

Presentación Gramática

| DOCENTE | CARRERA | CURSO |
|----------------------|------------------------|--------------|
| MSc. Vicente Enrique | Escuela Profesional de | Compiladores |
| Machaca Arceda | Ingeniería de Software | |

1. Datos de los estudiantes

- Grupo: 1
- Git Hub: https://github.com/CrazyDani17/GramaticaVersionTokens
- Integrantes:
 - Guillermo Aleman
 - Marvik Del Carpio
 - Daniel Mendiguri
 - Daniela Vilchez

2. Preguntas

- 1. Informe: Elaborar un documento que describa el lenguaje propuesto. El documento debe contener lo siguiente:
 - Introducción:

La programación esta inmersa en todo, y cada vez se hace más necesario tener idea de qué es, o cómo se trabaja, para ello en muchas currículas de formación básica se incluyen cursos referidos, y las asignaturas de computación dejaron de tener un enfoque específicamente ofimático.

Ante la necesidad de que el programar esté al alcance de los que no son especialistas ni apuntan a ello, pero requieren entender cómo se hace; y además para aquellos que buscan despertar el interés en este campo nace Llama.

La idea de este proyecto se origina en el Curso de Compiladores de la Universidad La Salle, con el fin de encontrar una forma de integrar a este campo especialmente a niños y adolescentes a través de despertar su interés por medio de lo simple, para ello nos concentramos en lograr lenguaje sencillo de entender para latino-hablantes, uno sin exceso de reglas que se concentrase en dar la lógica con la sintaxis y estructuras de control elementales.

Para poder definir el nombre, se observó la particularidad de lenguajes como python, herramientas de programación como anaconda, spyder o mysql. Todas ellas refirieren a un animal; entonces rápidamente se pensó en uno característico de Perú, y que además pueda tener sentido respecto a la operabilidad del lenguaje.

Llama es el nombre definido, y tomó un mayor sentido cuando se inició la construcción del lenguaje. Llama se desarrolla a partir de funciones secundarias las cuales pueden ejecutar sentencias e interactuar entre sí, para luego ser llamadas finalmente por la función principal "llama".





- Lenguaje de programación LLAMA
- Especificación léxica: Describa cada token y muestre las expresiones regulares.
 - a) Definición de los comentarios. Comentarios en bloque: \sim texto \sim
 - b) Definición de los identificadores. Los identificadores deben empezar con una letra, no está permitido que un identificador empiece con un número o un subguión. Permite:
 - Los caracteres de la "A" a la "Z".
 - Los caracteres de la "a" a la "z".
 - Números y subguión.
 - c) Definición de las palabras clave.

si (if)
sino (else)
pinocho (bool)
numero (int)
decimal (double)
mostrar (print)
texto (string)
descansito (break)
yoyo (while)
devuelve (return)
chacha (char)

- d) Definición de los literales.
 - ullet Literales enteros

1

- Literales entero flotante 2.0
- Literales booleanos verdad, mentira
- Literales caracteres

nueva linea \n
tabulador \t



• Literales string

e) Definición de los operadores. Los siguientes caracteres se utilizan en el código fuente como operadores:

Las siguientes combinaciones de caracteres se utilizan como operadores:



f) Expresión regular de cada componente léxico (en una tabla).

| Componente Léxico | Expresión Regular |
|----------------------|--------------------------------------|
| Comentario en Bloque | \ ~ (\w \W)*\~ |
| Identificadores | $[a-zA-Z]+[\setminus w]^*$ |
| String Vacio | "" |
| Literal Entero | 0 [1-9][0-9]* |
| Literal Flotante | $(0 [1-9][0-9]^*)\setminus .[0-9]^*$ |
| Literal Booleano | verdad mentira |
| Nueva Linea | \n |
| Tabulador | \t |
| numero | "numero" |
| texto | "texto" |
| decimal | "decimal" |
| pinocho | "pinocho" |
| chacha | "chacha" |
| mision | "mision" |
| si | "si" |
| yoyo | "yoyo" |
| verdad | "verdad" |
| mentira | "mentira" |
| devuelve | "devuelve" |
| sino | "sino" |
| + | "+" |
| - | " _ " |
| * | "*" |
| #y | "# <i>y</i> " |
| #0 | "#o" |
| / | "/" |
| > | ">" |
| < | "<" |
| (| "(" |
|) | ")" |
| | "[" |
| | "]" |
| , | "" |
| | "." |
| = | " = " |
| <= | "<=" |
| >= | ">=" |
| <> | "<>" |
| % | " %" |



Gramática: Muestre la gramática. Para comprobar si la gramática está bien, puede utilizar esta herramienta (la gramática no debe ser ambigua y debe estar factorizada por la izquierda).

```
,,,
\textit{Inicio} \ \rightarrow \! \textit{E} \ \textit{FuncionPrincipal} \ \textit{K}
{\it Inicio} \ {\rightarrow} {\it FuncionPrincipal}
E 
ightarrow 	extit{DeclaracionFuncion } E'
	extit{E'} 
ightarrow 	extit{DeclaracionFuncion E'}
E , \rightarrow ,,
\textit{DeclaracionFuncion} \ \rightarrow \textit{mision} \ \textit{identificador} \ \textit{pizquierdo} \ \textit{Parametros} \ \textit{pderecho}
       lizquierdo CuerpoF lderecho
\mathit{FuncionPrincipal} 	o \mathit{llama} \mathit{pizquierdo} \mathit{pderecho} \mathit{lizquierdo} \mathit{Cuerpo} \mathit{lderecho}
K 
ightarrow ,,
K \to E
Parametros 
ightarrow ,
Parametros \rightarrow Y Y'
Y' \rightarrow Y'
Y' \rightarrow '
Y 
ightarrow 	extit{TipoDato identificador C}
TipoDato \rightarrow pinocho
{\it TipoDato} \ {
ightarrow} {\it numero}
{\it TipoDato} \ {
ightarrow} {\it decimal}
TipoDato 
ightarrow texto
\it TipoDato 
ightarrow \it chacha
	extit{C} 
ightarrow 	extit{cizquierdo} cderecho
	extit{C} 
ightarrow 	extit{,}
\mathit{CuerpoF} 	o \mathit{Cuerpo} \ \mathit{J}
J 	o ''
J 
ightarrow devuelve Expresion
	extit{Cuerpo} 
ightarrow 	extit{,}
{\it Cuerpo} \ {
ightarrow} {\it DeclaracionVariable} \ {\it D'}
\mathit{Cuerpo} \ {
ightarrow} \mathit{Sentencias} \ \mathit{D'}
	extit{D'} 
ightarrow 	extit{DeclaracionVariable D'}
	extit{D'} 
ightarrow 	extit{Sentencias } 	extit{D'}
D , \rightarrow ,,
{\it DeclaracionVariables} \ {\it 
ightarrow \it DeclaracionVariable} \ {\it Dc'}
	extit{Dc'} 
ightarrow 	extit{DeclaracionVariable Dc'}
Dc' \rightarrow ''
Sentencias 
ightarrow lizquierdo Muchas Sentencias lderecho
Sentencias \rightarrowsi pizquierdo Expresion pderecho Sentencias sino Sentencias
Sentencias \rightarrow yoyo pizquierdo Expresion pderecho lizquierdo Muchas Sentencias Yoyo
       lderecho
Sentencias 
ightarrow mostrar pizquierdo Expresion pderecho
Sentencias 
ightarrow identificador OPS
\textit{OPS} \ \rightarrow \textit{=} \ \textit{Expresion}
	extit{OPS} 
ightarrow 	extit{cizquierdo Expresion cderecho igual Expresion}
\mathit{OPS} 
ightarrow \mathit{pizquierdo}\ \mathit{ParaLLamados}\ \mathit{pderecho}
MuchasSentenciasYoyo \rightarrow SentenciasYoyo M'
M' \rightarrow Sentencias Yoyo M'
M' \rightarrow '
{\it MuchasSentenciasYoyo} \, 	o , ,
SentenciasYoyo 
ightarrow lizquierdo MuchasSentenciasYoyo lderecho
SentenciasYoyo 
ightarrow si pizquierdo Expresion pderecho SentenciasYoyo sino
```



,,,

```
SentenciasYoyo
\textit{SentenciasYoyo} \ \rightarrow \textit{yoyo} \ \textit{pizquierdo} \ \textit{Expresion pderecho lizquierdo}
        MuchasSentenciasYoyo lderecho
SentenciasYoyo \rightarrow mostrar pizquierdo Expresion pderecho
SentenciasYoyo 
ightarrow identificador OPS
SentenciasYoyo \rightarrow descansito
\mathit{MuchasSentencias} \ {\rightarrow} \mathit{Sentencias} \ \mathit{S'}
	extit{S'} 
ightarrow 	extit{Sentencias S'}
s , 
ightarrow ,,
	extit{DeclaracionVariable} 	o 	extit{TipoDato identificador Corchetes OPI}
{\it Corchetes} \ {
ightarrow} {\it cizquierdo} \ {\it Expresion} \ {\it cderecho}
{\it Corchetes} \, 	o , ,
\textit{OPI} \, \rightarrow \textit{igual Expresion}
\mathit{OPI} \, 	o ,,
\textit{Expresion} \ 	o \textit{Ex}
\mathit{Ex} \to \mathit{Tx} \; \mathit{Ex} ,
\mathit{Ex'} \to \mathit{Simbolo} \; \mathit{Tx} \; \mathit{Ex'}
\mathit{Ex} , 
ightarrow ,,
\mathit{Tx} \to \mathit{Literal}
Literal 
ightarrow lpinocho
\textit{Literal} \rightarrow \textit{lnumero}
Literal \rightarrow ltexto
\textit{Literal} \rightarrow \textit{ldecimal}
Literal 
ightarrow lchacha
\mathit{Tx} 	o \mathit{identificador} \mathit{Op}
{\it Op} \; 	o \; , ,
\textit{Op} \rightarrow \textit{cizquierdo Expresion cderecho}
\mathit{Op} \, 	o \, \mathit{pizquierdo} \, \, \mathit{ParaLLamados} \, \, \mathit{pderecho}
\textit{ParaLLamados} \, 	o \, ,
{\it ParaLLamados} \ {
ightarrow} {\it PL} \ {\it PL} ,
PL' 
ightarrow 
ightarrow PL PL'
PL, \rightarrow,
	extit{PL} 
ightarrow 	extit{Expresion}
\mathit{Tx} 	o \mathit{verdad}
\mathit{Tx} \to \mathit{mentira}
\mathit{Tx} 	o \mathit{pizquierdo} Expresion pderecho
\mathit{Simbolo} \to \mathit{mas}
Simbolo 
ightarrow menos
Simbolo 
ightarrow por
\mathit{Simbolo} \, \to \, \mathit{o}
\textit{Simbolo} \rightarrow \textit{y}
Simbolo 
ightarrow mayor\_igual
Simbolo \rightarrow diferente
Simbolo 
ightarrow menor\_igual
\mathit{Simbolo} \rightarrow \mathit{comparacion}
{\it Simbolo} \, 	o \, {\it menor}
\mathit{Simbolo} \to \mathit{mayor}
Simbolo 
ightarrow modulo
\mathit{Simbolo} \, 	o \, \mathit{dividir}
\mathit{Simbolo} \rightarrow \mathit{igual}
```

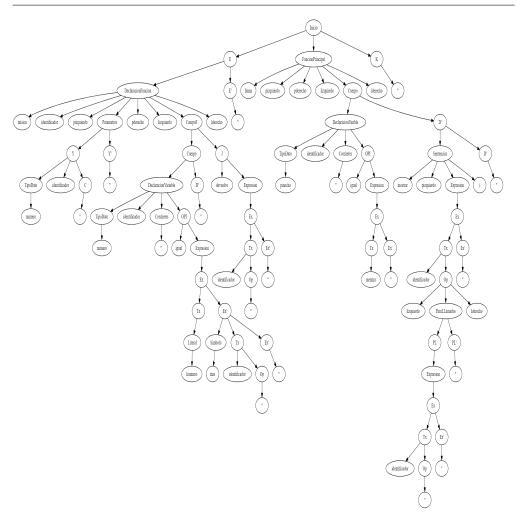


■ Ejemplos de código: Incluya 3 ejemplos de código del lenguaje propuesto, también deberá generar el árbol sintáctico de cada ejemplo. Para graficar el árbol sintáctico use Graphviz.

```
mision identificador ( numero identificador ) {
    numero identificador = literal + identificador
    devuelve identificador
}
llama () {
    pinocho identificador = mentira
    mostrar ( identificador ( identificador ) )
}
```

Tokens generados por el analizador léxico

mision identificador pizquierdo numero identificador pderecho lizquierdo numero identificador igual lnumero mas identificador devuelve identificador lderecho llama pizquierdo pderecho lizquierdo pinocho identificador igual mentira mostrar pizquierdo identificador pizquierdo identificador pderecho pderecho lderecho

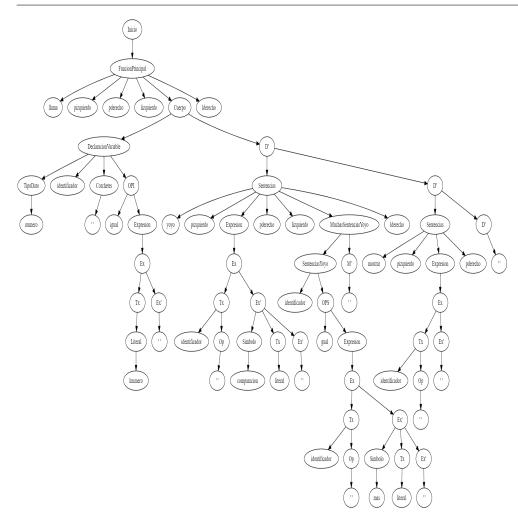




```
llama ()
{
   numero identificador = literal
   yoyo ( identificador == literal ) {
      identificador = identificador + literal
   }
   mostrar ( identificador )
}
```

Tokens generados por el analizador léxico

llama pizquierdo pderecho lizquierdo numero identificador igual lnumero yoyo pizquierdo identificador comparacion lnumero pderecho lizquierdo identificador igual identificador mas lnumero lderecho mostrar pizquierdo identificador pderecho lderecho

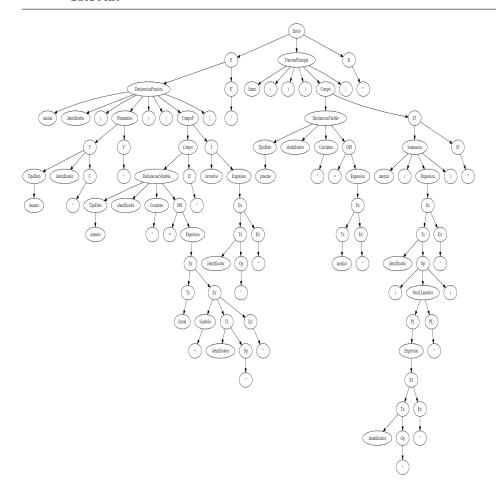




```
llama ()
{
   numero identificador = literal
   yoyo ( identificador < literal ) {
      si ( identificador % literal ) {
        identificador = identificador + literal
      }
      sino { descansito }
   }
   mostrar ( identificador )
}</pre>
```

Tokens generados por el analizador léxico

llama pizquierdo pderecho lizquierdo numero identificador igual lnumero yoyo pizquierdo identificador menor lnumero pderecho lizquierdo si pizquierdo identificador modulo lnumero pderecho lizquierdo identificador igual identificador mas lnumero lderecho sino lizquierdo descansito lderecho lderecho mostrar pizquierdo identificador pderecho lderecho





Conclusiones

- La implementación de un lenguaje es una tarea compleja en el sentido de la cantidad de trabajo que implica, empero sencilla por la mecanización de la lógica una vez que ésta queda definida.
- El desarrollo de la especificación léxica debe considerar el nivel de sencillez que se busque para el lenguaje, evitando especialmente términos que sean muy parecidos, de forma tal que cada palabra reservada represente algo de forma exclusiva, esto se explica en el hecho de tener una sola clase de ciclo, por ejemplo:
- gramática puede parecer una tarea sencilla, sin embargo, implica encajar correctamente las reglas para encajar el uso de cada término definido en la especificación léxica, esto quiere decir dar sentido real al lenguaje propuesto, para que pueda ser usado.
- El lenguaje propuesto es simple, y contribuye a que otros puedan entender fácilmente los preceptos de la programación. Además, su construcción aportó a la práctica y uso de los conocimientos adquiridos en el curso de Compiladores.