

Universidad de San Carlos de Guatemala
Facultad de Ingeniería
Escuela de Ciencias y Sistemas
Lenguajes formales y de programación
Primer semestre, 2022.

MANUAL TÉCNICO

Proyecto 1

Diego Andrés Huite Alvarez

202003585

17/03/2022

Contenido

| | |
|-----------------------------------|----|
| INTRODUCCIÓN..... | 1 |
| REQUERIMIENTOS..... | 2 |
| LÓGICA DEL PROGRAMA..... | 3 |
| Análisis previo del lenguaje..... | 3 |
| Generación de AFD..... | 4 |
| CLASES UTILIZADAS..... | 10 |

INTRODUCCIÓN

El presente manual tiene como el explicar como funciona el analizador léxico elaborado para el proyecto 1 de LFP.

REQUERIMIENTOS

Para el correcto funcionamiento del software usted necesita del siguiente hardware:

- Mouse
- Teclado
- Memoria RAM (4gb mínimo)

Y en cuanto a software usted necesitará:

- Navegador
- Cualquier versión de Python superior a la 3.0.0
- Cualquier IDE para python.
- Sistema operativo tipo linux

LÓGICA DEL PROGRAMA

- **Análisis previo del lenguaje**

Para comenzar el análisis del siguiente lenguaje:

```
formulario ~>> [  
  
    <  
        tipo: "etiqueta",  
        valor: "Nombre:"  
  
    >,  
  
    <  
        tipo: "texto",  
        valor: "Nombre:",  
        fondo: "ingrese ####nombre"  
  
    >,  
  
    <  
        tipo: "grupo-radio",  
        nombre: "sexo",  
        valores: ['Masculino', 'Femenino']  
  
    >,  
  
    <  
        tipo: "grupo-option",  
        nombre: "pais",  
        valores: ['Guatemala', 'El salvador', 'Honduras']  
  
    >,  
  
    <  
        tipo: "boton",  
        valor: "Valor",  
        evento: "entrada"  
  
    >  
]
```

debemos de llevar a cabo un proceso que se llama “tokenización” que consiste en hallar los tokens del lenguaje. Para este caso en específico se llegó a la siguiente tabla de tokens:

| Descripcion | Patron | Regex |
|---------------------------|---|--------------------|
| identificador | Una letra seguida de otra letra | [A-Za-z]+ |
| corchete izquierdo | Caracter [| [|
| corchete derecho | Caracter] |] |
| signo menor | Caracter < | < |
| signo mayor | Caracter > | > |
| dos puntos | Caracter : | : |
| virgulilla | Caracter ~ | ~ |
| coma | Caracter , | , |
| valor_string | Cualquier cadena encerrada en comillas dobles o simples | "[^"]*" '^[^']*' |
| palabra reservada nombre | nombre | nombre |
| palabra reservada valor | valor | valor |
| palabra reservada valores | valores | valores |
| palabra reservada tipo | tipo | tipo |
| palabra reservada evento | evento | evento |
| palabra reservada fondo | fondo | fondo |

Una vez teniendo la tabla de tokens podemos generar la siguiente expresión regular: $\backslash "[^"]*" | '[^']*' | < | > | , | \sim | : | [A-Za-z]^+$

Esta expresión puede ser simplificada generalizando los símbolos

Sea $S = \{<, >, ,, \sim, :\}$

Sea $L = \{[A-Za-z]^+\}$

La expresión regular transformada luciría así:

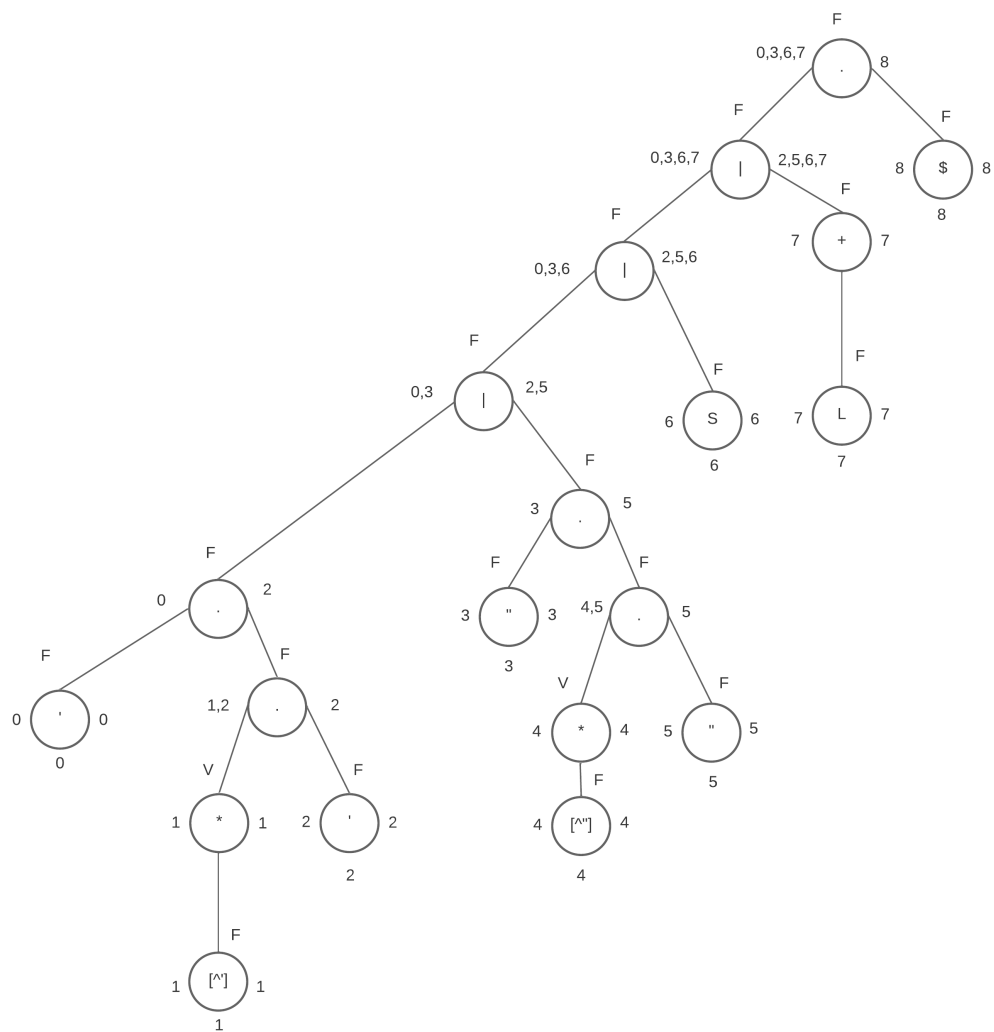
$\backslash "[^"]*" | '[^']*' | S | L^+$

Generación de AFD

Para generar el AFD se debe de implementar un símbolo de finalización a la expresión regular. Siendo este símbolo "\$". La nueva expresión regular luce así:

$\backslash ("[^"]*" | '[^']*' | S | L^+) \$$

Se procede a generar el árbol binario para esta expresión:



Teniendo el árbol podemos generar la tabla de siguientes.

Tabla de siguientes:

| Hoja | Terminal | Siguientes |
|------|----------|------------|
| 0 | ‘ | 1,2 |
| 1 | ‘[^’ | 1,2 |
| 2 | ‘ | 8 |
| 3 | “ | 4,5 |
| 4 | “[^” | 4,5 |
| 5 | “ | 8 |
| 6 | S | 8 |
| 7 | L | 7,8 |
| 8 | \$ | - |

Generamos las transiciones posibles:

$$q_0 = \{0,3,6,7\}$$

$$\text{sig}(0) = \text{sig}(') = \{1,2\} \rightarrow q_1$$

$$\text{sig}(3) = \text{sig}(") = \{4,5\} \rightarrow q_2$$

$$\text{sig}(6) = \text{sig}(S) = \{8\} \rightarrow q_3$$

$$\text{sig}(7) = \text{sig}(L) = \{7,8\} \rightarrow q_4$$

$$q_1 = \{1,2\}$$

$\text{sig}(1) = \text{sig}([\wedge']) = \{1,2\} \rightarrow q_1$

$\text{sig}(2) = \text{sig}(') = \{8\} \rightarrow q_3$

$q_2 = \{4,5\}$

$\text{sig}(4) = \text{sig}([\wedge'']) = \{4,5\} \rightarrow q_2$

$\text{sig}(5) = \text{sig}('') = \{8\} \rightarrow q_3$

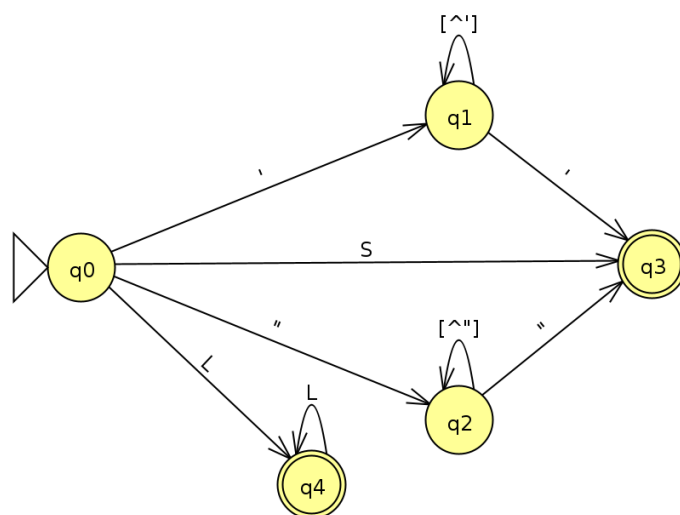
$q_4 = \{7,8\}$

$\text{sig}(7) = \text{sig}(L) = \{7,8\} \rightarrow q_4$

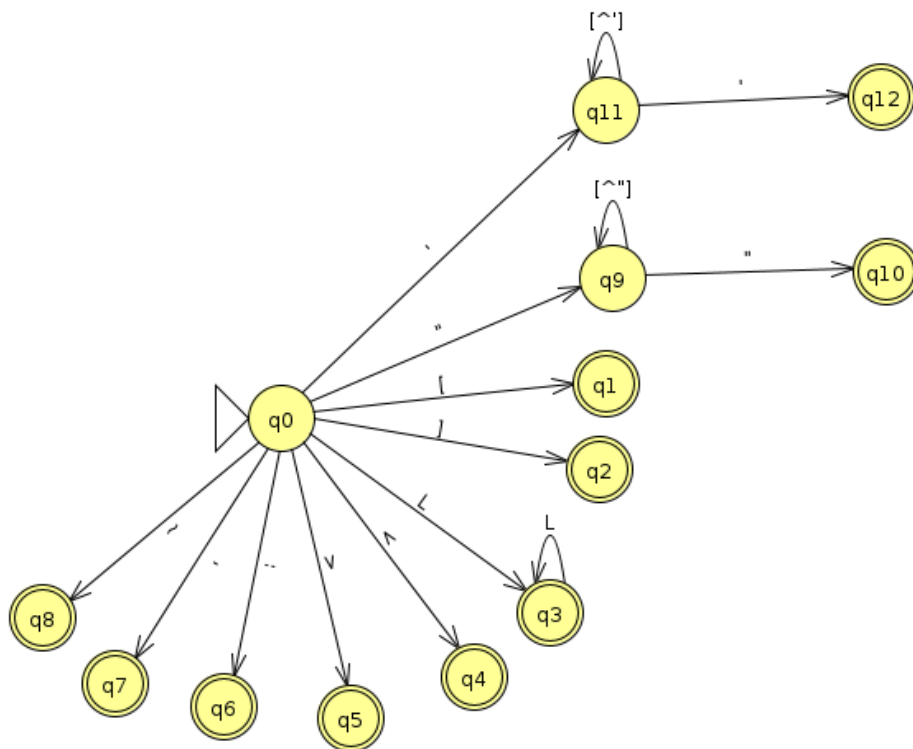
Tabla de transiciones

| Estados/ terminales | ' | $[\wedge']$ | " | $[\wedge'']$ | S | L |
|------------------------|----|-------------|----|--------------|----|----|
| q0 | q1 | - | q2 | - | q3 | q4 |
| q1 | q3 | q1 | - | - | - | - |
| q2 | - | - | - | - | - | - |
| *q3 | - | - | - | - | - | - |
| *q4 | - | - | - | - | - | q4 |

Se procede a dibujar el AFD



Por motivos de aprendizaje se ampliaron los dividió el conjunto S y se añadieron más estados. Por lo que el AFD ampliado luce así:



Este fue el automata utilizado para la codificación del programación.

CLASES UTILIZADAS

Diagrama UML de las clases que se usaron para la elaboración del software.

