# Laboratorio



# **Parser LR**

Compiladores



#### Descripción

En base a lo estudiado en clase, el presente ejercicio consiste en estudiar los conceptos básicos que permiten la construcción de un Parser LR(k).

Para el ejercicio utilizaremos la siguiente gramática:

$$\langle E \rangle \rightarrow \langle E \rangle + (\langle E \rangle) \mid int$$

Recuerde que:

## - Closure(I):

Todos los items en I pertenecen al Closure(I)

Si A $\rightarrow \alpha \bullet$  B  $\beta$  está en el **Closure(I)** y B $\rightarrow \bullet \gamma$  es un ítem, entonces agregue B $\rightarrow \bullet \gamma$  al **Closure(I)** 

Repita hasta que no existan más ítems que agregar al Closure(I)

## - GoTo(I, X):

Busca el siguiente estado que se alcanza al consumir un símbolo a partir del estado actual del DFA:

```
GoTo(I, X) = Closure( { A \rightarrow \alpha X \bullet \beta \mid A \rightarrow \alpha \bullet X \beta \text{ in I }})
```

En otras palabras, GoTo(I, X) es el nuevo set de Ítems que se alcanza al consumir el símbolo X

- 1) Liste los Ítems que se generan a partir de las producciones que conforman la gramática.
- 2) A partir del listado de Ítems debe construir los estados del DFA, para ello puede utilizar el siguiente algoritmo:

```
Start with the production: \langle S \rangle \rightarrow \bullet \langle S \rangle \$
Create the first state with Closure(\langle S \rangle \rightarrow \bullet \langle S \rangle \$)
Choose a state I
For each A \rightarrow \alpha \bullet X \beta in I
find GoTo(I, X)
If GoTo(I, X) is not a state, then create one.
Add an edge X from I state to GoTo(I, X) state.
Repeat until there is nothing more to add.
```

#### Laboratorio



3) Con el DFA definido, proceda a construir la Actions Table utilizando el siguiente algoritmo:

#### Para cada estado:

- Cada transición hacia otro estado utilizando un símbolo terminal, representa un Shift hacia el nuevo estado (Shift to Sn)
- Cada transición hacia otro estado utilizando un No terminal representa un evento GoTo hacia el nuevo estado. (GoTo Sn)
- Si el estado contiene un Item: A  $\rightarrow \alpha$  •, entonces se puede ejecutar un Reduce por la producción A (Reduce k)
- 4) Su parser debe indicar si una linked list de tokens cumple o no con la especificación de la gramática. Para ello debe proveer una forma de poder ingresar la secuencia de tokens a validar. Ejemplo de la linked list:

