

# Práctico 3

## Teoría de Lenguajes

Los objetivos de este práctico son que el/la estudiante

- utilice un método formal para hallar el **autómata finito** que acepta el lenguaje generado por una **expresión regular**;
- utilice y analice los diferentes métodos formales para hallar la **expresión regular** que genere el lenguaje aceptado por un **autómata finito**;
- utilice el algoritmo de minimización para **autómatas finitos deterministas**;
- comprenda cómo hallar las clases de equivalencias definidas por las relaciones  $R_L$  y  $R_M$ .

## Ejercicios fundamentales

### Ejercicio 1

Considere las siguientes **expresiones regulares**  $r_i$ . Utilizando los algoritmos de pasaje vistos en el teórico, construya un  $AFND - \epsilon M_i$  tal que  $L(M_i) = L(r_i)$ .

1.  $r_1 = ab^*c$
2.  $r_2 = (a|b)^*(aa|bb)$
3.  $r_3 = a^*b(c^*a)^*$

### Ejercicio 2

Sea el **autómata finito**  $M = (\{q_0, q_1\}, \{a, b\}, \delta, q_0, F = \{q_1\})$  donde  $\delta$  está dada por:

$\delta$	<b>a</b>	<b>b</b>
$q_0$	$q_1$	$q_0$
$q_1$	$q_1$	$q_1$

#### Parte A

Halle, mediante su intuición, una expresión regular  $r$  tal que  $L(r) = L(M)$ .

#### Parte B

Ahora halle, utilizando el método  $R_{ij}^k$  visto en el teórico, una expresión regular  $s$  tal que  $L(s) = L(M)$ . ¿Es similar a la hallada previamente?

### Ejercicio 3

Utilizando el **teorema de análisis de Kleene**<sup>1</sup> hallar  $r_i$  tales que  $L(r_i) = L(M_i)$  para los siguientes autómatas:

1.  $M1 = (\{q_0, q_1\}, \{a, b\}, \delta, q_0, \{q_1\})$  donde  $\delta$  está dada por:

$\delta$	<b>a</b>	<b>b</b>
$q_0$	$q_1$	$q_1$
$q_1$	$q_1$	$q_1$

2.  $M2 = (\{q_0, q_1, q_2\}, \{a, b\}, \delta, q_0, \{q_2\})$  donde  $\delta$  está dada por:

$\delta$	<b>a</b>	<b>b</b>
$q_0$	$q_1$	$q_2$
$q_1$	$q_1$	$q_2$
$q_2$	—	$q_1$

3.  $M3 = (\{q_0, q_1, q_2, q_3\}, \{a, b\}, \delta, q_0, \{q_0, q_3\})$  donde  $\delta$  está dada por:

$\delta$	<b>a</b>	<b>b</b>
$q_0$	$q_1$	$q_2$
$q_1$	$q_1$	$q_3$
$q_2$	$q_3$	$q_2$
$q_3$	$q_3$	$q_0$

4.  $M4 = (\{q_0, q_1, q_2, q_3\}, \{a, b, c\}, \delta, q_0, \{q_0, q_3\})$  donde  $\delta$  está dada por:

$\delta$	<b>a</b>	<b>b</b>	<b>c</b>
$q_0$	$q_0$	$q_1$	$q_2$
$q_1$	$q_1$	$q_1$	$q_3$
$q_2$	$q_3$	$q_3$	$q_2$
$q_3$	$q_3$	$q_3$	$q_3$

---

<sup>1</sup>Le recomendamos que previamente lea el documento disponible en el EVA que contiene su enunciado.

## Ejercicio 4

Para cada uno de los siguientes **autómatas finitos no deterministas**  $M_i$

- halle un **autómata finito determinista** equivalente utilizando los algoritmos vistos en el curso,
- **minimícelo** utilizando el algoritmo visto en el curso<sup>2</sup>,
- exprese las clases de equivalencia para  $R_M$  mediante expresiones regulares siguiendo un método formal<sup>3</sup>,
- exprese las clases de equivalencia para  $R_L$  mediante expresiones regulares,
- y dé una **expresión regular**  $r_i$  tal que  $L(r_i) = L(M_i)$  explicando su razonamiento.

1.  $M1 = (\{p, q, r, s\}, \{0, 1\}, \delta, p, \{s\})$  donde  $\delta$  está dada por:

$\delta$	<b>0</b>	<b>1</b>
$p$	$\{p, q\}$	$\{p\}$
$q$	$\{r\}$	$\{r\}$
$r$	$\{s\}$	$\{\}$
$s$	$\{s\}$	$\{s\}$

2.  $M2 = (\{p, q, r, s\}, \{0, 1\}, \delta, p, \{s\})$  donde  $\delta$  está dada por:

$\delta$	<b>0</b>	<b>1</b>
$p$	$\{p, r\}$	$\{s\}$
$q$	$\{q, r\}$	$\{s\}$
$r$	$\{s\}$	$\{p\}$
$s$	$\{s\}$	$\{q\}$

3.  $M3 = (\{p, q, r, s\}, \{0, 1\}, \delta, p, \{s, t\})$  donde  $\delta$  está dada por:

$\delta$	<b>0</b>	<b>1</b>
$p$	$\{p, q\}$	$\{t\}$
$q$	$\{t\}$	$\{s\}$
$r$	$\{r, q\}$	$\{s\}$
$s$	$\{p\}$	$\{q\}$
$t$	$\{p\}$	$\{q\}$

---

<sup>2</sup>Le recomendamos que previamente lea el documento en EVA que ejemplifica su uso.

<sup>3</sup>Al igual que para la parte anterior le recomendamos que lea el correspondiente documento en el EVA.

4.  $M4 = (\{p, q, r, s\}, \{0, 1\}, \delta, p, \{s\})$  donde  $\delta$  está dada por:

$\delta$	<b>0</b>	<b>1</b>	$\epsilon$
$p$	$\{q\}$	$\{r\}$	$\{\}$
$q$	$\{p\}$	$\{\}$	$\{s\}$
$r$	$\{s\}$	$\{\}$	$\{p\}$
$s$	$\{\}$	$\{s\}$	$\{\}$

## Ejercicios complementarios

### Ejercicio 5

Sea el siguiente **autómata finito**  $M5 = (\{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4, q_5, q_6\}, \{0, 1\}, \delta, q_0, \{q_1\})$  donde  $\delta$  está dada por:

$\delta$	<b>0</b>	<b>1</b>	$\epsilon$
$q_0$	$\{q_3\}$	$\{q_5\}$	$\{q_1\}$
$q_1$	$\{q_2\}$	$\{q_5\}$	$\{\}$
$q_2$	$\{q_4\}$	$\{q_2\}$	$\{\}$
$q_3$	$\{\}$	$\{q_5\}$	$\{q_2\}$
$q_4$	$\{q_6\}$	$\{q_0\}$	$\{\}$
$q_5$	$\{q_6\}$	$\{q_5\}$	$\{q_6\}$
$q_6$	$\{q_6\}$	$\{q_6\}$	$\{q_5\}$

- halle un **autómata finito determinista mínimo** equivalente,
- obtenga las clases  $R_L$  y  $R_M$  para el lenguaje  $L(M_5)$  a partir del autómata hallado
- y dé una **expresión regular**  $r_5$  tal que  $L(r_5) = L(M_5)$  explicando su razonamiento.

### Ejercicio 6

Para cada uno de los siguientes lenguajes definidos sobre  $\Sigma = \{0, 1\}$  construya un **autómata finito determinista** que lo reconozca y, a partir de él, una **expresión regular** utilizando un método de su elección<sup>4</sup>:

1. El conjunto de todas las tiras que tengan un par de 0 consecutivos como máximo y un par de 1 consecutivos como máximo. Por ejemplo, 11001100 y 10110100 son tiras válidas, mientras que 011000 es inválida.
2. El conjunto de todas las tiras  $x$  que cumplen  $|x|_0 = |x|_1$  y que no tiene un prefijo propio<sup>5</sup> que tenga dos 0 más que 1 ni dos 1 más que 0.

<sup>4</sup> $R_{i,j}^k$ , Análisis de Kleene o utilizando las expresiones de las clases de equivalencia de  $R_M$ .

<sup>5</sup>Decimos que  $w$  es un *prefijo propio* de la tira  $x$  si, además de ser un prefijo de ella, se cumple que  $w \neq x$ .