

Email cui inviare il compito: [etcdispari02@gmail.com](mailto:etcdispari02@gmail.com)

Giustificare le risposte; risposte non giustificate non sono valutate

1. (16 punti)

- Dare la definizione (formale e rigorosa) di automa finito non deterministico.
- Definire un automa  $A$  che accetta tutte e sole le stringhe determinate da  $E = a^*(\epsilon \cup b(aa^*b)^*a^*)$ .

2. (18 punti)

- Dato il linguaggio  $L$  definire la Klene star  $L^*$  di  $L$ .
- Dimostrare che se  $L$  è regolare allora anche  $L^*$  è un linguaggio regolare e
- applicare la dimostrazione all'automata  $A$  avente  $Q = \{q_0, q_1, q_2, q_3\}$ ,  $\Sigma = \{a, b, c\}$ ,  $F = \{q_1, q_2\}$  e  $\delta$  descritta dalla tabella

|       | $a$   | $b$   | $c$   |
|-------|-------|-------|-------|
| $q_0$ | $q_1$ | $q_2$ | $q_0$ |
| $q_1$ | $q_1$ | $q_0$ | $q_2$ |
| $q_2$ | $q_2$ | $q_0$ | $q_3$ |
| $q_3$ | $q_2$ | $q_3$ | $q_1$ |

3. (16 punti)

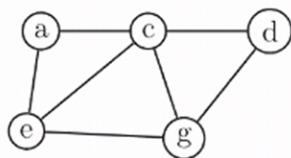
Mostrare che  $L = \{ \langle M \rangle \mid M \text{ è una TM tale che } L(M) \text{ è decidibile} \}$  non è decidibile.

4. (16 punti)

Definire il linguaggio  $HALT_{TM}$  e, sapendo che  $A_{TM}$  non è decidibile, mostrare che  $HALT_{TM}$  non è decidibile.

5. (16 punti)

- Fornire la definizione di riduzione polinomiale
- Definire i problemi  $Vertex - Cover$  e  $Set - Cover$
- Illustrare  $Vertex - Cover \leq_P Set - Cover$  utilizzando l'istanza composta dal grafo in figura e l'intero 3.
- data una soluzione per l'istanza di  $Vertex - Cover$  determinare la soluzione corrispondente per  $Set - Cover$ .



6. (18 punti)

- Fornire la definizioni rigorosa e formale della classe NP.
- Per ognuna delle seguenti affermazioni dire se è vera, falsa, o non si sa. Giustificare la risposta.
  - Se  $X \leq_P Y$ ,  $Y \leq_P Z$  e  $Z \in NP$ , allora  $X \in NP$  e  $Y \in NP$ .
  - Se  $X \in NP$  allora  $\overline{X} \in NP$  (un'istanza risulta vera per  $\overline{X}$  sse essa risulta falsa per  $X$ )
  - Se  $X \leq_P Y$ ,  $X \leq_P Z$  allora  $Y \leq_P Z$ .

7. (Extra)

Sia  $\Sigma$  un alfabeto. Si considerino i seguenti linguaggi:

$$DEC = \{ \langle D \rangle \mid D \text{ è un decider} \}, \quad SIG = \{ \langle M \rangle \mid M \text{ è una TM con } L(M) = \Sigma^* \}.$$

Provare formalmente e con precisione che  $DEC \leq_m SIG$ .

Sugg.: Si definisca una funzione  $f$  tale che  $f(\langle D \rangle) = \langle M \rangle$  dove  $M$  accetta sse  $D \dots$