

Theoretische Informatik I

Blatt 7, 30.11.2004, Abgabe 7.12.2004 in der Vorlesung

Aufgabe 24. $(2^k - 1)$ -way Merge. Formuliere, erläutere und analysiere einen Algorithmus, der $2^k - 1$ sortierte Listen der Gesamtlänge n in $\leq 2n(k - 1)$ Vergleichen und $O(nk)$ Schritten durch Verschmelzen sortiert.

Hinweis: Führe $2^k - 1$ Kandidaten für das nächste Element der verschmolzenen Liste als Heap der Tiefe $k - 1$, je einen Kandidaten pro Liste.

HEAP-SORT(S_1, \dots, S_n) (nach FLOYD, sei $n = 2^k - 1$)

1. Konstruiere einen Heap $S[1 : n]$ (in $T_1(2^k - 1) := 2^{k+1} - 2k - 2$ Vergleichen)

2. FOR $r = n, \dots, 2$ DO * $S[1 : r]$ ist Heap *

$S := S_r, S_r := S_1$, entferne S_1 , rekonstruiere den Heap $S[1 : r - 1]$, speichere S in das frei gewordene Blatt S_j und

lasse $S_r^{alt} = S$ so aufsteigen, dass $S[1 : r - 1]$ wieder Heap wird.

Aufgabe 25. Zeige durch Induktion über k für die Anzahl der Vergleiche

1. von Schritt 1: $T_1(2^k - 1) \leq 2T_1(2^{k-1} - 1) + 2k - 2 \leq 2^{k+1} - 2k - 2$,

2. von Schritt 2, ohne das Aufsteigen von S :

$$\frac{1}{2}T_2(2^k - 1) := \sum_{i=1}^{k-1} i2^i = (k - 2)2^k + 2.$$

Aufgabe 26. Nehme zur Vereinfachung an, dass die $\bar{r} := r - r' + 1$ Blatt-Schlüssel $S_b, b = r', \dots, r$ mit $r' := \lceil r/2 + 1/4 \rceil$ des Heap $S[1 : r]$ zufällig permutiert sind. Sei E_i das Ereignis, dass $S_r^{alt} = S$ vom freien Blatt in

$S[1 : r - 1]$ genau i Stufen aufsteigt. Zeige: $\mathbf{Ws}[E_i] = O(2^{-i})$, $\mathbf{Ws}[E_0] \geq \frac{1}{2}$.

Hinweis: E_i impliziert, dass $S_r^{alt} = S > S_b$ für $2^i - 1$ bestimmte S_b in

$S[1 : r - 1]$. Somit $\mathbf{Ws}[E_i] \leq \sum_{t=1}^{\bar{r}} \frac{1}{\bar{r}} [(t - 1)/(\bar{r} - 1)]^{2^i - 1}$, denn

$$\mathbf{Ws}[S_r^{alt} \text{ ist } t\text{-grösstes unter den } \bar{r} \text{ vielen } S_b] = \frac{1}{\bar{r}},$$

$$\mathbf{Ws}[S_b < S_r^{alt} \text{ für die } 2^i - 1 \text{ bestimmten } S_b] = [(t - 1)/(\bar{r} - 1)]^{2^i - 1}.$$

Punktzahlen 6, 6, 8