## ETC - Prof.ssa Gargano

Anno Acc. 2010-2011

Matricola:

(matricole congrue a 1 modulo tre)

## II prova 8 Giugno 2011

Nome e Cognome:

Spazio riservato alla correzione: non scrivere in questa tabella.

1	2	3	4	5	6	Tot.
						/100

Rispondere a tutte le domande usando lo spazio designato. Non usare altri fogli. Giustificare le risposte; risposte non giustificate non sono valutate

- 1. (15 punti) Dimostrare (mediante diagonalizzazione) l'esistenza di linguaggi che non sono Turing riconoscibili.
- 2. (14 punti) Provare o confutare che il seguente linguaggio é decidibile

K-STRINGS-MdT =  $\{\langle M \rangle | M \text{ \'e una MdT deterministica che accetta esattamente } k \text{ stringhe} \}$ 

- 3. (18 punti) Ricordando che  $HALT_{TM} = \{\langle M, w \rangle \mid M \text{ \'e una MdT che si ferma su input} w\}$ 
  - 1) Mostrare la riduzione  $A_{TM} \leq_m HALT_{TM}$
  - 2) Dedurne che  $HALT_{TM}$ é indecidibile
- 4. (16 punti) Definire in maniera formale e rigorosa la classe NP ed il concetto di problema NP-completo.
- 5. (15 punti) Si considerino 4 problemi A, B, C e D. Ognuno puó appartenere o meno all classe NP. Si conosce l'esistenza delle seguenti riduzioni:

$$A \leq_P B$$
,  $B \leq_P C$ ,  $D \leq_P C$ .

Per ognuna delle affermazioni seguenti indicare se é sicuremente VERA, sicuramente FALSA oppure NON SI SA (cioé dipende dai problemi e dalla relazione tra le classi  $P \in NP$ ); giustificare brevemente le risposte.

- $\bullet\,$  Se A é NP-completo allora C é NP-completo.
- $A \notin NP$ -completo e  $C \in P$ .
- Se A é NP-completo e  $B \in NP$ , allora B é NP-completo.
- Se C é NP-completo allora  $D \in NP$ .
- 6. (22 punti) Considerare il seguente problema:

FESTA-per-X: Una persona riceve la visita di un vecchio amico X, per l'occasione vuole organizzare una festa scegliendo tra tutti suoi amici almeno k persone che **si conoscono** tra di loro e che **conoscono** X. Mostrare che FESTA-per-X é NP-completo.

[ Sugg. Usare una riduzione da Clique o INDEPENDENT-SET].