## Practica 2

1)

Construir MT:		
a)	Construir una máquina de Turing que haga un corrimiento a derecha de la cadena binaria en la cinta, marcando con un símbolo especial '#' la celda que corresponde al primer símbolo desplazado. $\Gamma$ = {B, #, 0, 1}. q0, 0 q1, #, D	
	q0, 1	
	q2, #, D	
	q0, B	
	qd, B, D	
	q1, 1	
	q2, 0, D	
	q1, 0	
	q1, 0, D	
	q1, B	
	qd, 0, D	
	q2, 0	
	q1, 1, D	
	q2, 1	
	q2, 1, D	
	q2, B	
	qd, 1, D	

b) Y otra que haga un corrimiento a izquierda.

q0, 0 q0, 0, D

- q0, 1 q0, 1, D q0, B q1, B, I q1, 0 q2, #, I q1, 1 q3, #, I q2, 0 q2, 0, I q2, 1 q3, 0, I
- q3, 1
- q3, 1, I

qd, 0, I

- q3, 0
- q2, 1, I
- q3, B
- qd, 1, I

## 2) Construir MT:

a) Construir una máquina de Turing M tal que L(M) = {0n1 n / n ≥ 1} y mostrar
 la traza de computación de M para las entradas w1 = 0011 y w2 = 011.

q0, 1

- qR, 1, S
- q0, 0
- q1, B, D
- q0, B
- qR, B, D
- q1, 0
- q1, 0, D
- q1, 1
- q11, 1, D
- q1, B
- qR, B, S
- q11, 1
- q11, 1, D
- q11, 0
- qR, 0, S
- q11, B
- q10, B, I
- q10, 1
- q12, B, I
- q12, 1
- q12, 1, I
- q12, 0
- q2, 0, I
- q12, B
- q5, B, D

```
q2, 0
q2, 0, I
q2, B
q0, B, D
q11, 0
qR, 0, S
q5, B
qA, B, S
q5, 1
qR, 1, S
a) Traza
     w0 = 0011
     q_00011 \, \vdash \, Bq_1011 \, \vdash^* B01q_{11}1 \, \vdash \, B011q_{11}B \, \vdash \, B01q_{10}1B \, \vdash \, B0q_{12}1BB \, \vdash
     Bq_{12}01BB \vdash q_{2}B01BB \vdash Bq_{0}01BB \vdash BB\,q_{1}1BB \vdash BB1q_{11}BB \vdash BBq_{10}1BB
     \vdash B q<sub>12</sub>BBBB \vdash BB q<sub>5</sub>BBB \vdash BB q<sub>A</sub> BBB
     w0 = 011
     q_0011 \vdash Bq_111 \vdash B1q_{11}1B \vdash B11 q_{11}B \vdash B1q_{10}1B \vdash Bq_{12}1BB \vdash q_{12}B1BB
     \vdash Bq<sub>5</sub>1BB \vdash Bq<sub>R</sub>1BB
b) Construir una máquina de Turing que busque en la cinta el patrón
     "abab" y se detenga si y sólo si encuentra ese patrón. \Gamma = \{a, b, c, B\}
     q0, a
     q1, a, D
     q1, b
     q2, b, D
```

- q2, a
- q3, a, D
- q3, b
- qA, b, S
- q0, b
- q0, b, D
- q0, c
- q0, c, D
- q1, a
- q0, a, D
- q1, c
- q0, c, D
- q2, b
- q0, b, D
- q3, a
- q0, a, D
- q3, c
- q0, c, D
- q0, B
- qR, B, S
- q1, B
- qR, B, S
- q2, B
- qR, B, S

- 3) Construir máquinas de Turing para computar las siguientes funciones:
  - a) Suma unaria.  $\Sigma = \{+, 1\}$ .
    - q0, 1
    - q0, 1, D
    - q0, +
    - q1, 1, I
    - q1, 1
    - q1, 1, I
    - q1, B
    - q2, B, D
    - q2, 1
    - q0, B, D
    - q0, B
    - qd, B, S
  - b) Resta unaria a b con a > b  $\Sigma$  = {-, 1}.
    - q0, 1
    - q0, 1, D
    - q0, -
    - q5, -, D
    - q5, B
    - q5, B, I
    - q5, -
    - qd, B, S

	q5, 1 q1, 1, S
	q0, B qd, B, S
	q1, 1 q1, 1, D
	q1, B q2, B, I
	q2, 1 q3, B, I
	q2, - q3, -, I
	q3, 1 q3, 1, I
	q3, - q3, -, I
	q3, B q4, B, D
	q4, 1 q0, B, D
c)	Calcular el complemento a 2 de un número binario de 8 bits $\Sigma$ = {0, 1} q0, 1 q0, 1, D
	q0, 0 q0, 0, D

```
q0, B
q1, B, I
q1, 0
q1, 0, I
q1, 1
q2, 1, I
q2, 0
q2, 1, I
q2, 0, I
q2, B
qd, B, S
```

4) Sea  $\Sigma$  = {a} y w = a. Decir cuáles son las palabras que se obtienen como resultado de aplicar las siguientes operaciones: ww, www, w³, w⁵, w⁰ ¿Cuáles son sus longitudes? Definir  $\Sigma$ \*.

```
ww = aa. Longitud 2

www = aaa. Longitud 3

w^3 = aaa. Longitud 3

w^5 = aaaaa. Longitud 5

w^0 = \lambda. Longitud 0

\Sigma^* = { \lambda, a, aa, aaa, aaaa, aaaaa, ...}
```

5) Idem al ejercicio anterior, pero con  $\Sigma = \{a, b\}$  y w = aba.

```
ww = abaaba. Longitud 6

www = abaabaaba. Longitud 9

w^3 = abaabaabaaba. Longitud 9

w^5 = abaabaabaabaabaaba. Longitud 15

w^0 = \lambda. Longitud 0
```

 $\Sigma^*$ = {  $\lambda$ , a, b, aa, bb, ab, ba, aaa, bbb, abb, aab, ...}

6) Sea  $\Sigma$  = {a, b, c}, escriba las 13 cadenas más cortas de  $\Sigma^*$ .

λ, a, b, c, aa, bb, cc, ab, ba, ac, ca, cb, bc

7) Dar tres ejemplos de lenguajes basados en el alfabeto {0,1}.

 $\emptyset \Sigma * \{\lambda\}$ 

8) ¿Cuántas cadenas de longitud 3 hay en {0,1, 2}\*, y cuántas de longitud n?

Hay 3<sup>3</sup> cadenas de longitud 3 y 3<sup>n</sup> de longitud n

- 9) Explicar la diferencia -si la hay- entre los lenguajes L1 y L2.
  - a)  $L1 = \emptyset L2 = \{\lambda\}$

L1 es un conjunto vacio (sin elementos) y L2 es el conjunto cuyo elemento es una cadena vacia (que es un elemento valido)

b) L1 =  $\Sigma^* \cup \{\lambda\}$  L2 =  $\emptyset \cup \Sigma^*$ 

Son iguales ya que  $\Sigma^*$  contiene a  $\lambda$  y  $\Sigma^* \cup \emptyset$  es igual a  $\Sigma^*$ 

c)  $L1 = \Sigma^* - \emptyset L2 = \Sigma^*$ 

 $\Sigma^*$  -  $\emptyset$  sigue siendo  $\Sigma^*$ , por lo que L1 y L2 son iguales

d)  $L1 = \Sigma^* - \{\lambda\} L2 = \Sigma^*$ 

Son distintas ya que si a L1 no tiene la cadena vacia y L2 si

10) Mostrar que  $\Sigma^*$  es infinito contable.

 $|\Sigma^*|$  <= |N| se puede probar con la función inyectiva f:  $\Sigma^* \to N$  en donde se le asigna a cada cadena de  $\Sigma^*$  a un número natural ordenándolas primero por su longitud y luego enumerando las cadenas de la misma longitud en orden lexicográfico (orden alfabético).

- 11) Indicar cuál es el lenguaje que se obtiene al intersectar los siguientes lenguajes:
  - a) L1 =  $\{a^n c^m d^n / n \ge 0, m \ge 0\}$  con L2 =  $\{c^n / n \ge 0\}$

$$L1 \cap L2 = L2$$

b) L1 =  $\{a^n c^m d^n / n > 0, m \ge 0\}$  con L2 =  $\{c^n / n \ge 0\}$ 

$$L1 \cap L2 = \emptyset$$

c) L1 =  $\{a^n c^m d^n / n \ge 0, m > 10\}$  con L2 =  $\{c^n / n > 5\}$ 

$$L1 \cap L2 = \{ c^m / m > 10 \}$$

d) L1 =  $\{1^n 2^m / n, m \ge 0, n \text{ par, } m \text{ impar}\} \text{ con } L2 = \{2^n / n \ge 0\}$ 

$$L1 \cap L2 = \{2^n / n \ge 0, n \text{ impar}\}\$$

e) L1 =  $\{1^n 2^m / n, m \ge 0, n \text{ par, } m \text{ impar}\} \text{ con L2} = \{1^n / n \ge 0\}$ 

L1  $\cap$  L2 =  $\emptyset$ , al ser  $2^m$  con  $m \ge 0$  e impar, el primer entero positivo que es impar es el 0, así que 2 siempre va a estar.

- 12) Encontrar si es posible un lenguaje L1 que cumpla:
  - a) L1  $\cap$  {1<sup>k</sup> 2<sup>m</sup> 3<sup>n</sup> / m = k+n+1 y n, k  $\geq$  0} = {1<sup>n</sup> 2<sup>n+1</sup> / n  $\geq$  0}

L1 = 
$$\{ 1^n 2^{n+1} / n \ge 0 \}$$

Ejemplo:

Un elemento de L1 podría ser

11222

Un elemento de L2 podría también ser este mismo 11222 (en este caso k = 2, n = 0 y m = (k + n + 1) 3.

Notar como 11222 cumple con  $\{1^n 2^{n+1} / n \ge 0\}$ . Lo mismo sucede para 1112222 y así siguiendo.

b) L1 
$$\cap$$
 {1<sup>n</sup> 2<sup>m</sup> / n  $\neq$  m y n, m  $\geq$  0} = {1<sup>n</sup> 2<sup>n</sup> / n  $>$  0}

No es posible, ya que en L2 los exponentes de 1 y 2 nunca serán iguales por lo que nunca se podrá cumplir  $\{1^n 2^n / n > 0\}$  haciendo intersección con algún lenguaje.

- 13) Conteste las siguientes preguntas sobre Máquinas de Turing
  - a) ¿Puede el alfabeto de la cinta ( $\Gamma$ ) ser el mismo que el alfabeto de entrada ( $\Sigma$ )?

No, ya que el alfabeto de la cinta siempre tiene un elemento de mas que es B y  $\Sigma$  no puede tenerlo

b) ¿Puede una máquina de Turing tener un único estado?

Si, q0.

c) ¿Cuántos lenguajes existen definidos sobre el alfabeto  $\Sigma = \{0,1\}$ ? ¿y sobre  $\Sigma = \{1\}$ ?

Infinitos incontables

d) ¿Cuáles de los siguientes conjuntos son lenguajes definidos sobre  $\Sigma$ ?  $\emptyset$ ,  $\Sigma$ ,  $\Sigma^*$ ,  $\{\lambda\}$ ,  $\{\lambda\} \cup \Sigma$ ,  $\{\emptyset\}$ 

Todos menos  $\{\emptyset\}$  ya que este no es un subconjunto de  $\Sigma^*$ 

e) Sea la siguiente máquina de Turing:

$$M = \langle Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q0, qA, qR \rangle$$

Con Q = {q0, q1, q2, q3},  $\Sigma$  = {a, b, c},  $\Gamma$  = {a, b, c, B} y  $\delta$ (q, s) = (q', s', m) tal que q  $\in$  Q q'  $\in$  Q  $\cup$  {qR} s, s'  $\in$   $\Gamma$  m  $\in$  {D, I} ¿Reconoce el lenguaje { $\lambda$ }? Si no es así indique cuál es el lenguaje que reconoce.

La máquina no reconocerá ningún lenguaje ya que nunca habrá una transición a qA. Por lo tanto, el único lenguaje que reconoce es el conjunto vacío Ø.

14) Sea M = < Q,  $\Sigma$ ,  $\Gamma$ ,  $\delta$ , q0, qA, qR>, en cada caso asumir que los  $\delta$ ( ) no especificados son los que hacen detener la MT en qR, determinar L(M)

a) 
$$Q = \{q0, q1\}; \Sigma = \{0,1\}; \Gamma = \{0, 1, B\}$$
  
 $\delta(q0, 0) = (q0, 0, I)$   
 $\delta(q0, B) = (q0, B, D)$   
 $\delta(q0, 1) = (q1, 1, D)$   
 $L(M) = \emptyset$ 

b) 
$$Q = \{q0, q1\}; \Sigma = \{0,1\}; \Gamma = \{0, 1, B\}$$
  
 $\delta(q0, 0) = (q1, B, D)$   
 $\delta(q1, B) = (qA, B, D)$   
 $\delta(q1, 0) = (qA, 0, D)$   
 $\delta(q1, 1) = (qA, 1, D)$ 

 $L(M) = \{w \mid w \text{ empieza con } 0\}$ 

c) 
$$Q = \{q0, q1\}; \Sigma = \{0, 1\}; \Gamma = \{0, 1, B\}$$
  
 $\delta(q0, 0) = (q0, 0, I)$   
 $\delta(q0, B) = (q0, B, D)$   
 $\delta(q0, 1) = (q1, 1, D)$   
 $\delta(q1, 0) = (q0, B, I)$   
 $\delta(q1, B) = (q0, B, D)$ 

 $L(M) = \emptyset$ 

d) 
$$Q = \{q0\}; \Sigma = \{0,1\}; \Gamma = \{0, 1, B\}$$

$$\delta(q0, 1) = (q0, B, I)$$

$$\delta(q0, 0) = (qA, B, I)$$

$$\delta(q0, B) = (q0, B, D)$$

$$L(M) = \{w \mid w \text{ contiene } 0\}$$

e) 
$$Q = \{q0, q1\}; \Sigma = \{0, 1\}; \Gamma = \{0, 1, B\}$$

$$\delta(q0, 0) = (q1, B, D)$$

$$\delta(q1, 0) = (q1, 1, D)$$

$$\delta(q1, 1) = (q1, 0, D)$$

$$\delta(q1, B) = (qA, 1, D)$$

$$L(M) = \{w \mid w \text{ empieza con } 0\}$$