

Procesadores de Lenguajes

Tema 4 Análisis sintáctico

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 4

Tema 4 – Análisis Sintáctico

Sesión 1: Conceptos básicos del análisis sintáctico

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 4

Sesión 1: Conceptos básicos del análisis sintáctico

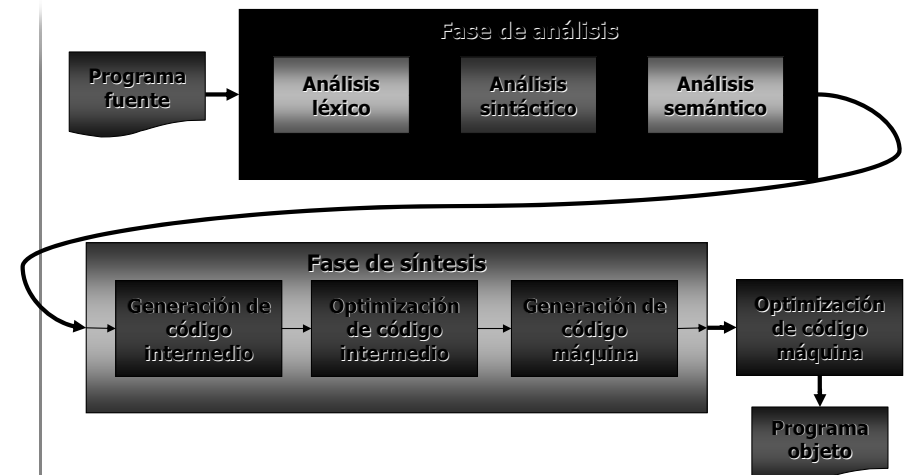
- Generalidades:
 - El análisis sintáctico en contexto
 - ¿Por qué separar análisis léxico y sintáctico?
 - En qué consiste el análisis sintáctico
 - Tipos de analizadores sintácticos
 - Análisis sintáctico descendente
 - Análisis sintáctico ascendente
 - Árboles de derivación y *parses* (con ejemplo)
 - El analizador sintáctico como traductor
- Diseño de alto nivel:
 - Estrategias para el análisis sintáctico
 - Eficiencia de analizadores sintácticos
 - Tipos de gramáticas para el análisis sintáctico

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 4 – 3

El análisis sintáctico en contexto (I)

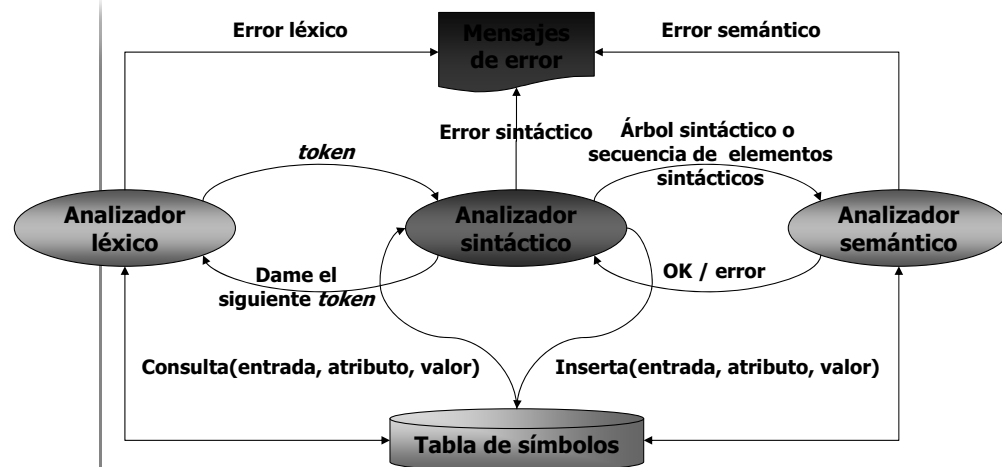


Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 4 – 4

El análisis sintáctico en contexto (II)



Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 4 – 5

¿Por qué separar análisis léxico y sintáctico?

- Se simplifica el diseño del analizador sintáctico:
 - No ha de preocuparse de leer el fichero de entrada, ni procesar blancos, ni comentarios, ni de recibir caracteres inesperados.
- El diseño general del compilador se hace más claro y comprensible.
- Se mejora la eficiencia del compilador en su conjunto:
 - La lectura del programa fuente suele requerir gran parte del tiempo de compilación, que se ve reducido si el analizador lexicográfico incorpora técnicas especiales de lectura, o está realizado en ensamblador.
- Aumenta la portabilidad del compilador:
 - Abstrae al resto del compilador de todas las diferencias que se produzcan en el alfabeto de entrada, o en el dispositivo de almacenamiento (por ejemplo: migrar de programas fuente en ASCII al estándar EBCDIC).

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 4 – 6

En qué consiste el análisis sintáctico

- Analizar sintácticamente una cadena de *tokens* no es más que encontrar para ella el árbol sintáctico o la cadena de derivación que tiene:
 - como raíz, el axioma de la gramática,
 - como nodos terminales, la sucesión ordenada de símbolos que componen la cadena analizada.
- En caso de no existir este árbol sintáctico (o la cadena de derivaciones), la cadena de tokens no pertenecerá al lenguaje, y el analizador sintáctico ha de emitir el correspondiente mensaje de error.

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 4 – 7

Tipos de analizadores sintácticos

- **Analizadores descendentes:**
 - Partiendo de la raíz del árbol (el axioma inicial de la gramática), construyen el árbol sintáctico de análisis (descendiendo) hacia sus nodos terminales; para ello, se utilizan derivaciones por la izquierda, hasta llegar a reconocer (salvo error) la cadena analizada.
- **Analizadores ascendentes:**
 - Partiendo de sus nodos terminales (la cadena de tokens), construyen el árbol sintáctico de análisis (ascendiendo) hacia su raíz (el axioma inicial de la gramática); para ello, se utilizan derivaciones por la derecha hasta llegar a reconocer (salvo error) la cadena analizada.

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

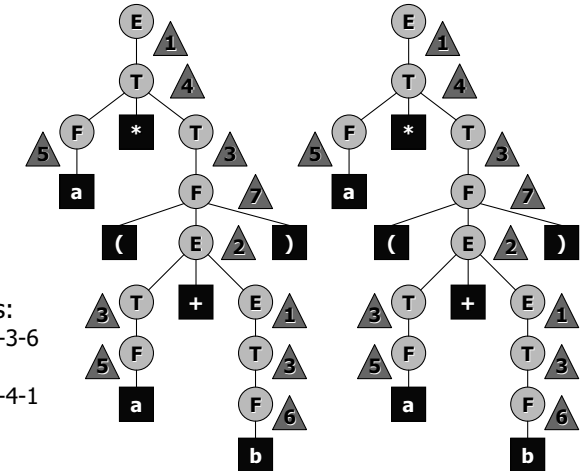
PP.LL. – Tema 4 – 8

Árboles de derivación y parses

- Para representar el árbol sintáctico que conduce hasta una cadena, se asigna a cada regla de la gramática un número.
- **Parse:**
 - Secuencia ordenada de los números de las reglas aplicadas para construir el árbol de derivación de la cadena de *tokens* de entrada.
 - **Parse izquierdo:**
 - Son los números de las reglas de derivación izquierda utilizadas para generar la cadena a partir del axioma – recorrido del árbol en **preorden** (usado en *análisis descendente*).
 - **Parse derecho:**
 - Son los números de las reglas de derivación derecha utilizadas para generar la cadena a partir del axioma (recorrido del árbol en **postorden**) en orden inverso. El tomar el orden inverso viene condicionado por ser el *análisis ascendente* el que normalmente utiliza las reglas de derivación derecha, con lo que el orden en el que aparecen al realizar el análisis es **invertido**.

Árboles de derivación y parses : ejemplo

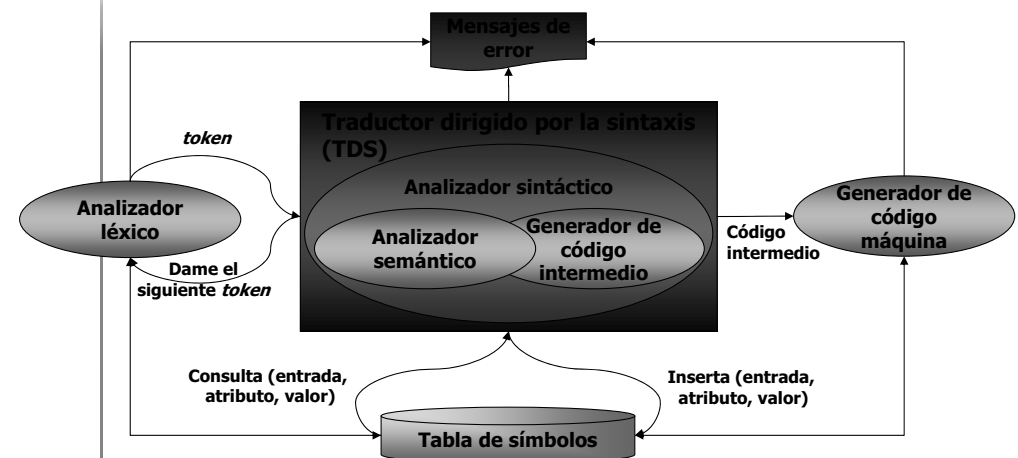
- Dada la gramática:
 1. $E \rightarrow T$
 2. $E \rightarrow T + E$
 3. $T \rightarrow F$
 4. $T \rightarrow F * T$
 5. $F \rightarrow a$
 6. $F \rightarrow b$
 7. $F \rightarrow (E)$
- y la sentencia:
 - $a*(a+b)$
- El parse izquierdo es:
 - 1-4-5-3-7-2-3-5-1-3-6
- y el derecho:
 - 5-5-3-6-3-1-2-7-3-4-1



El analizador sintáctico como traductor (I)

- Traduce la cadena de *tokens* del fichero de entrada (programa fuente) a una estructura que la represente desde un punto de vista sintáctico:
 - Árbol sintáctico (didácticamente, muy útil; en la práctica, poco eficiente).
 - Secuencia de reglas usadas para reconocer (analizar) sintácticamente la cadena de entrada (*parse*).
 - Vertebrando, **mediante su propio código**, el resto de tareas del compilador, excepto la de generación de código final (máquina) – traducción dirigida por la sintaxis (TDS).

El analizador sintáctico como traductor (II)



Estrategias de análisis sintáctico (I)

- Propiedades deseables en un analizador sintáctico:
 - Eficiencia \Rightarrow minimizar:
 - Su coste:
 - Temporal
 - De memoria, aunque este criterio sea secundario.
 - La dimensión (k) de la ventana de *tokens* que se considera en cada momento (preanálisis)
 - Ausencia de retrocesos (*backtracking*)
 - Las acciones semánticas son difíciles de deshacer

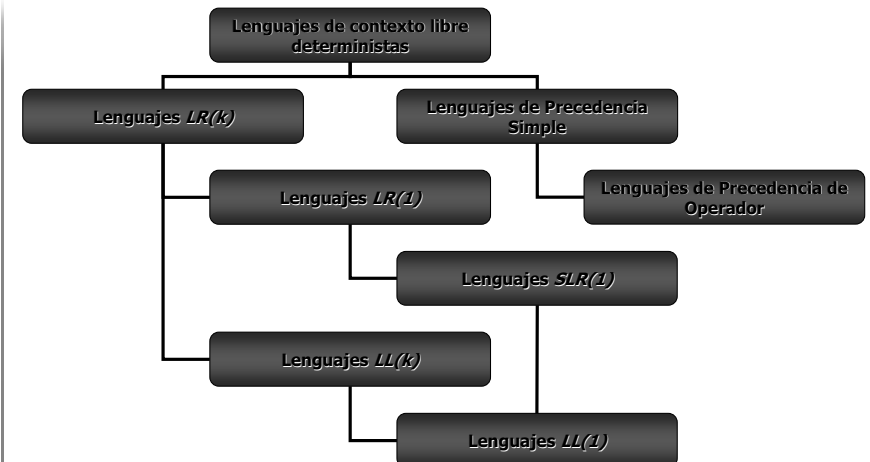
Estrategias de análisis sintáctico (II)

- Eficiencia de analizadores sintácticos:
 - Si n es el número de tokens del programa fuente:
 - Para cualquier gramática de contexto libre:
 - Se puede construir un analizador sintáctico de complejidad $O(n^2) \Rightarrow$ muy costoso
 - Los lenguajes informáticos, en general, se diseñan con reglas de contexto libre que permitan su análisis sintáctico mediante un algoritmo lineal ($O(n)$):
 - Mediante el análisis de izquierda a derecha de la entrada
 - Considerando un único *token* en cada momento

Estrategias de análisis sintáctico (III)

	LL(K)	LR(K)
Dirección de lectura de los <i>tokens</i>	<i>Left-to-right (L)</i> (de izquierda a derecha)	<i>Left-to-right (L)</i> (de izquierda a derecha)
Tipo de derivación realizada	<i>Leftmost derivation (L)</i> (por la izquierda)	<i>Rightmost derivation (R)</i> (por la derecha)
Dimensión de la ventana de tokens de preanálisis (<i>look-ahead</i>)	k	k
Tipo de analizador	Descendente	Ascendente

Tipos de lenguajes formales para el análisis sintáctico



Tipos de analizadores sintácticos

- Analizador descendente:
 - Analizador descendente recursivo:
 - Con retroceso
 - Sin retroceso (predictivo)
 - Analizador descendente no recursivo predictivo (\equiv tabular):
 - Analizador $LL(K)$
 - Analizador $LL(1)$
- Analizador ascendente:
 - Analizador ascendente con retroceso
 - Analizador de gramáticas de precedencia simple
 - Analizador de gramáticas de precedencia de operador
 - Analizador $LR(K)$
 - Analizadores $LR(1)$
 - Analizadores $SLR(1)$

Bibliografía

- Aho, A. V.; Sethi, R.; Ullman, J. D.: *Compilers: Principles, Techniques and Tools*. Massachusetts: Addison-Wesley Publishing Company, 1986.
- Alfonseca Cubero, E.; Alfonseca Moreno, M.; Moriyón Salomón, R. Teoría de autómatas y lenguajes formales. Madrid: Mc-Graw-Hill/Interamericana de España, S.A.U., 2007.
- Grogono, P. Programación en Pascal. Wilmington, Delaware (EE.UU.):Addison-Wesley Iberoamericana, 1996.
- Sanchís Llorca, F. J. y Galán Pascual, C. Compiladores: Teoría y construcción. Madrid: Editorial Paraninfo, 1986.