6.10.6. Analizador sintáctico LALR

Analizador sintáctico LR

6.10.6.1. Tabla del analizador sintáctico LALR

"Las tablas SLR y LALR para una gramática siempre tienen el mismo número de estados" (Aho, 1990, p. 243).

- $\begin{array}{l} a) \ [A \to \alpha \bullet a\beta, \, b] \in I_i \wedge Ir_a(I_i, \, a) = I_j \Rightarrow Acci\'on[i, \, a] = D_j \\ b) \ [A \to \alpha \bullet, \, \sigma] \in I_i \Rightarrow Acci\'on[i, \, \sigma] = R_{A \to \alpha} \\ c) \ [S' \to S \bullet, \, \$] \in I_i \Rightarrow Acci\'on[i, \, \$] = A \\ d) \ Ir_a(I_i, \, A) = I_i \Rightarrow Ir_a[i, \, A] = j \qquad A \in N \end{array}$
- Ejemplo:

$$G = (\{S, C\}, \{c, d\}, P, S)$$

 $P = \{$
 $S \to CC$
 $C \to cC \mid d$
 $\}$

 $\omega = ccd$

6.10.7. Conflictos en los analizadores sintácticos LR

Ejemplo:

$$G = (\{E\}, \{+, *, (,), i\}, \{E \rightarrow E + E \mid E * E \mid (E) \mid i\}, E)$$

$$\omega = i * i + i$$

Ejercicio 1:

$$G = (\{S\}, \{i, e, a\}, \{S \rightarrow iSeS \mid iS \mid a\}, S)$$

 $\omega = iiaea$

Ejercicio 2:

6.10.7.1. Asociatividad de operadores

En la mayoría de los lenguajes de programación, los cuatro operadores aritméticos, adición, sustracción, multiplicación y división son asociativos por la izquierda.

Ejemplo 1:

$$9 + 5 + 2$$

Ejemplo 2:

$$9 - 5 - 2$$

La exponenciación y la asignación son asociativas por la derecha.

Ejemplo:

$$a = b = c$$

6.10.7.2. Precedencia de operadores

En aritmética, la multiplicación y la división tienen mayor precedencia que la adición y la sustracción.

Ejemplo:

$$9 + 5 * 2$$

6.10.8. Recuperación de errores en los analizadores sintácticos LR

Ejemplo:

$$G = ({E}, {+, *, (,), i}, {E \rightarrow E + E \mid E * E \mid (E) \mid i}, E)$$

Rutinas de error:

E₁: introducir i 3 en el stack

"falta operando"

E₂: eliminar paréntesis derecho de la entrada

"paréntesis derecho no equilibrado"

 E_3 : introducir + 4 en el stack

"falta operador"

E₄: introducir) 9 en el stack

"falta paréntesis derecho"

 $\omega = i +)$