

Algorithmen I

Tutorium 1 - 5. Sitzung

Dennis Felsing

`dennis.felsing@student.kit.edu`
`www.stud.uni-karlsruhe.de/~ubcqr/algo`

2011-05-16



Heaps

1 Heaps

- Binäre Heaps
- Erhalten der Heap-Eigenschaft
- Erzeugen eines Heaps
- Heapsort
- Prioritätswarteschlangen
- Aufgaben

Binäre Heaps

Definition

Ein **Binärer Heap** ist ein Array, dass sich als Binärbaum darstellen lässt. Bei **Min-Heaps** gilt als **Heap-Eigenschaft**

$A[\text{PARENT}(i)] \leq A[i]$, bei **Max-Heaps** gilt $A[\text{PARENT}(i)] \geq A[i]$.

Wir arbeiten im folgenden mit Max-Heaps.

Wichtige Operationen

- MAX-HEAPIFY: Stelle Max-Heap-Eigenschaft her ($O(\log n)$)
- BUILD-MAX-HEAP: Erzeuge Max-Heap aus Array ($O(n)$)
- HEAPSORT: Sortiere ein Array (inplace, $O(n \log n)$)

Binäre Heaps

Aufgabe

Welcher Zusammenhang besteht zwischen sortierten Arrays und Heaps?

Lösung

- Aufsteigend sortiertes Array \Rightarrow Min-Heap
- Absteigend sortiertes Array \Rightarrow Max-Heap
- Umkehrung gilt nicht!

Erhalten der Heap-Eigenschaft

Situation

Die Binärbäume mit Wurzel $\text{LEFT}(i)$ und $\text{RIGHT}(i)$ sind Max-Heaps. $A[i]$ kann aber kleiner als seine Kinder sein.

$\text{MAX-HEAPIFY}(A, i)$

```
1   $l = \text{LEFT}(i)$ 
2   $r = \text{RIGHT}(i)$ 
3   $max = i$ 
4  if  $l \leq A.\text{heap-size}$  und  $A[l] > A[max]$ 
5       $max = l$ 
6  if  $r \leq A.\text{heap-size}$  und  $A[r] > A[max]$ 
7       $max = r$ 
8  if  $max \neq i$ 
9      vertausche  $A[i]$  mit  $A[max]$ 
10      $\text{MAX-HEAPIFY}(A, max)$ 
```

Erzeugen eines Heaps

BUILD-MAX-HEAP(A)

- 1 $A.heap\text{-}size = A.length$
- 2 **for** $i = \lfloor A.length/2 \rfloor$ **downto** 1
- 3 MAX-HEAPIFY(A, i)

Beispiel

Wende BUILD-MAX-HEAP auf das Array
 $A = [4, 1, 3, 2, 16, 9, 10, 14, 8, 7]$ an.

Heapsort

HEAPSORT(A)

- 1 BUILD-MAX-HEAP(A)
- 2 **for** $i = A.length$ **downto** 2
- 3 vertausche $A[1]$ mit $A[i]$
- 4 $A.heap\text{-}size = A.heap\text{-}size - 1$
- 5 MAX-HEAPIFY($A, 1$)

Beispiel

Sortiere das Array $A = [4, 1, 3, 2, 16, 9, 10, 14, 8, 7]$ mit HEAPSORT.

Prioritätswarteschlangen

Prioritätswarteschlangen (engl. priority queues) lassen sich mit Heaps effizient implementieren. Dazu benötigt man die folgenden Operationen bei einer Max-Priority Queue:

- $\text{MAX-HEAP-INSERT}(A, x)$: Füge x in Heap A ein ($O(\log n)$)
- $\text{HEAP-MAXIMUM}(A)$: Gebe das Maximum von A zurück ($O(1)$)
- $\text{HEAP-EXTRACT-MAX}(A)$: Entferne das Maximum von A ($O(\log n)$)
- $\text{HEAP-INCREASE-KEY}(A, x, k)$: Erhöhe den Schlüssel von x auf k ($O(\log n)$)

Aufgabe

Wie lassen sich Queues und Stacks durch eine Priority Queue implementieren?

Aufgaben

Aufgabe

Die Operation $\text{HEAP-DELETE}(A, i)$ entfernt ein Element i vom Heap A und erhält dabei die Heap-Eigenschaft. Implementiere HEAP-DELETE in Pseudocode.

Aufgabe d -näre Heaps

Definition

Ein **d -närer Heap** ist eine Verallgemeinerung des binären Heaps mit d statt 2 Kindern.

Aufgaben

- 1 Wie lässt sich ein d -närer Heap in einem Array repräsentieren?
- 2 Was ist die Höhe eines d -nären Heaps mit n Elementen?

Übersicht

1 Heaps

- Binäre Heaps
- Erhalten der Heap-Eigenschaft
- Erzeugen eines Heaps
- Heapsort
- Prioritätswarteschlangen
- Aufgaben



calamitiesofnature.com © 2010 Tony Piro