Implementación de un procesador de lenguajes para Autómatas de Moore

Julián García Sánchez Alejandro Medina Jiménez Iván Illán Barraya Javier Monescillo Buitrón

5 de noviembre de 2018

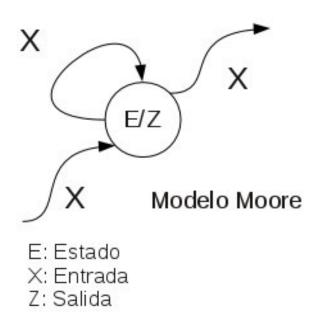


Índice

1.	¿Qué es un autómata de Moore?	3				
	1.1. Definición formal	3				
	1.2. Ejemplo concreto	4				
	1.3. Ejemplo propuesto	5				
2.	Presentación del problema 2.1. Lenguaje definido	6				
3.	EBNF	7				
4.	. Tablas de Tokens					
5.	5. ¿Cómo se va a construir el procesador del lenguaje diseñado?					

1. ¿Qué es un autómata de Moore?

En Teoría de la computación una **Máquina de Moore** es un autómata de estados finitos para el cual la salida en un momento dado sólo depende de su estado en ese momento, mientras la transición al siguiente estado depende del estado en que se encuentre y de la entrada introducida. El diagrama de estados para una máquina de Moore incluirá una señal de salida para cada estado. [1]



Ejemplo de Máquina de Moore simple

El nombre de **Máquina de Moore** viene de su promotor Edward F. Moore, un pionero de las máquinas de estados, quien escribió *Gedanken-experiments on Sequential Machines*, pp 129-153, Estudios de Autómatas, Anuales de los Estudios Matemáticos, no. 34, Princenton Universityy Press, Princenton, N.J., 1956. [1]

1.1. Definición formal

Una máquina de Moore se define como una 6-tupla:

$$Mmor = (S, S_0, \Sigma, \Lambda, T, G)$$

donde definimos los siguientes elementos:

- S: es un conjunto finito de estados.
- S_0 : es el estado inicial, y además es un elemento de S.
- Σ : un conjunto finito llamado alfabeto de entrada.
- Λ : un conjunto finito llamado el alfabeto de salida.
- T: una función de transición $T: S \times \Sigma \to S$ mapeando un estado y una entrada al siguiente estado.
- G función de salida $G: S \to \Lambda$ mapeando cada estado al alfabeto de salida.

1.2. Ejemplo concreto

Se quiere diseñar una máquina de Moore para el control de una piscina, para ello, se requiere de:

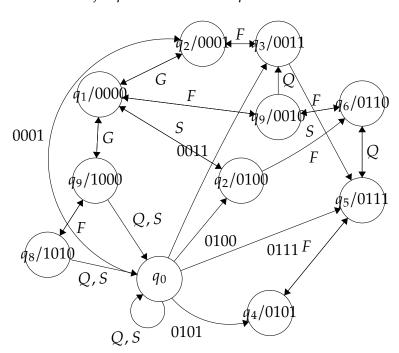
El alfabeto de entrada Σ : (0,1)

- 0 indica que se no ha activado el sensor
- 1 indica que se ha activado el sensor

El alfabeto de salida Λ : (Q, F, S, G) donde $Q_i, F_i, S_i, G_i \epsilon$ (0,1)

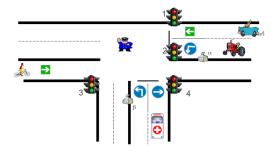
- Q: se activa el sensor se echa químico en la piscina.
- *F* : se activa el sensor y se calienta la piscina.
- S: se activa el sensor y se limpia la piscina.
- lacksquare G : se activa el sensor si detecta una persona.

Ejemplo del autómata representativo



1.3. Ejemplo propuesto

Definimos una Máquina de Moore para regular el tráfico en el siguiente cruce con los cuatro semáforos:



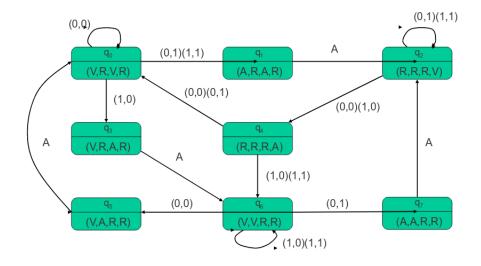
El alfabeto de entrada Σ : (0,0),(0,1),(1,0),(1,1)

- (a,b), donde a es el estado para el sensor α y b para el sensor β
- 0 indica que no hay coches en la cola
- 1 indica que hay coches en la cola

El alfabeto de salida Λ : $(a_1, a_2, a_3, a_4 \text{ donde } a_i \epsilon \text{ (A,V,R)})$

- *a*₁ es el estado del semáforo 1
- a_2 es el estado del semáforo 2
- *a*₃ es el estado del semáforo 2
- a_4 es el estado del semáforo 2

El diagrama de estados sería el siguiente



2. Presentación del problema

2.1. Lenguaje definido

```
/*
c1 {
         # System.out.println("Activado sensor 1"); #
c2 {
           System.out.println("Activado sensor 2"); #
c3 {
         # System.out.println("Activado sensor 3"); #
*/
moore Automata_de_Ejemplo{
         estados q0,q1,q2;
estado_in q0;
         alf_in e1,e2,e3;
alf_out c1,c2,c3;
         transicion {
                  (q0,e1,q1),
                  (q1,e2,q1),
                  (q1,e3,q2);
         }
         comportamiento {
                  (q0,c1),
                  (q1,c2),
                  (q2,c3);
         }
}
```

3. EBNF

Producción izquierda		Producción derecha
PROGRAMA	::=	COMP (COMP AUTOMATA) AUTOMATA
COMP	::=	' * /' DEC_COMP ' * /'
DEC_COMP	::=	CMP '{' CODIGO '}' { CMP '{' CODIGO '}' }
CODIGO	::=	'#' ASCII '#'
AUTOMATA	::=	moore ID CUERPO_AUTOMATA
CUERPO_AUTOMATA		'{' ESTADOS ESTADO_INI ALF_IN
		ALF_OUT TRANSICION COMPORTAMIENTOS '}'
ESTADOS	::=	estados { ID ',' } ID ';'
ESTADO_INI	::=	estado_in ID ';'
ALF_IN	::=	alf_in { EVENTOS ',' } EVENTOS ';'
ALF_OUT	::=	alf_out { CMP ',' } CMP ';'
TRANSICION	::=	transicion '{' TRANSICION_DEF { TRANSICION_DEF } '}'
TRANSICION_DEF	::=	'(' ID ',' EVENTS ',' VAL_TRANS
VAL_TRANS	::=	ID ')' ',' ID ')' ';'
COMPORTAMIENTOS	::=	comportamientos '{' COMP_DEF { COMP_DEF } '}'
COMP_DEF	::=	'(' ID ',' VAL_COMP
VAL_COMP	::=	CMP ')' ';' CMP ')' ';'
CMP	::=	'c'NUMEROS
EVENTOS	::=	'e'NUMEROS
NUMEROS	::=	0 1 9

4. Tablas de Tokens

Token	Lexema	Patrón
moore	moore	m·o·o·r·e
estados	estados	e·s·t·a·d·o·s
estado_in	estado_in	e·s·t·a·d·o·_·i·n
alf_in	alf_in	a·l·f·_i·n
alf_out	alf_out	a·l·f·_o·u·t
transicion	transicion	t·r·a·n·s·i·c·i·o·n
comportamiento	comportamiento	c·o·m·p·o·r·t·a·m·i·e·n·t·o
Paréntesis abierto	((
Paréntesis cerrado))
Llave abierta	{	{
Llave cerrada	}	}
Punto y coma	;	;
Coma	,	,
Asterisco barra	*/	*•/
Barra asterisco	/*	*•/
ID	hola	[A-Za-z][A-Zaz0-9_]*
CMP	c1	c[1-9][0-9]*
EVENTOS	e1	e[1-9][0-9]*
CODIGO	#codigo aquí #	#· codigo aquí ·#

5. ¿Cómo se va a construir el procesador del lenguaje diseñado?

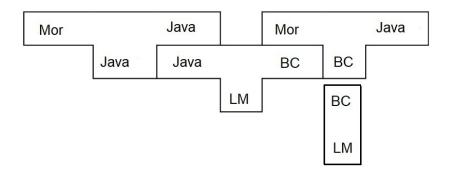


Diagrama tipo T asociado

Referencias

 $[1] \ \ Aut\'omatas\ de\ Moore\ https://es.wikipedia.org/wiki/M\%C3\%A1quina_de_Moore$