

# parcial-3-talf-temas-7-8-9-10.pdf



user\_3175463



Teoría de Autómatas y Lenguajes Formales



2º Grado en Ingeniería del Software



Escuela Técnica Superior de Ingeniería Informática  
Universidad de Málaga

**70 años formando talento  
que transforma el futuro.**

La primera escuela de negocios de España,  
hoy líder en sostenibilidad y digitalización.



**EOI** Escuela de  
organización  
Industrial



Descubre EOI

# Importante

Puedo eliminar la publi de este documento con 1 coin

¿Cómo consigo coins? → Plan Turbo: barato  
→ Planes pro: más coins

pierdo  
espacio



Necesito  
concentración

ali ali ooooh  
esto con 1 coin me  
lo quito yo...

wuolah

1) Dada MT, especifica que función recursiva f de un argumento computa:

0	x	1	1
0	1	1	0
1	x	1	2
1	1	l	1
2	x	1	3
2	1	r	2
3	x	h	3
3	1	r	3

- a)  $f = \sigma$     b)  $\sigma(\sigma)$     c)  $\sigma(\sigma(\sigma))$

2) Si Q (1, 2, S) con S :  $x_2 := x_1$ ; while  $x_1 \neq 0$  do while  $x_2 \neq 0$  do  $x_1 := x_1 - 1$  od;

$x_2 := x_2 - 1$  od entonces CALQ (0, 5) es igual a: a) diverge    b) (7, 0, 0)    c) (8, 0, 0)

3) MT compute  $g(x_1, y) = x_1 y$  díale instrucciones deben tener  $x_1, y, x_2$ ?

0	x	l	1
0	1	1	0
1	x	1	2
1	1	l	1
2	x	l	3
2	1	r	2
3	x	l	4
3	1	*	3
3	x	x <sub>1</sub> 4	
3	1	x <sub>2</sub> 4	

- a)  $x_1 = h$     b)  $x_1 = h$     c)  $x_1 = k$   
 $x_2 = r$                        $x_2 = 1$                        $x_2 = h$

4) Sea  $MT_1 = \{ M | M = \{ q_0 \}, q_0, \Sigma_1, \gamma_1, \delta_1 \} y$

$$\Pi_{T_2} = \{ M | M = (\{ q_0 \}, q_0, \Sigma_2, \gamma_2, \delta_2) \wedge \|\Sigma_2\| = \|\Sigma_1\| + 1 \}$$

Si empezamos desde el estado inicial en adelante se cumple la siguiente relación de la máquina de turing :

- a)  $\|MT_1\| = \|MT_2\|$     b)  $\|MT_1\| < \|MT_2\|$     c)  $\|MT_1\| > \|MT_2\|$

5) Si  $FQ (1, 2) = \Pi_2^4 (CALQ (1, 2), TQ (1, 2))$  entonces  $\max \{ m \in \Sigma^* : x_m < s \}$  el mayor valor que puede alcanzar es:

- a) 2    b) 4    c) 3

6) Dada la función recursiva  $f = \langle g(\sigma) \mid g(\eta_2^3) \rangle$  donde  $g = \langle \sigma \mid \sigma(\theta) \mid \theta(\eta_2^2) \rangle$

- a) f tiene 2 argumentos y g tiene 1 argumento  
b) f tiene 2 argumentos y g tiene 0 argumentos  
c) f tiene 1 argumento y g tiene 2 argumentos

7) En una MT si  $(q_1, E, z) \vdash (q'_1, E', z')$  entonces se cumple que:

- a)  $\| \langle n \in \mathbb{Z} \mid E(n) \neq E'(n) \rangle \| = 1$   
b)  $\| \langle n \in \mathbb{Z} \mid E(n) \neq E'(n) \rangle \| \leq 1$   
c)  $\| \langle n \in \mathbb{Z} \mid E(n) \neq E'(n) \rangle \| = \aleph_0$

wuolah

8) El modelo de funciones recursivas fue propuesto por

- a) Turing
- b) Boole
- c) Kleene

9) ¿Cuál es la función equivalente a  $f = \sigma(\langle \theta | \Pi_2^2 \rangle)$

- a)  $\mu[\sigma(\Pi_2^2)]$
- b)  $\sigma(\theta)$
- c)  $\langle \sigma(\theta) | \Pi_2^2 \rangle$

10) Función recursiva  $f = \sigma[\mu[z]]$  que computa  $f(x) = \begin{cases} 1 & x=0 \\ x & x>0 \end{cases}$ , el valor de  $z$  es:

- a)  $z = \langle \Pi_1^2 | \sigma(\Pi_2^2) \rangle$
- b)  $z = \langle \sigma(\theta) | \sigma(\Pi_3^3) \rangle$
- c)  $z = \langle \Pi_1^2 | \sigma(\Pi_3^3) \rangle$

11) Función recursiva  $g = \langle \sigma(\theta) | g | \Pi_2^2 \rangle$  donde  $g = \langle \sigma(\theta) | \Pi_2^2 \rangle$

- a)  $g(x,y) = y+2$
- b)  $g(x) = x+1$
- c)  $g(x,2) = 1$

12)  $\| f Q \in \text{while } | Q = (1, 2, S) \wedge \text{tam}(S) = 1 \wedge \text{CAL}(0, T_Q(0)) = (2, 0) \|$

- a) 5
- b) 10
- c) 12

13) ¿Cuántas expresiones de cinta distintas hay para una MT dada?

- a)  $N_1$
- b) cantidad  $\infty$
- c)  $N_0$

14) Función recursiva  $f = \langle \sigma(\sigma) | g | \Pi_2^3 \rangle$  donde  $g = \langle \sigma(\theta) | \Pi_2^2 \rangle$

- a)  $f$  y  $g$  tienen 2 argumentos
- b)  $f(x,0) = \text{suma}(x,2)$  donde  $\text{suma}(x,y) = \langle \Pi_1^2 | \sigma(\Pi_3^3) \rangle$
- c)  $f$  tiene 2 argumentos y  $f(x,1) = 1$

15) Sea  $\Gamma = \{q_0\}, q_0, \{a, 1, y, \delta\}$  y la expresión de cinta simple  $\| z \in \Sigma^* | e(z) \neq a_0 \| = 0$ . ¿Cuántas MT distintas podemos construir?

- a) 6
- b) 5
- c) 1

16) Dado  $\Omega = (1, 2, \text{while } x_2 \neq 0 \text{ do while } x_2 \neq 0 \text{ do } x_1 := x_1 - 1 \text{ od; } x_2 := x_2 + 1 \text{ od})$   
entonces:

- a)  $F_\Omega(n) = 0, \forall n \in \mathbb{N}$
- b)  $F_\Omega(n) = \uparrow, \forall n > 0$
- c)  $F_\Omega(0) = \downarrow$

17) Dado  $\Omega = (1, 2, \text{while } x_2 \neq 0 \text{ do while } x_2 \neq 0 \text{ do } x_1 := x_1 - 1 \text{ od; } x_2 := x_2 + 1 \text{ od})$   
entonces:

- a)  $T_\Omega(x)$  función cte
- b)  $T_\Omega(x) = \uparrow$  si  $x > 0$
- c)  $T_\Omega(0, y) = y$

18) La función  $f = u[\theta(\pi_3^2)]$

- a) Siempre diverge
- b) Siempre devuelve 0
- c) Tiene 2 argumentos

19) Si  $f = (\pi_1^1 < 0 / \pi_2^1) (\pi_2^3) \triangleright$  entonces:

- a)  $f(x, 0) = x$
- b)  $f(xy) = f(x, y)$
- c)  $f(x, y) = y$

20) While  $\Omega = (0, 1, \text{while } x_1 \neq 0 \text{ do } x_1 := x_1 + 1 \text{ od})$

- a)  $F_\Omega(x) = \uparrow$
- b)  $F_\Omega(1) = 0$
- c)  $F_\Omega(1) = \downarrow$