

## **Compiladores**

Práctica 3c – Analizadores sintáctico descendente recursivo predictivo (3ra parte)

# **Objetivo:**

- Construir un analizador sintáctico descendente predictivo.
- Escribir una tabla de análisis sintáctico
- Escribir el algoritmo de reconocimiento de una cadena utilizando el analizador.

# Requisito:

- Tener la práctica 3b (sobre getPrimero y getSiguiente)

### Indicaciones:

### 1. Modificar getSiguiente

El método de siguiente es necesario para determinar si una gramática es LL(1).

```
def getSiguientes():
    siguientes = {}
    siguientes[nodolnicial] = [dolar]

for nodos in getProducciones():
    # Si es que no existiera un nodo a la derecha, su siguiente
    # será el siguiente del lado izquierdo de su producción original.

# El siguiente de un nodo, es el primero del nodo de su derecha
    # Si entre los elementos primero del nodo de la derecha,
    hubiera el elemento lambda (vacío).

# Se trata como el caso anterior entonces el siguiente será
    el siguiente del lado izquierdo de su producción original
    return siguientes;
```

#### Por ejemplo:

- El siguiente de T sería los primeros de Ep.



- Además de adicionar los primeros de Ep, nos damos cuenta que Ep tiene al elemento *lambda* como primero.
- Entonces, debemos adicionar a los siguientes de T, los siguientes de Ep.
- Así, los siguientes de T serían: {+,-}(primeros de Ep) unión {\$,)} (siguientes de Ep)

#### 2. Crear la tabla de análisis sintáctico

Hacemos una evaluación NoTerminal vs Terminales y buscamos en la gramática, para cada NoTerminal, qué producción originó el elemento no terminal.

```
def crearTabla(self, ...):
    tas = # AQUI UTILIZAR SU ESTRUCTURA CREADA

    for nodoNt in NoTerminal:
        for nodoT in getPrimero(nodoNt):
            if nodoT != lambda
                tas[ nodoNt ][ nodoT ] =
                 buscarProduccion( nodoNt, nodoT )
        else:
            for nodoT2 in getSiguiente(nodoNt):
                 tas[nodoNt][nodoT2] = lambda

# tas[?][?] = ? depende de su implementación
```

La función **buscarProducción** ubica la producción desde la cual se originó el elemento nodoT.

Verificar si la tabla creada automáticamente es la misma creada de forma estática en la práctica 3a

# 3. Implementar algoritmo de validación de cadena

- Para validar una entrada, esta debe ser tokenizada y colocada dentro de una cola. Al final se le debe de adicionar el símbolo de dolar.
- Tener una pila para ver los nodos que se van expandiendo en la validación.
- La idea es ir haciendo match entre los elementos que apuntan la pila y la cola en conformidad con la tabla de análisis sintáctico.



A seguir, implementar el siguiente algoritmo de validación:

```
analiza( cadena ) {
    entrada <- cola(cadena)</pre>
    pila <- iniciar una pila vacía</pre>
    pila.push( DOLAR )
    pila.push( gramatica->estadoInicial )
    entrada.push( DOLAR )
    mientras( !vacia(entrada) Y !vacia(pila) ) {
        si( entrada.top() = pila.top() ) {
            entrada.pop();
            pila.pop();
        } sino {
            tmp <- pila.pop();</pre>
            para x en tas[tmp][entrada.top()].reverse()
                si x != "lambda"
                     pila.push(x)
    }
    retorna vacia(entrada) Y vacia(pila)
```

## 4. Verifique las entradas para:

```
num + num + num + num
( num + num ) + ( num + num )
num * ( num * num )
( num * ) num
```