en dicho contexto.
OP3	{·*','/'}	Son símbolos de diagnóstico por ser terminales <del>.</del>