



MATEMÁTICAS PARA LA COMPUTACIÓN
CAPÍTULO 9. INTRODUCCIÓN A LOS LENGUAJES FORMALES

RESPUESTA Y DESARROLLO DE EJERCICIOS

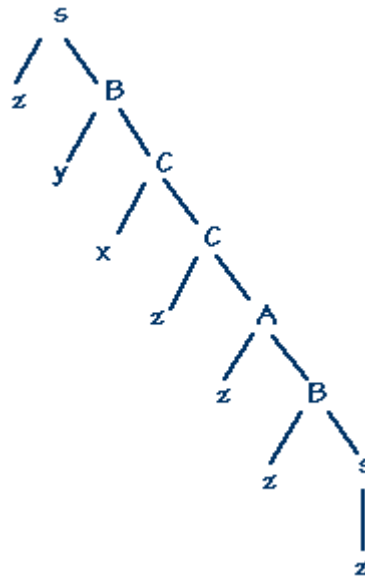
AUTOR: JOSÉ ALFREDO JIMÉNEZ MURILLO

9.1.-

- a) **Es regular.** Ya que únicamente tienen un símbolo no terminal del lado izquierdo de todas las composiciones y del lado derecho tiene a lo más un solo símbolo no terminal. También **es libre de contexto y sensible al contexto.**
- b) **No es regular.** Ya que tiene más de un símbolo no terminal del lado izquierdo de algunas composiciones.
No es libre de contexto. Ya que del lado izquierdo de algunas composiciones hay más de un símbolo no terminal, además algunas composiciones tienen mayor número de símbolos del lado izquierdo que del lado derecho.
Es sensible al contexto. Ya que no guarda ninguna restricción.
- c) **No es regular.** Ya que algunas composiciones tienen del lado derecho más de un símbolo no terminal.
Es libre de contexto. Ya que del lado izquierdo de la composición tienen un solo símbolo no terminal.
Es sensible al contexto ya que toda gramática libre de contexto es también sensible al contexto.

9.3.-

- a)
 - $s \rightarrow zB \rightarrow zyC \rightarrow zyxzA \rightarrow zyxzzB \rightarrow zyxzzzs \rightarrow zyxzzzz$



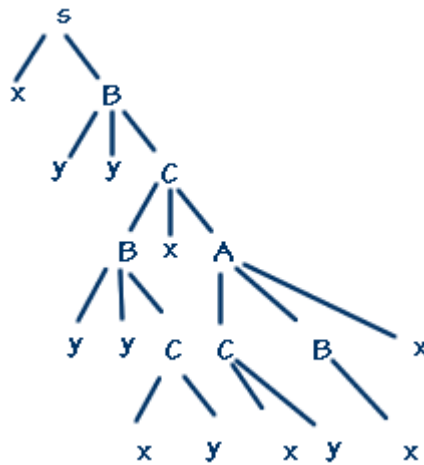
- Representación con notación BNF.
 - $s ::= xs / zB / yA / z$
 - $A ::= xA / yC / zB / y$
 - $B ::= yC / xA / zs$
 - $C ::= zA / xC / yB / y$

b)

- $s \rightarrow yA \rightarrow yxBA \rightarrow yxBxA \rightarrow yxAzB \rightarrow yCBB \rightarrow yCAyB \rightarrow yCyzyB \rightarrow yzzzyyxx$
- Representación con notación BNF.
 - $s ::= yA$
 - $A ::= xBA / yz$
 - $B ::= Ayy / Bx / xx$
 - $Cy ::= zz$
 - $xAz ::= CB$
 - $BxA ::= AzB$

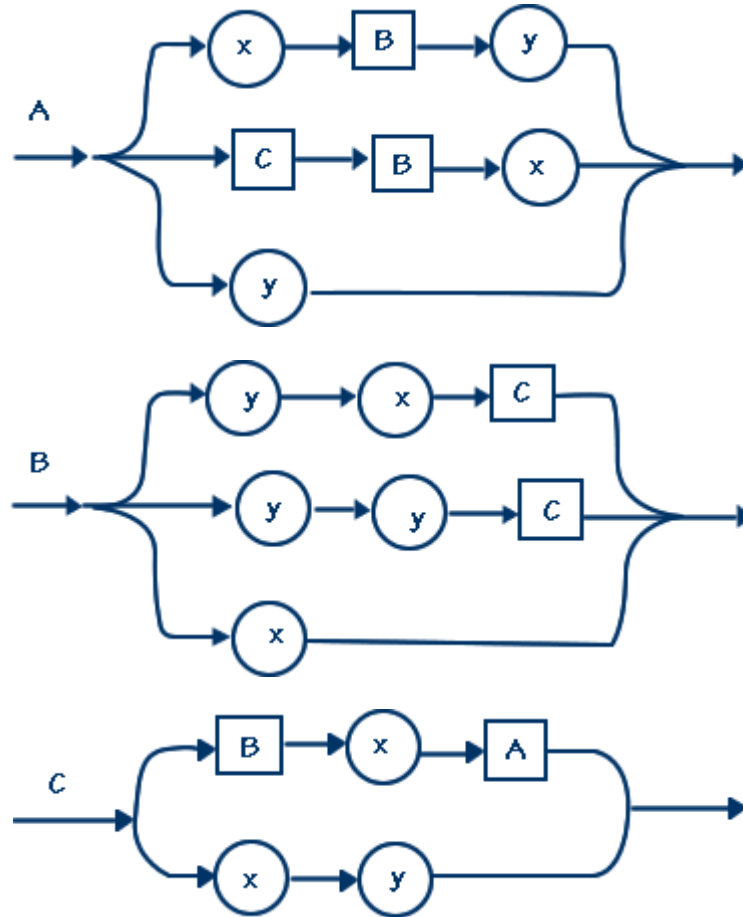
c)

- $s \rightarrow xB \rightarrow xyyC \rightarrow xyyBxA \rightarrow xyxyyCxA \rightarrow xyxyyxyxA \rightarrow xyxyyxyxCBx \rightarrow xyxyyxyxyxx$
- Árbol de derivación.



- Representación con notación BNF.
 - $s ::= xB$
 - $A ::= xBy / CBx / y$
 - $B ::= yxC / yyC / x$
 - $C ::= BxA / xy$
- Representación con diagrama sintáctico.





9.5.-

- a) $(L \cup M) = \{ \epsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 000, 100, 111 \}$.
- b) $(L \cap M) = \{ 00, 111 \}$
- c) $LM = \{ 01, 000, 001, 0100, 0111, 0000, 11, 100, 101, 1100, 1111, 1000, 0001, 00100, 00111, 00000, 1001, 10100, 10111, 10000, 11100, 11101, 111100, 11111, 111000 \}$
- d) $L \cdot M = \{ \epsilon, 0, 10 \}$
- e) $M^1 = \{ 1, 00, 10, 001, 111, 000 \}$
- f) $L^1 = \{ 0, 1, 00, 01, 111 \}$
- g) $L^2 = \{ 00, 01, 000, 010, 0111, 10, 11, 100, 110, 1111, 001, 0000, 0010, 00111, 101, 1000, 1010, 10111, 1110, 11100, 11110, 111111 \}$
- h) $L^+ = L^1 \cup L^2 \cup L^3 \cup \dots \cup L^\infty = \{ 0, 1, 00, 10, 111 \} \cup \{ 00, 01, 000, 010, 0111, 10, 11, 100, 110, 1111, \dots \} \cup \dots = \{ 0, 1, 00, 10, 111, 01, 000, 010, 0111, 11, 100, 110, 1111, \dots, 111111, \dots \}$
- i) $L^* = L^0 \cup L^1 \cup L^2 \cup \dots \cup L^\infty = \{ \epsilon \} \cup \{ \epsilon, 0, 1, 00, 10, 111 \} \cup \{ 00, 01, 000, 010, 0111, 10, 11, 100, 110, 1111, \dots \} \cup \dots = \{ \epsilon, 0, 1, 00, 10, 111, 01, 000, 010, 0111, 11, 100, 110, 1111, \dots, 111111, \dots \}$
- j) $L_c = L^* - L = \{ x / x \text{ es una cadena de 0s y 1s; } x \in L^*; x \notin L \}$

9.7.-

- a) $L^+ = L^1 \cup L^2 \cup L^3 \cup \dots \cup L^\infty = \{\text{dias}\} \cup \{\text{diasdias}\} \cup \{\text{diasdiasdias}\} \cup \dots = \{\text{dias, diasdias, diasdiasdias, \dots}\}$
- b) $L^* = \{\epsilon\} \cup \{L^+\} = \{\epsilon, \text{dias, diasdias, diasdiasdias, \dots}\}$
- c) $L^1 = \{\text{said}\}$
- d) $(L^+)^2 = L^+ L^+ = \{\text{dias, diasdias, diasdiasdias, \dots}\} \cup \{\text{dias, diasdias, diasdiasdias, \dots}\} = \{\text{diasdias, diasdiasdias, diasdiasdiasdias, \dots}\}$
- e) $(L^+)^1 = \{\text{said, saidsaid, saidsaidsaid, \dots}\}$
- f) $(L^1)^+ = (L^1)^1 \cup (L^1)^2 \cup (L^1)^3 \cup \dots \cup (L^1)^\infty = \{\text{said}\} \cup \{\text{saidsaid}\} \cup \{\text{saidsaidsaid}\} \cup \dots = \{\text{said, saidsaid, saidsaidsaid, \dots}\}$
- g) $(L^*)^1 = \{\epsilon, \text{said, saidsaid, saidsaidsaid, \dots}\}$
- h) $(L^1)^* = \{\epsilon\}^0 \cup (L^1)^+ = \{\epsilon, \text{said, saidsaid, saidsaidsaid, \dots}\}$
- i) $L^c = L^* - L = \{x / x \in L^*; x \neq \text{dias}\}$
- j) $(L^c)^1 = \{\epsilon, \text{saidsaid, saidsaidsaid, saidsaidsaidsaid, \dots}\}$
- k) $(L^*)^c = \emptyset$
- l) $(L^+)^c = \{\epsilon\}$

9.9.-

- a) $(LM^*)^1 \cup (M^0 \cup M^+)^1 L^1 = (M^*)^1 L^1$
 $(M^*)^1 L^1 \cup (M^*)^1 L^1 = (M^*)^1 L^1$
 $(M^*)^1 L^1 = (M^*)^1 L^1$
- b) $((\epsilon \cup M)^*(L^+ \cup LL^*))^1 = (L^+)^1 (M^*)^1$
 $((M^*)^1 (L^+ \cup L^+))^1 = (L^+)^1 (M^*)^1$
 $(M^* L^+)^1 = (L^+)^1 (M^*)^1$
 $(L^+)^1 (M^*)^1 = (L^+)^1 (M^*)^1$

9.11.-

- a)
 - $(t^* t^* \cup \emptyset) (s^* s \cup \emptyset^*)$
 - $(t^* \cup \emptyset) (s^* s \cup \emptyset^*)$ (12)
 - $(t^* \cup \emptyset) (s^* s \cup \emptyset^*)$ (7)
 - $(t^*) (s^* s \cup \emptyset^*)$ (3)
 - $(t^*) (s^+ \cup \emptyset^*)$ (9)
 - $(t^*) (s^+ \cup \epsilon)$ (4)
 - $t^* s^*$ (8)
- b)
 - $t \emptyset^* t^* \cup \epsilon t^* t^*$
 - $t \emptyset^* t^* \cup \epsilon t^* t^*$ (4)
 - $t t^* \cup \epsilon t^* t^*$ (6)
 - $t^+ \cup \epsilon t^* t^*$ (9)
 - $t^+ \cup \epsilon t^*$ (12)

c)

$$\begin{aligned} (t^* \cup \emptyset s^*)(t \cup r) & \\ (t^* \cup \emptyset)(t \cup r) & \quad (7) \\ (t^*)(t \cup r) & \quad (3) \\ t^*t \cup t^*r & \quad (10) \\ tt^* \cup t^*r & \quad (18) \\ t^+ \cup t^*r & \quad (9) \end{aligned}$$

9.13.-

a)

$$\begin{aligned} L^3 &= LLLL^0 = \{ab, baa\}\{ab, baa\}\{ab, baa\}\{\epsilon\} \\ &= \{ abab, abbaa, baaab, baabaa \}\{ab, baa\}\{\epsilon\} \\ &= \{ ababab, ababbaa, abbaaab, abbaabaa, baaabab, baaabbaa, \\ &\quad baabaaab, baabaabaa \} \end{aligned}$$

$$L^3 \cup L = \{ab, baa, ababab, ababbaa, abbaaab, abbaabaa, baaabab, baaabbaa, baabaaab, baabaabaa\}$$

b)

$$\begin{aligned} (M \cup L)\{\epsilon\} &= (\{a, ab, bb\} \cup \{ab, baa\}) \{\epsilon\} = \{a, ab, bb, baa\}\{\epsilon\} \\ &= \{a, ab, bb, baa\} \end{aligned}$$

c)

$$\begin{aligned} M^2 &= MMM^0 = \{a, ab, bb\}\{a, ab, bb\}\{\epsilon\} \\ &= \{ aa, aab, abb, aba, abab, abbb, bba, bbab, bbbb \} \\ LM^2 &= \{ab, baa\}\{aa, aab, abb, aba, abab, abbb, bba, bbab, bbbb\} \\ &= \{abaa, abaab, ababb, ababa, ababab, ababbb, abbba, abbbab, abbbbb, baaaa, \\ &\quad baaaab, baaabb, baaaba, baaabab, baaabbb, baabba, baabbab, baabbbb\} \end{aligned}$$

d)

$$\begin{aligned} LM &= \{ab, baa\}\{a, ab, bb\} = \{ aba, abab, abbb, baaa, baaab, baabb \} \\ (LM)^2 &= \{ aba, abab, abbb, baaa, baaab, baabb \} \{ aba, abab, abbb, \\ &\quad baaa, baaab, baabb \} \\ &= \{ abaaba, abaabab, abaabbb, ababaaa, ababaaab, ababaabb, \\ &\quad abababa, abababab, abababbb, ababbaaa, ababbaaab, \\ &\quad babbaabb, abbbaba, abbbabab, abbbabbb, abbbbbaa, \\ &\quad abbbbbaab, abbbbbaabb, baaaaba, baaaabab, baaaabbb, \\ &\quad baaabaaa, baaabaaab, baaabaabb, baaababa, baaababab, \\ &\quad baaababbb, baaabbaaa, baaabbaaab, baaabbaabb, \\ &\quad baabbaba, baabbabab, baabbabbb, baabbbaaa, \\ &\quad baabbbaaab, baabbbaabb \} \end{aligned}$$

9.15.-

a)

Expresión regular = $a^*b(a \cup b)^*$

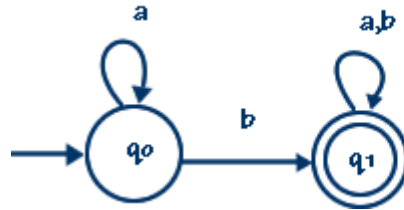


Diagrama de transición

δ	a	b
q ₀	q ₀	q ₁
q ₁	q ₁	q ₁

$E = \{q_0, q_1\}$
 $F = \{q_1\}$
 $s = q_0$

Tabla de transición

b)

Expresión regular = $b^*ab^*a(a \cup b)^*$

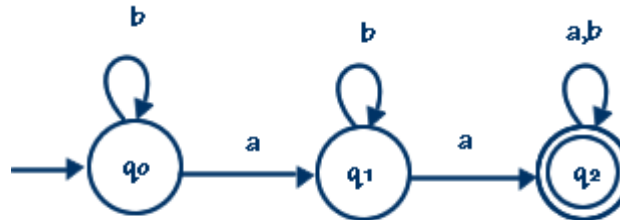


Diagrama de transición

δ	a	b
q ₀	q ₁	q ₀
q ₁	q ₂	q ₁
q ₂	q ₂	q ₂

$E = \{q_0, q_1, q_2\}$
 $F = \{q_2\}$
 $s = q_0$

Tabla de transición

c)

Expresión regular = $aab(a \cup b)^*$

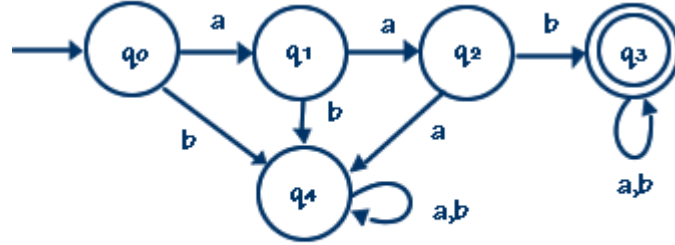


Diagrama de transición

δ	a	b
q0	q1	q4
q1	q2	q4
q2	q4	q3
q3	q3	q3
q4	q4	q4

$E = \{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4\}$

$F = \{q_3\}$

$s = q_0$

Tabla de transición

d)

Expresión regular = $ab(a \cup b)^*b^*a$

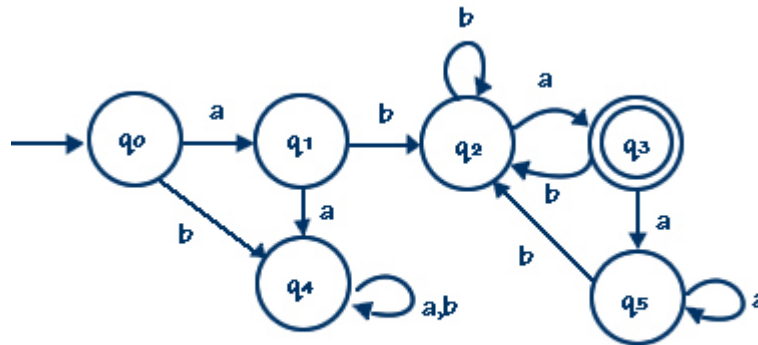


Diagrama de transición

δ	a	b
q0	q1	q4
q1	q4	q2
q2	q3	q2
q3	q5	q2
q4	q4	q4
q5	q5	q2

$E = \{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4, q_5\}$

$F = \{q_3\}$

$s = q_0$

Tabla de transición

e)

Expresión regular = $(b \cup ab)^*$

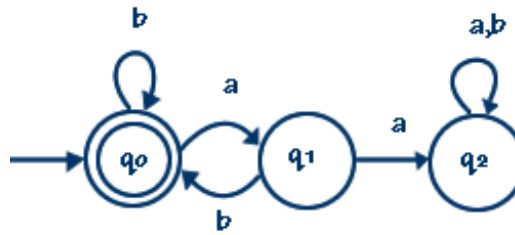


Diagrama de transición

δ	a	b
q ₀	q ₁	q ₀
q ₁	q ₂	q ₀
q ₂	q ₂	q ₂

$E = \{q_0, q_1, q_2\}$
 $F = \{q_0\}$
 $s = q_0$

Tabla de transición

9.17.-

a)

Estado	a	b	c
{q ₀ }	{q ₁ }	\emptyset	\emptyset
{q ₁ }	{q ₀ }	{q ₂ }	{q ₀ , q ₂ }
{q ₂ }	{q ₀ , q ₁ , q ₂ }	{q ₀ }	{q ₀ }

Tabla de transición del AFN

$E = \{q_0, q_1, q_2\}$
 $F = \{q_0\}$
 $s = q_0$

b) Conversión del AFN a un AFD.

$P(E) = \{\emptyset, \{q_0\}, \{q_1\}, \{q_2\}, \{q_0, q_1\}, \{q_0, q_2\}, \{q_1, q_2\}, \{q_0, q_1, q_2\}\}$

Donde:

$\emptyset = \delta(\emptyset, a) = \emptyset$

$$\begin{aligned} \emptyset &= \delta(\emptyset, b) = \emptyset \\ \emptyset &= \delta(\emptyset, c) = \emptyset \\ \{q_0, q_1\} &= \delta(\{q_0, q_1\}, a) = \delta(q_0, a) \cup \delta(q_1, a) = \{q_1\} \cup \{q_0\} = \{q_0, q_1\} \\ \{q_0, q_1\} &= \delta(\{q_0, q_1\}, b) = \delta(q_0, b) \cup \delta(q_1, b) = \emptyset \cup \{q_2\} = \{q_2\} \\ \{q_0, q_1\} &= \delta(\{q_0, q_1\}, c) = \delta(q_0, c) \cup \delta(q_1, c) = \emptyset \cup \{q_0, q_2\} = \{q_0, q_2\} \\ \\ \{q_0, q_2\} &= \delta(\{q_0, q_2\}, a) = \delta(q_0, a) \cup \delta(q_2, a) = \{q_1\} \cup \{q_0, q_1, q_2\} = \{q_0, q_1, q_2\} \\ \{q_0, q_2\} &= \delta(\{q_0, q_2\}, b) = \delta(q_0, b) \cup \delta(q_2, b) = \emptyset \cup \{q_0\} = \{q_0\} \\ \{q_0, q_2\} &= \delta(\{q_0, q_2\}, c) = \delta(q_0, c) \cup \delta(q_2, c) = \emptyset \cup \{q_0\} = \{q_0\} \\ \\ \{q_1, q_2\} &= \delta(\{q_1, q_2\}, a) = \delta(q_1, a) \cup \delta(q_2, a) = \{q_0\} \cup \{q_0, q_1, q_2\} = \{q_0, q_1, q_2\} \\ \{q_1, q_2\} &= \delta(\{q_1, q_2\}, b) = \delta(q_1, b) \cup \delta(q_2, b) = \{q_2\} \cup \{q_0\} = \{q_0, q_2\} \\ \{q_1, q_2\} &= \delta(\{q_1, q_2\}, c) = \delta(q_1, c) \cup \delta(q_2, c) = \{q_0, q_2\} \cup \{q_0\} = \{q_0, q_2\} \\ \\ \{q_0, q_1, q_2\} &= \delta(\{q_0, q_1, q_2\}, a) = \delta(q_0, a) \cup \delta(q_1, a) \cup \delta(q_2, a) = \{q_1\} \cup \{q_0\} \cup \{q_0, q_1, q_2\} \\ &= \{q_0, q_1, q_2\} \\ \{q_0, q_1, q_2\} &= \delta(\{q_0, q_1, q_2\}, b) = \delta(q_0, b) \cup \delta(q_1, b) \cup \delta(q_2, b) = \emptyset \cup \{q_2\} \cup \{q_0\} \\ &= \{q_0, q_2\} \\ \{q_0, q_1, q_2\} &= \delta(\{q_0, q_1, q_2\}, c) = \delta(q_0, c) \cup \delta(q_1, c) \cup \delta(q_2, c) = \emptyset \cup \{q_0, q_2\} \cup \{q_0\} \\ &= \{q_0, q_2\} \end{aligned}$$

De tal forma que la tabla de transiciones debe integrarse con todos los elementos de P(E), quedando de la siguiente manera.

Elemento	a	B	c
\emptyset	\emptyset	\emptyset	\emptyset
$\{q_0\}$	$\{q_1\}$	\emptyset	\emptyset
$\{q_1\}$	$\{q_0\}$	$\{q_2\}$	$\{q_0, q_2\}$
$\{q_2\}$	$\{q_0, q_1, q_2\}$	$\{q_0\}$	$\{q_0\}$
$\{q_0, q_1\}$	$\{q_0, q_1\}$	$\{q_2\}$	$\{q_0, q_2\}$
$\{q_0, q_2\}$	$\{q_0, q_1, q_2\}$	$\{q_0\}$	$\{q_0\}$
$\{q_1, q_2\}$	$\{q_0, q_1, q_2\}$	$\{q_0, q_2\}$	$\{q_0, q_2\}$
$\{q_0, q_1, q_2\}$	$\{q_0, q_1, q_2\}$	$\{q_0, q_2\}$	$\{q_0, q_2\}$

Haciendo:

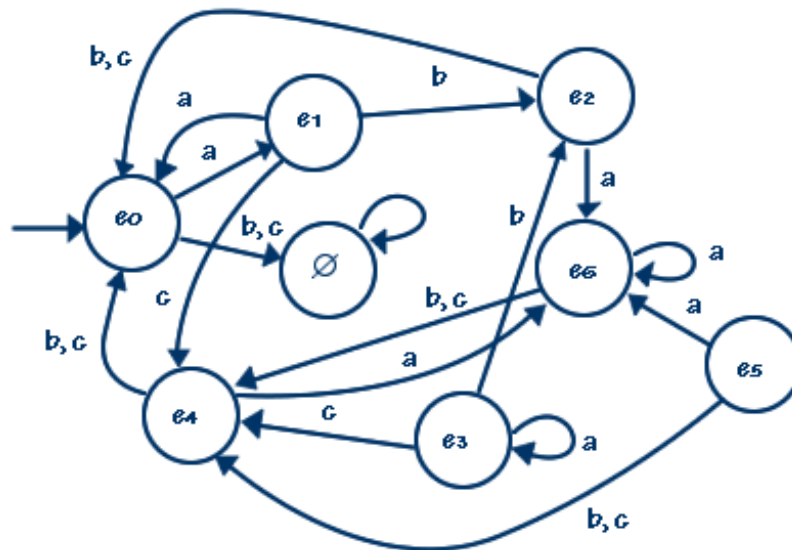
$$\begin{aligned} \{q_0\} &= \{e_0\} & \{q_0, q_1\} &= e_3 & \{q_0, q_1, q_2\} &= e_6 \\ \{q_1\} &= \{e_1\} & \{q_0, q_2\} &= e_4 & \emptyset & \\ \{q_2\} &= \{e_2\} & \{q_1, q_2\} &= e_5 & & \end{aligned}$$

Los estados aceptados son aquellos que contienen a q_0 . La tabla de transiciones es:

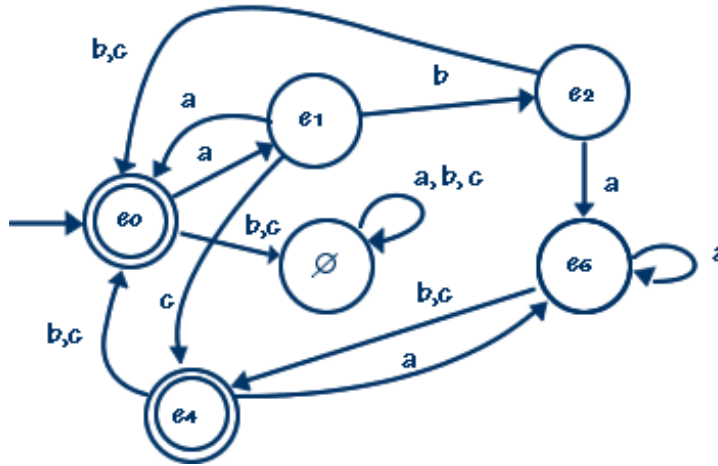
Elemento	a	b	a
\emptyset	\emptyset	\emptyset	\emptyset
$\{e_0\}$	$\{e_1\}$	\emptyset	\emptyset
$\{e_1\}$	$\{e_0\}$	$\{e_2\}$	$\{e_4\}$
$\{e_2\}$	$\{e_6\}$	$\{e_0\}$	$\{e_0\}$
$\{e_3\}$	$\{e_3\}$	$\{e_2\}$	$\{e_4\}$
$\{e_4\}$	$\{e_6\}$	$\{e_0\}$	$\{e_0\}$
$\{e_5\}$	$\{e_6\}$	$\{e_4\}$	$\{e_4\}$
$\{e_6\}$	$\{e_6\}$	$\{e_4\}$	$\{e_4\}$

En donde:
 e_0 es estado inicial
 $e_0, e_3, e_4,$ y e_6 son estados de aceptación

De tal forma que el diagrama de transición queda de la siguiente forma:



Eliminando los estados que no se tocan, se tiene el siguiente AFD equivalente:



c)

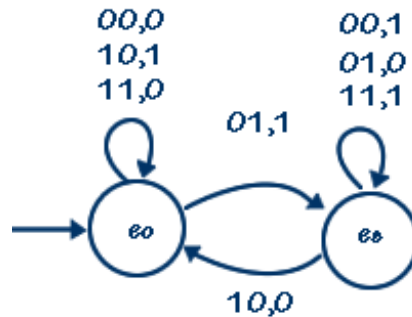
$$E = \{\emptyset, e_0, e_1, e_2, e_4, e_6\}$$

$$F = \{e_0, e_4, e_6\}$$

$$s = e_0$$

9.19.-

- a) $E = \{e_0, e_1\}$, $A = \{00, 01, 10, 11\}$ y $B = \{0, 1\}$.
- b) $s = e_0$.
- c) Diagrama de transiciones.



d) Tabla de transiciones para las funciones de estado siguiente δ y salida σ .

Edo.	δ				σ			
	00	01	10	11	00	01	10	11
e_0	e_0	e_1	e_0	e_0	0	1	1	0
e_1	e_1	e_1	e_0	e_1	1	0	0	1

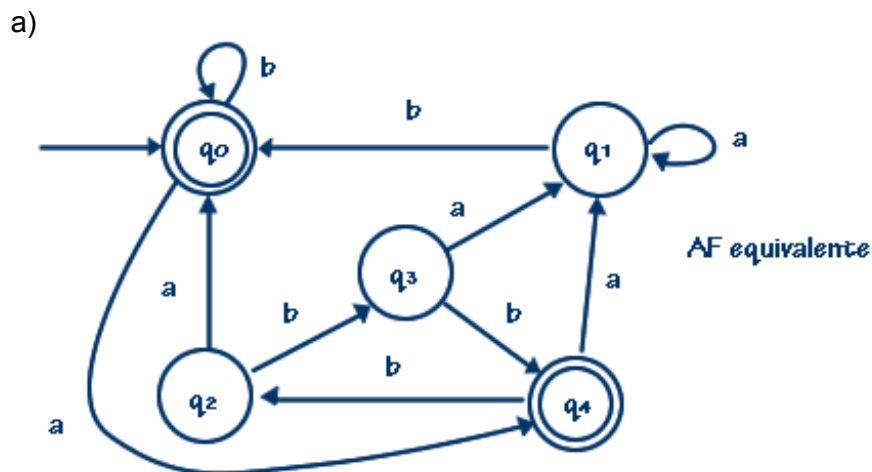
e) La resta de $10001011_{(2)}$ menos $1101101_{(2)}$.

Agregando ceros a la izquierda para que las cadenas sean iguales y dos ceros adicionales para que regrese al estado inicial (en caso de no estarlo) las cadenas a restar son: $010001011_{(2)}$ menos $001101101_{(2)}$.

$\delta(e_0, 11) = e_0$	$\sigma(e_0, 11) = 0$	
$\delta(e_0, 10) = e_0$	$\sigma(e_0, 10) = 1$	
$\delta(e_0, 01) = e_1$	$\sigma(e_0, 01) = 1$	Se debe 1
$\delta(e_1, 11) = e_1$	$\sigma(e_1, 11) = 1$	Se debe 1
$\delta(e_1, 00) = e_1$	$\sigma(e_1, 00) = 1$	Se debe 1
$\delta(e_1, 01) = e_1$	$\sigma(e_1, 01) = 0$	Se debe 1
$\delta(e_1, 01) = e_1$	$\sigma(e_1, 01) = 0$	Se debe 1
$\delta(e_1, 10) = e_0$	$\sigma(e_1, 10) = 0$	
$\delta(e_0, 00) = e_0$	$\sigma(e_0, 00) = 0$	

De tal forma que el resultado de restar $10001011_{(2)}$ menos $1101101_{(2)}$ es $00011110_{(2)}$

9.21.-



Gramática:

$T = \{a, b\}$

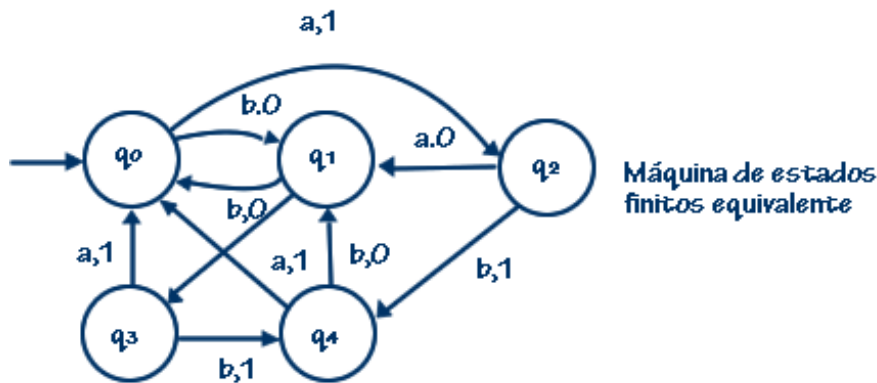
$N = \{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4\}$

$s = q_0$

Composiciones:

$q_0 \rightarrow aq_4$	$q_2 \rightarrow aq_0$	$q_4 \rightarrow aq_1$	$q_2 \rightarrow a$
$q_0 \rightarrow bq_0$	$q_2 \rightarrow bq_3$	$q_4 \rightarrow bq_2$	$q_3 \rightarrow b$
$q_1 \rightarrow aq_1$	$q_3 \rightarrow aq_1$	$q_0 \rightarrow b$	$q_0 \rightarrow a$
$q_1 \rightarrow bq_0$	$q_3 \rightarrow bq_4$	$q_1 \rightarrow b$	

b)



Gramática:

$T = \{a, b\}$
 $N = \{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4\}$
 $s = q_0$

Composiciones:

$q_0 \rightarrow aq_2$	$q_2 \rightarrow aq_1$	$q_4 \rightarrow aq_0$	$q_3 \rightarrow a$
$q_0 \rightarrow bq_1$	$q_2 \rightarrow bq_4$	$q_4 \rightarrow bq_1$	$q_4 \rightarrow a$
$q_1 \rightarrow aq_0$	$q_3 \rightarrow aq_0$	$q_0 \rightarrow a$	$q_2 \rightarrow b$
$q_1 \rightarrow bq_3$	$q_3 \rightarrow bq_4$	$q_1 \rightarrow a$	$q_3 \rightarrow b$

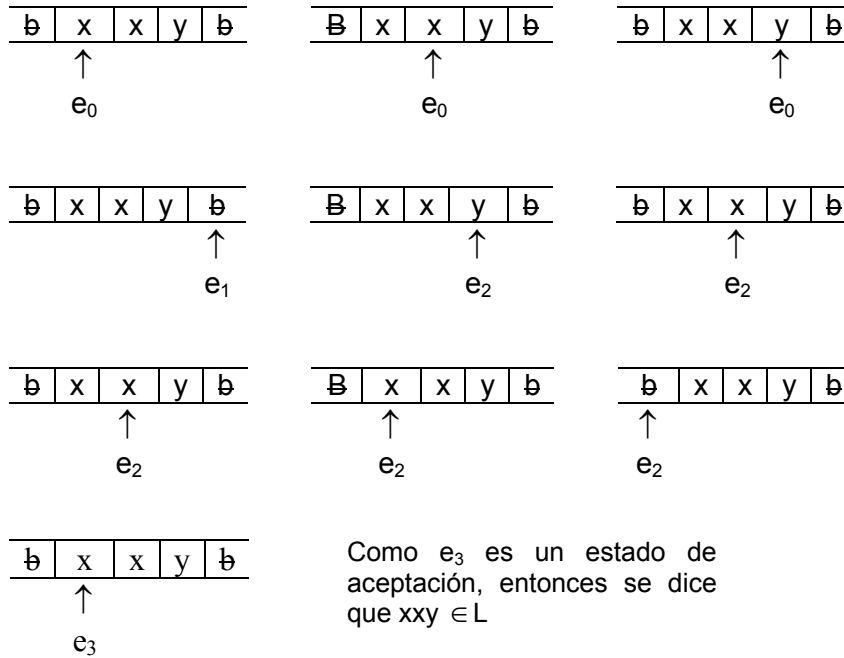
9.23.-

a) Para la palabra xxy la MT lleva a cabo el siguiente recorrido:

$E = \{e_0, e_1, e_2, e_3\}$
 $\Sigma = \{x, y\}$
 $A = \{x, y, b\}$
 $F = \{e_3\}$
 $s = e_0$

La función de transición δ tiene las siguientes composiciones:

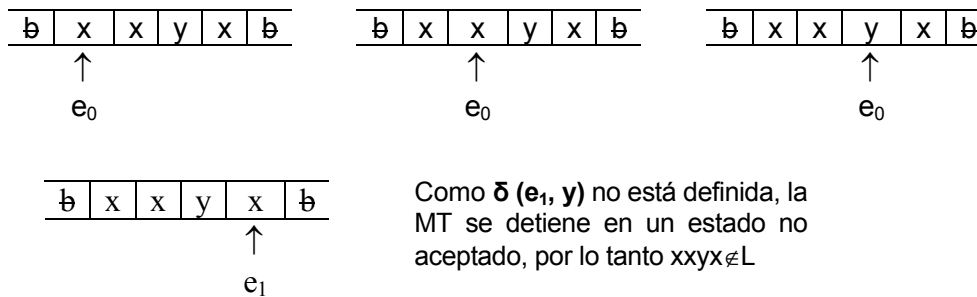
$\delta(e_0, x) = (e_0, x, D)$	$\delta(e_1, b) = (e_2, b, I)$	$\delta(e_2, b) = (e_3, b, D)$
$\delta(e_0, y) = (e_1, y, D)$	$\delta(e_2, x) = (e_2, x, I)$	
$\delta(e_1, y) = (e_1, y, D)$	$\delta(e_2, y) = (e_2, y, I)$	



O bien:

$b e_0 x x y b \mapsto b x e_0 x y b \mapsto b x x e_0 y b \mapsto b x x y e_1 b \mapsto b x x e_2 y b \mapsto b x e_2 x y b \mapsto b e_2 x x y b$
 $\mapsto e_2 b x x y b \mapsto b e_3 x x y b$

Para la palabra $xxyx$



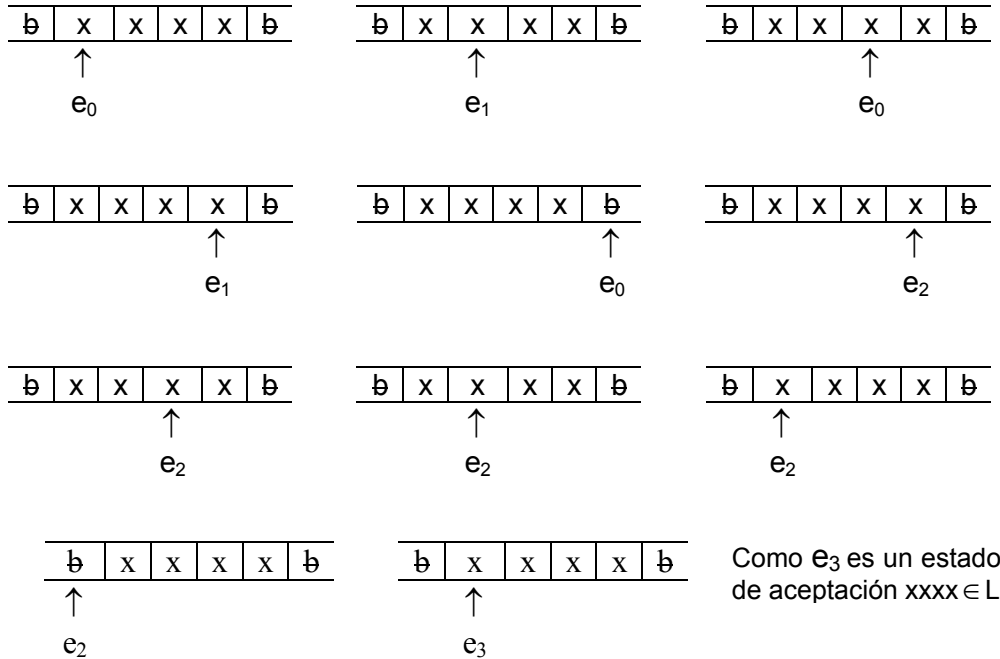
b) La MT es.

- $E = \{e_0, e_1, e_2, e_3\}$
- $\Sigma = \{x\}$
- $A = \{x, b\}$
- $F = \{e_3\}$
- $s = e_0$.

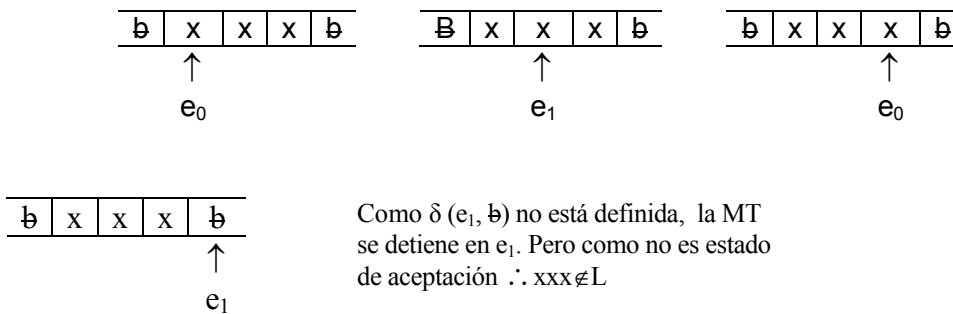
La función de transición δ tiene las siguientes composiciones:

$$\begin{aligned} \delta(e_0, x) &= (e_1, x, D) & \delta(e_2, x) &= (e_2, x, I) \\ \delta(e_1, x) &= (e_0, x, D) & \delta(e_2, \emptyset) &= (e_3, \emptyset, D) \\ \delta(e_0, \emptyset) &= (e_2, \emptyset, I) & & \end{aligned}$$

Para xxxx la MT realiza el siguiente recorrido:



Para xxx la MT realiza el siguiente recorrido:



c) La MT es.

$$\begin{aligned} E &= \{e_0, e_1, e_2, e_3\} \\ \Sigma &= \{x\} \\ A &= \{x, \emptyset\} \\ F &= \{e_3\} \end{aligned}$$

$$s = e_0.$$

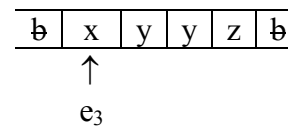
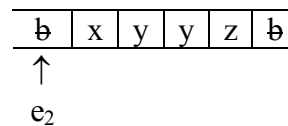
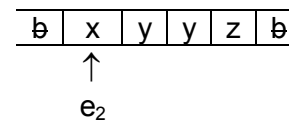
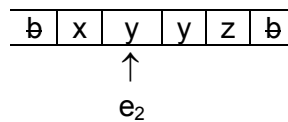
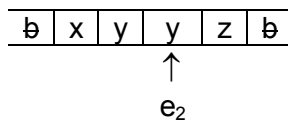
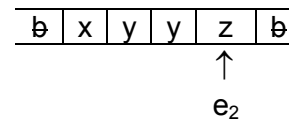
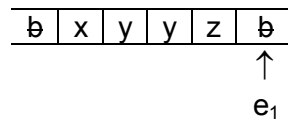
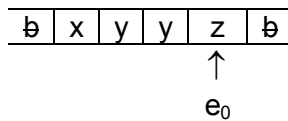
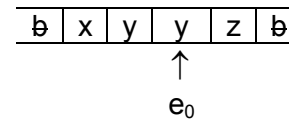
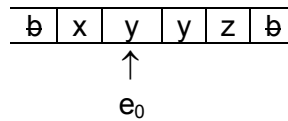
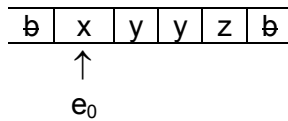
La función de transición δ tiene las siguientes composiciones:

$$\begin{aligned} \delta(e_0, x) &= (e_0, x, D) \\ \delta(e_0, y) &= (e_0, y, D) \\ \delta(e_0, z) &= (e_1, z, D) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \delta(e_1, \epsilon) &= (e_2, \epsilon, I) \\ \delta(e_2, z) &= (e_2, z, I) \\ \delta(e_2, y) &= (e_2, y, I) \end{aligned}$$

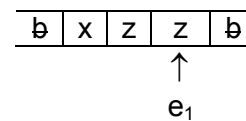
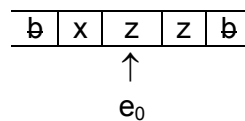
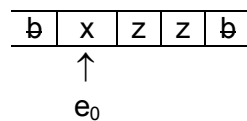
$$\begin{aligned} \delta(e_2, x) &= (e_2, x, I) \\ \delta(e_2, \epsilon) &= (e_3, \epsilon, D) \end{aligned}$$

Para $xyyz$ la MT realiza el siguiente recorrido:



Como e_3 es un estado de aceptación $xyyz \in L$

Para xzz la MT realiza el siguiente recorrido:



Pero $\delta(e_1, z)$ no está definida ni tampoco e_1 es estado de aceptación $\therefore xzz \notin L$.