

Compiladores

Práctica 5 – Analizadores sintáctico descendente recursivo predictivo (2da 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:

- Práctica 4 (sobre implementación de una gramática y una TAS)

Indicaciones:

1. Modificar la clase Gramática para:

- Tener una referencia al nodo inicial.
- Crear una constante llamada **dolar**, que indicará final de cadena.
- Tener una función que me devuelva todas las producciones ***getProducciones***.

2. Implementar las operaciones de getPrimero

Los **primeros** serán los nodos terminales que aparecen en primer lugar al analizar la producción del lado derecho.

Crear una función que calcule los primeros:

“El primer nodo terminal a la derecha de la producción”

Por ejemplo:

- El primero de Ep es [+ , - , lambda]
- El primero de E es lo mismo que el primero de T, el cual tiene como primero a F y este tiene como primero a [(, num , id]
- El primero de Tp es [* , / , lambda]

```
def getPrimeros():
```

```
primeros = {}  
for nodo in noterminales:  
    primeros[nodo] = getPrimero(nodo)  
return primeros;
```

def getPrimero(*nodo*):

```
#Encontrar todas las producciones donde nodo esté a la izquierda.  
#Para todas ellas verificar el primer nodo de la derecha.  
#Si es nodo terminal, guardarlo como un primero  
#Si es nodo no-terminal, lanzar la llamada de getPrimero a tal nodo.  
# retornar todos los no-terminales primeros.
```

3. Implementar getSiguiente

Los **siguientes** serían los nodos terminales que se esperan, una vez reconocido el nodo analizado.

Crear una función que calcule los siguientes:

def getSiguientes():

```
siguientes = {}  
siguientes[nodoInicial] = [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:

- Para la primera parte, colocamos \$ en el siguiente de E.
- En los nodos de la derecha, solo encontramos una aparición de E.
- El siguiente de E entonces sería el primero del nodo a la derecha de E.
Es decir, “)”
- Al final E, tendría como siguientes a [dolar ,)]
- Por ejemplo Ep, no tiene nodo a la derecha. En ese caso, su nodo siguiente será el mismo del nodo E (el que lo originó).
- Entonces el siguiente de Ep sería [dolar,)]

Además:

- 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)