

1. Llene apropiadamente los espacios en blanco de los siguientes enunciados empleando las subcadenas más concisas que cumplan lo que se pide:

a) La expresión regular $(b+ab)^*(a+ab)^*$ describe el conjunto de todas las cadenas en $\{a,b\}^*$ que no contienen a la subcadena aa X bb para cualquier X.

b) La expresión regular $(a+b)^*(aa^*bb^*aa^* + bb^*aa^*bb^*)(a+b)^*$ describe el conjunto de todas las cadenas en $\{a,b\}^*$ que contienen tanto a la subcadena ab como a la subcadena ba.

2 Encuentre una expresión regular que corresponda a cada uno de los siguientes lenguajes. Subconjuntos de $\{a,b\}^*$

a) El lenguaje de todas las cadenas que no terminan con ab .

$$b^*a(a+bb^*a)^*+b^*$$

b) El lenguaje de todas las cadenas que terminan con ba , donde el número total de a 's es par.

$$b^*ab^*(ab^*ab^*)^*ba$$

c) El lenguaje de todas las cadenas en las que se tiene a lo más una presencia de a .

$$(b+ab)^*(aa(bb^*a)^*b^*+aa(bb^*a)^*)+(e+a)$$

d) El lenguaje de todas las cadenas en las que no figura la subcadena $aaca$.

$$b^*(a(b+ab)^*+(aa+a))+e$$

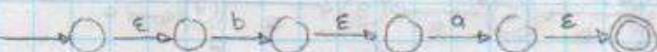
3. ¿Son las expresiones regulares $R = \epsilon + (0+1)^*1$ y $S = (0^*1)^*$ equivalentes?
Justifique su respuesta.
Sea $R = \epsilon + (0+1)^*1 = \epsilon + 0^*(10^*)^*1$ por 7.4. $= (0^*1)^*$ por 7.5
¿o R y S son equivalentes.

4. Mediante el método descrito en la sección 3.1 de la Nota 4, que es empleado en la demostración del Teorema de Kleene parte I, construir un AFN-ε para la expresión regular: $(ab)^*(ba+aba)^*$

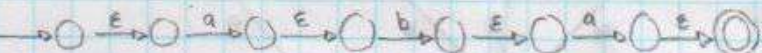
El AFN-ε noble para ab es,



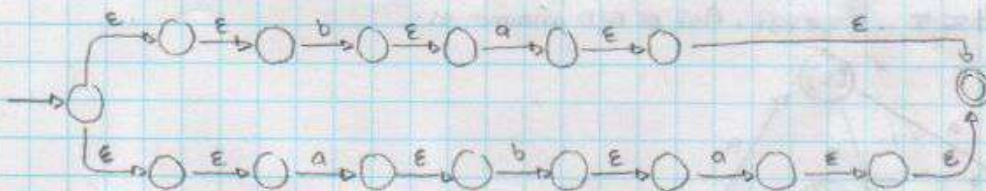
El AFN-ε noble para ba es,



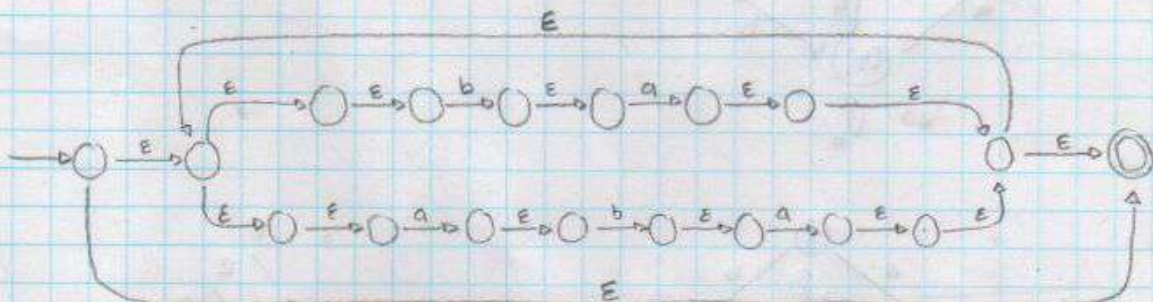
El AFN-ε noble para aba ,



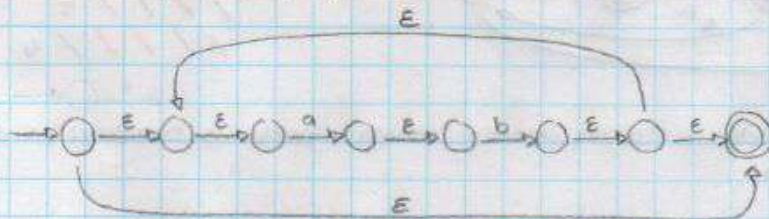
Entonces, el AFN-ε noble para $ba+aba$ es:



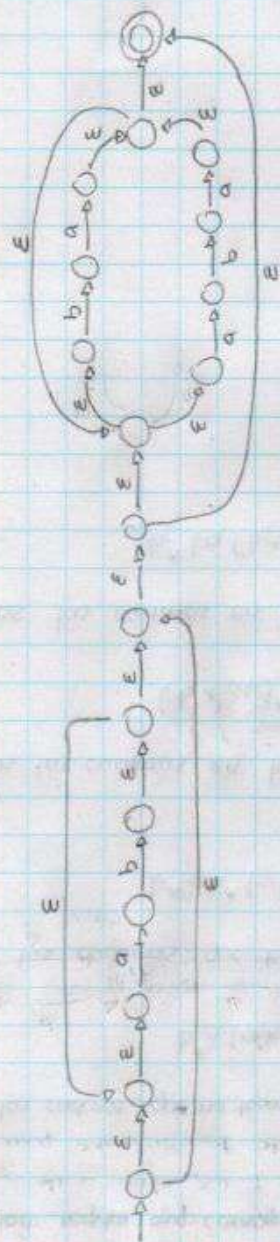
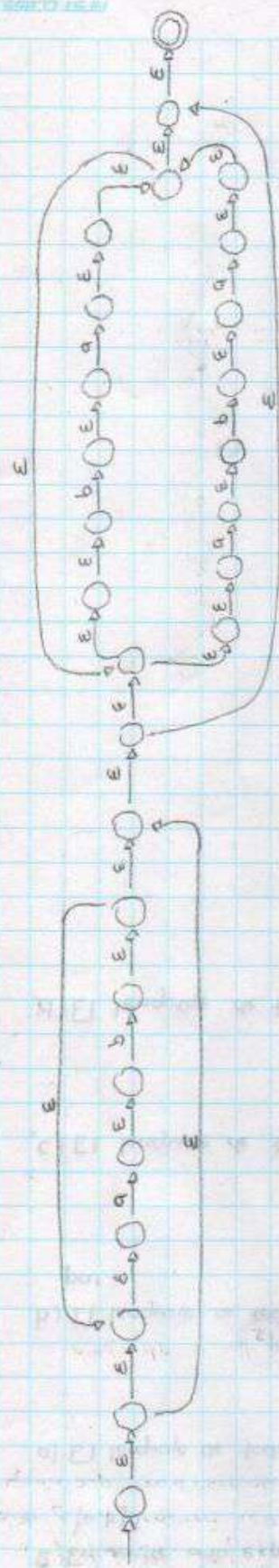
Luego, el AFN-ε noble para $(ba+aba)^*$ es:



Ahora el AFN-ε noble para $(ab)^*$ es:



Finalmente, el AFN-ε noble para $(ab)^*(ba+aba)^*$ es:



AFN é nome para $(ab)^a (ba)^b$ simplificado.

a) Observe que para este ejercicio $n=3$, así:

$$X_{1,1} = \emptyset, X_{2,1} = \emptyset, X_{3,1} = \{b\}$$

$$X_{1,2} = \{a, b\}, X_{2,2} = \{a\}, X_{3,2} = \{a\}$$

$$X_{1,3} = \emptyset, X_{2,3} = \{b\}, X_{3,3} = \emptyset$$

$$Y_1 = \emptyset, Y_2 = \{ \epsilon \}, Y_3 = \emptyset$$

o Veamos que $X_{1,2} = \{a, b\}$ puede escribirse como $X = (a+b)$. También tenemos que $L_i = \sum_{j=1}^{n=3} X_{i,j} L_j + Y_i$. De modo que:

$$L_3 = X_{3,1} L_1 + X_{3,2} L_2 + X_{3,3} L_3 + Y_3$$

$$= b L_1 + a L_2 + \emptyset L_3 + \emptyset = b L_1 + a L_2$$

$$L_2 = X_{2,1} L_1 + X_{2,2} L_2 + X_{2,3} L_3 + Y_2$$

$$= \emptyset L_1 + a L_2 + b L_3 + \epsilon = a L_2 + b L_3 + \epsilon$$

$$L_1 = X_{1,1} L_1 + X_{1,2} L_2 + X_{1,3} L_3 + Y_1$$

$$= \emptyset L_1 + \{a+b\} L_2 + \emptyset L_3 + \emptyset = \{a+b\} L_2$$

o Por el lema de Arden, la solución $X = AX + B$ es $X = A^* B$, aplicando en las ecuaciones L_i :

* Tomando $L_3 = b L_1 + a L_2$ y acoplando con

$L_3 = A L_3 + B$ tenemos $B = b L_1 + a L_2$ y

$$A = \emptyset \text{ así } L_3 = A L_3 + B \rightarrow L_3 = A^* B =$$

$$\emptyset^* (b L_1 + a L_2) = b L_1 + a L_2. \text{ Sustituyendo } L_3 \text{ en } L_2 \text{ enté } L_2 = a L_2 + b (b L_1 + a L_2) + \epsilon$$

$$= a L_2 + b b L_1 + b a L_2 + \epsilon = (a + b a) L_2 + b b L_1 + \epsilon$$

acoplando L_2 con $L_2 = A L_2 + B$ enté $A = (a + b a)$

y $B = b b L_1 + \epsilon$ por el lema $L_2 = A^* B$ así,

$$L_2 = (a + b a)^* b b L_1 + \epsilon. \text{ Sustituyendo } L_2 \text{ en } L_1$$

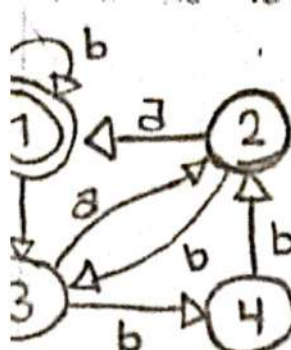
$$L_1 = (a + b) ((a + b a)^* b b L_1 + \epsilon) = [(a + b) (a + b a)^* b b] L_1 + [(a + b) (a + b a)^*]$$

acoplando con $L_1 = A L_1 + B$ tenemos $A = [(a + b) (a + b a)^* b b]$

y $B = (a + b) (a + b a)^*$ así por el lema

la solución es $L_1 = [(a + b) (a + b a)^* b b]^*$

$((a + b) (a + b a)^*) \rightarrow$ Expresión buscada.



Observe que para este ejercicio $n=4$ así:
 $X_{1,1} = \{b\}, X_{2,1} = \{a\}, X_{3,1} = \emptyset$
 $X_{4,1} = \emptyset, Y_1 = \{\epsilon\}, Y_2 = \emptyset$
 $X_{1,2} = \emptyset, X_{2,2} = \emptyset, X_{3,2} = \{a\}$
 $X_{4,2} = \{b\}, Y_3 = \emptyset = Y_4.$

$$X_{1,3} = \{a\}, X_{2,3} = \{b\}, X_{3,3} = \emptyset, X_{4,3} = \emptyset$$

$$X_{1,4} = \emptyset, X_{2,4} = \emptyset, X_{3,4} = \{b\}, X_{4,4} = \{a\}$$

Veamos que $L_i = \sum_{j=1}^{n=4} X_{i,j} L_j + Y_i$, de modo:

$$L_4 = X_{4,1} L_1 + X_{4,2} L_2 + X_{4,3} L_3 + X_{4,4} L_4 + Y_4$$

$$= \emptyset L_1 + \{b\} L_2 + \emptyset L_3 + \{a\} L_4 + \emptyset = \underline{bL_2 + aL_4}$$

$$L_3 = X_{3,1} L_1 + X_{3,2} L_2 + X_{3,3} L_3 + X_{3,4} L_4 + Y_3$$

$$= \emptyset L_1 + \{a\} L_2 + \emptyset L_3 + \{b\} L_4 + \emptyset = \underline{aL_2 + bL_4}$$

$$L_2 = X_{2,1} L_1 + X_{2,2} L_2 + X_{2,3} L_3 + X_{2,4} L_4 + Y_2$$

$$= \{a\} L_1 + \emptyset L_2 + \{b\} L_3 + \emptyset L_4 + \emptyset = \underline{aL_1 + bL_3}$$

$$L_1 = X_{1,1} L_1 + X_{1,2} L_2 + X_{1,3} L_3 + X_{1,4} L_4 + Y_1$$

$$= \{b\} L_1 + \emptyset L_2 + \{a\} L_3 + \emptyset L_4 + \epsilon = \underline{bL_1 + aL_3 + \epsilon}$$

Por el lema de Arden, la solución $X = AX + B$ es $X = A^*B$, aplicando en las ecuaciones L_i :

Tomando $L_4 = bL_2 + aL_4$ y acoplando con $L_4 = AL_4 + B$ tenemos $A = a$ y $b = bL_2$ y así $L_4 = A^*B = a^*bL_2$, sustituyendo L_4 en L_3 tenemos $L_3 = aL_2 + b(a^*bL_2) = aL_2 + (ba^*b)L_2 = (a + ba^*b)L_2$, acoplando con $X = AX + B$ tenemos $L_3 = \emptyset L_3 + (a + ba^*b)L_2$ y así por el lema de Arden $L_3 = A^*B = \emptyset^*(a + ba^*b)L_2 = \underline{(a + ba^*b)L_2}$

Sustituyendo L_3 en L_2 tenemos $L_2 = aL_1 + b((a + ba^*b)L_2) = aL_1 + (b(a + ba^*b))L_2 = (b(a + ba^*b))L_2 + aL_1$, acoplando con $X = AX + B$ tenemos $A = (b(a + ba^*b))$ y $B = aL_1$ y así por el lema de Arden $L_2 = \underline{(b(a + ba^*b))^* aL_1}$, ahora

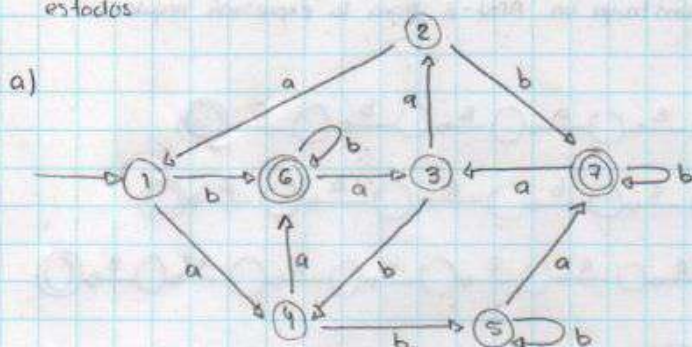
sustituyendo L_3 en L_1 tenemos $L_1 = bL_1 + a(a + ba^*b)L_2 + \epsilon$ Sustituyendo L_2 tenemos $L_1 = bL_1 + a((a + ba^*b)(b(a + ba^*b))^* aL_1) + \epsilon$

$= [b + a((a + ba^*b)(b(a + ba^*b))^* a)]L_1 + \epsilon$ acoplando con $X = AX + B$ tenemos $B = \epsilon$ y $A = [b + a((a + ba^*b)(b(a + ba^*b))^* a)]$ así por el lema tenemos que la solución es $L_1 = \underline{(b + a((a + ba^*b)(b(a + ba^*b))^* a))^* \epsilon}$

$= (b + a((a + ba^*b)(b(a + ba^*b))^* a))^*$

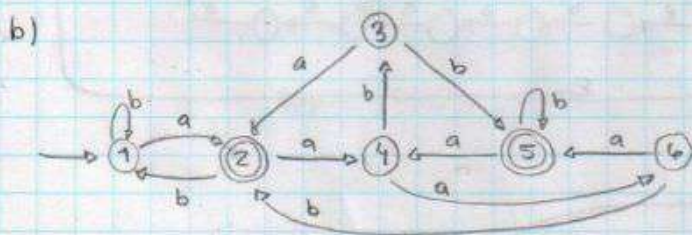
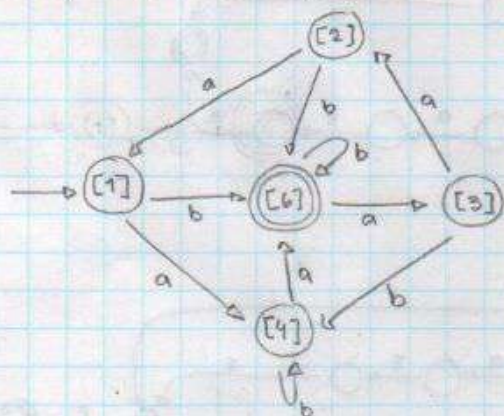
$= (b + a((a + ba^*b)(b(a + ba^*b))^* a))^*$

6. Para cada uno de los siguientes AFD, encuentre su AFD equivalente con el mínimo número de estados.



1	
2	
3	
4	
5	
6	
7	

Por consiguiente, $4 \approx 5$ y $6 \approx 7$. Así el AFD mínimo es:



1	
2	
3	
4	
5	
6	

Dado que en la tabla, todos los pares tienen marca, podemos concluir que el AFD anterior es mínimo.