

# *Compilad*

Análisis Léxico  
*ores* *Token*

# Expresiones regulares

- Basado en las operaciones entre lenguajes, cómo definiría las operaciones necesarias para formar:

- Un identificador

*letra\_ ( letra\_ | dígito )\**

- Un entero

- Un número con decimales

# Expresiones regulares

- Una expresión regular  $r$  denota un Lenguaje  $L(r)$  con cierto alfabeto  $\Sigma$
- Reglas
  - $\epsilon$  es una expresión regular y  $L(\epsilon)$  es  $\{\epsilon\}$ 
    - es decir, un lenguaje con la cadena vacía como único elemento
  - Si  $a$  es elemento de  $\Sigma$  entonces  $a$  es una expresión regular  $L(a) = \{a\}$

# Expresiones regulares

- Entonces, sean  $r$  y  $s$  expresiones regulares de  $L(r)$  y  $L(s)$  respectivamente
  - $(r)$  es una expresión regular que denota el lenguaje  $L(r)$
  - $(r)|(s)$  es una expresión regular que denota el lenguaje  $L(r) \cup L(s)$
  - $(r)(s)$  es una expresión regular que denota el lenguaje  $L(r)L(s)$
  - $(r)^*$  es una expresión regular que denota el lenguaje  $(L(r))^*$

# Expresiones regulares

- Observaciones

- \* tiene mayor prioridad y es asociativo por la izquierda
- Concatenación tiene la segunda posición en prioridad y es asociativa por la izquierda
- | tiene la precedencia más baja por lo tanto

$$(a) | ((b)^*(c))$$
$$a | b^*c$$

- $(a)(c)^*$  se puede sustituir  $ac^*$

# Ejercicio

- La expresión regular  $a|b$  denota  $\{a,b\}$  por tanto:
- $(a|b)(a|b)$
- $a^*$
- $(a|b)^*$
- $a|a^*b$

# Propiedades algebraicas

- Si un lenguaje puede definirse mediante una expresión regular se llama **conjunto regular**.
- Si dos expresiones regulares  $r$  y  $s$  denotan el mismo conjunto regular entonces son equivalentes  $r = s$  en  $(a|b) = (b|a)$

# Propiedades algebraicas

LEY	DESCRIPCIÓN
$r s = s r$	es conmutativo
$r (s t) = (r s) t$	es asociativo
$r(st) = (rs)t$	La concatenación es asociativa
$r(s t) = rs rt; (s t)r = sr tr$	La concatenación se distribuye sobre
$\epsilon r = r\epsilon = r$	$\epsilon$ es la identidad para la concatenación
$r^* = (r \epsilon)^*$	$\epsilon$ se garantiza en un cerradura
$r^{**} = r^*$	$*$ es idempotente

Figura 3.7: Leyes algebraicas para las expresiones regulares



# *Definiciones regulares*

# Definiciones regulares

- Si  $\Sigma$  es un alfabeto de símbolos básicos se nombrará **definición regular** a la secuencia de definiciones de la forma:

$$\begin{array}{ccc} d_1 & \rightarrow & r_1 \\ d_2 & \rightarrow & r_2 \\ & \dots & \\ d_n & \rightarrow & r_n \end{array}$$

- Donde:
  - $d_1$  es un nuevo símbolo que no está en  $\Sigma$  y es diferente de cualquier  $d$
  - $r_1$  es una expresión regular sobre el alfabeto  $\Sigma \cup \{d_1, d_2, d_3 \dots\}$

# Definiciones regulares

- Ejemplos:

<i>digito</i>	→	$0 \mid 1 \mid \dots \mid 9$
<i>digitos</i>	→	$\text{digito } \text{digito}^*$
<i>fraccionOpcional</i>	→	$\text{. } \text{digitos} \mid \epsilon$
<i>exponenteOpcional</i>	→	$( \text{E } ( + \mid - \mid \epsilon ) \text{ digitos } ) \mid \epsilon$
<i>numero</i>	→	$\text{digitos } \text{fraccionOpcional } \text{exponenteOpcional}$

# Definiciones regulares

## Extensiones:

- Una o más
  - $r^+$  equivale a  $rr^* = r^*r$
- Cero o una
  - $r^?$  Equivale a  $r|\epsilon$
- Clases de caracteres
  - $a|b|c$  puede reemplazarse por  $[abc]$
  - Por lo tanto  $a|b|c\dots|z$  puede representarse como  $[a-z]$

*letra\_* → [A-Za-z\_]  
*digito* → [0-9]  
*id* → *letra\_* (*letra* | *digito* )\*

*identifica  
dores*

*digito* → [0-9]  
*digitos* → *digito*<sup>+</sup>  
*numero* → *digitos* ( . *digitos* )? ( E [+-]? *digitos* )?

*núme  
ros*

# Ejercicios

- Describa los lenguajes que generan las siguientes **expresiones regulares**:
  - $a(a|b)^*a$
  - $((\epsilon|a)b^*)^*$
  - $(a|b)^*a(a|b)(a|b)$
  - $a^*ba^*ba^*ba^*$
  - $(aa|bb)^*((ab|ba)(aa|bb)^*(ab|ba)(aa|bb)^*)^*$

# Ejercicios

- Escriba las **definiciones regulares** de:
  - Los “dígitos” en un número hexadecimal (elija mayúsculas o minúsculas para los “dígitos” mayores a 9) .
  - Todas las cadenas de dígitos de longitud 3

# Ejercicios

**! Ejercicio 3.3.12:** SQL permite una forma rudimentaria de patrones, en los cuales dos caracteres tienen un significado especial: el guión bajo (\_) representa a cualquier carácter y el signo de por ciento (%) representa a cualquier cadena de 0 o más caracteres. Además, el programador puede definir cualquier carácter, por decir `e`, para que sea el carácter de escape, de manera que si colocamos a `e` antes de `e` antes de `_`, `%` o cualquier `e`, obtenemos el carácter que va después de su significado literal. Muestre cómo expresar cualquier patrón de SQL como una expresión regular, dado que sabemos cuál es el carácter de escape.



# Ejercicios

<https://jarroba.com/busqueda-de-patrones-expresiones-regulares/>

<https://regexr.com/>

# Referencias

- Aho,
- Imágenes
  - Aho/Setti Text book