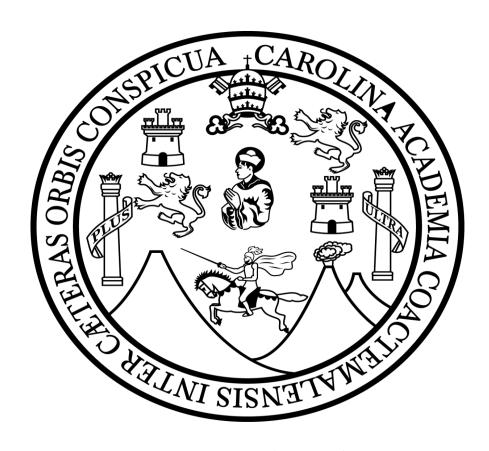
UNIVERSIDAD SAN CARLOS DE GUATEMALA
CENTRO UNIVERSITARIO DE OCCIDENTE
DIVISIÓN DE CIENCIAS DE LA INGENIERÍA
LENGUAJES FORMALES Y DE PROGRAMACIÓN
SECCIÓN A



PROCEDIMIENTO TEÓRICO-PRÁCTICO POR:

201930697

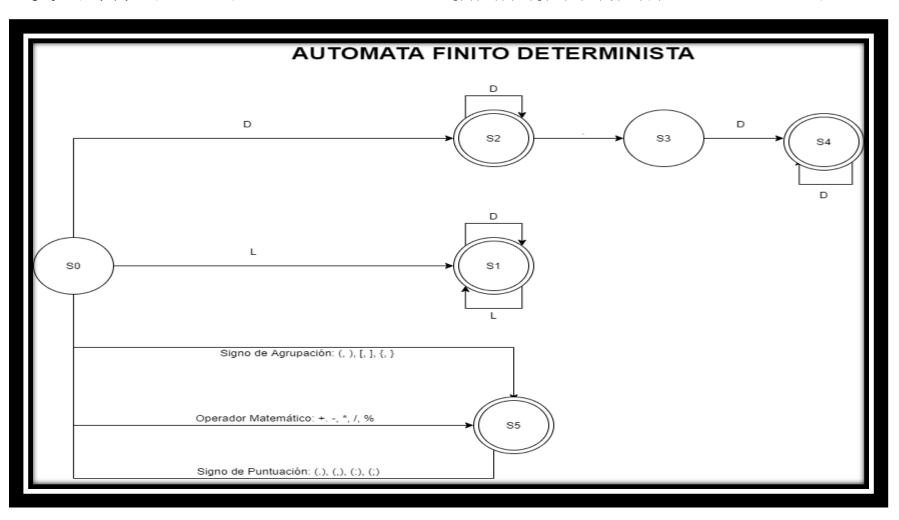
SÁNCHEZ SANTOS, LUIS FERNANDO

GUATEMALA, QUETZALTENANGO, 25/09/2021

GENERACIÓN DE AUTOMATA FINITO DETERMINISTA

Dicho autómata se generó a través de la unificación de los autómatas finitos deterministas que compusieron mi lenguaje regular, los cuales están descritos en las siguientes páginas.

Lenguaje= {[L(\mathbf{D} [L)*] | { D^+ [(.) D^+]? } | [(.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.) | (.



• Conjunto de Estados de mi Autómata: Q = {S0, S1, S2, S3, S4}

• Estado inicial: {S0}

• Alfabeto: {Letra, Digito, Signos de puntuación, signos de agrupación y operadores aritméticos}

• Estados de Aceptación: {S1, S2, S4, S5}

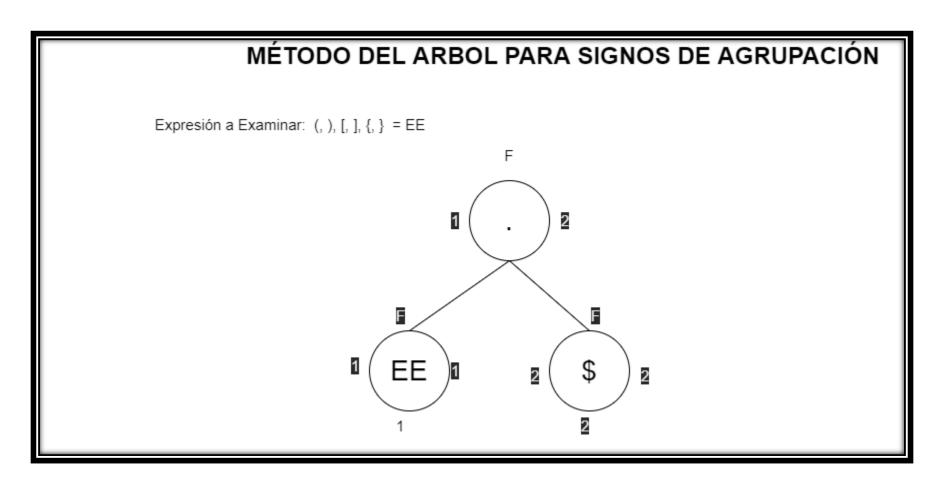
• Función de transición de mi Tabla

ESTADOS	LETRA	DIGITO	PUNTO	SIGNOS DE AGRUPACIÓN	SIGNOS DE PUNTUACIÓN	OPERADORES ARIMETICOS
S0	S 1	S2	Error	S4	S4	S4
S1	S1	S1	Error	Error	Error	Error
S2	Error	S2	S3	Error	Error	Error
S3	Error	S5	Error	Error	Error	Error
S4	Error	Error	Error	Error	Error	Error
S5	Error	S5	Error	Error	Error	Error

$$\begin{split} \delta \left(S0, L \right) &= S1 & \delta \left(S0, \, ' \right)' \right) &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \right)' \right) &= S4 & \delta \left(S0, \, D \right) &= S2 & \delta \left(S3, \, D \right) &= S5 \\ \delta \left(S1, \, D \right) &= S1 & \delta \left(S0, \, ' \right)' \right) &= S1 & \delta \left(S1, \, ' \right)' \right) &= S4 & \delta \left(S2, \, D \right) &= S2 & \delta \left(S5, \, D \right) &= S5 \\ \delta \left(S1, \, L \right) &= S1 & \delta \left(S0, \, ' \right)' \right) &= S4 & \delta \left(S1, \, ' \right)' \right) &= S4 & \delta \left(S2, \, ' \right)' \right) &= S3 \\ \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right) &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right) &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right) &= S4 \\ \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right) &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' \right) &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' \right) &= S4 \\ \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right) &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' \right) &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' \right) &= S4 \\ \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' \right) &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' \right) &= S4 \\ \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' \right) &= S4 \\ \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' \right) &= S4 \\ \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' \right) &= S4 \\ \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' \right) &= S4 \\ \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' &= S4 & \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' \right) &= S4 \\ \delta \left(S0, \, ' \cdot ' \right)' &= S4 \\$$

GENERACIÓN AUTOMATA FINITO DETERMINISTA PARA UN SIGNO DE AGRUPACIÓN

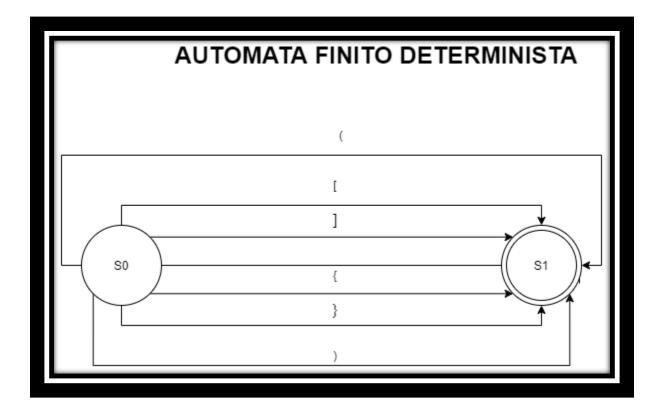
Lenguaje: $[('(') | (')') | ('[') | (']') | ('\{'\}) | ('\}')]$ \$



i	Siguiente (i)
1	2
2	-

• Tabla de Estados Generados: Estado Inicial: S0=1

S0	Siguiente (1) = Siguiente (EE)	2=S1



• Conjunto de Estados de mi Autómata: Q = {S0, S1}

• Estado inicial: {S0}

• Alfabeto: {['('),(')'),('['),(']'),('{'}),('{}')}

• Estados de Aceptación: {S1}

• Función de transición de mi Tabla

ESTADOS	()	{	}	[]
S0	S 1	S1	S 1	S 1	S1	S 1

$$\delta$$
 (S0, '(') = S1

$$\delta$$
 (S0, ')') = S1

$$\delta$$
 (S0, '{'}) = S1

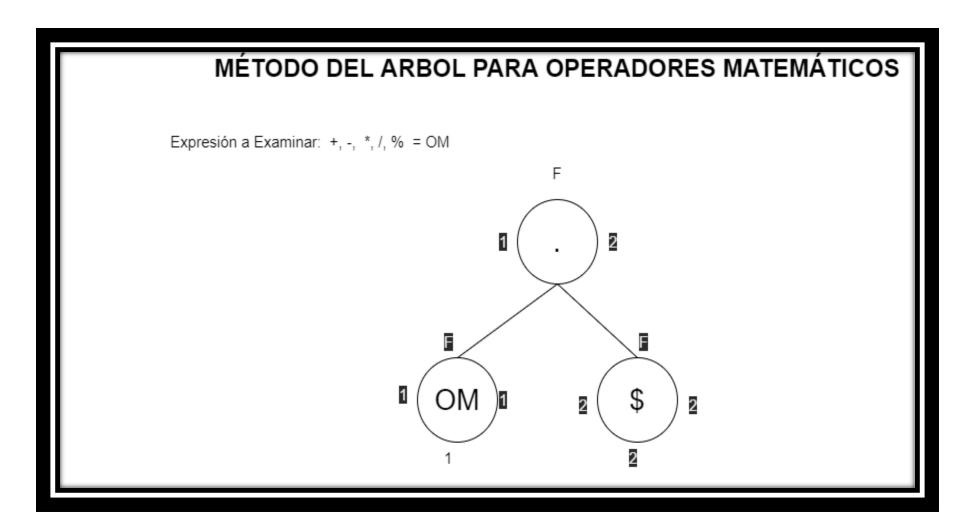
$$\delta$$
 (S0, '}') = S1

$$\delta$$
 (S0, '[') = S1

$$\delta$$
 (S0, ']') = S1

GENERACIÓN AUTOMATA FINITO DETERMINISTA PARA UN OPERADOR MATEMÁTICO

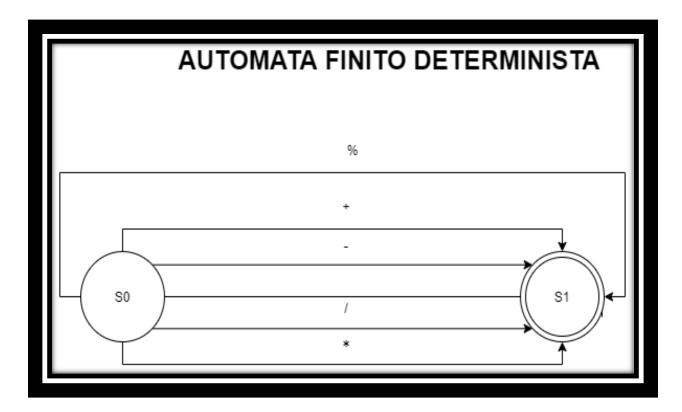
Lenguaje: [(+) | (-) | (*) | (/) | (%)]\$



i	Siguiente (i)
1	2
2	-

• Tabla de Estados Generados: Estado Inicial: S0=1

$\mathbf{S0}$	Siguiente (1) = Siguiente (OM)	2=S1



• Conjunto de Estados de mi Autómata: Q = {S0, S1}

• Estado inicial: {S0}

• Alfabeto: {[(+), (-), (*), (/), (%)]}

• Estados de Aceptación: {S1}

• Función de transición de mi Tabla

ESTADOS	+	-	*	/	%
S0	S 1	S 1	S 1	S1	S 1

$$\delta$$
 (S0, +) = S1

$$\delta$$
 (S0, -) = S1

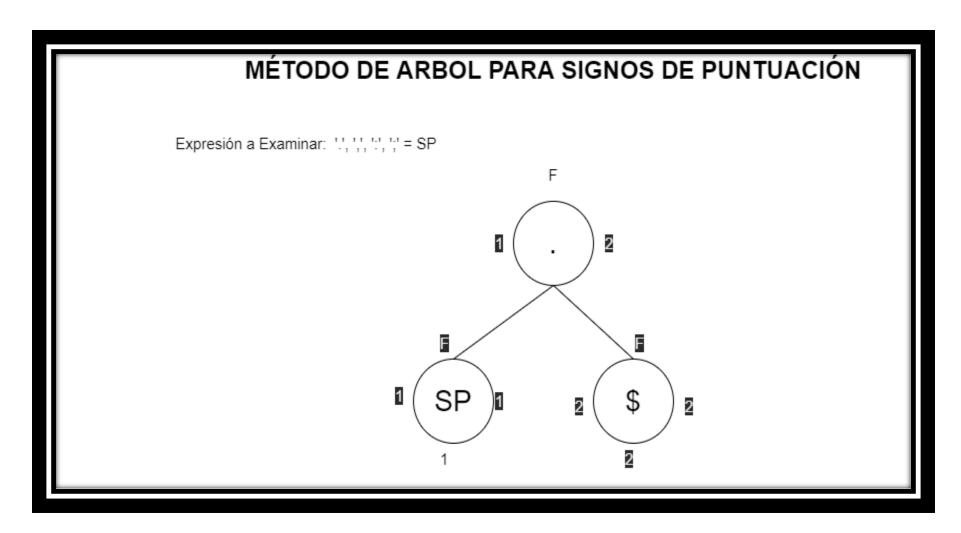
$$\delta$$
 (S0, /) = S1

$$\delta$$
 (S0, *) = S1

$$\delta$$
 (S0, %) = S1

GENERACIÓN AUTOMATA FINITO DETERMINISTA PARA UN SIGNO DE PUNTUACIÓN

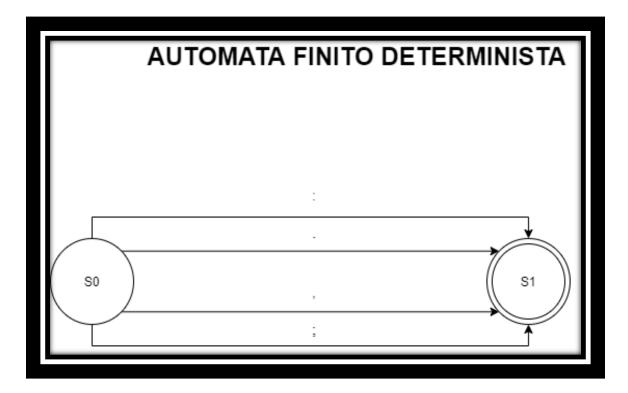
Lenguaje: [(.) | (;) | (,) | (:)]\$



i	Siguiente (i)
1	2
2	-

• Tabla de Estados Generados: Estado Inicial: S0=1

$\mathbf{S0}$	Siguiente (1) = Siguiente (SP)	2=S1



• Conjunto de Estados de mi Autómata: Q = {S0, S1}

• Estado inicial: {S0}

Alfabeto: {[(.), (;), (,), (:)]} • Estados de Aceptación: {S1} Función de transición de mi Tabla

ESTADOS	:	;	•	,
S0	S1	S 1	S 1	S 1

$$\delta$$
 (S0, ':') = S1

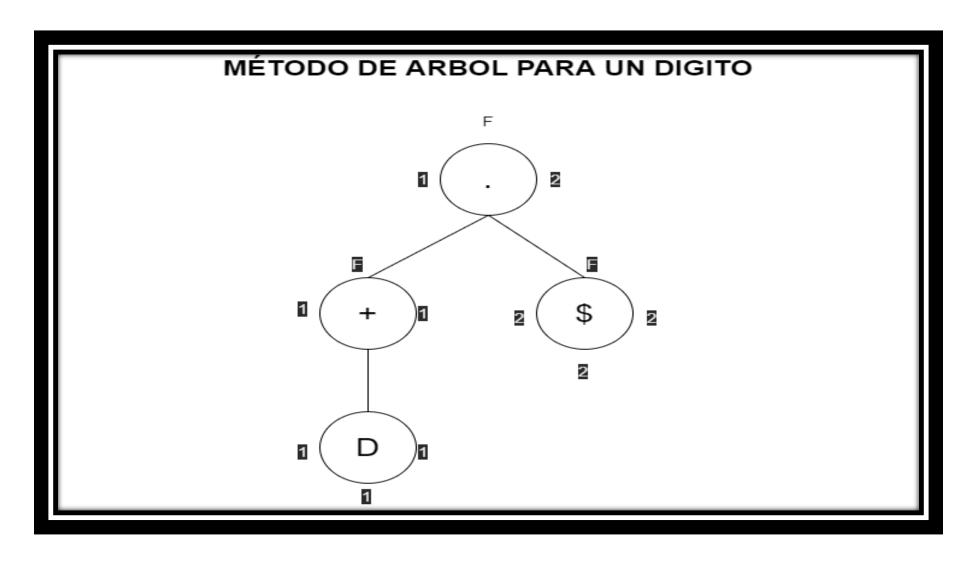
$$\delta (S0, ';') = S1$$

$$\delta (S0, ', ') = S1$$

$$\delta (S0, ';') = S1$$
 $\delta (S0, ',') = S1$ $\delta (S0, ',') = S1$

GENERACIÓN AUTOMATA FINITO DETERMINISTA PARA UN DIGITO

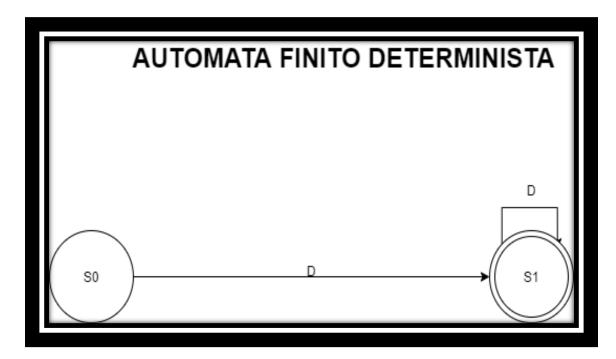
Lenguaje: $[D^+]$ \$



i	Siguiente (i)
1	1, 2
2	-

• Tabla de Estados Generados: Estado Inicial: S0=1

S0	Siguiente (1) = Siguiente (D)	$\{1, 2\} = S1$
S1	Siguiente (1) = Siguiente (D)	$\{1, 2\} = S1$



• Conjunto de Estados de mi Autómata: Q = {S0, S1}

• Estado inicial: {S0}

• Alfabeto: {D}

• Estados de Aceptación: {S1}

• Función de transición de mi Tabla

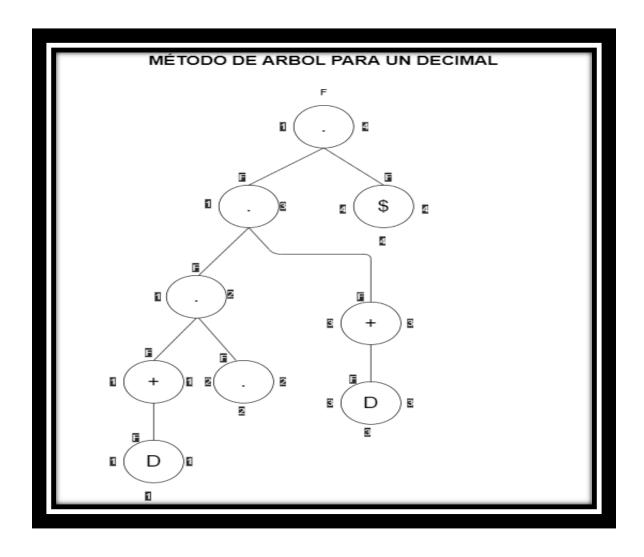
ESTADOS	D
S0	S 1
S1	S 1

$$\delta$$
 (S0, D) = S1

$$\delta (S1, D) = S1$$

GENERACIÓN AUTOMATA FINITO DETERMINISTA PARA UN DECIMAL

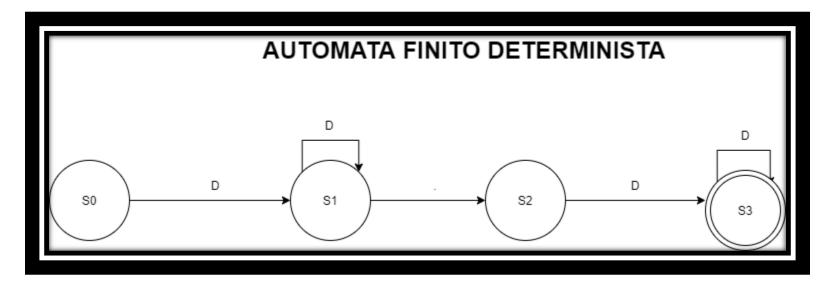
Lenguaje: $[(D^+)(.)(D^+)]$ \$



i	Siguiente (i)
1	1, 2
2	3
3	3, 4
4	-

• **Tabla de Estados Generados:** Estado Inicial: S0=1

S0	Siguiente (1) = Siguiente (D)	$\{1, 2\} = S1$
S1	Siguiente (1) = Siguiente (D)	$\{1, 2\} = S1$
S2	Siguiente (2) = Siguiente (.)	${3} = S2$
S3	Siguiente (3) = Siguiente (D)	${3,4} = S3$
S4	Siguiente (3) = Siguiente (D)	${3,4} = S3$



• Conjunto de Estados de mi Autómata: Q = {S0, S1, S2, S3}

Estado inicial: {S0}Alfabeto: {D, '.'}

Estados de Aceptación: {S3}Función de transición de mi Tabla

ESTADOS	D	•
S0	S 1	ERROR
S1	S1	S2
S2	S3	ERROR
S 3	S4	ERROR

$$\delta$$
 (S0, D) = S1

$$\delta\left(S1,D\right)=S1$$

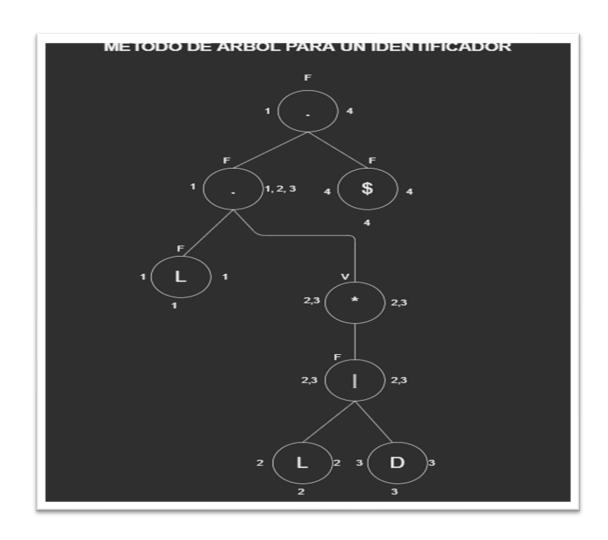
$$\delta$$
 (S1, '.') = S2

$$\delta$$
 (S2, 'D') = S3

$$\delta$$
 (S3, 'D') = S3

GENERACIÓN AUTOMATA FINITO DETERMINISTA PARA UN IDENTIFICADOR

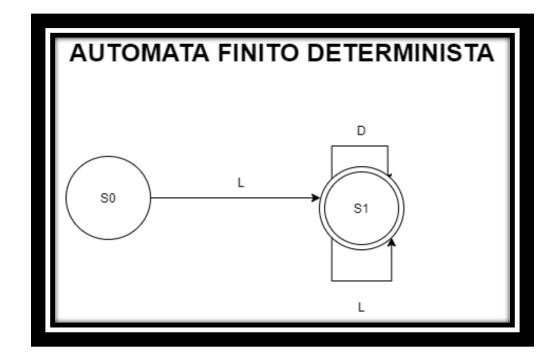
Lenguaje: [L(**D**|L)*]\$



i	Siguiente (i)
1	2,3,4
2	2,3,4
3	2,3,4
4	-

• Tabla de Estados Generados: Estado Inicial: S0=1

S0	Siguiente (1) = Siguiente (2)	$\{2,3,4\} = S1$
S1	Siguiente (2) = Siguiente (L)	$\{2,3,4\} = S1$
S2	Siguiente (3) = Siguiente (D)	$\{2,3,4\} = S1$



• Conjunto de Estados de mi Autómata: Q = {S0, S1}

Estado inicial: {S0}Alfabeto: {L, D}

Estados de Aceptación: {S1}Función de transición de mi Tabla

	_		
		ESTADOS	Ī

ESTADOS	L	D
S0	S 1	ERROR
S1	S1	S1

$$\delta(S0, L) = S1$$

$$\delta\left(S1,L\right)=S1$$

$$\delta (S1, D) = S1$$