

## Algoritmi e Strutture Dati

### Esercizio 1.[10 punti]

Risolvere in ordine di grandezza (senza usare il master theorem) la seguente equazione ricorsiva:

$$T(n) = \begin{cases} 1 & \text{if } n = 1, \\ T(\frac{12n}{27}) + T(\frac{30n}{54}) + n & \text{if } n > 1. \end{cases}$$

### Traccia della soluzione dell'esercizio .

$T(n) = \Theta(n \log(n))$ . Per dimostrare che  $T(n) = \Theta(n \log(n))$  è possibile utilizzare l'albero della ricorsione. Per dimostrare che  $T(n) = O(n \log(n))$ , si noti che l'albero risulterà non bilanciato, ma la lunghezza del cammino radice-foglia più lungo sarà comunque logaritmica in  $n$ . Ogni livello dell'albero avrà un costo minore o uguale a  $n$ . Per dimostrare che  $T(n) = \Omega(n \log(n))$ , si noti che l'albero risulterà non bilanciato, ma la lunghezza del cammino radice-foglia più corto sarà comunque logaritmica in  $n$ .

L'esercizio poteva essere risolto anche dimostrando che  $T(n) = \Theta(n \log(n))$  per induzione.

**Esercizio 2.[11 punti]**

Sia  $A$  un albero binario i cui nodi contengono un campo COLORE che può assumere il valore ROSSO, NERO o AZZURRO, un campo numerico KEY e due puntatori (uno al figlio sinistro e uno al figlio destro). Scrivere una funzione RICORSIVA che prenda in input  $A$  e restituisca in output il numero di nodi con esattamente 2 figli e con COLORE=NERO e KEY compreso tra 1 e 10. La funzione deve essere ricorsiva e scritta in pseudo codice. Analizzare il costo computazionale della funzione proposta.

**Traccia Soluzione esercizio .**

Input: puntatore  $p$  alla radice dell'albero

Caso base: se  $p = nil$  ritornare 0

Se  $p \neq nil$ , si chiama la funzione ricorsivamente sul figlio di destra e di sinistra e si restituisce la somma del risultato delle due chiamate ricorsive, eventualmente aumentato di 1 nel caso in cui il nodo puntato da  $p$  soddisfi le condizioni indicate nel testo dell'esercizio.

**Esercizio 3.[11 punti]**

Sia  $S = \{s_1, \dots, s_n\}$  un insieme di segmenti. L' $i$ -esimo segmento è rappresentato da un inizio e una fine:

$$s_i = (inizio, fine)$$

con  $inizio \leq fine$ . Scrivere una funzione che preso in input un insieme di segmenti  $S$ , calcoli il numero massimo di segmenti di  $S$  a due a due non sovrapposti. Due segmenti  $(a, b)$  e  $(c, d)$  sono sovrapposti quando esiste almeno un numero  $x$  tale che  $a \leq x \leq b$  e contemporaneamente  $c \leq x \leq d$ . La funzione deve essere ricorsiva e scritta in pseudo codice. Analizzare il costo computazionale della procedura proposta e argomentarne la correttezza.

**Traccia Soluzione esercizio .**

Il problema è facilmente riconducibile al problema della "selezione di attività" visto in classe.