

# Teoría de Automatas y Lenguajes Formales

Prueba de Evaluación de  
Lenguajes Regulares,  
Automatas a Pila y  
Máquinas de Turing.

**Autores:**

**Araceli Sanchis de Miguel**  
**Agapito Ledezma Espino**  
**Jose A. Iglesias Martínez**  
**Beatriz García Jiménez**  
**Juan Manuel Alonso Weber**



	<b>UNIVERSIDAD CARLOS III DE MADRID</b> <b>TEORÍA DE AUTÓMATAS Y LENGUAJES FORMALES.</b> <b>GRADO EN INGENIERÍA INFORMÁTICA.</b> <b>EVALUACIÓN CONTINUA</b>
	Apellidos: _____
	Nombre: _____
	NIA: _____
	Firma: _____

**Tiempo de examen: 55 minutos**

**Tipo de Examen: A**

1. Indica si las siguientes afirmaciones son Verdaderas o Falsas marcando con una X la casilla correspondiente.

Calificación:

Respuesta correcta: **+0,2ptos.** Respuesta incorrecta: **-0.1 ptos.** Sin respuesta: 0 ptos.

Calificación máxima: **2 ptos.** Calificación mínima: 0 ptos.

	Verdadero	Falso
1. Las ecuaciones $X=XA + B$ y $X=A^*B$ expresan el mismo conjunto de palabras.		
2. $(\alpha\beta)^* = \lambda + (\alpha + \beta)^*\beta$ .		
3. $(a+b)^* = \lambda + (a+b) \cdot (a+b)^*$		
4. La expresión regular $E1 = \alpha \cdot \Phi$ es equivalente a $E2 = \Phi \cdot \alpha$ y por lo tanto equivalente a $E3 = \alpha$ .		
5. El AF correspondiente a la expresión regular $a=b^*$ puede definirse con un solo estado.		
6. $(1+0)^*$ sólo expresa números binarios que acaban en cero.		
7. Si la ecuación característica correspondiente a un AF es $X_1=1 X_1+0 X_2+0+1 X_0$ , entonces el autómata es no determinista.		
8. si $\alpha = 0^*10^*$ , entonces las palabras de $L(\alpha)$ comienzan por cero y acaban en cero.		
9. $\alpha^*$ es la unión de todas las potencias de $\alpha$ , incluyendo $\lambda$		
10. Para conseguir un AF a partir de una expresión regular debemos necesariamente plantear y resolver las ecuaciones características del AF.		

2. Indica si las siguientes afirmaciones son Verdaderas o Falsas marcando con una X la casilla correspondiente.

Calificación:

Respuesta correcta: **+0,2ptos.** Respuesta incorrecta: **-0.1 ptos.** Sin respuesta: 0 ptos.

Calificación máxima: **2 ptos.** Calificación mínima: 0 ptos.

	Verdadero	Falso
1. Sea $\Sigma=\{a,b\}$ y $R=ab$ entonces $D_a(R)=b$		
2. $Dab(R) = Da(Db(R))$		
3. El teorema de síntesis nos asegura que para todo lenguaje regular existe un autómata finito correspondiente.		
4. $f(q,\lambda,A)=\{(q,\lambda)\}$ , es una transición independiente de la entrada.		
5. El alfabeto de pila y el alfabeto de entrada de un autómata de pila son conjuntos disjuntos.		
6. Un autómata de pila puede aceptar una palabra sin estar en estado final.		
7. Existe un algoritmo para transformar autómatas de pila no deterministas en autómatas de pila deterministas.		
8. Las máquinas de Turing necesitan una estructura de pila para realizar transiciones.		
9. En una máquina de Turing, después de leer un símbolo la cabeza lectora puede avanzar varias posiciones hacia la izquierda.		
10. En una máquina de Turing el movimiento de la cabeza lectora depende del estado en el que se encuentra la máquina.		

3. Diseñar una Máquina de Turing transductora que tome como entrada una serie de unos (palabras formadas por el símbolo del alfabeto  $\{1\}$ ) y añada al final de dicha entrada tantos símbolos X como unos tiene dicha palabra.

Por ejemplo, dada la entrada:  $\square 111\square$  Se deberá devolver en la cinta:  $\square 111XXX\square$  donde  $\square$  representa la celda de la cinta vacía.

Calificación Máxima: **3 ptos.**