

Lenguajes de programación

¿Cómo se construye un compilador?

=> ANÁLISIS DE SINTAXIS

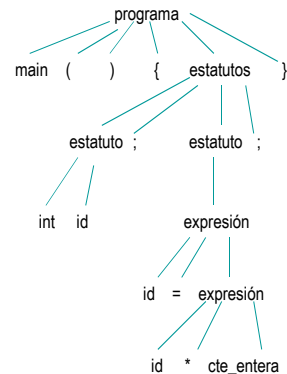
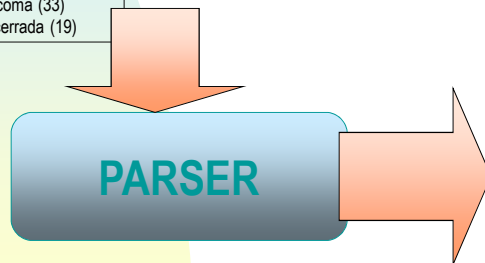
Analizador de SINTAXIS

- Verifica que la secuencia de tokens cumpla con el orden definido por la gramática del lenguaje.
- Se forman frases gramaticales (estatutos) en forma de árbol.
- La gramática debe de ser LIBRE DE CONTEXTO para poder reconocer las estructuras típicas de un lenguaje de programación.

Lista de Tokens:

PR_main (5)
Paréntesis_abierto (12)
Paréntesis_cerrado (13)
Llave_abierta (18)
PR_int(4)
identificador (20, dirX)
Puntoycoma (33)
identificador (20, dirX)
Op= (67)
identificador (20,dirX)
Op* (58)
Cte_entera (25, dirZ)
Puntoycoma (33)
Llave_cerrada (19)

Ejemplo



¿Cómo se construye un Analizador de Sintaxis?

- Diseñar la gramática del lenguaje y quitarle ambigüedades. Un diagrama de sintaxis puede facilitar el diseño.
- Implementar por medio de algún método:
 - Descenso recursivo
 - LL – Descendente predictivo
 - LR - Ascendente
- Utilizar un generador automático de parser:
Yacc, Bison, Javacc
 - Gramática LR -> AEF -> Método LR

¿Cómo distinguir un elemento de LEXICO de uno de SINTAXIS?

- El analizador de léxico se debe ocupar de las estructuras sintácticas de más bajo nivel, correspondientes a los elementos básicos del lenguaje.
- Si la definición de un elemento es INHERENTEMENTE RECURSIVA, es tarea del analizador sintáctico reconocer ese elemento.
- *Ejemplo:* Definición de una expresión.

El método de Descenso recursivo

- Consiste en programar un **módulo por cada símbolo No Terminal** de la gramática a reconocer.
- La programación del módulo se basa en la secuencia de la producción del No Terminal, incluyendo :
 - La verificación de la presencia de un símbolo terminal en la entrada (con un if).
 - La llamada al módulo del símbolo No terminal correspondiente (incluso recursivamente si se requiere).

Ejemplo

Gramática:

No Terminales: {A, B}

Terminales: {a, b, c}

Producciones:

A ::= a B a

B ::= b B b

B ::= c

```
procedure A;
begin
  if (token == 'a')
    token = dame_token();
    B;
    if (token == 'a') cout << "Entrada exitosa";
    else cerr << "Error, esperaba 'a'";
    end if
  else cerr << "Error, esperaba 'a'";
  end if;
end A;

procedure B;
begin
  if (token == 'b')
    token = dame_token();
    B();
    if (token == 'b') token = dame_token();
    else cerr << "Error, esperaba 'b'";
    end if
  else
    if (token == 'c') token = dame_token();
    else cerr << "Error, esperaba 'b' o 'c'";
    end if
  end if
end B
```

Método Básico Recursivo Descendente

- En el ejemplo se puede simplificar mucho si introducimos un procedimiento *match* que empate con los token de previsión.
- Si el procedimiento *match* resulta verdadero, la entrada es válida y se obtiene el siguiente token; si no, se marca un error.

```
procedure match( tokenEsperado)
begin
  if token = tokenEsperado then
    dame_token();
  else
    cerr << "Error, esperaba"
      << tokenEsperado;
  end if;
end match;
```

Nuevo Código

```
procedure A;
begin
  match('a');
  B;
  match('a')
  cout << "Entrada exitosa";
end A;

procedure B;
begin
  case token of
    'b': match('b')
      B;
      match('b');
    'c': match('c');
    else cerr << "Error, esperaba 'b' o 'c'";
  end case;
end B
```

Características del Analizador DR

- Fácil y rápido de implementar.
- Fácil de marcar los errores, pero difícil de recuperarse de ellos.
- Requiere que la gramática no tenga ambigüedades:
 - No debe haber producciones con recursividad izquierda: $A ::= A a \mid b$
 - No debe haber producciones con factores comunes: $A ::= a B \mid a C$
- Sólo para gramáticas LL.

EJEMPLO en C++

EXP -> EXP op EXP
EXP -> (EXP)
EXP -> cte

EXP -> cte EXP1
EXP -> (EXP) EXP1
EXP1 -> op EXP EXP1
EXP1 -> ϵ

```
#include <iostream>
using namespace std;

char token; // siguiente token

//Declaracion de prototipos para tener recursividad mutua
void exp(void);
void expl(void);

// empata y obtiene el siguiente token
void match(char tokenEsperado) {
    if (token == tokenEsperado) {
        token = getchar();
        cout << token;
    } else {
        cerr << "Error: se esperaba " << tokenEsperado << endl;
        exit(1);
    }
}

int main(void) {
    token = getchar(); // inicializa con el primer token
    cout << token;
    exp();
    if (token == '\n')
        cout << "Expresion bien construida\n";
    else
        cerr << "Expresion mal construida\n";
}
```

EJEMPLO en C++

EXP -> cte EXP1
EXP -> (EXP) EXP1
EXP1 -> op EXP EXP1
EXP1 -> ϵ

```
// reconoce expresiones
void exp(void)
{
    switch (token) {
        case '0':    match('0'); // reconoce CTE
                    expl();
                    break;

        case '(':    match('('); // reconoce (
                    expl();
                    match(')'); // reconoce )
                    expl();
                    break;

        default:    cerr << "Error: se esperaba CTE o (\n";
                    exit(0);
    }
}

// auxilia el reconocimiento de expresiones
void expl(void)
{
    if (token == '+') {
        match('+'); // reconoce operador
        expl();
        expl();
    }
}
```