

## Unidad II: Expresiones regulares

### 2.1. Definición formal de una ER

Una expresión regular (ER) sobre un alfabeto finito  $\Sigma$  se define recursivamente como sigue:

1. Para todo  $c \in \Sigma$ ,  $c$  es una ER
2.  $\Phi$  es una ER
3. Si  $E1$  y  $E2$  son ERs,  $E1 \mid E2$  es una ER
4. Si  $E1$  y  $E2$  son ERs,  $E1 \cdot E2$  es una ER
5. Si  $E1$  es una ER,  $E1 \star$  es una ER
6. Si  $E1$  es una ER,  $(E1)$  es una ER

Cuando se lee una expresión regular, hay que saber qué operador debe leerse primero.

Esto se llama precedencia. Por ejemplo, la expresión  $a \mid b \cdot c \star$ , ¿debe entenderse como (1) la “ $\star$ ” aplicada al resto? (2) ¿la “ $\mid$ ” aplicada al resto? (3) ¿la “ $\cdot$ ” aplicada al resto? La respuesta es que, primero que nada se aplican los “ $\star$ ”, segundo los “ $\cdot$ ”, y finalmente los “ $\mid$ ”.

Esto se expresa diciendo que el orden de precedencia es  $\star, \cdot, \mid$ . Los paréntesis sirven para alterar la precedencia. Por ejemplo, la expresión anterior, dado el orden de precedencia que establecimos, es equivalente a  $a \mid (b \cdot (c \star))$ . Se puede forzar otro orden de lectura de la ER cambiando los paréntesis, por ejemplo  $(a \mid b) \cdot c \star$ .

Asimismo, debe aclararse cómo se lee algo como  $a \mid b \mid c$ , es decir ¿cuál de los dos “ $\mid$ ” se lee primero? Convengamos que en ambos operadores binarios se lee primero el de más a la izquierda (se dice que el operador “asocia a la izquierda”), pero realmente no es importante, por razones que veremos enseguida.

Observar que aún no hemos dicho qué significa una ER, sólo hemos dado su sintaxis pero no su semántica.

## 2.2. Operaciones

Ofrecen algo más que los autómatas no:

- Manera declarativa de expresar las cadenas que queremos aceptar.

Tipos:

UNION.- Si  $a$  y  $b$  son expresiones regulares,  $a|b$  es una expresión regular tal que:  
 $\{a \text{ y } b\} = a|b$ , es decir que puede aparecer o no indistintamente.

Símbolo: |

CONCATENACION: Si  $a$  y  $b$  son expresiones regulares,  $ab$  es una expresión regular tal que:

$\{a \text{ y } b\} = \{a\}\{b\}$

Símbolo: .

CIERRE U OPERACIÓN ESTRELLA: Si  $a$  es una expresión regular, entonces  $a^*$  es una expresión regular que denota  $\{a\}^*$ . Es decir que denota las cadenas:

$a$

$aa$

$aaa\dots a$

Es decir puede no venir por lo cual sería un conjunto vacío o venir repetidamente

Símbolo: \*

CIERRE POSITIVO: Si  $a$  es una expresión regular, entonces  $a^+$  es una expresión regular que denota  $\{a\}^+$ . Es decir denota las cadenas:

$a$

$aa$

$aaa\dots a$

Símbolo: +

### **2.3. Aplicaciones en problemas reales**

Facilitar las construcciones de un compilador.

Validar la sintaxis de un programa

Algunos generadores lexicográficos toman como entrada una sucesión de expresiones regulares y produce un autómata finito que reconozca cualquier expresión ahí descritos.

Algunos editores de texto y programas similares permiten la substitución de una cadena por otra cualquiera que cumpla con la expresión regular dada.

Correctores ortográficos para encontrar patrones en el genoma humano.