# Especificación del Analizador Léxico

Aramis E. Matos, Lenier Gerena, Angel Berrios

2/28/2023

# Índice I

- Introduccion
- 2 Gramática de AVISMO
- 3 Especificación del Analizador Léxico
  - Tokens y Lexemas
  - Patrones

- Atributos
- Diseño del Analizador Léxico
  - Autómatas Finitos Deterministas
  - Estructura de Datos de la Tabla de Símbolos
- 5 Casos de Pruebas

#### Introduccion

Se estará definiendo los fundamentos léxicos del lenguaje AVISMO (Narciso Farias, Rios, Hidrobo, & Vicuña, 2012) En específico, los siguientes aspectos:

- Gramática del Lenguaje
   (Reglas de producción para un lenguaje)
- Especificación del Analizador Léxico
- Diseño del Analizador Léxico

### Gramática de AVISMO I

- <SENTENCIAS> ::= <FIN\_DE\_LINEA>
  <SENTENCIAS> | <SENTENCIA> <FIN\_DE\_LINEA>
- <FIN\_DE\_LINEA> ::= ":" | ";"

## Gramática de AVISMO II

- <ID> ::= "A" | "B" | "C" | "D" | "E" | "F" | "G" | "H" | "I" | "J" |
   "K" | "L" | "M" | "N" | "O" | "P" | "Q" | "R" | "S" | "T" | "U" | "V"
   | "W" | "X" | "Y" | "Z" | "a" | "b" | "c" | "d" | "e" | "f" | "g" | "h" |
   "i" | "j" | "k" | "I" | "m" | "n" | "o" | "p" | "q" | "r" | "s" | "t" | "u" |
   "v" | "w" | "x" | "y" | "z" | <LETRA> <IDCONT>
- IDCONT> ::= "A" | "B" | "C" | "D" | "E" | "F" | "G" | "H" | "I" | "J" | "K" | "L" | "M" | "N" | "O" | "P" | "Q" | "R" | "S" | "T" | "U" | "V" | "W" | "X" | "Y" | "Z" | "a" | "b" | "c" | "d" | "e" | "f" | "g" | "h" | "i" | "j" | "k" | "I" | "m" | "n" | "o" | "p" | "q" | "r" | "s" | "t" | "u" | "v" | "w" | "x" | "y" | "z" | <LETRA> <IDCONT> |

## Gramática de AVISMO III

# Tokens y Lexemas

- Un lexema es una serie de caracteres que sigue un patrón
- Un token es un lexema que sigue un patrón y es asignado una categoría

Token	Lexema
<fin_de_linea></fin_de_linea>	;
<palabra_reservada></palabra_reservada>	defina
<id></id>	var1
<idcont></idcont>	01A
<asignacion></asignacion>	=
<letra></letra>	b
<digito></digito>	6

Aramis E. Matos, Lenier Gerena, Angel Berrios

#### **Patrones**

 Un patrón es una descripción de la forma que los lexemas de un token pueden tomar (Aho, Sethi, & Ullman, 1986)

Token	Patrones
<fin_de_linea></fin_de_linea>	; :
<palabra_reservada></palabra_reservada>	defina   como
<id></id>	[A-Za-z]   <letra> <idcont></idcont></letra>
<idcont></idcont>	[A-Za-z]   <letra> <idcont>  </idcont></letra>
	[0-9]   <digito> <idcont></idcont></digito>
<asignacion></asignacion>	=
<letra></letra>	[A-Za-z]
<digito></digito>	[0-9]

Aramis E. Matos, Lenier Gerena, Angel Berrios

### **Atributos**

Atributos son información adicional que describen las propiedades a un token

Token	Atributos
<fin_de_linea></fin_de_linea>	Indica fin de Línea
<palabra_reservada></palabra_reservada>	Indica que el token no se puede utilizar
	como identificador
<id></id>	Apuntador a la tabla de símbolos
<idcont></idcont>	Permite que los identificadores contengan
	números
<asignacion></asignacion>	Asigna un <modelo_molecular> a</modelo_molecular>
	un identificador
<letra></letra>	Provee un terminal para <id> y <id-< td=""></id-<></id>
	CONT>
<digito></digito>	Provee un terminal para <id></id>

Aramis E. Matos, Lenier Gerena, Angel Berrios

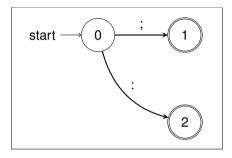


Figura: Automata del patrón para el token <FIN DE LINEA>

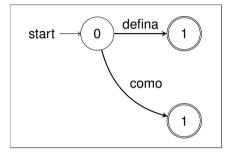


Figura: Automata del patrón para el token <PALABRAS\_RESERVADA>

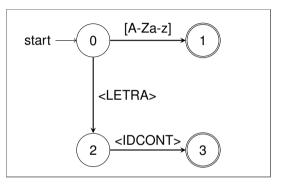


Figura: Automata del patrón para el token <ID>

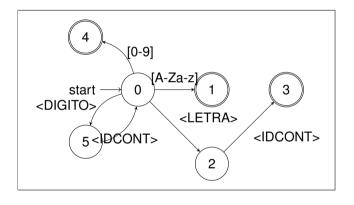


Figura: Automata del patrón para el token <IDCONT>

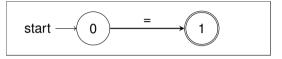


Figura: Automata del patrón para el token <ASIGNACION>

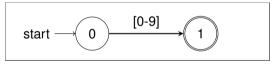


Figura: Automata del patrón para el token <LETRA>

## Estructura de Datos de la Tabla de Símbolos

```
var1 \rightarrow \{ tipo : str, valor : "chungus", esMutable : false \}
Big \rightarrow \{ tipo : int, valor : "12", esMutable : false \}
\vdots
Identificador \rightarrow Atributos de Identificador
```

Figura: Estructura de la Tabla de Símbolos, un Diccionario

#### Casos de Prueba

- X Programas Léxicamente Incorrectos
  - incio → Error Léxico defina a1 como modelo; a1 = CH3CH(CH3)CH3; fin

- ✓ Programas Léxicamente Correctos
  - inicio → ID inicio defina a1 como modelo; a1 = CH3CH(CH3)CH3; fin

#### Casos de Prueba

- X Programas Léxicamente Incorrectos
  - inicio defina a\_1 como modelo; → Error Léxico a1 = CH3CH(CH3)CH3; fin

- ✓ Programas Léxicamente Correctos
  - inicio defina a1 como modelo; → ID a1 a1 = CH3CH(CH3)CH3; fin

#### Casos de Prueba

- Programas Léxicamente Incorrectos
  - inicio defina a1 como modelo → Error Léxico a1 = CH3CH(CH3)CH3 → Error Léxico fin

- ✓ Programas Léxicamente Correctos
  - inicio defina a1 como modelo; → Fin de línea a1 = CH3CH(CH3)CH3; → Fin de línea fin

#### Referencias

- Aho, A. V., Sethi, R., & Ullman, J. D. (1986). *Compilers, principles, techniques, and tools*. Reading, Mass: Addison-Wesley Pub. Co.
- Narciso Farias, F., Rios, A., Hidrobo, F., & Vicuña, O. (2012, May). Una Gramática Libre de Contexto para el Lenguaje del Ambiente de Visualización Molecular AVISMO..