

La domanda n.7 non concorre al raggiungimento della sufficienza, ma solo al voto finale.

- (16 punti) Si consideri l'automa A con $Q = \{q_0, q_1, q_2\}$, stato iniziale q_0 , $F = \{q_2\}$, $\Sigma = \{0, 1, 2\}$, e funzione di transizione

	0	1	2
q_0	q_1	q_2	q_0
q_1	q_2	q_1	q_0
q_2	q_2	q_1	q_2

 Utilizzare la metodologia studiata per determinare un'espressione regolare E tale che $L(A) = L(E)$.
 Bisogna mostrare tutti i passaggi; risposte non giustificate non sono valutate.
- (16 punti) Sia \mathcal{A} un NFA con $Q = \{q_0, q_1, q_2\}$, stato iniziale q_0 , $F = \{q_2\}$, $\Sigma = \{0, 1\}$, e funzione di transizione

	0	1	ϵ
q_0	$\{q_0, q_1\}$	$\{q_2\}$	\emptyset
q_1	$\{q_2\}$	\emptyset	$\{q_0\}$
q_2	$\{q_2\}$	$\{q_0, q_1\}$	\emptyset

 Determinare un automa deterministico equivalente \mathcal{B} , cioè tale che $L(\mathcal{A}) = L(\mathcal{B})$.
 Bisogna mostrare e giustificare tutti i passaggi; risposte non giustificate non sono valutate.
- (16 punti)
 - Spiegare che significa per una MdT computare una funzione f .
 - Fornire (spiegandone il funzionamento) il diagramma di una TM (anche uno stayer) che avendo in input una stringa $x \in \{0, 1, 2\}^*$ computa la stringa $f(x)$ ottenuta da x sostituendo ogni occorrenza di 2 con un 1 aggiungendo un 2 finale. (es. $f(0212) = 01112$).
- (18 punti) Definire il linguaggio A_{TM} e provare che $A_{TM} \leq_m L$ con $L = \{\langle M \rangle \mid M \text{ è una MdT, } |L(M)| \leq 4\}$.
 (Sugg.: si può seguire lo schema utilizzato per mostrare il teorema di Rice)

- (18 punti)
 - Definire il problema $SET - COVER$ e dimostrare che $SET - COVER \in NP$.
 - illustrare la riduzione polinomiale $VERTEX - COVER \leq_p SET - COVER$ utilizzando l'istanza di $VERTEX - COVER$ formata da $G = (V, E)$ e k con

$$V = \{a, b, c, d, e, f\}, E = \{(a, b), (a, c), (b, c), (c, d), (c, e), (d, e), (e, f)\} \text{ e } k = 3$$
 E' necessario scrivere esattamente l'istanza ottenuta per $SET - COVER$ e mettere in relazione le due soluzioni.
- (16 punti)
 - Definire formalmente il complemento $\overline{3 - COLOR}$ di $3 - COLOR$.
 - Provare o confutare che la seguente affermazione è vera: se $P \neq NP$ allora $3 - COLOR \notin P$.
 Motivare la risposta, enunciando tutti i risultati intermedi utilizzati. Risposte non motivate non saranno valutate.
- Considerare il problema $DIFF - SAT$ che prende in input un'istanza Φ di SAT e restituisce vero se e solo se la formula Φ ammette un'assegnazione di verità alle variabili avente l'ulteriore proprietà che

ogni clausola formata da almeno due letterali contiene sia un letterale vero che un letterale falso.

 Mostrare che X è NP-Completo. (suggerimento: riduzione da $3 - SAT$).
- (16 punti) Disegnare un diagramma che mostra le relazioni tra le seguenti classi di linguaggi (si ricordi che un linguaggio L è corrispondente ad un problema di decisione X se $L_X = \{\langle x \rangle \mid x \text{ è istanza SI di } X\}$):
 - Classe dei linguaggi corrispondenti a problemi in P;
 - Classe dei linguaggi corrispondenti a problemi in NP;
 - classe dei linguaggi corrispondenti a problemi NP-completi.
 sotto l'assunzione $P \neq NP$
 Motivare brevemente le risposte (un diagramma non giustificato non viene valutato).