MODELOS DE COMPUTACIÓN

RELACION DE PROBLEMAS 3

- 1. Determinar si los siguientes lenguajes son regulares o libres de contexto. Justificar las respuestas.
 - $\{0^i b^j \mid i = 2j \text{ \'o } 2i = j\}$
 - $\{uu^{-1} \mid u \in \{0,1\}^*, |u| \le 1000\}$
 - $\{uu^{-1} \mid u \in \{0,1\}^*, |u| \ge 1000\}$
 - $\{0^i 1^j 2^k \mid i = j \text{ ó } j = k\}$
- 2. Determinar qué lenguajes son regulares o libres de contexto de los siguientes:
 - a) $\{u0u^{-1} \mid u \in \{0,1\}^*\}$
 - b) Números en binario que sean múltiplos de 4
 - c) Palabras de $\{0,1\}^*$ que no contienen la cabcadena 0110
- 3. Determinar qué lenguajes son regulares y qué lenguajes son libres de contexto entre los siguientes:
 - a) Conjunto de palabras sobre el alfabeto $\{0,1\}$ en las que cada 1 va precedido por un número par de ceros.
 - b) Conjunto $\{0^{i}1^{2}j0^{i+j}|i,j\geq 0\}$
 - c) Conjunto $\{0^i 1^j 0^{i*j} | i, j \ge 0\}$
- 4. Determina si los siguientes lenguajes son regulares. Encuentra una gramática que los genere o un reconocedor que los acepte.
 - a) $L_1 = \{0^i 1^j : j < i\}.$
 - b) $L_2 = \{001^i 0^j 11 : i, j \ge 1\}.$
 - c) $L_3 = \{010u : u \in \{0,1\}^*, u \text{ no contiene la subcadena } 010\}.$
- 5. Sea el alfabeto $A = \{0, 1, +, =\}$, demostrar que el lenguaje

$$ADD = \{x = y + z \,|\, x, y, z \text{ son números en binario, y } x \text{ es la suma de } y \text{ y } z\}$$

no es regular.

6. Determinar si los siguientes lenguajes son regulares o no:

- a) $L = \{uvu^{-1} \text{ tal que } u, v \in \{0, 1\}^*\}.$
- b) L es el lenguaje sobre el alfabeto $\{0,1\}$ formado de las palabras de la forma u0v donde u^{-1} es un prefijo de v.
- c) L es el lenguaje sobre el alfabeto $\{0,1\}$ formado por las palabras en las que el tercer símbolo empezando por el final es un 1.
- 7. Obtener autómatas finitos determinísticos para los siguientes lenguajes sobre el alfabeto $\{0,1\}.$
 - Palabras en las que el número de 1 es múltiplo de 3 y el número de 0 es par.
 - $\{(01)^{2i} \mid i \ge 0\}$
 - $(0^{2i}1^{2i}) \mid i > 0$
- 8. Dar una expresión regular para la intersección de los lenguajes asociados a las expresiones regulares $(01+1)^*0$ y $(10+0)^*$. Se valorará que se construya el autómata que acepta la intersección de estos lenguajes, se minimice y, a partir del resultado, se construya la expresión regular.
- 9. Construir un Autómata Finito Determinista Minimal que acepte el lenguaje sobre el alfabeto $\{a,b,c\}$ de todas aquellas palabras que verifiquen simultaneamente las siguientes condiciones
 - a) La palabra contiene un número par de a's
 - b) La longitud de la palabra es un múltiplo de 3.
 - c) La palabra no contiene la subcadena abc.
- 10. Encontrar un AFD minimal para el lenguaje

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

- 11. Para cada uno de los siguientes lenguajes regulares, encontrar el autómata minimal asociado, y a partir de dicho autómata minimal, determinar la gramática regular que genera el lenguaje:
 - a^+b^+
 - a(a+b)*b

12. Considera la gramática cuyas producciones se presentan a continuación y donde el símbolo inicial es S:

$$S \to xN|x$$

$$N \to yM|y$$

$$M \to zN|z$$

- Escribe el diagrama de transiciones para ab AFD que acepte el lenguaje L(G) generado por G.
- \blacksquare Encuentra una gramática regular por la izquierda que genere ese mismo lenguaje L(G).
- Encuentra el AFD que acepte el complementario del lenguaje L(G).
- 13. Determinar autómatas minimales para los lenguajes $L(M_1) \cup L(M_2)$ y $L(M_1) \cap \overline{L(M_2)}$ donde,

•
$$M_1 = (\{q_0, q_1, q_2, q_3\}, \{a, b, c\}, \delta_1, q_0, \{q_2\})$$
 donde

$$M_2 = (\{q_0,q_1,q_2,q_3\},\{a,b,c\},\delta_2,q_0,\{q_2\})$$

- 14. Dado el conjunto regular representado por la expresion regular $a^*b^* + b^*a^*$, construir un autómata finito determinístico minimal que lo acepte.
- 15. Sean los lenguajes:

$$-L_1 = (01+1)*00$$

$$-L_2 = 01(01+1)^*$$

construir un autómata finito determinístico minimal que acepte el lenguaje $L_1 \setminus L_2$, a partir de autómatas que acepten L_1 y L_2 .

16. Dados los alfabetos $A = \{0, 1, 2, 3\}$ y $B = \{0, 1\}$ y el homomorfismo f de A^* en B^* dado por:

•
$$f(0) = 00$$
, $f(1) = 01$, $f(2) = 10$, $f(3) = 11$

Sea L el conjunto de las palabras de B^* en las que el número de símbolos 0 es par y el de símbolos 1 no es múltiplo de 3. Construir un autómata finito determinista que acepte el lenguaje $f^{-1}(L)$.

- 17. Determinar una autómata finito determinístico minimal para el el lenguaje sobre el alfabeto $A = \{a, b, c\}$ dado por la expresión regular $b(a + b)^* + cb^*$.
- 18. Determinar si las expresiones regulares siguientes representan el mismo lenguaje:

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

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

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

Justificar la respuesta.

- 19. Construir un autómata finito determinista minimal que acepte el conjunto de palabras sobre el alfabeto $A = \{0, 1\}$ que representen números no divisibles por dos ni por tres.
- 20. Determinar una expresión regular para los siguientes lenguajes sobre el alfabeto $\{0,1\}$:
 - Palabras en las que el tercer símbolo es un 0.
 - Palabras en las que el antepenúltimo símbolo es un 1.

Construir un autómata finito minimal que acepte la intersección de ambos lenguajes.

- 21. Construir autómatas finitos minimales para los siguientes lenguajes sobre el alfabeto $\{0,1\}$:
 - a) Palabras que contienen como subcadena una palabra del conjunto $\{00,11\}^2$.
 - b) Palabras que contienen como subcadena una palabra del conjunto {0011,1100}.
- 22. Construye una gramática regular que genere el siguiente lenguaje:

$$L_1 = \{u \in \{0,1\}^* \mid \text{ el número de 1's } y \text{ el número de 0's en } u \text{ es par}\}$$

• Construye un autómata que reconozca el siguiente lenguaje:

$$L_2 = \{0^n 1^m \mid n \ge 1, m \ge 0, n \text{ múltiplo de } 3, m \text{ par}\}\$$

- Diseña el AFD mínimo que reconoce el lenguaje $(L_1 \cup L_2)$.
- 23. Sobre el alfabeto $\{0,1\}$:
 - a) Construye una gramática regular que genere el lenguaje L_1 de las palabras u tales que:
 - Si |u| < 5 entonces el número de 1's es impar.
 - \bullet Si $|u| \geq 5$ entonces el número de 1's es par.
 - u tiene al menos un símbolo 1.
 - b) Construye un autómata que reconozca el lenguaje L_2 dado por:

$$L_2 = \{0^n 1^m : n \ge 0, m \ge 1, m \text{ es múltiplo de 6}\}\$$

- c) Diseña el AFD mínimo que reconozca el lenguaje $(L_1 \cup L_2)$.
- 24. Encuentra para cada uno de los siguientes lenguajes una gramática de tipo 3 que lo genere o un autómata finito que lo reconozca:
 - $L_1 = \{u \in \{0,1\}^* : u \text{ no contiene la subcadena } 'abab'\}$
 - $L_2 = \{0^i 1^j 0^k : i \ge 1, k \ge 0, i \text{ impar}, k \text{ múltiplo de 3 y } j \ge 2\}.$

Diseña el AFD mínimo que reconoce el lenguaje $(L_2 \cap L_1)$.

- 25. Dado el alfabeto $A = \{a, b, c\}$, encuentra:
 - a) Un AFD que reconozca las palabras en las que cada 'c' va precedida de una 'a' o una 'b'.
 - b) Una expresión regular que represente el lenguaje compuesto por las palabras de longitud impar en las que el símbolo central es una c'.
 - c) Una gramática regular que genere las palabras de longitud impar.
- 26. Construir autómatas finitos para los siguientes lenguajes sobre el alfabeto $\{a, b, c\}$:
 - a) L_1 : palabras del lenguaje $(\mathbf{a} + \mathbf{b})^* (\mathbf{b} + \mathbf{c})^*$.
 - b) L_2 : palabras en las que nunca hay una 'a' posterior a una 'c'.

$$c)$$
 $(L_1 \setminus L_2) \cup (L_2 \setminus L_1)$

¿Qué podemos concluir sobre L_1 y L_2 ?

- 27. Si $f: \{0,1\}^* \to \{a,b,c\}^*$ es un homomorfismo dado por f(0) = aab, f(1) = bbc, dar autómatas finitos deterministas minimales para los lenguajes L y $f^{-1}(L)$ donde $L \subseteq \{a,b,c\}^*$ es el lenguaje en el que el número de símbolos a no es múltiplo de 4.
- 28. Si L_1 es el lenguage asociado a la expresión regular $01(01+1)^*$ y L_2 el lenguaje asociado a la expresión $(1+10)^*01$, encontrar un autómata minimal que acepte el lenguaje $L_1 \setminus L_2$.
- 29. Sean los alfabetos $A_1 = \{a, b, c, d\}$ y $A_2 = \{0, 1\}$ y el lenguaje $L \subseteq A_2^*$ dado por la expresión regular $(\mathbf{0} + \mathbf{1})^*\mathbf{0}(\mathbf{0} + \mathbf{1})$, calcular una expresión regular para el lenguaje $f^{-1}(L)$ donde f es el homomorfismo entre A_1^* y A_2^* dado por

$$f(a) = 01,$$
 $f(b) = 1,$ $f(c) = 0,$ $f(d) = 00$

- 30. Obtener un autómata finito determinista para el lenguaje asociado a la expresión regular: $(\mathbf{01})^+ + (\mathbf{010})^*$. Minimizarlo.
- 31. Dado el lenguaje L asociado a la expresión regular $(01 + 011)^*$ y el homomorfismo f: $\{0,1\}^* \to \{0,1\}^*$ dado por f(0) = 01, f(1) = 1, construir una expresión regular para el lenguaje $f^{-1}(L)$.
- 32. Dar expresiones regulares para los siguientes lenguajes sobre el alfabeto $A_1 = \{0, 1, 2\}$:
 - a) L dado por el conjunto de palabras en las que cada 0 que no sea el último de la palabra va seguido por un 1 y cada 1 que no sea el último símbolo de la palabra va seguido por un 0.
 - b) Considera el homomorfimos de A_1 en $A_2 = \{0,1\}$ dado por f(0) = 001, f(1) = 100, f(2) = 0011. Dar una expresión regular para f(L).
 - c) Dar una expresión regular para LL^{-1} .
- 33. Dados los lenguajes

$$L_1 = \{0^i 1^j \mid i \ge 1, j \text{ es par y } j \ge 2\}$$

у

$$L_2 = \{1^j 0^k \mid k \ge 1, j \text{ es impar y } j \ge 1\}$$

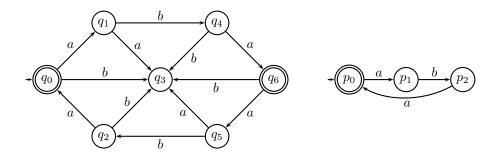
encuentra:

- a) Una gramática regular que genere el lenguaje L_1 .
- b) Una expresión regular que represente al lenguaje L_2 .
- c) Un autómata finito determinista que acepte las cadenas de la concatenación de los lenguajes, L_1L_2 . Aplica el algoritmo para minimizar este autómata.
- 34. Determinar si los siguientes autómatas finitos aceptan el mismo lenguaje justificando la respuesta (\rightarrow y * indican el estado inicial y estado final respectivamente; los estados se indican con letras mayúsculas). Justificar la respuesta.

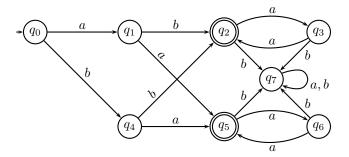
	0	1
\rightarrow A	В	F
В	G	С
*C	A	С
D	С	G
E	Н	F
F	С	G
G	G	Е
Н	G	С

	0	1
$\rightarrow A$	G	С
В	В	A
С	D	В
*D	A	D
G	В	D

35. Comprobar si los siguientes autómatas son equivalentes:



36. Minimizar el autómata:



37. Si L_1, L_2 son lenguajes sobre el alfabeto A, entonces la mezcla perfecta de estos lenguajes se define como el lenguaje

$$\{w \mid w = a_1 b_1 \dots a_k b_k \text{ donde } a_1 \dots a_k \in L_1, b_1 \dots b_k \in L_2, a_i, b_i \in A\}$$

Demostrar que si L_1 y L_2 son regulares, entonces la mezcal perfecta de L_1 y L_2 es regular.

38. Si L es un lenguaje, sea $L_{1/2}$ el conjunto de palabras que son las mitades de palabras de L, es decir $L_{1/2} = \{x : \exists y \in A^*, \text{ con } |x| = |y|, xy \in L\}$ y $L_{-1/3}$ el conjunto de palabras en las que se ha suprimido el tercio central de una palabra de L, es decir $L_{-1/3} = \{xz : \exists y \in A^* \text{ con } |x| = |y| = |z|, xyz \in L\}.$

Demostrar que si L es regular, entonces $L_{1/2}$ también lo es, pero que $L_{-1/3}$ no es necesariamente regular.