Notas de clase Dr. Poset

Simplificaciones (Lenguages denotados)

- i)  $\epsilon r \sim r \epsilon \sim r$ 2)  $\phi + r \sim r + \phi \sim r$

et iquetas

Caso base:  $l_{nm}(R) := \emptyset$  si  $q_n \not\in R$ 

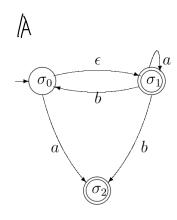
Case base:  $l_{nn}(R) := I_n(R)^*$ 

Primeta etapa:  $l_{nm}(R) := I_{n}(R)^* F_{nm}(R)$  si  $n \neq m$ 

Ciclo inicial:  $I_n(R) := \sum_{\substack{q_n \to q_c \\ q_s \to q_c}} al_{\epsilon_s}(R \setminus \{q_n\})b + \sum_{\substack{q_s \to q_s \\ q_s \to q_s}} c \quad (n \neq t, s)$ 

(arrive at final:  $F_{nm}(R) := \sum_{q=1}^{\infty} al_{\epsilon m}(R \setminus \{q_n\})$   $(n \neq \{, m\})$ 

(4) Aplicando el Teorema de Kleene, encuentre expresiones regulares que denoten el lenguaje aceptado por cada uno de los siguientes autómatas:



Por definición tenemos 
$$\mathcal{L}(A) = \mathcal{L}_{01}(Q) + \mathcal{L}_{02}(Q)$$

Veamos para
$$\begin{array}{l}
\log(Q) \\
= \frac{1}{2}(Q) \\
= \frac{1}{2}$$

$$\therefore \qquad \mathcal{L}(A) = \mathcal{L}_{01}(Q) + \mathcal{L}_{02}(Q) = (a*b)* \left[a + a*b + a*\right]$$