

Examen Computabilidad y Complejidad

- (Primera fecha: 23/11/2022)

7 ejercicios que otorgan 1 punto cada uno. Se aprueba con 5
Para obtener el punto otorgado por ejercicio es necesario tildar TODAS las opciones correctas y SOLO las opciones correctas

Apellido: Domí (DOMÉ)

Nombre/s: Luis Valentin (LUIS VALENTIN)

1. Dada la máquina de Turing Mf y los lenguajes L1, L2, L3 y L4, marcar sólo las afirmaciones verdaderas * 1 punto

$$M_f = \langle Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, q_d \rangle$$

$$Q = \{q_0\} \quad \Sigma = \{0, 1\} \quad \Gamma = \Sigma \cup \{B\}$$

$$\delta: Q \times \Gamma \rightarrow Q \cup \{q_d\} \times \Gamma \times \{D, L, S\}$$

$$\delta(q_0, 0) = (q_0, 1, D)$$

$$\delta(q_0, 1) = (q_0, 0, D)$$

$$\delta(q_0, B) = (q_d, B, D)$$

$$L_1 = \{0^n 1^m / n \geq 0, m \geq 0\}$$

$$L_3 = \{0^w 1 / w \in \Sigma^*\}$$

$$L_2 = \{1^n 0^m / n \geq 0, m > 0\}$$

$$L_4 = \{1^w 0 / w \in \Sigma^*\}$$

Selecciona todas las opciones que correspondan.

- Mf computa una función de reducibilidad que permite afirmar que L1 reduce a L2
- Mf computa una función de reducibilidad que permite afirmar que L2 reduce a L1 ✓
- Mf computa una función de reducibilidad que permite afirmar que L3 reduce a L4 ✓
- Mf computa una función de reducibilidad que permite afirmar que L4 reduce a L3 ✓
- Mf computa una función de reducibilidad que permite afirmar que L1 reduce a L4 ✗
- Mf computa una función de reducibilidad que permite afirmar que L1 reduce a L3 ✗

2. Marcar sólo las afirmaciones verdaderas *

1 punto

Sea \mathcal{L} el conjunto de todos los lenguajes definidos sobre Σ

a) $\mathcal{L} - R = \emptyset$ Falsa

b) $RE - R \neq \emptyset$ Verdadera.

c) $\{\lambda\} \in (\mathcal{L} - CO-RE)$ Verdadero.

d) $\Sigma^* \in R$ Verdadero.

Selecciona todas las opciones que correspondan.

- a) es falsa ✓
- b) es verdadera ✓
- c) es falsa ✗
- d) es verdadera ✓
- (a), (b), (c) y (d) son falsas ✗

3. Marcar sólo las afirmaciones verdaderas *

1 punto

Selecciona todas las opciones que correspondan.

- a) La cardinalidad de N es mayor que la cardinalidad de los pares ✗
- b) La cardinalidad N es igual a la cardinalidad de $N - \{1, 2, 3, 4, 5\}$ ✗
- c) La cardinalidad N es mayor a la cardinalidad de $N - \{n / n > 10000000000\}$ ✗
- d) La cardinalidad de los racionales es igual que la cardinalidad de N ✓
- (a), (b), (c) y (d) son falsas ✗

4. Marcar sólo las afirmaciones verdaderas *

1 punto

Selecciona todas las opciones que correspondan.

- a) La reducción polinomial es Simétrica ✗
- b) La reducción polinomial es Antisimétrica ✗
- c) Si L_1 y L_2 son lenguajes pertenecientes a P , entonces es posible reducir polinomialmente L_1 a L_2 y L_2 a L_1 (L_1 y L_2 distintos de vacío y Σ^*) ✗
- (a), (b) y (c) son falsas ✗

5. Marcar sólo las afirmaciones verdaderas.

$$L_1 = \{0^n1; n > 0\} \quad L_2 = \emptyset$$

Selecctiona todas las opciones que correspondan.

- a) L_1 reduce a L_2 (Nota: la reducción no necesariamente debe ser polinomial) ✓ $L_1 \leq L_2$
- b) L_1 reduce a HP (Nota: la reducción no necesariamente debe ser polinomial) ✓ $L_1 \leq_{NP} HP$
- c) TSP reduce a L_1 (Nota: la reducción no necesariamente debe ser polinomial) ✗ $TSP \leq L_1$
- d) TSP reduce a HP (Nota: la reducción no necesariamente debe ser polinomial) ✗ $TSP \leq_{NP} HP$

6. Marcar sólo las afirmaciones verdaderas.

Desde el punto de vista de análisis de algoritmos, teniendo en cuenta los algoritmos D&C para la multiplicación de matrices de Strassen y "tradicional", definido por las ecuaciones

$$C_{1,1} = A_{1,1} \times B_{1,1} + A_{1,2} \times B_{2,1}$$

$$C_{1,2} = A_{1,1} \times B_{1,2} + A_{1,2} \times B_{2,2}$$

$$C_{2,1} = A_{2,1} \times B_{1,1} + A_{2,2} \times B_{2,1}$$

$$C_{2,2} = A_{2,1} \times B_{1,2} + A_{2,2} \times B_{2,2}$$

- a) el algoritmo "tradicional" es mejor que el algoritmo de Strassen
- b) el algoritmo "tradicional" es igual que el algoritmo de Strassen
- c) el algoritmo "tradicional" es $O(n^{\log_2(7)})$ y el algoritmo de Strassen es $O(n^3)$

Selecctiona todas las opciones que correspondan.

- a) es falso
- b) es falso
- c) es falso
- d) (a), (b) y (c) son verdaderas ✓

7. Marcar sólo las afirmaciones verdaderas.

Selecctiona todas las opciones que correspondan.

- a) Si $P \neq NP$ entonces HP (Halting Problem) está en \overline{R} .
- b) Si L pertenece a NPC y se demuestra que L reduce polinomialmente a un lenguaje de P , entonces se habrá demostrado que $P = NP$. ✓
- c) Si L_1 es un lenguaje de NPC y se prueba reducir polinomialmente a un lenguaje L_2 , entonces L_2 es un lenguaje de NPC. ✗
- d) (a), (b) y (c) son falsas. ✗