Tabla

Descripción generada automáticamente con confianza media

Tabla de contenido

[1. Introducción 3](#_Toc150979614)

[Hipótesis 3](#_Toc150979615)

[Objetivos del Aprendizaje 3](#_Toc150979616)

[Implementación en un Compilador 3](#_Toc150979617)

[Breve Descripción de PLY y Propósito 3](#_Toc150979618)

[2. Instalación 3](#_Toc150979619)

[3.1 Ejemplo 1 4](#_Toc150979620)

[3.2 Ejemplo 2 4](#_Toc150979621)

[Desarrollo 5](#_Toc150979622)

[4. Estructura del código 5](#_Toc150979623)

[4.1 Definición de Precedencia 5](#_Toc150979624)

[4.2 Reglas de producción 5](#_Toc150979625)

[5. Gramática 7](#_Toc150979626)

[6. Detalles técnicos 8](#_Toc150979627)

[6.1 Yacc (Yet Another Compiler Compiler) 8](#_Toc150979628)

[6.2 Tipo de parse 9](#_Toc150979629)

[7. Errores y manejo de excepciones 9](#_Toc150979630)

[Conclusiones 10](#_Toc150979631)

[Referencias 10](#_Toc150979632)

# 1. Introducción

Documentación de proyecto, una implementación de un analizador sintáctico en Python utilizando PLY (Python Lex-Yacc). Este proyecto tiene como objetivo principal proporcionar una herramienta educativa para el aprendizaje académico del funcionamiento interno de los analizadores sintácticos y cómo se pueden implementar en el contexto de compiladores

## Hipótesis

La implementación de un analizador semántico para el lenguaje específico propuesto permitirá verificar y validar de manera efectiva y precisa el código fuente escrito en este lenguaje, asegurándose de que todas las construcciones y operaciones cumplen con las reglas de tipo y semánticas definidas para este lenguaje. Esto incluirá la verificación de la correcta utilización de variables y la comprobación de la compatibilidad de tipos en las operaciones y asignaciones.

## Objetivos del Aprendizaje

* Proporcionar una implementación educativa de un analizador sintáctico utilizando PLY
* Facilitar la comprensión de los principios teóricos detrás de los analizadores sintácticos y la generación de código
* Ofrecer ejemplos prácticos que ilustren cómo funciona un analizador sintáctico en un compilador

## Implementación en un Compilador

La capacidad de integrar un analizador sintáctico en un compilador es una competencia clave para aquellos que buscan desarrollar software que traduzca código fuente a código ejecutable. A lo largo de esta documentación, exploraremos cómo puede integrarse este analizador sintáctico en un contexto más amplio de compilación, proporcionando ejemplos y pautas para facilitar la comprensión práctica

## Breve Descripción de PLY y Propósito

PLY (Python Lex-Yacc) es una herramienta que combina la funcionalidad de Lex (analizador léxico) y Yacc (analizador sintáctico) en el entorno de programación Python. Su propósito es facilitar la creación de analizadores léxicos y sintácticos para procesar lenguajes formales. En este proyecto, utilizamos PLY para construir un analizador sintáctico que pueda ser educativo y aplicado en el desarrollo de compiladores

## 2. Instalación

Para comenzar a utilizar nuestro analizador sintáctico basado en PLY, sigue estos pasos de instalación:

1. **Instala Python:**  
   Asegúrate de tener Python instalado en tu sistema. Puedes descargar la última versión de Python desde [el sitio oficial de Python](https://www.python.org/downloads/).
2. **Instala PLY:**  
   Puedes instalar PLY utilizando el administrador de paquetes de Python, pip. Abre una terminal o línea de comandos y ejecuta el siguiente comando:

* pip install ply  
    
  ## 3. Uso básico  
  para usar el parse se tendra que modificar la variable   
  ```python  
  data = ''' '''

### 3.1 Ejemplo 1

para este ejemplo usaremos la siguiente sentencia

# Prueba con un programa de ejemplo  
data='''entero .|.x ;  
 .|.x <= 10;  
 flotante .|.y;  
 .|.y <= .|.x;  
 10 + 10;  
 (50 \* 10 + 5);  
 '''

al ejecutar el codigo la consola nos mostrara lo siguiente:

Interfaz de usuario gráfica, Aplicación, Sitio web

Descripción generada automáticamente

donde, se describe la declaraciones, las asignaciones, una declaracion de un numero flotante y la exprecion arietmetica, por ultimo la line nos dice *Aceptado.*

### 3.2 Ejemplo 2

Para esta ejecion se usara una declaracion sencilla de una variable

# Prueba con un programa de ejemplo  
data='''  
 entero x ;  
 flotante y;  
 .|.y <= 5;  
 '''

despues de que se ejecute el parse la consola nos mostrara lo siguiente:

Texto

Descripción generada automáticamente

donde muesta la declaracion de un numero entero con el id 'x' y una delcaracion de un numero flotante con el id 'y'  
y la asignacion nos muestra que el numero 5 se asigno a la variable 'y' y termina la ejecucion con un *Aceptado*

# Desarrollo

## 4. Estructura del código

### 4.1 Definición de Precedencia

Esta sección establece cómo se deben interpretar y evaluar las expresiones en términos de la precedencia de los operadores, lo cual es crucial para garantizar que las expresiones se analicen correctamente y sigan la lógica esperada

# Definición de precedencia y reglas de producción  
precedence = (  
 # Definir precedencia de operadores  
 ('left', 'SUMA', 'MENOS'),  
 ('left', 'MULTIPLICACION', 'ENTRE'),  
 ('right', 'UMINUS'),  
 ('left', 'MENOR\_QUE', 'MAYOR\_QUE', 'MENOR\_O\_IGUAL\_QUE', 'MAYOR\_O\_IGUAL\_QUE', 'DIFERENTE\_DE', 'IGUAL\_A'),  
)

* La sección define la precedencia de los operadores en tu lenguaje. Esto es crucial para resolver ambigüedades en la gramática y determinar el orden de evaluación de los operadores. La notación ('left', ...) indica asociatividad de izquierda para los operadores listados, mientras que ('right', ...) indica asociatividad de derecha
* se ha definido la precedencia para operadores aritméticos (SUMA, MENOS, MULTIPLICACION, ENTRE), el operador unario negativo (UMINUS), y operadores de comparación (MENOR\_QUE, MAYOR\_QUE, MENOR\_O\_IGUAL\_QUE, MAYOR\_O\_IGUAL\_QUE, DIFERENTE\_DE, IGUAL\_A).

### 4.2 Reglas de producción

El bloque de código que comienza con def p\_programa(p): y continúa con varias funciones que comienzan con p\_ se refiere a las reglas de producción de tu analizador sintáctico utilizando PLY

def p\_programa(p):  
 'programa : declaraciones'

* Esta regla establece que un programa (programa) está compuesto por una secuencia de declaraciones (declaraciones). La parte entre comillas simples ('programa : declaraciones') es la definición de la regla en términos de la gramática del lenguaje

1. Esta regla define el punto de entrada para el análisis sintáctico (inicio). Establece que un programa comienza con la regla principal. Cuando se alcanza esta regla, imprime "Aceptado"

def p\_inicio(p):  
 '''inicio : principal'''  
 print("Aceptado")

1. Esta regla define las posibles construcciones que pueden aparecer en la parte principal del código. Puede ser una variable de declaración, una variable de asignación o una expresión aritmética. La recursividad permite la presencia de múltiples instrucciones en la parte principal del programa

def p\_principal(p):  
 '''principal : variable\_declaracion principal  
 | variable\_asignacion principal  
 | exp\_aritmetica principal  
 | variable\_declaracion  
 | variable\_asignacion   
 | exp\_aritmetica '''

1. Esta regla define cómo se debe declarar una variable. Reconoce la palabra clave ENTERO, FLOTANTE o BULEANO, seguida de un identificador (ID) y un delimitador (DELIMITADOR). Dependiendo del tipo de variable, imprime un mensaje indicando la declaración y el identificador

def p\_variable\_declaracion(p):  
 '''variable\_declaracion : ENTERO ID DELIMITADOR  
 | FLOTANTE ID DELIMITADOR  
 | BULEANO ID DELIMITADOR'''

1. Esta regla define cómo se debe realizar la asignación de variables. Puede asignar un número o el valor de otra variable a una variable existente. Imprime un mensaje indicando la asignación

def p\_variable\_asignacion(p):  
 '''variable\_asignacion : ID ASIGNACION NUMERO DELIMITADOR  
 | ID ASIGNACION ID DELIMITADOR'''

1. Esta regla define la estructura de una expresión aritmética. Imprime un mensaje indicando la presencia de una expresión aritmética

def p\_exp\_aritmetica(p):  
 '''exp\_aritmetica : expresion DELIMITADOR'''

1. Esta regla define las diferentes formas en que pueden aparecer expresiones, incluyendo sumas y restas. Se basa en la regla de expresiones aritméticas

def p\_expresion(p):  
 '''expresion : expresion SUMA termino  
 | expresion MENOS termino  
 | termino'''

1. Esta regla define cómo se deben combinar términos en expresiones. Puede incluir multiplicación o división

def p\_termino(p):  
 '''termino : termino MULTIPLICACION factor  
 | termino ENTRE factor  
 | factor'''

1. Esta regla define los factores que pueden aparecer en expresiones. Puede ser un número o una expresión entre paréntesis

def p\_factor(p):  
 '''factor : NUMERO   
 | PARENTESIS\_IZQ expresion PARENTESIS\_DER'''

1. Esta regla maneja errores sintácticos e imprime un mensaje indicando el tipo de error y el token involucrado

def p\_error(p):  
 print(f"Error de sintaxis en el token: {p}")

## 5. Gramática

La gramática utilizada en el analizador sintáctico PLY de este proyecto se presenta a continuación. Estas reglas de producción describen la estructura sintáctica del lenguaje que el analizador es capaz de reconocer

1. Un programa está compuesto por declaraciones

* **programa** -> declaraciones

1. Las declaraciones pueden ser una declaración seguida de un salto de línea

* **declaraciones** -> declaración SALTO\_DE\_LINEA

1. Una declaración puede ser una declaración de variable o una declaración de función

* **declaracion** -> declaracion\_variable | declaracion\_funcion

1. Una declaración de variable comienza con un tipo seguido de un nombre de variable y termina con un delimitador

* **declaracion\_variable** -> tipo VARIABLE DELIMITADOR

1. El tipo de variable puede ser ENTERO, BULEANO o FLOTANTE

* **tipo** -> ENTERO | BULEANO | FLOTANTE

1. Una declaración de función comienza con la palabra clave FUNCION, seguida de paréntesis que contienen parámetros, un bloque de función y termina con un delimitador

* **declaracion\_funcion** -> FUNCION PARENTESIS\_IZQ parametros PARENTESIS\_DER bloque\_funcion DELIMITADOR

1. Los parámetros de una función pueden ser nulos (ε) o una lista de variables separadas por comas

* **parametros** -> ε | parametros VARIABLE | parametros VARIABLE parametros

1. Un bloque de función está contenido entre paréntesis y contiene expresiones

* **bloque\_funcion** -> PARENTESIS\_IZQ expresiones PARENTESIS\_DER

1. Las expresiones pueden ser una sola expresión o una secuencia de expresiones

* **expresiones** -> expresion | expresiones expresion

1. Aquí se detallan las reglas para diversas operaciones y elementos que pueden formar una expresión, incluyendo operadores aritméticos, comparativos, variables, números, cadenas y construcciones como condicionales y bucles

* **expresion** -> expresion SUMA expresion | expresion MULTIPLICACION expresion | expresion MENOS expresion | expresion ENTRE expresion | expresion MENOR\_QUE expresion | expresion MAYOR\_QUE expresion | expresion MENOR\_O\_IGUAL\_QUE expresion | expresion MAYOR\_O\_IGUAL\_QUE expresion | expresion DIFERENTE\_DE expresion | expresion IGUAL\_A expresion | VARIABLE | NUMERO | CADENA | condicional | bucle\_mientras | bucle\_para | expresion\_unaria | expresion\_parentesis

1. Los argumentos de una función pueden ser nulos (ε) o una lista de expresiones separadas por comas

* **argumentos** -> ε | argumentos expresion | argumentos expresion argumentos

1. Una construcción condicional tiene la forma "SI expresion ENTONCES bloque\_funcion"

* **condicional** -> SI expresion ENTONCES bloque\_funcion

1. Un bucle mientras tiene la forma "MIENTRAS expresion ENTONCES bloque\_funcion"

* **bucle\_mientras** -> MIENTRAS expresion ENTONCES bloque\_funcion

1. Un bucle para tiene la forma "PARA expresion ENTONCES bloque\_funcion"

* **bucle\_para** -> PARA expresion ENTONCES bloque\_funcion

1. Una expresión unaria tiene la forma "MENOS expresion" y tiene mayor precedencia (%prec UMINUS)

* **expresion\_unaria** -> MENOS expresion %prec UMINUS

1. Una expresión entre paréntesis tiene la forma "PARENTESIS\_IZQ expresion PARENTESIS\_DER"

* **expresion\_parentesis** -> PARENTESIS\_IZQ expresion PARENTESIS\_DER

## 6. Detalles técnicos

### 6.1 Yacc (Yet Another Compiler Compiler)

Yacc es una herramienta de generación de analizadores sintácticos (parsers) que se utiliza comúnmente en la construcción de compiladores y analizadores para lenguajes de programación. Fue desarrollado como parte del sistema Unix y es parte del conjunto de herramientas conocido como "Lex and Yacc" (o "Flex and Bison" en sus versiones más modernas).

* Definición de la Gramática: En el contexto de Yacc, la gramática se define mediante reglas de producción. Estas reglas describen la estructura sintáctica del lenguaje que se está analizando.
* Especificación de Acciones Semánticas: Junto con las reglas de producción, se especifican acciones semánticas en forma de código en algún lenguaje de programación (como C o Python). Estas acciones se ejecutan cuando se encuentra una coincidencia con una regla de producción específica.
* Generación del Analizador Sintáctico: Yacc utiliza la gramática y las acciones semánticas para generar un analizador sintáctico en el lenguaje de programación elegido. Este analizador es capaz de analizar secuencias de tokens y construir una estructura de árbol sintáctico que representa la estructura del programa fuente.
* Integración con el Analizador Léxico (Lex): Comúnmente, Yacc se utiliza junto con Lex (o herramientas similares) para construir un analizador léxico que proporciona los tokens al analizador sintáctico.

### 6.2 Tipo de parse

Yacc utiliza un enfoque de análisis sintáctico bottom-up, también conocido como análisis ascendente. En un análisis sintáctico bottom-up, el análisis comienza con los símbolos terminales del código fuente y se construye hacia arriba para llegar al símbolo inicial de la gramática.

* La técnica específica utilizada por Yacc es LR (Left-to-right, Rightmost derivation), lo que significa que analiza el código fuente de izquierda a derecha y construye una derivación más a la derecha en cada paso. En otras palabras, Yacc utiliza el método LR para construir un análisis sintáctico bottom-up eficiente.
* Este enfoque bottom-up permite manejar gramáticas más generales y complejas que algunos enfoques top-down, como el análisis LL (Left-to-right, Leftmost derivation). Yacc utiliza conjuntos LR(0), LR(1), o LR(k) para manejar la ambigüedad y derivaciones a la derecha en las gramáticas.

## 7. Errores y manejo de excepciones

El bloque de código que comienza con def p\_error(p): se refiere a la gestión de errores en tu analizador sintáctico. Esta función se llama automáticamente por PLY cuando ocurre un error sintáctico durante el análisis del código fuente

# Manejo de errores  
def p\_error(p):  
 print(f"Error de sintaxis en el token: {p}")

* **def p\_error(p)**: Esta línea define la función *p\_error* que se activa cuando se encuentra un error sintáctico.
* **print(f"Error de sintaxis en el token: {p}")**: Cuando se llama a esta función, imprime un mensaje de error indicando que se encontró un error de sintaxis y muestra información sobre el token *(p)* que causó el error. Esta información puede incluir detalles como el tipo de token y su valor

# Conclusiones

En la implementación del analizador sintáctico utilizando PLY (Python Lex-Yacc) se ha logrado una estructura que abarca desde la definición de precedencia hasta la especificación de reglas de producción para gestionar declaraciones, asignaciones y expresiones aritméticas. La gramática actual del lenguaje ha evolucionado para reflejar las construcciones sintácticas necesarias para futuras aplicaciones.

Se ha implementado una estrategia de análisis sintáctico bottom-up con Yacc, lo que proporciona flexibilidad para manejar gramáticas complejas y ambigüedades. Las reglas específicas de producción han sido diseñadas para reconocer y procesar declaraciones de variables, asignaciones y expresiones aritméticas.

Además, se ha incorporado un mecanismo de manejo de errores para mejorar la robustez del analizador, proporcionando retroalimentación en caso de encontrar errores sintácticos en el código fuente.

Este proyecto refleja el progreso significativo en la implementación del analizador sintáctico, sienta las bases para la construcción de gramáticas más complejas en el futuro y demuestra una comprensión profunda de los principios y técnicas de análisis sintáctico en el contexto del proyecto.

# Referencias

1. D. Beazley, “PLY (Python Lex-Yacc),” Ply (python lex-yacc), https://www.dabeaz.com/ply/ (accessed Oct. 13, 2023).