

# Curso: Compiladores

## Tema 7. Generación de código

## 7. Generación de código

### 7.1 Traducción basada en gramáticas LL(1).

#### **Traducción basada en gramáticas LL(1).**

Hasta ahora hemos revisado e implementado el análisis semántico a través del análisis sintáctico; procederemos entonces a realizar la traducción a código intermedio basada en gramáticas de traducción con atributos LL(1) utilizando esta técnica a través del siguiente ejemplo.

##### *Ejemplo 7.1.1*

La siguiente gramática define la estructura *if* de un cierto lenguaje.

1: $S \rightarrow ivvSR$	Donde los átomos representan los siguientes componentes léxicos:
2: $R \rightarrow f$	$i \rightarrow \text{if}$
3: $R \rightarrow eSf$	$v \rightarrow \text{constante numérica}$
	$f \rightarrow \text{endif}$
	$e \rightarrow \text{else}$

Funcionamiento: Compara los dos valores de las constantes numéricas( $v$ ), si son iguales realiza cualquier sentencia  $S$ ; si no son iguales entonces realiza  $R$ , que puede ser fin del *if* (*endif*) o realizar otra sentencia  $S$  cualquiera.

## 7. Generación de código

### 7.1 Traducción basada en gramáticas LL(1).

#### *Ejemplo 7.1.1*

Por ejemplo, si se tiene la siguiente sentencia if:

if 3 4	Donde los no terminales $S_1$ y $S_2$
$S_1$	representan cualquier otra
else	sentencia. Para efectos del
$S_2$	ejercicio los consideraremos
endif	como terminales $s$ .

La traducción que se realizará es a un cierto lenguaje ensamblador, quedando de la siguiente forma:

JUMPN (3,4, LABEL1)

< líneas de  $S_1$ >

JUMP (LABEL2)

LABEL1: < líneas de  $S_2$ >

JUMP (LABEL2)

LABEL2: <continuación código>

## 7. Generación de código

### 7.1 Traducción basada en gramáticas LL(1).

#### Ejemplo 7.1.1

Incluyendo los símbolos de acción y los atributos, la gramática resulta de la siguiente manera:

$$\begin{aligned} 1: S &\rightarrow i v_{\text{v1}} v_{\text{v2}} \{ \text{JUMPN} \}_{x1, x2, z1} S R_{z2} & \left\{ \begin{array}{l} x1 \leftarrow v1 \\ x2 \leftarrow v2 \\ z1, z2 \leftarrow \text{valor}(\text{posición etiqueta}) \end{array} \right. \\ \\ 2: R_z &\rightarrow f \{ \text{LABEL} \}_{z1} & \left\{ \begin{array}{l} z1 \leftarrow z \end{array} \right. \\ \\ 3: R_z &\rightarrow e \{ \text{JUMP} \}_{z1} \{ \text{LABEL} \}_{z2} S f \{ \text{LABEL} \}_{z3} & \left\{ \begin{array}{l} z2 \leftarrow z \\ z1, z3 \leftarrow \text{valor}(\text{posición etiqueta}) \end{array} \right. \end{aligned}$$

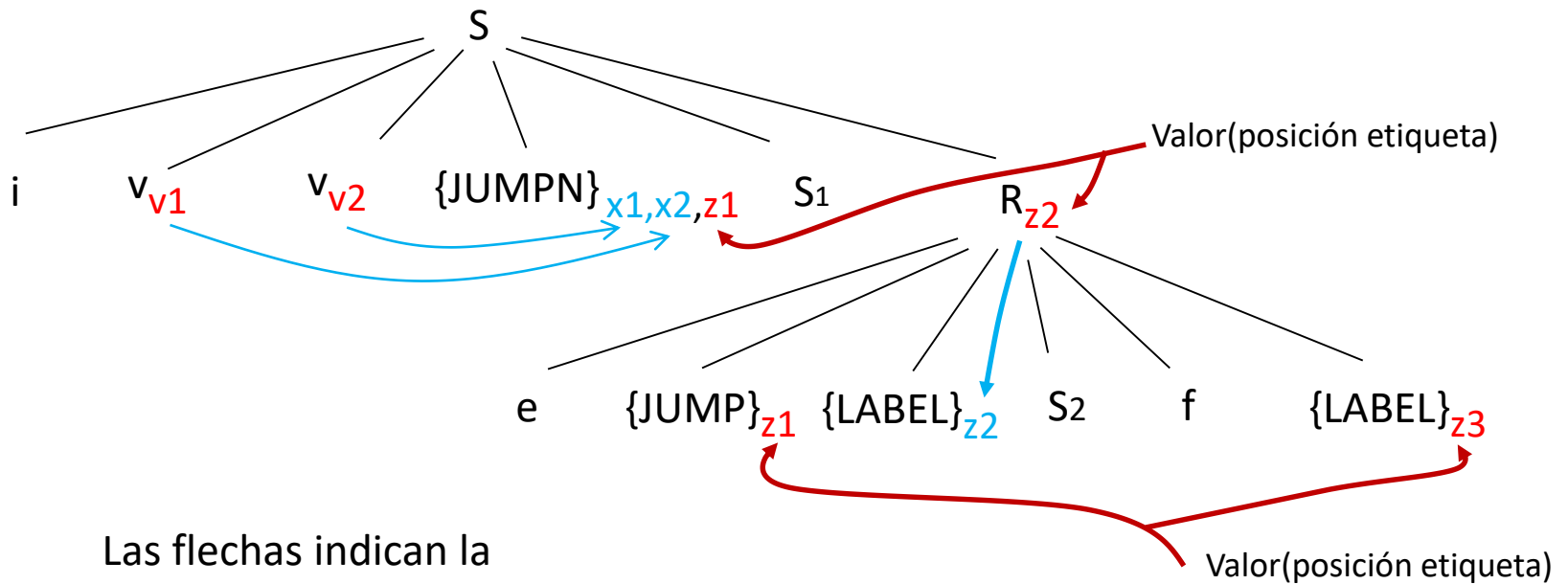
Atributo sintetizado  
 Atributo heredado

Nota:  $\text{valor}(\text{posición etiqueta})$  es una función externa que va generando las etiquetas y calculando en qué lugar del código deberá ir.

## 7. Generación de código

### 7.1 Traducción basada en gramáticas LL(1).

Para entender cómo fluye el valor de los atributos y cómo se generaría el código en ensamblador, presentemos el árbol de la sentencia del ejemplo:



## 7. Generación de código

### 7.1 Traducción basada en gramáticas LL(1).

#### Actividad 7.1.1

Para las siguientes líneas de código:

```
if 3 4
  if 10 6
    S1
  else
    S2
  endif
else
  if 5 5
    S3
  endif
endif
```

- Obtén la cadena de átomos correspondiente.
- Elabora el árbol sintáctico, incluyendo la asignación de los atributos.
- Escribe el aspecto del código traducido.