Ecole polytechnique fédérale de Zurich Politecnico federale di Zurigo Federal Institute of Technology at Zurich

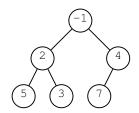
Institut für Theoretische Informatik Peter Widmayer Sandro Montanari Tobias Pröger 6. März 2013

## Datenstrukturen & Algorithmen Programmieraufgabe 3 FS 13

In dieser Aufgabe wollen wir einen binären *Min-Heap* mithilfe eines Arrays implementieren. Konkret sollen dabei die folgenden Operationen unterstützt werden:

- Insert(v) fügt das Element v in den Heap ein und stellt die Heap-Bedingung wieder her.
- Extract-Min extrahiert das Minimum aus dem Heap und liefert es zurück.
- Query-Last liefert das Element in der letzten Position des Arrays zurück, das den Heap repräsentiert.

Werden beispielsweise die Zahlen 4, 5, 2, 3, -1, 7 (in dieser Reihenfolge) in einen initial leeren Heap eingefügt, dann ergibt sich der folgende Heap:



Dieser wird durch das Array -1, 2, 4, 5, 3, 7 repräsentiert. Die Operation Query-Last liefert für den obigen Heap also 7 zurück.

**Eingabe** Die erste Zeile der Eingabe enthält lediglich die Anzahl t der Testinstanzen. Es folgt eine Zeile für jede Testinstanz mit den Zahlen  $n, v_1, v_2, ..., v_n$ . Dabei ist  $n \in \mathbb{N}, 1 \le n \le 1000$ , die Anzahl der folgenden Elemente und  $v_i \in \mathbb{Z}, -1000 \le d_i \le 1000$ , das nächste einzufügende Element. Jede Testinstanz startet mit einem leeren Heap, und die Operationen Insert $(v_1)$ , Query-Last, Insert $(v_2)$ , Query-Last, ..., Insert $(v_n)$ , Query-Last werden in genau dieser Reihenfolge ausgeführt.

**Ausgabe** Für jede Testinstanz sollen zwei Zeilen ausgegeben werden. Die erste enthält die Ausgaben der n Query-Last-Operationen. Die zweite enthält die Ausgabe, wenn danach (also erst nachdem alle Query-Last-Operationen ausgeführt wurden) die Operation Extract-Min n Mal ausgeführt wird.

## **Beispiel**

Finanhe.

| Etingabe.   |  |  |  |
|-------------|--|--|--|
| 2 3 1 2 3   |  |  |  |
| 5 5 7 3 4 2 |  |  |  |
| Ausgabe:    |  |  |  |
|             |  |  |  |
|             |  |  |  |
| 1 2 3       |  |  |  |
|             |  |  |  |

Abgabe: Bis Mittwoch, den 13. März 2013.