## Elementi di teoria della Computazione (Prof.ssa De Felice) Anno Acc. 2016-2017

Seconda prova in itinere - 9 giugno 2017

Nome e Cognome, email:

Matricola:

Spazio riservato alla correzione: non scrivere in questa tabella.

1	2	3	4	5	6	Tot.	7
						/3	SI NO

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

Rispondere a tutte le domande usando lo spazio designato. Non usare altri fogli.

Giustificare le risposte. Risposte non giustificate non sono valutate.

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

## Risultati prova scritta: Lunedì 19 giugno, ore 13, IV piano, Stecca VII, Studio N. 49

- 1. (15 punti)
  - (a) Si descriva la relazione esistente tra un problema di decisione e il linguaggio associato.
  - (b) Dato il problema

Problema dell'accettazione di un DFA: Sia  $\mathcal{B}$  un DFA e w una parola. L'automa  $\mathcal{B}$  accetta w?

definire il linguaggio associato  $A_{DFA}$ , spiegando la corrispondenza.

- (c) Si consideri l'automa finito deterministico  $\mathcal{A} = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$ , dove  $Q = \{q_0, q_1\}$ ,  $\Sigma = \{a, b\}$ ,  $F = \{q_1\}$  e  $\delta$  è tale che  $\delta(q_0, a) = q_0$ ,  $\delta(q_0, b) = q_1$ ,  $\delta(q_1, a) = \delta(q_1, b) = q_1$ . Precisare quali delle seguenti stringhe sono elementi di  $A_{DFA}$ :  $\langle \mathcal{A}, aa \rangle$ ,  $\langle \mathcal{A}, aba \rangle$ ,  $\langle \mathcal{A}, 00 \rangle$ .
- 2. (15 punti)

Enunciare il teorema di Rice. Dire se è possibile utilizzarlo per provare che il seguente linguaggio è indecidibile.

 $FINITE_{TM} = \{\langle M \rangle \mid M \text{ è una macchina di Turing ed } L(M) \text{ è finito}\}$ 

3. (15 punti)

Provare che ogni linguaggio regolare è decidibile.

- 4. (15 punti)
  - Definire il linguaggio  $A_{TM}$ .
  - Dimostrare che  $A_{TM}$  è indecidibile.
- 5. (15 punti)

- (a) Fornire la definizione delle classi P, NP e co-NP.
- (b) Sia  $L = \{xcx^R \mid x \in \{a,b\}^*\}$ , dove  $x^R$  denota l'inversione di x, cioè la stringa x letta da destra verso sinistra. Rispondere alle seguenti domande, giustificando la risposta. È possibile limitarsi a una descrizione ad alto livello delle macchine di Turing utilizzate.
  - -L appartiene a P?
  - -L appartiene a NP?
  - -L appartiene a co-NP?

## 6. (15 punti)

- (1) Definire il concetto di riduzione polinomiale.
- (2) Definire i linguaggi 3-SAT e VERTEX-COVER (occorre definire ogni termine usato nella definizione).
- (3) Data la formula booleana  $\Phi = (\overline{x_1} \vee x_2 \vee \overline{x_3}) \wedge (x_1 \vee x_2 \vee x_3) \wedge (x_1 \vee \overline{x_2} \vee x_3)$  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.

## 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  $A_{TM} \leq L$ .