PD Dr. rer. nat. habil. Sven Groppe

Übungen zur Vorlesung

Semantic Web

WS 2013/2014

Übung 10 – Indexkonstruktion

Lösung

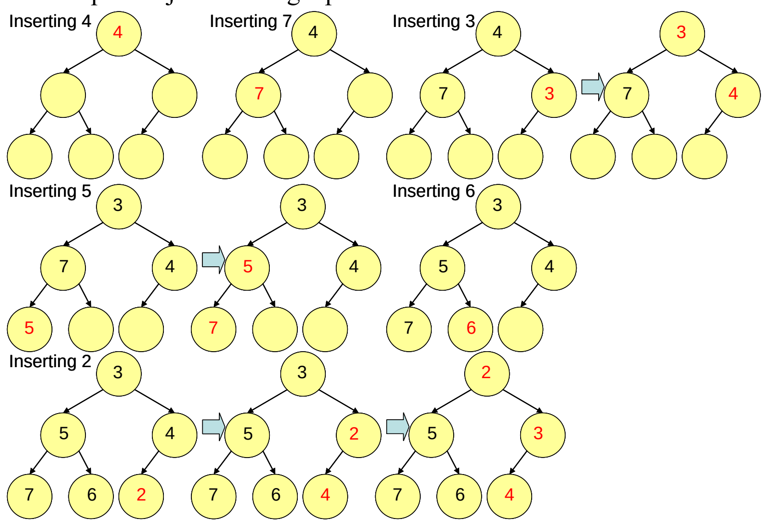
Aufgabe 1:

Der komplette Binärbaum kann in einem Feld folgendermaßen abgelegt werden: [2, 4, 10, 11, 8, 20].
Die Positionen des Elternknotens und des linken und rechten Kindes kann folgendermaßen ermittelt werden:

$parent(i)=\lfloor (i-1) / 2 \rfloor$
$left\_child(i)=2*i+1$
$right\_child(i)=2*i+2$

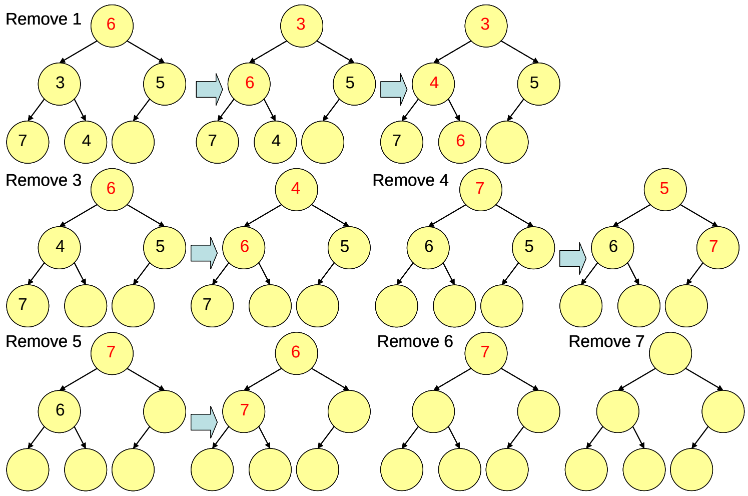
Aufgabe 2:

Der Heap nach jeder Einfügeoperation:



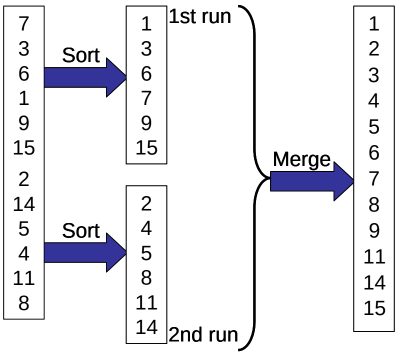
Aufgabe 3:

Der Heap nach jedem Löschen:

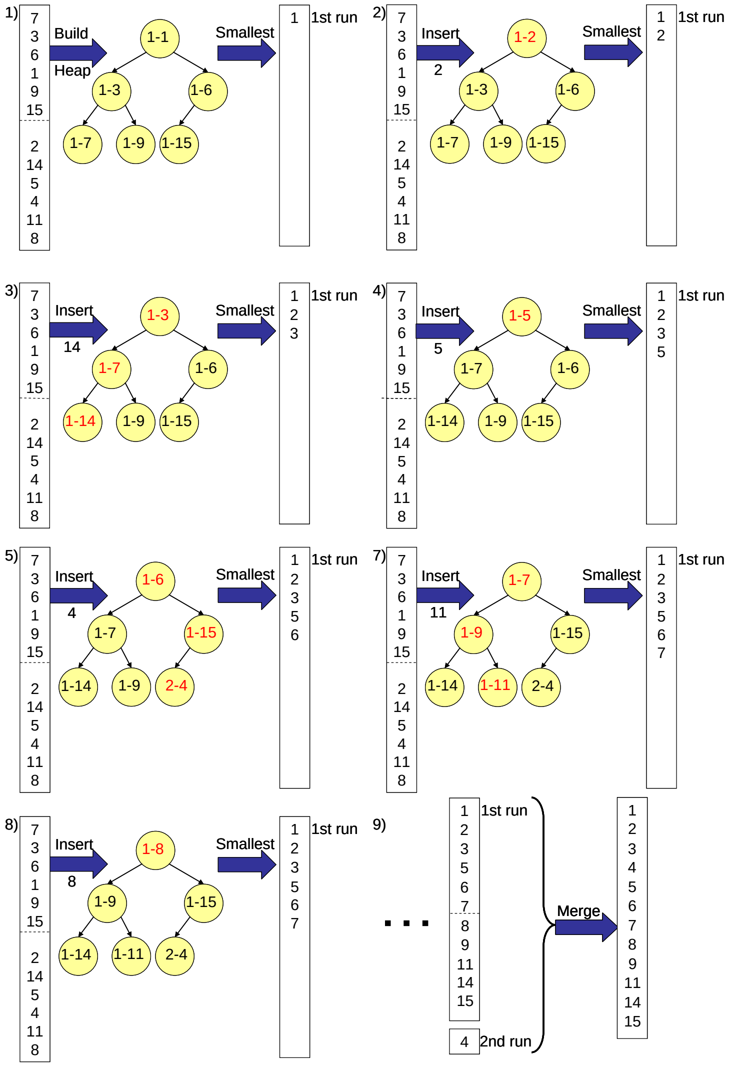


Aufgabe 4:

a) Externem Merge Sort, wobei 6 Elemente im Hauptspeicher sortiert werden können:

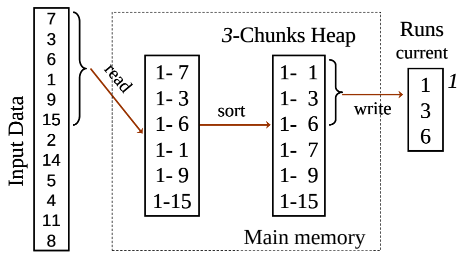


b) Replacement Selection mit Verwendung eines Heaps der Größe 6:

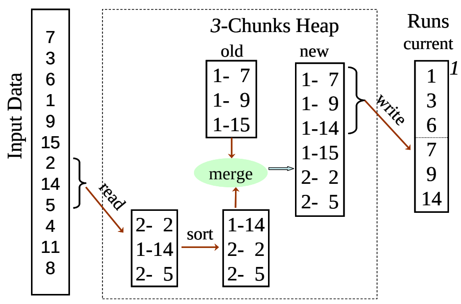


c) Externem Chunks Merge Sort bei Verwendung eines 3-Chunks Heap und 6 Elemente passen in den Hauptspeicher:

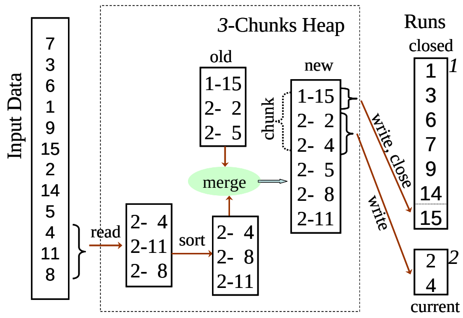
(1) Creating a 3-chunks heap



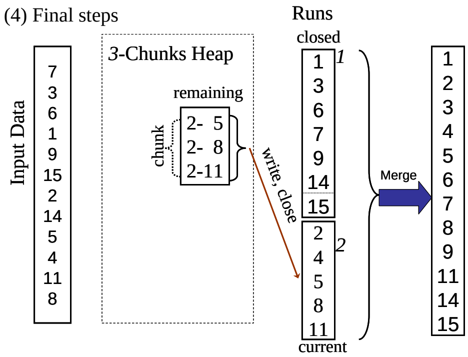
(2) Reading a chunk to heap



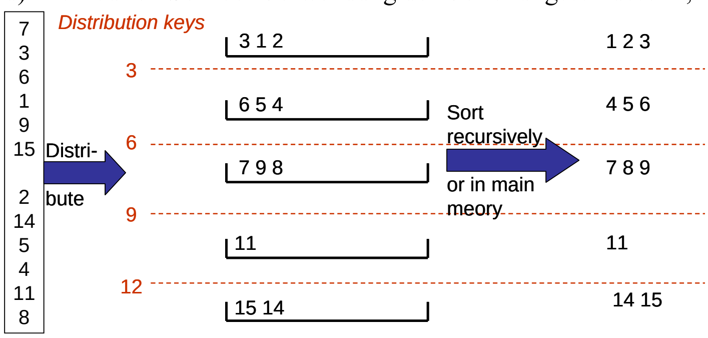
(3) Reading a chunk to heap



(4) Final steps



d) Distribution Sort bei Verwendung der Verteilungsschlüssel 3, 6, 9 und 12:



Aufgabe 5:

Jeder der $n!$ Permutationen müssen als Blattknoten im Entscheidungsbaum auftauchen. Der Entscheidungsbaum ist offensichtlich ein Binärbaum. Da jeder Binärbaum 2^h Blattknoten besitzt, wobei h die Höhe des Binärbaumes repräsentiert, gilt $n! \leq 2^h \Leftarrow\Rightarrow h \geq \log_2(n!)$, da $\log_2$ monoton steigend ist.

$h \geq \log_2(n!) \quad > \log_2 (n/e)^n$ | Approximation von Stirling

$= n^* \log_2 (n/e) = n^* (\log_2 (n) - \log_2 (e))$

$\in \Omega(n^*\log(n))$

Für weitere Informationen, siehe [1].

[1] Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson and Ronald L. Rivest, Introduction to Algorithms, *MIT Press*, 1990.