
Algoritmi e strutture dati

Seconda edizione

Errata Corrige (al 22 febbraio 2015)

Camil Demetrescu, Irene Finocchi, Giuseppe F. Italiano

- Pagina 93, Figura 4.5: la linea 5. dell'algoritmo `bubbleSort` è
if (not scambi) then break
- Pagina 125, Figura 5.4: le linee 2 e 3. dell'algoritmo `heapsselect` sono
for i to k - 1 do deleteMin(A)
return Min(A)
- Pagina 126, riga 1: `deleteMax` e `Max` → `deleteMin` e `Min`
- Pagina 129, riga 28: $C(i) \leq c \cdot n \rightarrow C(i) \leq c \cdot i$.
- Pagina 206, Figura 8.7: lo pseudocodice della procedura `ristruttura` assume che venga fatta una fusione sola per ogni valore di i , il che è corretto per gli heap binomiali, ma non per gli heap binomiali rilassati e per gli heap di Fibonacci. Modificare lo pseudo-codice come segue:
procedura `ristruttura()`
 for $i = 0$ **to** $\lceil \log_2 n \rceil$ **do**
 while (esistono ancora due B_i) **do**
 si fondono i due B_i per formare un albero B_{i+1} ,
 ponendo la radice con chiave più piccola come
 genitore della radice con chiave più grande
- Pagina 218, Problema 8.3 parte (a): “In un albero binomiale con n nodi vi sono $\binom{n}{h}$ nodi a profondità h .” → “In un albero binomiale B_h vi sono $\binom{h}{i}$ nodi a profondità i .”
- Pagina 245, Esercizio 9.1: “Dato un nodo v ” → “Dato un nodo x ”
- Pagina 256, righe 28 e 31: $\binom{n}{2} \rightarrow \binom{n+1}{2}$.
- Pagina 263, righe 10, 15 e linea 8. dell'algoritmo `ordineMatrici`:
 $\ell_j \rightarrow \ell_{j+1}$.
- Pagina 356, Problema 12.11: “sono raggiungibili da G ” → “sono raggiungibili da v ”.