## Tema d'esame di Algoritmi e Strutture Dati I 15/07/2009

Tempo a disposizione: 3 ore.

A Sainto f e g due funzioni asintoricamente positive e crescenti. A seconda del caso, dimostrare la ventra o la falsità della seguenti affermazioni:

(a) so 
$$\sqrt{h(n)} = O(2^{(f(n)^{p(n)})})$$
, allora  $\log \log h(n) = \Theta(g(n) \cdot \log f(n))$ .  
(b) so  $h(n) = \Theta(\max\{\log \log f(n), \log \log g(n)\})$ , allora  $g(n) = O\left(2^{(2^{h(n)})}\right)$ .

2. Risolvere la seguente equazione di ricorrenza:

$$T(n) = \begin{cases} 1 & \text{se } n \le 2 \\ T(n/3) + T(n/4) + n & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Si definisca un algoritmo ricorsivo efficiente che, noti un Albero Binario di Ricerca T, i valori k<sub>max</sub>, k<sub>max</sub> (con k<sub>max</sub>) e un intero ( ) 0, cancelli tutti i nodi con chiave pari compressa tra k<sub>max</sub> che sono radici di sottoalberi di altezza non infeririore ad x. Notare che il vincolo sulle altezza dei sottoalberi va misurato rispetto all'albero originario, non ha quello eventualmente modificato. Non è ammesso l'uso di variabili globali, né del passaggio di parametri per riferimento.



