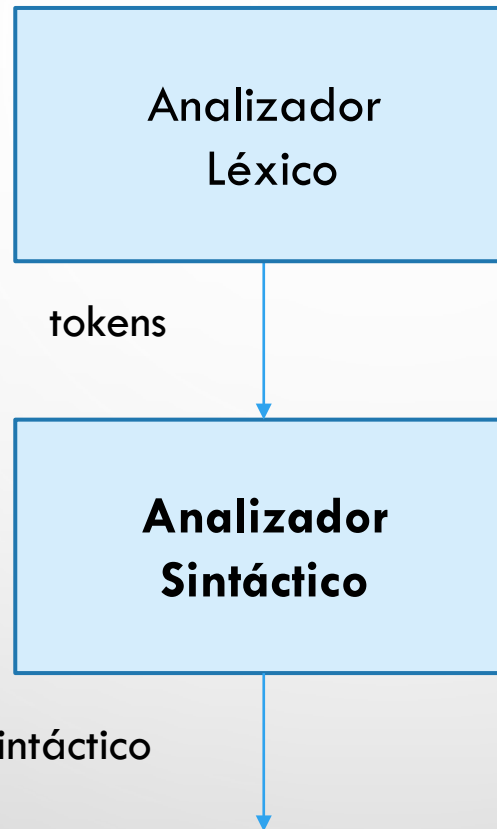




ANÁLISIS SINTÁCTICO



Comprueba si la secuencia de tokens que va recibiendo tiene una sintaxis correcta

¿Cómo?

Construyendo el árbol sintáctico, usando las reglas de la **Gramática de Contexto Libre**



IF x THEN a := 0

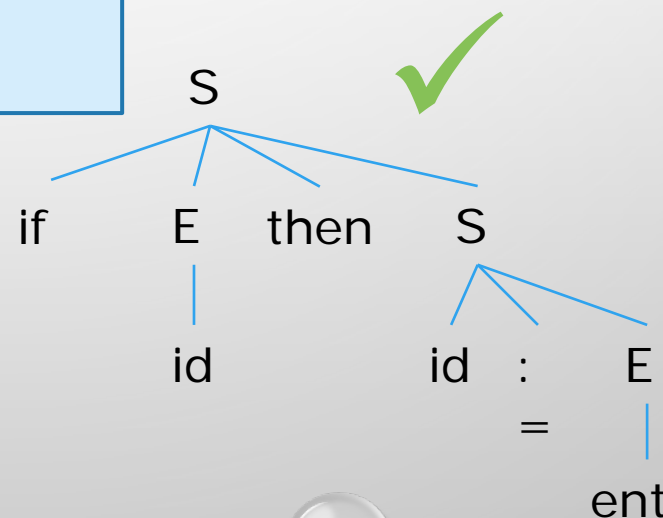
Analizador
Léxico

tokens

<if, > <id, 12> <then, > <id, 3> <asig, > <ent, 0>

Analizador
Sintáctico

Árbol sintáctico



Comprueba si la
secuencia de tokens
que va recibiendo
tiene una sintaxis
correcta

¿Cómo?

Construyendo el árbol
sintáctico, usando las
reglas de la **Gramática
de Contexto Libre**

GCL

$S \rightarrow \text{if } E \text{ then } S$
 $S \rightarrow \text{if } E \text{ then } S \text{ else } S$
 $S \rightarrow \text{id} := E$
 $E \rightarrow \text{id}$
 $E \rightarrow \text{ent}$



IF x ELSE a := 0

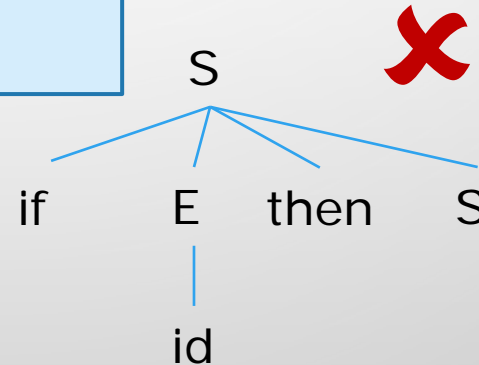
Analizador
Léxico

tokens

<if, > <id, 12> <else, > <id, 3> <asig, > <ent, 0>

Analizador
Sintáctico

Árbol sintáctico



Comprueba si la
secuencia de tokens
que va recibiendo
tiene una sintaxis
correcta

¿Cómo?

Construyendo el árbol
sintáctico, usando las
reglas de la **Gramática
de Contexto Libre**

GCL

$S \rightarrow \text{if } E \text{ then } S$
 $S \rightarrow \text{if } E \text{ then } S \text{ else } S$
 $S \rightarrow \text{id} := E$
 $E \rightarrow \text{id}$
 $E \rightarrow \text{ent}$



Gramática formal

$$G = (N, T, P, S)$$

N: conjunto de símbolos no terminales

T: conjunto de símbolos terminales

P: conjunto de reglas de producción

S: axioma ($S \in N$)

Lenguaje Generado por una Gramática

$$L(G) = \{ \omega \mid \omega \in T^* \quad S \Rightarrow^+ \omega \}$$

Formas Sentenciales

$$F(G) = \{ \sigma \mid \sigma \in (N \cup T)^* \quad S \Rightarrow^+ \sigma \}$$

Gramática Tipo 2 o Gramática de Contexto Libre (GCL)

Sus reglas son de la forma: $A \rightarrow \alpha$ $A \in N$ $\alpha \in (N \cup T)^*$

Clasificación de gramáticas de Chomsky

$$GR \subseteq GCL \subseteq G_Tipo1 \subseteq G_Tipo0$$



Ejemplo de Gramática G

$N = \{ D, T, L \}$

$T = \{ \text{integer}, \text{real}, \text{id} \}$

$P =$

$D \rightarrow T L$
 $T \rightarrow \text{integer}$
 $T \rightarrow \text{real}$
 $L \rightarrow \text{id}, L$
 $L \rightarrow \text{id}$

Axioma = D

Cadenas de entrada correctas

(se puede construir su árbol con G)

$\omega_1 = \text{real id}, \text{id}$

$\omega_2 = \text{real id}, \text{id}, \text{id}$

$\omega_3 = \text{integer id}$

Cadenas de entrada incorrectas

(no se puede construir su árbol con G)

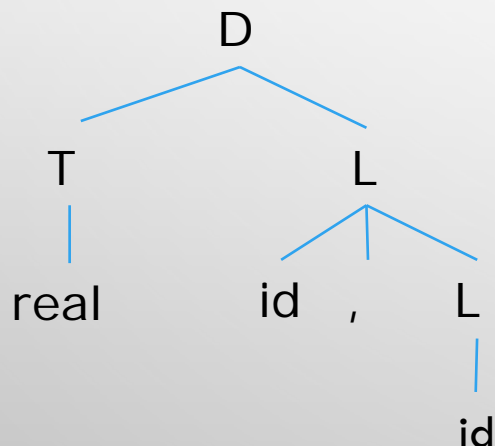
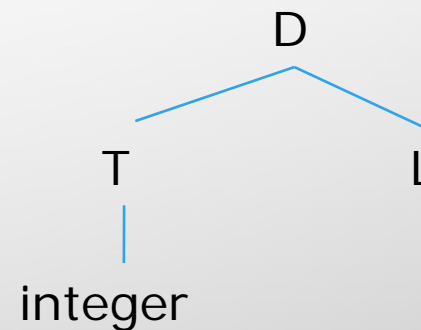
$\omega_4 = \text{real id},$

$\omega_5 = \text{real}, \text{id}, \text{id}$

$\omega_6 = \text{integer id};$



Ejemplo de análisis sintáctico de 2 cadenas de entrada

 $N = \{ D, T, L \}$ $T = \{ \text{integer}, \text{real}, \text{id} \}$ $P =$
$$\begin{aligned} D &\rightarrow T L \\ T &\rightarrow \text{integer} \\ T &\rightarrow \text{real} \\ L &\rightarrow \text{id}, L \\ L &\rightarrow \text{id} \end{aligned}$$
Axioma = D  $\omega_1 = \text{real id , id}$  $\omega_7 = \text{integer}$ 



El Analizador Sintáctico ha de obtener **siempre el mismo árbol para una misma cadena de entrada**, y aplicando la misma secuencia de pasos

→ Ha de ser determinista

→ La GCL no puede ser ambigua

TIPOS DE ANALIZADORES SINTÁCTICOS:

- Descendente o Ascendente

Descendente. Construye el árbol desde la raíz hacia las hojas

Ascendente. Construye el árbol desde las hojas hacia la raíz

- Con retroceso o Sin retroceso

Con retroceso. Si hay varias reglas candidatas para expandir un nodo del árbol, se elige una; si no se consigue terminar el árbol, se retrocede hasta ese nodo y se elige otra regla, y así hasta terminar el árbol o agotar las reglas candidatas → Ineficientes

Sin retroceso. Utiliza algún criterio para saber con certeza cuál es la siguiente regla a aplicar en cada instante → ¿Cómo?? **Gramáticas LL y LR**

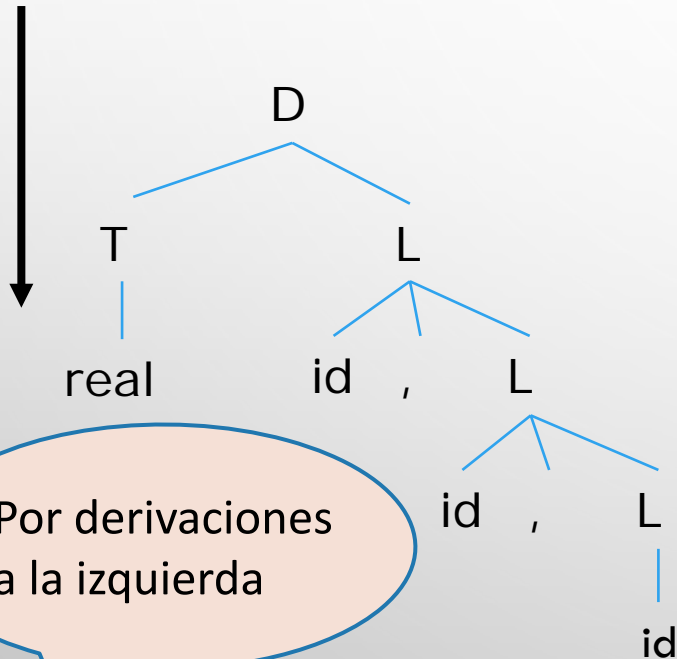


Ejemplo de construcción del árbol

1. $D \rightarrow T L$
2. $T \rightarrow \text{integer}$
3. $T \rightarrow \text{real}$
4. $L \rightarrow \text{id}, L$
5. $L \rightarrow \text{id}$

$\omega =$ real id , id , id

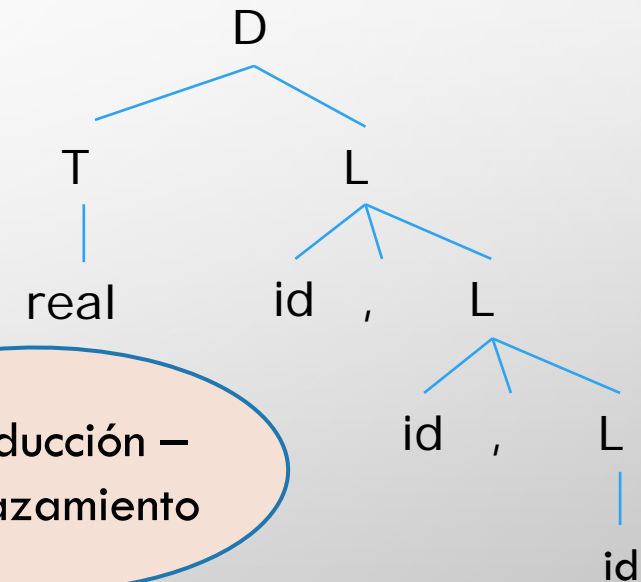
A. St. Descendente



Por derivaciones
a la izquierda

Parse: 1 3 4 4 5

A. St. Ascendente



Por reducción –
desplazamiento

Parse: 3 5 4 4 1