## Aufgabe 32

(b) Gesucht ist ein Algorithmus, der die  $\lceil \log n \rceil$  bzw.  $\lceil \sqrt{n} \rceil$  Kunden mit den meisten Flügen bestimmt.

Unser Algorithmus sieht wie folgt aus:

- 1. Erstelle aus der Kundendatenbank einen Heap, genauer gesagt einen maxHeap.
- 2. Sortiere den Heap wie bekannt, allerdings nur, bis die ersten  $\lceil \sqrt{n} \rceil$  Kunden mit den meisten Flügen rausgefiltert sind.

Da  $\log n \in \mathcal{O}(\sqrt{n})$  reicht es aus, die ersten  $\lceil \sqrt{n} \rceil$  Kunden zu bestimmen. So erhält man die Liste der Kunden mit den meisten Flügen.

Die Laufzeit dieses Algorithmus' sieht wie folgt aus: Das erstellen des Heaps benötigt  $\mathcal{O}(n)$  Laufzeit. Das "rausnehmen" der Elemente erfordert  $\sqrt{n} \cdot \log n$  Laufzeit. Also gilt insgesamt:

$$T(n) = f + \underbrace{\sqrt{n} \cdot \log n}_{\in \mathcal{O}(\sqrt{n} \cdot \sqrt{n}) = \mathcal{O}(n)} \in \mathcal{O}(n) \text{ mit } f \in \mathcal{O}(n)$$

(Die Gaußklammer  $\lceil \cdot \rceil$  kann weggelassen werden, da sie in der asymptotischen Betrachtung keine Rolle spielt.)

Dementsprechend erfüllt dieser Algorithmus die Anforderungen.

(a) Da  $\mathcal{O}(n) \subset \mathcal{O}(n \cdot \log n)$  erfüllt der Algorithmus in (b) auch diese Anforderungen<sup>1</sup>.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Falls wir uns mit unserem Algorithmus in (b) vertan haben sollten, würden wir ganz einfach Heap-Sort für (a) verwenden, welches bekannterweise in  $\mathcal{O}(n \cdot \log n)$  liegt;)