

Aufgabe 6 (Stacks)

Gegeben sei die Implementierung eines Stacks ganzer Zahlen mit folgender Schnittstelle:

```
3  import java.util.Stack;
4
5  /**
6   * Um schnell einen lauffähigen Stack zu bekommen, verwenden wir den Stack aus
7   * der Java Collection.
8   */
9  public class IntStack {
10     private Stack<Integer> stack = new Stack<Integer>();
11
12     /**
13      * Legt Element i auf den Stack.
14      *
15      * @param i Eine Zahl, die auf dem Stack gelegt werden soll.
16      */
17     public void push(int i) {
18         stack.push(i);
19     }
20
21     /**
22      * Gibt oberstes Element vom Stack.
23      *
24      * @return Das oberste Element auf dem Stapel.
25      */
26     public int pop() {
27         return stack.pop();
28     }
29
30     /**
31      * Fragt ab, ob Stack leer ist.
32      *
33      * @return Wahr, wenn der Stapel leer ist.
34      */
35     public boolean isEmpty() {
36         return stack.empty();
37     }
38 }
```

Betrachten Sie nun die Realisierung der folgenden Datenstruktur `Mystery`, die zwei Stacks benutzt.

```
3  public class Mystery {
4     private IntStack a = new IntStack();
5     private IntStack b = new IntStack();
6
7     public void foo(int item) {
8         a.push(item);
9     }
10
11     public int bar() {
12         if (b.isEmpty()) {
13             while (!a.isEmpty()) {
14                 b.push(a.pop());
15             }
16         }
17         return b.pop();
18     }
19 }
```

- (a) Skizzieren Sie nach jedem Methodenaufruf der im folgenden angegebenen Befehlssequenz den Zustand der beiden Stacks eines Objekts `m` der Klasse `Mystery`. Geben Sie zudem bei jedem Aufruf der Methode `bar` an, welchen Wert diese zurückliefert.

```

21     Mystery m = new Mystery();
22     m.foo(3);
23     m.foo(5);
24     m.foo(4);
25     m.bar();
26     m.foo(7);
27     m.bar();
28     m.foo(2);
29     m.bar();
30     m.bar();

```

Code	Stack b	Stack b	Rückgabewert
<code>m.foo(3);</code>	{ 3 }	{ }	
<code>m.foo(5);</code>	{ 5, 3 }	{ }	
<code>m.foo(4);</code>	{ 4, 5, 3 }	{ }	
<code>m.bar();</code>	{ }	{ 5, 4 }	3
<code>m.foo(7);</code>	{ 7 }	{ 5, 4 }	
<code>m.bar();</code>	{ 7 }	{ 4 }	5
<code>m.foo(2);</code>	{ 2, 7 }	{ }	
<code>m.bar();</code>	{ 2, 7 }	{ }	4
<code>m.bar();</code>	{ }	{ 2 }	7

- (b) Sei n die Anzahl der in einem Objekt der Klasse `Mystery` gespeicherten Werte. Im folgenden wird gefragt, wieviele Aufrufe von Operationen der Klasse `IntStack` einzelne Aufrufe von Methoden der Klasse `Mystery` verursachen. Begründen Sie jeweils Ihre Antwort.

- (i) Wie viele Aufrufe von Operationen der Klasse `IntStack` verursacht die Methode `foo(x)` im besten Fall?

Einen Aufruf, nämlich `a.push(i)`

- (ii) Wie viele Aufrufe von Operationen der Klasse `IntStack` verursacht die Methode `foo(x)` im schlechtesten Fall?

Einen Aufruf, nämlich `a.push(i)`

- (iii) Wie viele Aufrufe von Operationen der Klasse `IntStack` verursacht die Methode `bar()` im besten Fall?

Wenn der Stack `b` nicht leer ist, dann werden zwei Aufrufe benötigt, nämlich `b.isEmpty()` und `b.pop()`

- (iv) Wie viele Aufrufe von Operationen der Klasse `IntStack` verursacht die Methode `bar()` im schlechtesten Fall?

Wenn der Stack `b` leer ist, dann liegen all n Objekte im Stack `a`. Die Objekte im Stack `a` werden in der `while`-Schleife nach `b` verschoben. Pro Objekt sind drei Aufrufe nötig, also $3 \cdot n$. `b.isEmpty()` (erste Zeile in der Methode) und `b.pop()` (letzte Zeile in der Methode) wird immer aufgerufen. Wenn alle Objekt von `a` nach `b` verschoben wurden, wird zusätzlich noch einmal in der Bedingung der `while`-Schleife `a.isEmpty()` aufgerufen. Im schlechtesten Fall werden also $3 \cdot n + 3$ Operationen der Klasse `IntStack` aufgerufen.

- (c) Welche allgemeinen Eigenschaften werden durch die Methoden `foo` und `bar` realisiert? Unter welchem Namen ist diese Datenstruktur allgemein bekannt?

`foo()` Legt das Objekt auf den Stack `a`. Das Objekt wird in die Warteschlange eingereiht. Die Methode müsste eigentlich `enqueue()` heißen.

`bar()` Verschiebt alle Objekte vom Stack `a` in umgekehrter Reihenfolge in den Stack `b`, aber nur dann, wenn Stack `b` leer ist. Entfernt dann den obersten Wert aus dem Stack `b` und gibt ihn zurück. Das zuerst eingereihte Objekt wird aus der Warteschlange entnommen. Die Methode müsste eigentlich `dequeue()` heißen.

Die Datenstruktur ist unter dem Namen Warteschlange oder Queue bekannt