

Para todo estado $q \in Q$ y σ que pertenece a Σ , se definen las siguientes funciones.

$$\epsilon\text{-}c(q) = \{p \mid p \text{ es accesible desde } q \text{ sin consumir nada de entrada}\}$$

funcion d con un estado :

$$d(q, \sigma) = \{p \mid \text{hay una transición de } q \text{ a } p \text{ etiquetada con } \sigma\}$$

funcion d con una colección de estados.

$$d(\{q_0, q_1, q_2, \dots, q_n\}, a) = \delta(q_0, a) \cup \delta(q_1, a) \cup \delta(q_2, a) \cup \dots \cup \delta(q_n, a)$$

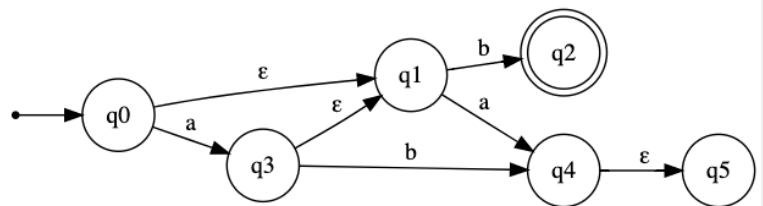
- $\epsilon\text{-}c(d(q, \sigma))$ es el conjunto de todos los estados accesibles desde q primero mediante una transición con σ y después mediante cero o mas ϵ transiciones.
- $d(\epsilon\text{-}c(q), \sigma)$ es el conjunto de todos los estados accesibles desde q tomando primero cero o mas ϵ transiciones y después una transición con σ

Para generar mi nuevo AFN sin epsilon transiciones usamos la siguiente función:

$$\Delta'(q, a) = \epsilon\text{-}c(d(\epsilon\text{-}c(q), a))$$

1. Considera el siguiente AFN- ϵ y realiza las siguientes operaciones. (El único estado final es q_2).

$$\begin{aligned} \epsilon\text{-}c(q_0) &= \{q_0, q_1\} & d(\epsilon\text{-}c(q_0), a) &= \{q_4\} \\ \epsilon\text{-}c(q_1) &= \{q_1\} & & \\ \epsilon\text{-}c(q_2) &= \{q_2\} & \epsilon\text{-}c(\{q_3, q_4\}) &= \{q_1, q_5\} \\ \epsilon\text{-}c(q_3) &= \{q_1, q_3\} & & \\ \epsilon\text{-}c(q_4) &= \{q_4, q_5\} & & \\ \epsilon\text{-}c(q_5) &= \{q_5\} & & \end{aligned}$$



2. Completa la siguiente tabla

Δ'	a	b
q_0	$\epsilon\text{-}c(d(\epsilon\text{-}c(q_0), a)) = \{q_1, q_3, q_4, q_5\}$	$\epsilon\text{-}c(d(\epsilon\text{-}c(q_0), b)) = \{q_2\}$
q_1	$\epsilon\text{-}c(d(\epsilon\text{-}c(q_1), a)) = \{q_4, q_5\}$	$\epsilon\text{-}c(d(\epsilon\text{-}c(q_1), b)) = \{q_2\}$
q_2	$\epsilon\text{-}c(d(\epsilon\text{-}c(q_2), a)) = \emptyset$	$\epsilon\text{-}c(d(\epsilon\text{-}c(q_2), b)) = \emptyset$
q_3	$\epsilon\text{-}c(d(\epsilon\text{-}c(q_3), a)) = \{q_4, q_5\}$	$\epsilon\text{-}c(d(\epsilon\text{-}c(q_3), b)) = \{q_2, q_4, q_5\}$
q_4	$\epsilon\text{-}c(d(\epsilon\text{-}c(q_4), a)) = \emptyset$	$\epsilon\text{-}c(d(\epsilon\text{-}c(q_4), b)) = \emptyset$
q_5	$\epsilon\text{-}c(d(\epsilon\text{-}c(q_5), a)) = \emptyset$	$\epsilon\text{-}c(d(\epsilon\text{-}c(q_5), b)) = \emptyset$

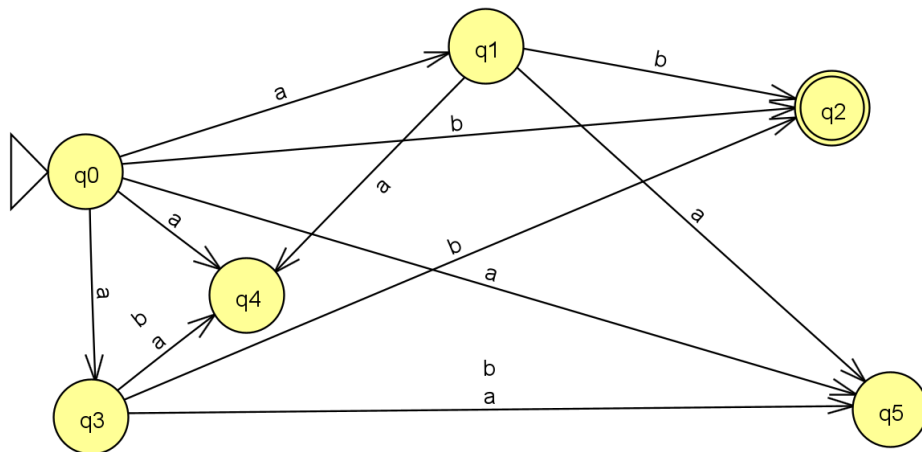
Utiliza la funcion Δ' para dibujar el nuevo autómata en JFLAP , este ya sin epsilon transiciones , inserta la captura de pantalla con tu nuevo AFN.

A partir de un AFN $M = (Q, \Sigma, s, F, \Delta)$ que tiene ϵ -transiciones, se puede construir un AFN sin ϵ -transiciones que acepte el mismo lenguaje. Se define $M' = (Q, \Sigma, s, F', \Delta')$ como

$$F' = F \cup \{q \mid \epsilon\text{-c}(q) \cap F \neq \emptyset\}$$

y $\Delta'(q, \sigma) = \epsilon\text{-c}(d(\epsilon\text{-c}(q), \sigma))$, como antes.

Obsérvese que el autómata transformado M' no contiene ϵ -transiciones.



Finalmente minimiza tu autómata en JFLAP.

