

Derivadas de lenguajes regulares

Facultad de Ciencias, UNAM

Liliana Reyes ¹ Rafael Reyes ²

¹Universidad Autónoma de la Ciudad de México

²Facultad de Ciencias UNAM

20 de agosto de 2015



Derivadas

Preliminares

Definición

La *derivada de un lenguaje* $\mathcal{L} \subseteq \Sigma^*$ con respecto a una cadena $u \in \Sigma^*$ se define como

$$\partial_u \mathcal{L} = \{v \mid u \cdot v \in \mathcal{L}\}$$

Ejemplo

$$\mathcal{L} = \{ab, abb, abbb, abbbb, abbbbbb, abbbbbbb, \dots\} = \mathcal{L}[(ab) \cdot b^*]$$

$$\partial_{ab} \mathcal{L} = \{\varepsilon, b, bb, bbb, bbbb, bbbbbb, \dots\} = \mathcal{L}[b^*]$$

Teorema

Si $\mathcal{L} \subseteq \Sigma^*$ es regular, entonces $\partial_u \mathcal{L}$ también es regular.

Derivadas

Problema

Problema

Dada una expresión regular r y una cadena $u \in \Sigma^$, determinar si $u \in L[[r]]$.*

Resolver el problema es equivalente a resolver:

$$u \in L[[r]] \Leftrightarrow \varepsilon \in L[[\partial_u r]]$$

Lo cual sucede si y sólo si

$$v(\partial_u r) = \varepsilon$$

Derivadas

Decimos que una expresión regular r es anulable, si el lenguaje definido contiene a la cadena vacía, esto es si $\varepsilon \in \mathcal{L}[[r]]$ la función $\nu : RE \rightarrow RE$ tiene la siguiente propiedad:

$$\nu(r) = \begin{cases} \varepsilon & \text{Si } r \text{ es anulable} \\ \emptyset & \text{otro caso} \end{cases}$$

Y está definida como sigue

$$\nu(\varepsilon) = \varepsilon$$

$$\nu(\emptyset) = \emptyset$$

$$\nu(a) = \emptyset$$

$$\nu(r \cdot s) = \nu(r) \cap \nu(s)$$

$$\nu(r + s) = \nu(r) + \nu(s)$$

$$\nu(r^*) = \varepsilon$$

Derivadas

Problema

Usando lo anterior y la definición de ∂_u , generamos un algoritmo que verifique si $u \in L[[r]]$.

Definición

Expresándolo en términos de la relación $r \sim u$ (u caza con r).

$$r \sim \varepsilon \Leftrightarrow v(r) = \varepsilon$$

$$r \sim a \cdot \omega \Leftrightarrow \partial_a r \sim \omega$$

Teorema

$$r \sim u \Leftrightarrow u \in L[[r]]$$

Derivadas

Expresiones regulares

Reglas de Brzozowski para expresiones regulares con respecto a un símbolo $a \in \Sigma^*$.

$$\partial_a \varepsilon = \emptyset$$

$$\partial_a a = \varepsilon$$

$$\partial_a b = \emptyset \text{ si } b \neq a$$

$$\partial_a \emptyset = \emptyset$$

$$\partial_a (r \cdot s) = (\partial_a r) \cdot s + v(r) \cdot \partial_a s$$

$$\partial_a (r + s) = \partial_a r + \partial_a s$$

$$\partial_a (r^*) = \partial_a r \cdot r^*$$

La regla se puede extender a cadenas como:

$$\partial_\varepsilon r = r$$

$$\partial_{u \cdot a} r = \partial_a (\partial_u r)$$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[a \cdot b^*]$?	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[a \cdot b^*]$?
$a \cdot b^* \sim abb$	$a \cdot b^* \sim aba$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{?}abb \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$	$\dot{?}aba \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]] ?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[a \cdot b^*]?$	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[a \cdot b^*] ?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[a \cdot b^*]?$	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[a \cdot b^*] ?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim bb$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim ba$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim bb$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim ba$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim bb$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim ba$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow b^* \sim bb$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow b^* \sim ba$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim b$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim a$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim b$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim b$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim a$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim a$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim b$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim b$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim b$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim a$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim a$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim a$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim b$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim b$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim b$ $\Leftrightarrow b^* \sim b$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim a$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim a$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim a$ $\Leftrightarrow b^* \sim a$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim b$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim b$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim b$ $\Leftrightarrow b^* \sim b$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim \varepsilon$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim a$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim a$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim a$ $\Leftrightarrow b^* \sim a$ $\Leftrightarrow \partial_a b^* \sim \varepsilon$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim b$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim b$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim b$ $\Leftrightarrow b^* \sim b$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim \varepsilon$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim a$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim a$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim a$ $\Leftrightarrow b^* \sim a$ $\Leftrightarrow \partial_a b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow (\partial_a b) \cdot b^* \sim \varepsilon$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim b$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim b$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim b$ $\Leftrightarrow b^* \sim b$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim \varepsilon$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim a$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim a$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim a$ $\Leftrightarrow b^* \sim a$ $\Leftrightarrow \partial_a b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow (\partial_a b) \cdot b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow \emptyset \cdot b^* \sim \varepsilon$

Derivadas

Ejemplos

$\dot{a}abb \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$	$\dot{a}aba \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim b$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim b$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim b$ $\Leftrightarrow b^* \sim b$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow b^* \sim \varepsilon$	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \nu(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim a$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim a$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim a$ $\Leftrightarrow b^* \sim a$ $\Leftrightarrow \partial_a b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow (\partial_a b) \cdot b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow \emptyset \cdot b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow \emptyset \sim \varepsilon$

Derivadas

Ejemplos

$\text{¿}abb \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$	$\text{¿}aba \in \mathcal{L}[[a \cdot b^*]]?$
$a \cdot b^* \sim abb$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + v(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim bb$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow b^* \sim bb$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim b$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim b$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim b$ $\Leftrightarrow b^* \sim b$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow v(b^*) = \varepsilon$ ✓	$a \cdot b^* \sim aba$ $\Leftrightarrow \partial_a(a \cdot b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + v(a) \cdot \partial_a(b^*) \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* + \emptyset \cdot \emptyset \sim ba$ $\Leftrightarrow (\partial_a a) \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow b^* \sim ba$ $\Leftrightarrow \partial_b b^* \sim a$ $\Leftrightarrow (\partial_b b) \cdot b^* \sim a$ $\Leftrightarrow \varepsilon \cdot b^* \sim a$ $\Leftrightarrow b^* \sim a$ $\Leftrightarrow \partial_a b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow (\partial_a b) \cdot b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow \emptyset \cdot b^* \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow \emptyset \sim \varepsilon$ $\Leftrightarrow v(\emptyset) = \varepsilon$ ✗

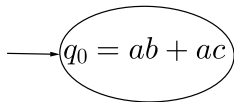
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\Sigma = \{a, b, c\}$

① $q_0 = \partial_\varepsilon(a \cdot b + a \cdot c) = a \cdot b + a \cdot c$



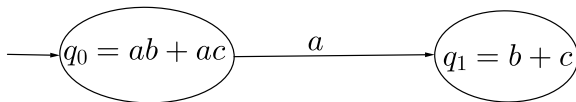
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$

② $\partial_a q_0 = \partial_a(a \cdot b + a \cdot c) = b + c$, el cual es un estado nuevo, lo llamamos q_1



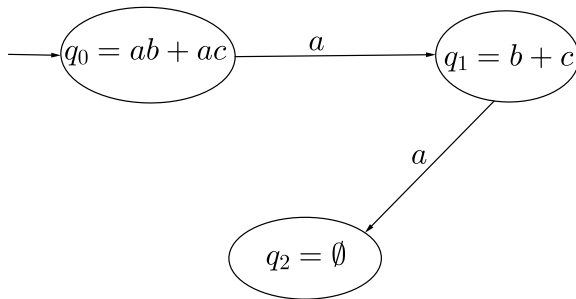
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$

③ $\partial_a q_1 = \partial_a(b + c) = \emptyset$, el cual es un nuevo estado y lo llamaremos q_2



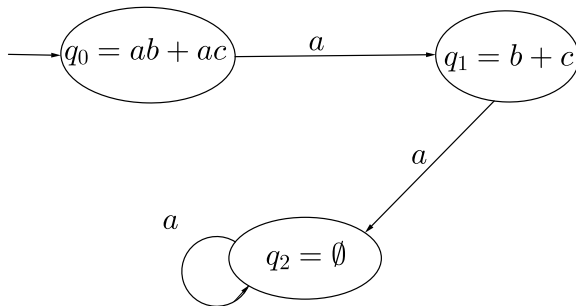
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$

4 $\partial_a q_2 = \partial_a(\emptyset) = \emptyset = q_2$, pues el estado ya existe



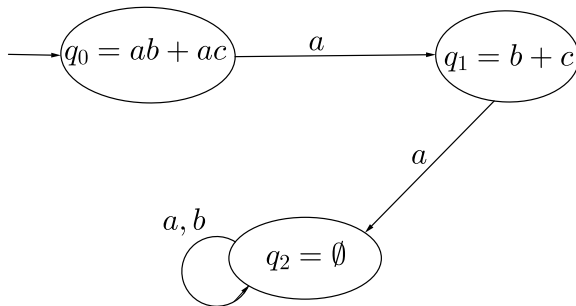
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$

5 $\partial_b q_2 = \partial_b(\emptyset) = \emptyset = q_2$



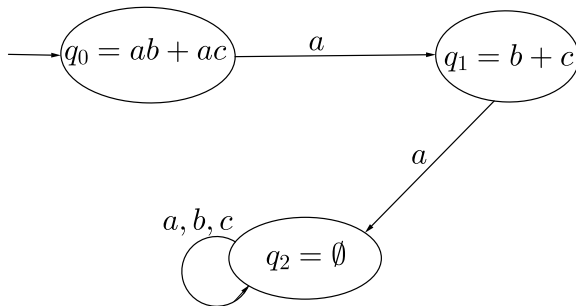
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$

⑥ $\partial_c q_2 = \partial_c(\emptyset) = \emptyset = q_2$



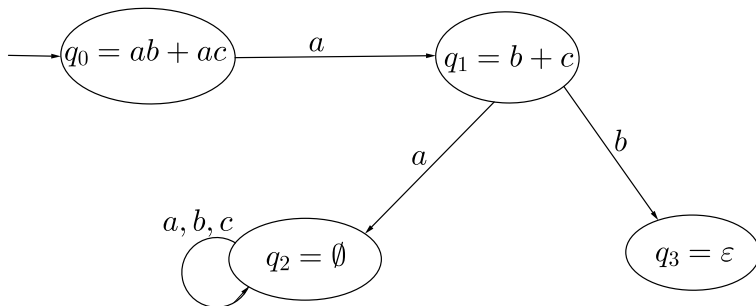
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$

7 $\partial_b q_1 = \partial_b(b + c) = (\varepsilon + \emptyset) \equiv \varepsilon$, es un nuevo estado llamado q_3



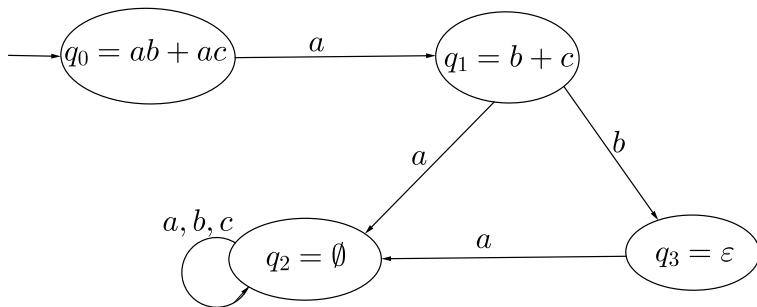
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$

8 $\partial_a q_3 = \partial_a(\varepsilon) = \emptyset = q_2$



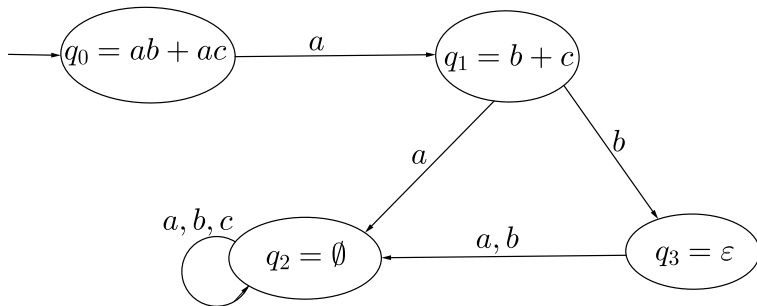
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$

9 $\partial_b q_3 = \partial_b(\varepsilon) = \emptyset = q_2$



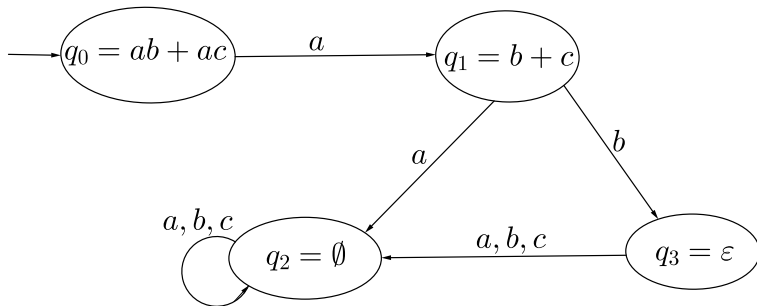
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$

10 $\partial_c q_3 = \partial_c(\varepsilon) = \emptyset = q_2$



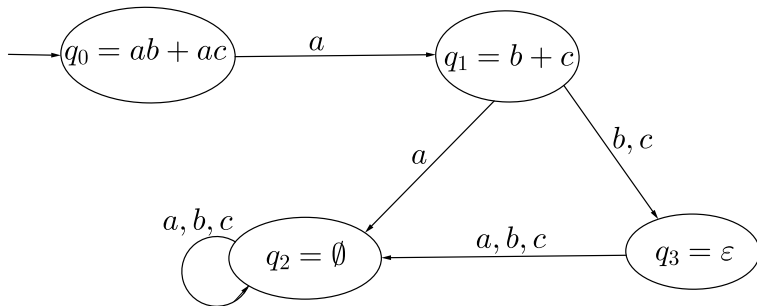
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$

11 $\partial_c q_1 = \partial_c(b + c) = (\emptyset + \varepsilon) \equiv \varepsilon = q_3$



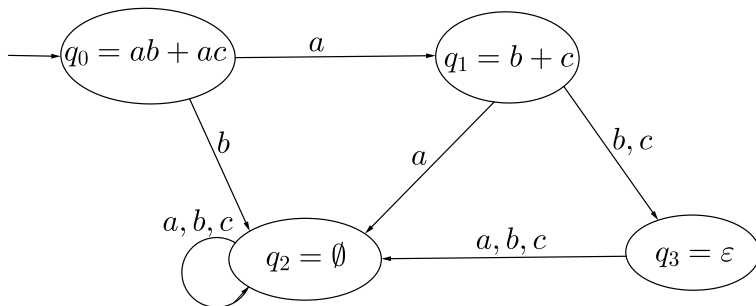
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$

12 $\partial_b q_0 = \partial_b(a \cdot b + a \cdot c) = \emptyset = q_2$



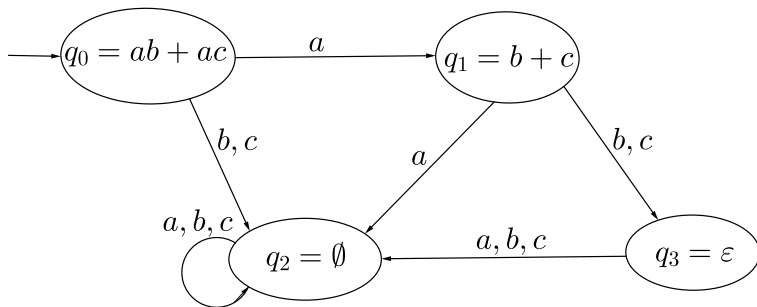
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$

13 $\partial_c q_0 = \partial_c(a \cdot b + a \cdot c) = \emptyset = q_2$



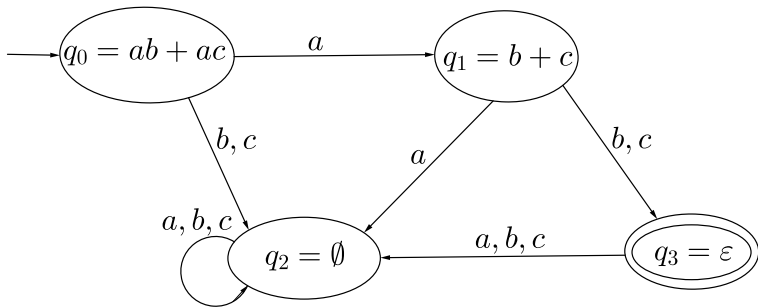
Algoritmo

Construcción de DFA

Ejemplo

Consideremos la expresión regular $r = a \cdot b + a \cdot c$ sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$

Los estados finales son todos aquellos estados que sean anulables, en este caso únicamente es anulable $v(q_3) = \varepsilon$



Algoritmo

```
fun goto  $q(c, (Q, \delta)) =$   
  let  $q_c = \partial_c q$   
  in  
    if  $\exists q' \in Q$  tal que  $q' \equiv q_c$   
      then  $(Q, \delta \cup \{(q, c) \rightarrow q'\})$   
    else  
      let  $Q' = Q \cup \{q_c\}$   
      let  $\delta' = \delta \cup \{(q, c) \rightarrow q_c\}$   
      in  $\text{explora}(Q', \delta', q_c)$   
  
and  $\text{explora}(Q, \delta, q) = \text{fold}(\text{goto } q)(Q, \delta) \Sigma$ 
```

```
fun mkDFA  $r =$   
  let  $q_0 = \partial_\varepsilon r$   
  let  $(Q, \delta) = \text{explora}(\{q_0\}, \{\}, q_0)$   
  let  $F = \{q \mid q \in Q \text{ y } \nu(q) = \varepsilon\}$   
  in  $(Q, \Sigma, q_0, F, \delta)$ 
```