

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)

Fornire le definizioni di:

- (a) (5 punti) Riducibilità mediante funzione.
- (b) (5 punti) Riduzione polinomiale.
- (c) (5 punti) Linguaggio NP -completo.

2. (15 punti)

Data la seguente formula booleana

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

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.

3. (15 punti)

Siano L_1 ed L_2 due linguaggi su un alfabeto Σ . Per ognuna delle seguenti affermazioni dire se essa è vera o falsa. È necessario giustificare formalmente la risposta data. Risposte non giustificate non saranno valutate.

- (a) (5 punti) Se L_1 ed L_2 sono entrambi linguaggi NP -completi, allora $L_1 \leq_m L_2$ ed $L_2 \leq_m L_1$.
- (b) (5 punti) Se $L_1 \leq_P L_2$ ed $L_2 \leq_P L_1$, allora L_1 ed L_2 sono entrambi linguaggi NP -completi.
- (c) (5 punti) Se $L_1 \leq_P L_2$ ed L_2 è regolare, allora L_1 è regolare.

4. (15 punti)

Provare che un linguaggio A è decidibile se e solo se $A \leq_m L(a^*b^*)$. Occorre enunciare con precisione eventuali risultati intermedi utilizzati.

5. (15 punti)

- (a) (5 punti) Enunciare il teorema di Rice.

Per ciascuno dei seguenti linguaggi dire se il teorema di Rice è applicabile, motivando la risposta.

- (b) (5 punti)
- $AE_{TM} = \{\langle M \rangle \mid M \text{ è una macchina di Turing ed } \epsilon \in L(M)\}$

- (c) (5 punti)
- $Ha_{TM} = \{\langle M \rangle \mid M \text{ è una macchina di Turing che rifiuta } aba \text{ e non si ferma sulle stringhe che terminano per } a\}$

6. (15 punti) Si consideri l'affermazione

Sia L un linguaggio NP -completo. Se $L \in NP$ allora $P = NP$.

- (a) (5 punti) Dire, motivando la risposta, se è vera, falsa o non si sa se sia vera o falsa.

- (b) (10 punti) Modificare l'enunciato in modo da avere un'affermazione certamente vera. Fornire una dimostrazione dell'enunciato modificato. Occorre enunciare con precisione eventuali risultati intermedi utilizzati.

7. Sia

$$HE_{TM} = \{\langle M \rangle \mid M \text{ è una macchina di Turing che si arresta su } \epsilon\}$$

Definire il linguaggio $HALT_{TM}$ e provare che $HALT_{TM} \leq_m HE_{TM}$.