

Nome e Cognome, email:

Matricola:

Firma:

Spazio riservato alla correzione: non scrivere in questa tabella.

1	2	3	4	5	6	Tot.	7
							SI NO

Leggere le tracce con attenzione!

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

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

I risultati della prova scritta e le informazioni per la conclusione dell'esame saranno pubblicati sulla piattaforma e-learning.

1. (15 punti)

Definire un automa deterministico  $\mathcal{A}$  il cui linguaggio accettato sia il linguaggio definito dall'espressione regolare  $E = (aa)^*b \cup (ab)^*a$  (cioè tale che  $L(\mathcal{A}) = L(E)$ ).

2. (15 punti)

Dire quali delle seguenti affermazioni è vera. Occorre giustificare la risposta. Risposte non giustificate non saranno valutate.

(1) (7 punti)  $\{a^n b^m \mid n, m \geq 0\}$  non è regolare.

(2) (8 punti)  $\{a^n b^n \mid n \geq 0\} \circ \{a, b\}^*$  è regolare perché  $\{a^n b^n \mid n \geq 0\} \circ \{a, b\}^* = \{a, b\}^*$

3. (15 punti) Dare le definizioni di:

(a) (3 punti) Macchina di Turing deterministica a  $k$  nastri.

(b) (6 punti) Configurazione iniziale di una macchina di Turing deterministica a  $k$  nastri.

(c) (6 punti) Stringa accettata da una macchina di Turing deterministica a  $k$  nastri.

4. (15 punti)

(a) (5 punti) Fornire la definizione formale di funzione calcolabile e di riducibilità mediante funzione. Definire i linguaggi  $A_{TM}$  ed  $EQ_{TM}$ .

(b) (10 punti) Provare che  $A_{TM} \leq_m EQ_{TM}$ .

5. (15 punti)

Siano  $X, Y$  due linguaggi. Dimostrare le seguenti affermazioni. Eventuali risultati intermedi utilizzati vanno ugualmente dimostrati.

(a) (7 punti) Se  $\overline{X} \leq_P \overline{Y}$  allora  $X \leq_P Y$ .

(b) (8 punti) Se  $X$  è  $NP$ -completo,  $Y \in NP$  e  $X \leq_P Y$  allora  $Y$  è  $NP$ -completo.

## 6. (15 punti)

Data la seguente formula booleana

$$\Phi = (x_1 \vee x_2 \vee x_4) \wedge (\overline{x_1} \vee x_2 \vee x_3) \wedge (x_1 \vee \overline{x_2} \vee \overline{x_4})$$

definire il grafo  $G$  e l'intero  $k$  tali che  $\langle G, k \rangle$  sia l'immagine di  $\langle \Phi \rangle$  nella riduzione polinomiale di 3-SAT a VERTEX-COVER.

## 7. Dimostrare l'indcidibilità del seguente linguaggio

$$L = \{ \langle M \rangle \mid M \text{ è una MdT che si arresta su ogni input di lunghezza dispari} \}.$$

Enunciare con precisione eventuali risultati intermedi utilizzati e definire eventuali linguaggi intermedi utilizzati.

**Suggerimento** Dimostrare che  $HALT \leq_m L$ .