## Fundamentos de los Lenguajes Informáticos

Grado en Ingeniería Informática (GII)

Doble Grado en Ingeniería Informática y Matemáticas (DGIIM)

EXA	MEN PARCIAL DE ABRIL DE 2021	MODELO B
	CLLIDOS, NOMBRE: /NIE: GRADO	0:
$S_{i}$	Cara cada pregunta hay una única respuesta correcta.  i conoces la respuesta correcta, escríbela en el cuadrado correspondiente.  Cada respuesta correcta vale 0,1 puntos y cada respuesta incorrecta resta 0,05	5 puntos.
1.	Dado el alfabeto {a, b}, si consideramos solamente autómatas finitos con un únic (a) podemos reconocer la misma cantidad de lenguajes, independientemente del con un solo estado que consideremos. (b) se pueden reconocer exactamente 3 lenguajes más con un modelo no determ (c) ninguna de las otras dos opciones es correcta.	l tipo de AF
2.	¿Se puede definir el lenguaje Σ* con alguna expresión regular que no utilice el op  (a) Sí. (b) No. (c) Depende de  Σ .	perador +?
3.	Dado un AFD $M$ con 4 estados, todos ellos alcanzables desde el estado inicial, si el $L(M)$ no es $\Sigma^*$ ni $\varnothing$ , ¿cuántos estados puede tener el AFD mínimo equivalente? (a) Cualquier cantidad entre 1 y 4. (b) Cualquier cantidad entre 1 y 2. (c) Cualquier cantidad entre 2 y 4.	l lenguaje reconocido c
4.	Supongamos que queremos probar que $\{a^nb^m\mid n\neq m\}$ no es un lenguaje regula de Iteración (o Lema del Bombeo) y que N es la constante de dicho lema. Entone (a) podremos usar la cadena $a^Nb^{N+1}$ . (b) podremos usar la cadena $a^Nb^{2N}$ . (c) ninguna de las anteriores es válida.	
5.	Si aplicamos literalmente el algoritmo visto en clase para transformar la expresión un $\epsilon$ -AFN equivalente, entonces  (a) el número de estados del $\epsilon$ -AFN es múltiplo de 3.  (b) el número de estados del $\epsilon$ -AFN es múltiplo de 5.  (c) ninguna de las anteriores es correcta.	n regular $(ab+c)^*$ en
6.	Imaginemos que del lenguaje de las expresiones regulares nos quitan el operador $^*$ el operador $^*$ con el siguiente significado: $L(\alpha^\$) = L(\alpha)^7 \cup L(\alpha)^8 \cup L(\alpha)^9 \cup L(\alpha)$	
	<ul> <li>(a) Sí.</li> <li>(b) No.</li> <li>(c) Depende de Σ.</li> </ul>	a

7.	Los AFN' son como los AFN salvo en lo referente a la aceptación de cadenas: en ellos es necesario reconocer una cadena que todos los cómputos que permitan consumir todos sus símbolos termine estado de aceptación. Entonces, los AFN' permiten reconocer		
	<ul><li>(a) cualquier lenguaje regular.</li><li>(b) algunos lenguajes regulares.</li></ul>	a	
	(c) los lenguajes regulares y algunos no regulares.		
8.	¿Puede cualquier lenguaje regular ser generado por alguna GIC no ambigua?		
	<ul><li>(a) Sí.</li><li>(b) No, porque las GICs no sirven para describir a todos los lenguajes regulares.</li><li>(c) No, porque hay lenguajes regulares inherentemente ambiguos.</li></ul>	a	
9.	Si L no es regular, ¿cuál de los siguientes lenguajes <b>puede</b> ser regular?		
	(a) $L^R$ . (b) $L \setminus \{a^n b^n \mid n \ge 0\}$ .	Ъ	
	<ul> <li>(c) Ninguno de los anteriores puede, o bien ambos pueden.</li> </ul>	В	
10.	Supongamos que al utilizar el método de las ecuaciones características obtenemos el sistema de ecua nes $C_i = \mathbf{a}C_{(i+1) \mod 4} + \mathbf{b}C_{(i+2) \mod 4}$ para cada $i: 0 \le i < 4$ , siendo $C_0$ la ecuación correspondi al estado inicial. Tras resolver el sistema, si simplificamos al máximo la ER resultante,		
	<ul> <li>(a) utilizará menos de 7 símbolos.</li> <li>(b) no utilizará el operador +.</li> </ul>	С	
	(c) todas las respuestas son correctas.		
11.	Dado un lenguaje regular $L$ , ¿cuál de las siguientes afirmaciones es verdadera?		
	(a) Existen $L_1, L_2 \in REG$ tales que $L = L_1L_2$ .		
	<ul> <li>(b) Para cualesquiera L<sub>1</sub>, L<sub>2</sub> tales que L = L<sub>1</sub>L<sub>2</sub>, se cumple que L<sub>1</sub>, L<sub>2</sub> ∈ REG.</li> <li>(c) Las dos anteriores son ciertas o las dos anteriores son falsas.</li> </ul>	a	
12.	vada una GIC $G$ , si para alguna cadena $w \in L(G)$ existen dos derivaciones más a la izquierda iferentes, entonces		
	(a) es imposible que $G$ permita únicamente una derivación más a la derecha para $w$ .		
	<ul><li>(b) no es necesario que alguna variable de G cuente con al menos dos producciones.</li><li>(c) las dos anteriores son ciertas o las dos anteriores son falsas.</li></ul>	a	
13.	¿Son iguales los lenguajes $L_1 = \overline{\varnothing}^*$ y $L_2 = (\overline{\varnothing})^*$ ?		
	(a) No.		
	(b) Sí. (c) Depende de $\Sigma$ .	a	
1.4	Dada la gramática independiente del contexto $G$ definida por el siguiente conjunto de produccion		
14.	(a) $L(G) \subset \{x \in \{a,b\}^* \mid  x _a = 2 \cdot  x _b\}.$	ies	
	$ \{ S \longrightarrow SS \mid aaSb \mid bSaa \mid \varepsilon \}, $ (b) $L(G) = \{ x \in \{a,b\}^* \mid  x _a = 2 \cdot  x _b \}. $ (c) $L(G) \supset \{ x \in \{a,b\}^* \mid  x _a = 2 \cdot  x _b \}. $	a	
15. Para el autómata $M = (\{A, B\}, \{0, 1\}, \delta, A, \{B\})$ , ¿cuál de las siguientes afirmaciones es verdadera?			
	$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		
		С	