# Expresiones Regulares Matemáticas Computacionales (TC2020)

M.C. Xavier Sánchez Díaz sax@itesm.mx



# Tabla de contenidos

Conceptos básicos de ERs

2 Ejemplos de ERs



Recordemos que un lenguaje es un **conjunto** de palabras aceptadas por un autómata.

Si existe autómata que pueda representar al lenguaje, entonces es un lenguaje regular.

Como es un conjunto, podemos describirlo usando expresiones.

# Lenguajes regulares

Conceptos básicos de Expresiones Regulares

Un lenguaje L es regular si y sólo si se cumple al menos una de las condiciones siguientes:

- L es finito.
- L es la unión o concatenación de otros lenguajes regulares  $R_1$  y  $R_2$ :  $L=R_1\cup R_2$  o  $L=R_1R_2$ .
- L es la cerradura de Kleene de algún lenguaje regular:  $L = R^*$ .

# Lenguajes regulares

Conceptos básicos de Expresiones Regulares

El lenguaje en  $\{0,1\}$  de las palabras que empiecen con 00 pero que no tengan 11.

# $00 \text{ ALGO\_NO}(11)$

Hay un patrón regular que podemos modelar usando un AF.

# Lenguajes regulares

Conceptos básicos de Expresiones Regulares

El lenguaje L de palabras formadas por a y b, pero que empiezan con a:  $aab, ab, a, abaa, \dots$ 

- $\Sigma = \{a, b\}$
- $L = R_1 R_2$ :
  - $R_1$  = el lenguaje que contiene una a.
  - $R_2$  = el lenguaje que contiene cadenas cualesquiera de a y b.

$$L = \{a\}\{a, b\}^*$$

# Expresiones Regulares

Conceptos básicos de Expresiones Regulares

Una expresión regular es una representación textual de un lenguaje regular.

#### Definición de Expresiones Regulares

Sea  $\Sigma$  un alfabeto no vacío.

- ^ es una expresión regular.
- Ø es una expresión regular.
- Para cada  $\sigma \in \Sigma$ ,  $\sigma$  es una expresión regular.
- Si  $R_1$  y  $R_2$  son expresiones regulares, entonces  $R_1 \cup R_2$  es una expresión regular.
- Si  $R_1$  y  $R_2$  son expresiones regulares, entonces  $R_1R_2$  es una expresión regular.
- ullet Si R es una expresión regular, entonces  $R^*$  es una expresión regular.

### **Operaciones**

Conceptos básicos de Expresiones Regulares

Las operaciones disponibles son las mismas que usábamos en autómatas, pero algunas cambian de notación:

- La ER \( \pi \) representa al **lenguaje vacío** \( \{ \} \).
- La **palabra vacía**  $\varepsilon$  la representamos con la expresión regular  $\hat{.}$
- La **unión** se representa usualmente con la ER +.
- La cerradura o estrella de Kleene de un lenguaje regular R sigue representándose con  $R^*$

#### ERs sintácticamente bien formadas

Ejemplos de ERs

A nivel *implementación*, una ER es una secuencia de ERs que nos dicen **cómo** debería ser el lenguaje descrito por la ER completa:

- 0 es una ER válida que describe al lenguaje  $\{0\}$ .
- $01^*$  es una ER válida: La concatenación del lenguaje  $\{0\}$  y  $\{1\}^*$ —un 0 seguido de cero o más 1s.
- (0+1) es una ER válida: La unión del lenguaje  $\{0\}$  y  $\{1\}$ —o un 0 o un 1
- $(0+1)^*11$  es una ER válida: o 0 o 1 cero o más veces, seguida de dos 1s.

# ERs más complejas

Ejemplos de ERs

Diseñar una ER para el lenguaje de las palabras en  $\{0,1\}$  que empiezan y terminan en 01:

- Estructuramos con patrones:  $01 \, algo \, 01$
- f 2 Definimos restricciones: algo no tiene restricción alguna, puede ser o 0 o 1, cero o más veces.
- **3** Generamos una ER para el patrón  $algo: (0+1)^*$
- 4 Finalmente, concatenamos las ERs para hacer una nueva ER.

$$01(0+1)*01$$