

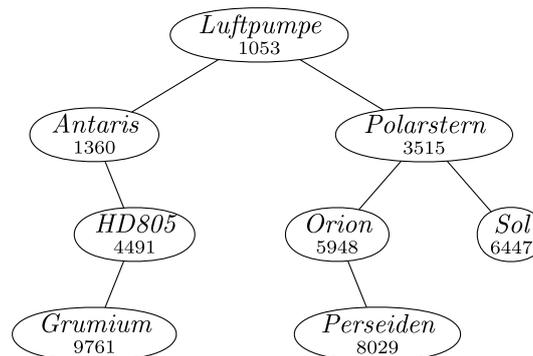
## Übungsblatt 04

### Aufgabe T12

Geben Sie einen AVL-Baum der Höhe 5 an, der möglichst wenige Knoten enthält.

### Aufgabe T13

Wir haben diesen Treap:



- Fügen Sie den Schlüssel *Taurus* mit der Priorität 8719 ein.
- Löschen Sie danach die *Luftpumpe*.
- Fügen Sie jetzt die *Luftpumpe* wieder ein. Verwenden Sie die Priorität 2854.

### Aufgabe T14

Wir möchten eine neue Operation  $split(key)$  für Treaps entwerfen. Sie soll den Treap in zwei neue Treaps aufteilen. Im ersten sollen alle Schlüssel enthalten sein, die kleiner als  $key$  sind, im anderen alle Schlüssel die größer als  $key$  sind. Der alte Treap kann dabei zerstört werden. Falls der Treap den Schlüssel  $key$  enthielt, dann kommt er in den beiden neuen Treaps nicht mehr vor.

Wie schnell ist Ihr Verfahren?

Was erhalten wir, wenn wir  $split("Orion")$  auf den ursprünglichen Treap von T13 anwenden?

### Aufgabe T15

In dieser Aufgabe betrachten wir Splaybäume.

- Was erhalten wir, wenn wir in einen anfangs leeren Splaybaum die Schlüssel  $1, \dots, 10$  in dieser Reihenfolge einfügen? Wie lange dauert es, wenn wir ähnlich mit den Schlüssel  $1, \dots, n$  vorgehen?
- Was erhalten wir, wenn wir in einen anfangs leeren Splaybaum wieder die Schlüssel  $1, \dots, 10$  in dieser Reihenfolge einfügen, aber diesmal jeden Schlüssel *zweimal hintereinander* einfügen?
- Wie sieht der Baum aus, nachdem wir nach der 1 suchten?

### Aufgabe H10 (5 × 2 Punkte)

Betrachten Sie den Treap aus Aufgabe T13. Führen Sie folgende Operationen nacheinander auf ihm aus und zeichnen Sie jeweils die dabei entstehenden Treaps.

- Fügen Sie *Deneb* mit Priorität 8719 ein.
- Löschen Sie *Antaris*.
- Fügen Sie *Altair* mit Priorität 2854 ein.
- Löschen Sie *HD805*.
- Fügen Sie *Wega* mit einer Priorität ein, die Sie selbst durch ein Zufallsexperiment erzeugen: Dabei wählen Sie eine Zahl zwischen 1 und 10000 gleichverteilt aus.

### Aufgabe H11 (10 Punkte + 5 Bonuspunkte)

Entwerfen Sie einen effizienten Algorithmus für *split(key)* analog zu T14 für Splaybäume.

Bonusfrage: Was können Sie über die amortisierte Laufzeit sagen, wenn wir folgende Operationen in beliebiger Reihenfolge und Kombination durchführen: Einfügen, Löschen, Suchen und *split*?

### Aufgabe H12 (10 Punkte)

*Einst schickte Frau Mutter, mit eiligen Worten,  
klein Timmi zum Markt: „Es gibt neue Waren!  
Strukturen für Daten! Verschiedenste Sorten!  
Bring mir eine Queue—doch müssen wir sparen.  
Drei Groschen für eine, das sollte schon passen.“  
So lief Timmi fort, den Marktplatz voraus  
doch kaum war er dort, konnt' er sich nicht lassen  
„Zwei Groschen reichen doch sicherlich aus!“  
Von Gier besiegt und mit Eis in der Hand  
erschrak Timmi heftig, als er sich besann  
„Drei Groschen die Queue“ las er dort am Stand—  
er zerbrach sich den Kopf und das Eis zerann.  
Mit zwei Stacks im Rucksack kehrt er schließlich heim  
—wegen reichlicher Ernte bekam er sie beide—  
Doch scholt' ihn die Mutter „Das kann doch nicht sein!  
Stacks gehen verkehrt, weshalb ich sie meide!“  
„Eine Queue, liebe Mutter, bau ich drumherum:  
Enqueue-en werd' ich nur in den ersten der beid'  
Und will ich dequeue-en, so füll ich sie um.  
Amortisiert wird das klappen—in konstanter Zeit.“*

Hilf klein Timmi! Seine simulierte Queue funktioniert wie folgt:

```
int dequeue() {
    if(right.isEmpty()) {
        while(!left.isEmpty())
            right.push(left.pop());
    }
    return right.pop();
}

void enqueue(int x) {
    left.push(x);
}
```

*enqueue* legt also nur Elemente auf den linken Stack, *dequeue* dreht dann bei Bedarf den Inhalt des linken Stacks um: Es entfernt sukzessive alle Elemente und legt sie auf den rechten Stack. Solange der rechte Stack jetzt noch Elemente enthält, nimmt *dequeue* sie schlicht von diesem.

Kann Timmi auf diese Weise eine Queue *effizient* simulieren?

Nehmen Sie an, dass die simulierte Queue leer ist und dann  $n$  beliebige legale Operationen auf ihr ausgeführt werden (das bedeutet, dass *dequeue* nur aufgerufen wird, wenn die Queue nicht leer ist). Zeigen Sie mittels amortisierter Analyse, dass die Gesamtlaufzeit für alle Operationen  $O(n)$  ist. Was ist eine geeignete Potentialfunktion? Wie ändert sie sich bei den beiden Operationen? Wie groß ist sie am Anfang und am Ende?