

Algorithmen und Datenstrukturen (für ESE) WS 2010 / 2011

Vorlesung 6, Montag, 29. November 2010
(Prioritätswarteschlangen)

Prof. Dr. Hannah Bast
Lehrstuhl für Algorithmen und Datenstrukturen
Institut für Informatik
Universität Freiburg

Blick über die Vorlesung heute

■ Organisatorisches

- Morgen keine Übungsgruppe, dafür Fragetermin später
- Ihre Erfahrungen mit dem 5. Übungsblatt

■ Prioritätswarteschlangen (priority queues)

- Ebenfalls eine Datenstruktur, die man sehr häufig braucht
- Wir werden ein Beispiel sehen, wo man sie braucht
- Und dann erklären, wie man selber eine bauen kann
- Die Übungsaufgabe ist es dann, auf der Grundlage dieser Erklärungen, eine Klasse `PriorityQueue` zu schreiben
- Am Ende noch kurz etwas zur `std::priority_queue`

Morgen keine Übungsgruppe

■ Grund

- Das letzte Mal kam nur eine Person, der Bedarf scheint sich also in engen Grenzen zu halten

■ Stattdessen

- Fragestunde mit einem Tutor später in der Woche
- Schreiben Sie eine Mail an [Sebastian Sester](#) (Adresse siehe Wiki) wenn Sie Bedarf haben, mit Terminwunsch
- Termin wird dann im Laufe der Woche bekannt gegeben

Ihre Erfahrungen mit dem 5. Ü-Blatt

- Zusammenfassung von Ihrem Feedback
 - Blatt war ok, aber wieder etwas schwieriger als das letzte
 - Fehlende Programmierpraxis macht es bei einigen langwierig
 - Die Mathe-Option (Option 1) haben nur wenige gemacht

Prioritätswarteschlangen

Transitiv: $x < y \wedge y < z \Rightarrow x < z$
Antisymm.: $x < y \Rightarrow \neg(y < x)$

UNI
FREIBURG

■ Definition

- Eine **Prioritätswarteschlange** (PW) speichert eine Menge von (key, value) Paaren (wie ein assoziatives Array auch)
- Es gibt eine transitive, antisymm. Ordnung $<$ auf den Keys
 - Bei uns sind die Keys immer Zahlen mit dem normalen $<$
- Die PW unterstützt auf dieser Menge folgende Operationen
 - **getMin**: liefert das Paar mit dem kleinsten Key
 - **deleteMin**: entferne das Paar mit dem kleinsten Key
 - **insert(key, value)**: füge das gegebene Paar ein
- Bemerkung: mehrere Paare mit demselben Key möglich; gibt es mehrere mit dem kleinsten Key, gibt **getMin** irgendeins davon zurück (und **deleteMin** löscht eben das)

■ Wo braucht man PWs? Ein Beispiel

- Berechnung der Vereinigungsmenge von k sortierten Listen (sogenannter **multi-way merge** oder **k-way merge**)
- Die implementieren wir jetzt mit unserer eigenen **PriorityQueue** (die Sie für das 6. Übungsblatt implementieren sollen)
- Vorab noch einmal die Grundidee des **k-way merge**:

A_1 : ~~1~~, ~~2~~, ~~3~~

A_2 : ~~4~~

A_3 : ~~5~~, ~~6~~

R : 1, 2, 3, 4, 5, 6

Bei k Listen und
insgesamt n Elementen
Laufzeit $O(n \cdot \log k)$
[und das ist besser als
 $O(n \cdot \log n)$ für $k \ll n$]

■ Viele weitere Anwendungen

- Zum Beispiel für Dijkstra's Algorithmus zur Berechnung kürzester Wege → [spätere Vorlesung](#)
- Unter anderem kann man damit auch einfach [sortieren](#):

```
void pqSort (vector<int>& A)
{
    PriorityQueue<int> pq;
    for (size_t i=0; i<A.size(); i++)
        pq.insert(A[i], EGAL);
    for (size_t i=0; i<A.size(); i++)
        A[i] = pq.getMin().first;
        pq.deleteMin();
}
```

geht in
 $O(n \log n)$
Zeit
→ [spätere Folie](#)

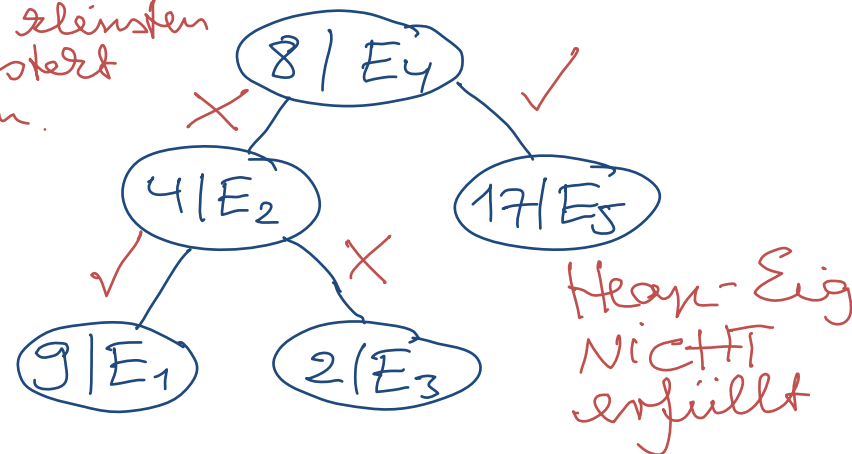
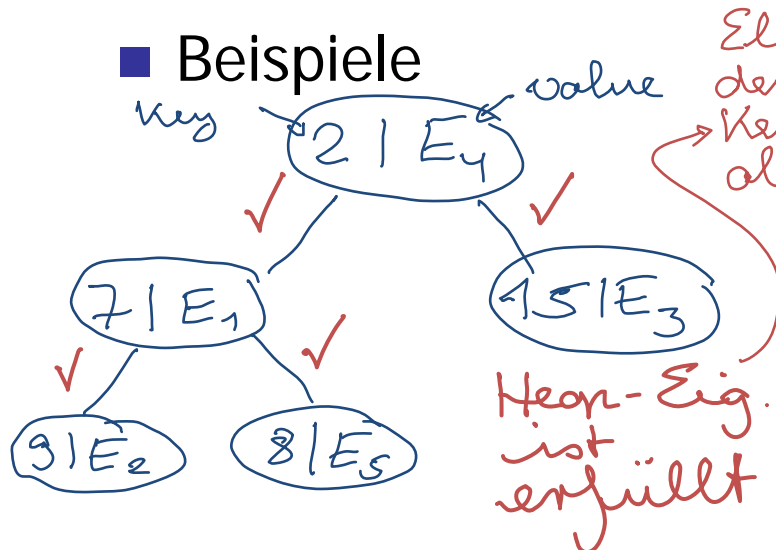
$$x \leq y : \Leftrightarrow \neg(y < x)$$

■ Grundidee

- Elemente (Paare) in einem **binären Baum** speichern
 - Ein binärer Baum ist ein Baum, bei dem jeder Knoten höchstens zwei Kinder hat
- Es gilt die sogenannte **Heap-Eigenschaft**
 - Der Key eines Knotens ist \leq die Keys seiner Kinder
- Entsprechend nennt man das ganze **binären Heap**

" \leq " ist einfach
"nicht $>$ "

■ Beispiele

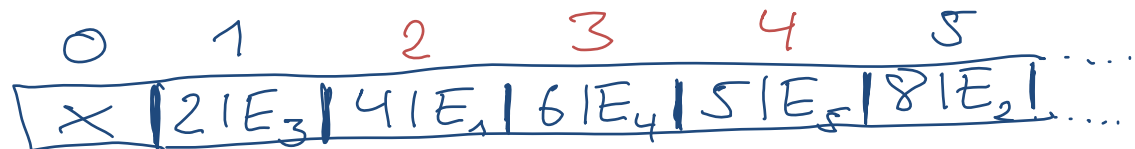
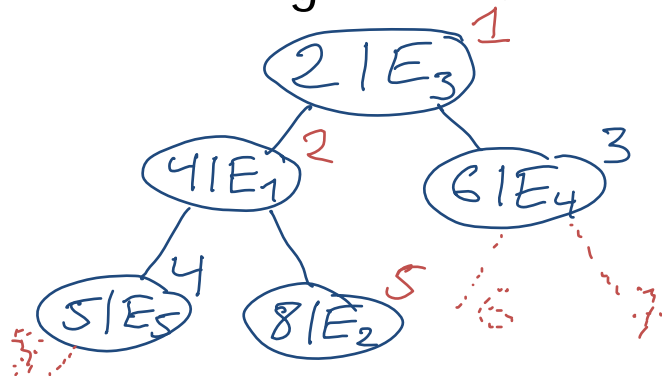


■ Wie speichert man einen binären Heap

- Wir numerieren die Knoten von oben nach unten und links nach rechts durch, beginnend mit 1
- Dann sind die Kinder von Knoten i die Knoten $2i$ und $2i + 1$
- Und der Elternknoten von einem Knoten i ist $\text{floor}(i/2)$
- Wir können die Paare dann einfach in einem normalen Array speichern:

`vector<pair<KeyType, ValueType> > _heap;`

- Zugriff auf den Knoten i einfach mit `_heap[i]`



■ Wie erhält man die Heapeigenschaft?

- Beim `insert` von einem neuen Element, fügen wir es einfach am Ende des Arrays ein

```
_heap.push_back(make_pair(key, value));
```

- Nach `deleteMin` setzen wir einfach das letzte Element an die erste Stelle

```
_heap[1] = _heap[_size];
```

```
_heap.resize(_heap.size() - 1);
```

```
_size--;
```

In beiden Fällen ist danach die Heapeigenschaft wahrscheinlich verletzt

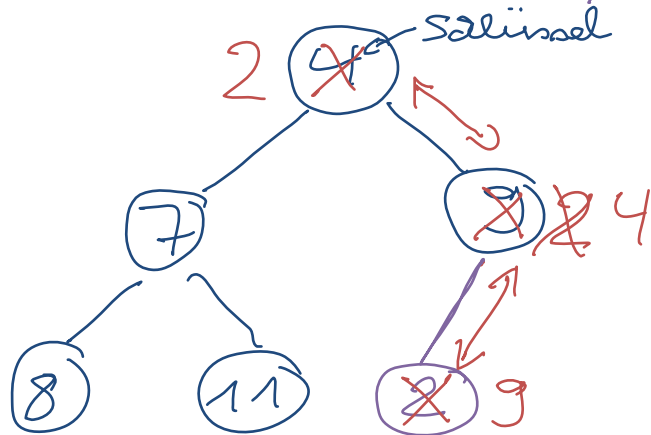
- Wie stellen wir Sie dann (effizient) wieder her?

■ Wiederherstellen der Heapeigenschaft

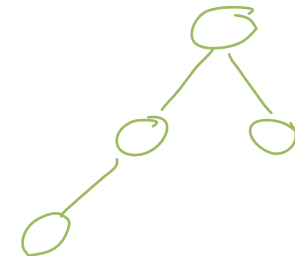
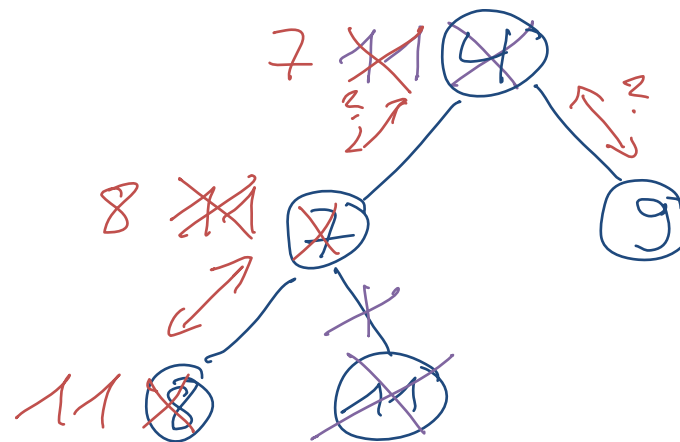
- Erklärung anhand von Beispielen:

*Ich lasse hier mal
die values (E_1, E_2, \dots) weg*

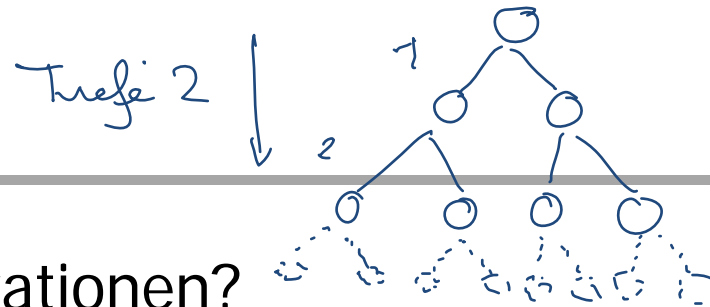
Nach insert(2, ...)



Nach deleteMin()



PWs — Komplexität



■ Wie teuer sind die PW-Operationen?

- Vorweg: ein vollständiger binärer Baum der Tiefe d hat $2^{d+1} - 1$ Knoten (zum Beispiel: Tiefe 2 → 7 Knoten)
- Sei n die Anzahl der Elemente in der PW, dann ist die Anzahl der Elemente auf einem Pfad von einem beliebigen Element zur Wurzel $O(\log n)$
- Damit ist klar:
 - `getMin` hat Kosten $O(1)$
 - `deleteMin` hat Kosten $O(\log n)$
 - `insert` hat Kosten $O(\log n)$
- Bemerkung: **Fibonacci-Heaps** schaffen `getMin`, `deleteMin`, `insert` in $O(1)$, $O(\log n)$, $O(1)$, sind aber deutlich komplizierter

Prioritätswarteschlangen in der STL

- Im Prinzip dasselbe, aber etwas anderes Interface
 - Element-Typ unterscheidet nicht zwischen Key und Value
`std::priority_queue<T> pq;`
 - Es wird die Ordnung **>** auf diesem Typ genommen, d.h. es wird das **größte** und nicht das kleinste Element geliefert
 - Man kann sich aber eine beliebige Ordnung definieren, das ist allerdings etwas tricky → [siehe Codebeispiel](#)
 - Außerdem heißen die Operationen anders
 - `getMin` heißt `top` (und liefert das größte Element)
 - `deleteMin` heißt `pop` (und entfernt das größte Element)
 - `insert` heißt `push`

■ Prioritätswarteschlangen

- In Mehlhorn/Sanders:

6 Priority Queues [einfache und fortgeschrittenere Varianten]

- In Cormen/Leiserson/Rivest

20 Binomial Heaps [gleich die fortgeschrittenere Variante]

- In Wikipedia

<http://de.wikipedia.org/wiki/Vorrangwarteschlange>

http://en.wikipedia.org/wiki/Priority_queue

- In C++ und in Java

http://www.sgi.com/tech/stl/priority_queue.html

<http://download.oracle.com/javase/1.5.0/docs/api/java/util/PriorityQueue.html>

