Prova Scritta di Informatica Teorica - 10 settembre 2018

- 1. Dimostrare che i sottoinsiemi *finiti* di \mathcal{N} sono enumerabili. Spiegare perchè la diagonalizzazione fallisce in questo caso (dire cosa si ottiene e perchè non porta a contraddizione).
- 2. Dare un metodo generale per costruire un sottoinsieme r.e. non ricorsivo di un insieme ricorsivo infinito.
- 3. Dare un metodo generale per costruire un sottoinsieme ricorsivo infinito di un insieme r.e. non ricorsivo.
- 4. È possibile calcolare la seguente funzione?

$$g(i) \equiv \begin{cases} \min n \text{ tale che } \varphi_i(n) \downarrow \text{ in } n \text{ passi} & \text{se tale } n \text{ esiste} \\ \uparrow & \text{altrimenti} \end{cases}$$

5. Classificare il seguente insieme

$$A = \{i | \varphi_i \text{ diverge su almeno due input differenti}\}$$

- 6. Sia dato un insieme A e una collezione $S = S_1, \ldots, S_n$ di sottoinsiemi non vuoti di A. Un campionamento C è un sottoinsieme di A, tale che per ogni $i, C \cap S_i$ contiene al più un elemento.
 - Dare un esempio
 - ullet Discutere il problema di determinare l'esistenza di un campionamento di dimensione maggiore o uguale a k.
- 7. Esprimere il problema precedente come un problema di programmazione intera. Esemplificare sull'esempio fornito.
- 8. Si consideri la riduzione da 3SAT a Vertex-Cover vista a lezione.
 - quanti colori sono sufficienti per colorare i grafi ottenuti da formule in 3SAT?
 - cosa si può concludere riguardo alla complessità di Vertex-Cover per grafi n-colorabili?