

Leggere le tracce con attenzione!

Giustificare le risposte, risposte non giustificate non saranno valutate.

È vietato; copiare, collaborare o comunicare con altri, l'uso di libri, appunti o lucidi.

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

1. Dato l'automa A in figura (con stato iniziale q_0 e $F = \{q_0, q_2\}$), determinare il diagramma degli stati di un automa B tale che $L(B) = L(A)^*$. Giustificare la correttezza della costruzione.

	0	1	2
q_0	q_1	q_2	q_3
q_1	q_0	q_1	q_2
q_2	q_1	q_1	q_2
q_3	q_1	q_0	q_3

2. Data l'espressione regolare $E = (a^* \cup ab)(b^* \cup a)$, determinare, utilizzando il metodo studiato un automa N tale che $L(N) = L(E)$. Giustificare ogni passaggio.
3. Dimostrare che il seguente linguaggio L non è decidibile.
 $L = \{ \langle M \rangle \mid M \text{ è una MdT che accetta almeno una stringa di lunghezza dispari} \}.$
4. Disegnare un diagramma che mostra le relazioni tra le seguenti classi di linguaggi (si ricordi che il linguaggio corrispondente ad un problema di decisione X è $L_X = \{ \langle x \rangle \mid x \text{ è un'istanza SI per } X \}$):
 Linguaggi Turing riconoscibili,
 Linguaggi Decidibili,
 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 che $P \neq NP$;
 Motivare brevemente le risposte (un diagramma non giustificato non viene valutato).
5. a) Fornire la definizione di riduzione polinomiale $X \leq_P Y$.
 b) Spiegare perché se $VERTEX - COVER$ è in P allora anche $3 - SAT$ è in P
6. a) Definire i problemi $3-SAT$ e $INDEPENDENT-SET$.
 b) Data la seguente formula booleana

$$\phi = (\bar{x}_1 \vee \bar{x}_2 \vee x_3) \wedge (\bar{x}_1 \vee \bar{x}_2 \vee \bar{x}_4) \wedge (x_2 \vee \bar{x}_3 \vee x_4)$$

definire l'istanza corrispondente a ϕ nella riduzione polinomiale da $3-SAT$ a $INDEPENDENT-SET$.

Fornire un'assegnazione di verità per ϕ e determinare l'output per l'istanza ottenuta di $INDEPENDENT-SET$.

7. Si consideri il linguaggio

$$L = \{ \langle M_1, M_2, w \rangle \mid M_1 \text{ ed } M_2 \text{ sono TM, } M_1 \text{ accetta } w \text{ ed } M_2 \text{ accetta } w \}.$$

Provare che $A_{TM} \leq_m L$.