# Übungsaufgaben EIDI 1 Version 1.0.0

#### Christian Femers

6. Februar 2019

Geschätzte Zeit: 60–120 min mit IDE, 100–160 min auf Papier; je zusätzlich 80–180 min für Selectionsort

## 1 Synchrone Rekursion

Wir wollen eine einfach verkettete Liste für die Verwaltung von 2-Tupeln bzw. Objekt-paaren erstellen. Um sie für verschiedene Zwecke einsetzen zu können, soll sie parametriert werden, also Generics nutzen. Außerdem soll die Liste auch in nebenläufigen Programmen verwendet werden können und die Nutzung durch verschiedene Threads unterstützen, indem auf unnötige Synchronisation verzichtet wird. Leider haben bösartige Pinguine den Java-Compiler sabotiert, sodass dieser keine Schleifen mehr kompilieren kann, Sie müssen also ohne auskommen. Lösen Sie daher diese Aufgabe rekursiv; Sie dürfen keinerlei Schleifen verwenden.

Um bestmögliche Parallelität zu erreichen, wollen wir für die Synchronisation java.util.concurrent.locks.ReentrantReadWriteLock verwenden. Sie können die folgenden Methoden verwenden:

- new ReentrantReadWriteLock() erzeugt ein neues ReentrantReadWriteLock-Objekt.
- Mit readLock().lock() kann der ausführende Thread versuchen, das Lese-Lock zu akquirieren. Falls das Schreib-Lock von einem anderen Thread besetzt ist, blockiert der Aufruf die Ausführung, bis das Schreib-Lock wieder frei ist. Der Thread kann dieses Lock auch mehrfach akquirieren.
- readLock().unlock() gibt das Lese-Lock wieder frei. Ein Thread muss unlock() genau so oft aufrufen, wie er lock() aufgerufen hat, um das Lock freizugeben. Besitzt ein Thread das Lock nicht (mehr), wird eine IllegalMonitorStateException geworfen.
- Mit writeLock().lock() kann der ausführende Thread versuchen, das Schreib-Lock zu akquirieren. Falls das Schreib-Lock oder das Lese-Lock noch von einem anderen Thread besetzt ist, blockiert der Aufruf die Ausführung, bis das Schreib-Lock wieder frei ist. Der Thread kann dieses Lock auch mehrfach akquirieren.
- writeLock().unlock() verhält sich analog zu readLock().unlock()

Um einen möglichst großen Teil der Implementierung nach außen hin zu verstecken, sollen so wenig Methoden wie möglich öffentlich, d.h. public gemacht werden. Machen Sie daher nur Methoden öffentlich, wenn sie die Aufgabenstellung explizit dazu auffordert.

### 1.1 Die Klasse ListElement

Implementieren Sie zuerst die Klasse ListElement. Diese soll Element unserer verketteten Liste repräsentieren. Dafür benötigt Sie ein ListElement-Attribut, das auf das nächste Element zeigt,

sowie zwei Attribute vom Typ der zwei Typ-Parameter S und T, die den in dem Element gespeicherten Inhalt repräsentieren. Stellen Sie für die Elementinhalte jeweils öffentliche Getter und Setter bereit. Achten Sie darauf, dass hier race-conditions auftreten können; behandeln das Problem für jedes Objekt mit einem eigenen ReentrantReadWriteLock. Sorgen Sie dafür, das auf keines der Attribute unkontrolliert zugegriffen werden kann.

Um von der Liste aus Schreibzugriffe auf den Elementen während umfassenderen Operationen verhindern zu können, muss die Liste mit den Locks der Elemente interagieren können. Stellen Sie daher nicht-öffentliche Getter bereit, mit denen die Liste auf die ReentrantReadWriteLocks zugreifen kann. Die Methoden für das Lesen und Modifizieren des nächsten Listenelements sollen ebenfalls nicht-öffentlich sein.

Stellen Sie einen (oder mehrere) nicht-öffentlichen Konstruktor zur Verfügung, sodass nur die Liste neue ListElement-Objekte erzeugen kann und überschreiben und implementieren Sie die Methode java.lang.Object.equals(Object) gemäß dem equals()-Kontrakt[1, S. 207]:

## Der equals()-Kontrakt

Vielfach benötigt man eine Prüfung auf inhaltliche Gleichheit. Dazu muss in eigenen Klassen die Methode equals (Object) passend überschrieben und dabei deren Kontrakt eingehalten werden. In der JLS [34] ist dazu folgende Signatur festgelegt:

public boolean equals(Object obj)

Diese Methode muss eine Äquivalenzrelation mit folgenden Eigenschaften realisieren:

- Null-Akzeptanz Für jede Referenz x ungleich null liefert x.equals(null) den Wert false.
- Reflexivität Für jede Referenz x, die nicht null ist, muss x.equals(x) den Wert true liefern.
- Symmetrie Für alle Referenzen x und y darf x.equals(y) nur den Wert true ergeben, wenn y.equals(x) dies auch tut.
- Transitivität Für alle Referenzen x, y und z gilt: Sofern x.equals(y) und y.equals(z) den Wert true ergeben, dann muss dies auch x.equals(z) tun.
- Konsistenz Für alle Referenzen x und y, die nicht null sind, müssen mehrmalige Aufrufe von x.equals(y) konsistent den Wert true bzw. false liefern.

Berücksichtigen Sie hierbei nur die Attribute, die für die "inhaltliche Gleichheit" wichtig sind.

Schreiben Sie außerdem die Methoden

- public final void updateVal1(UnaryOperator<S> operation) und
- public final void updateVal2(UnaryOperator<T> operation).

UnaryOperator ist ein parametriertes, funktionales Interface mit der abstrakten Methode T apply(T t), T ist hier der Typ-Parameter. Die apply-Methode von operation soll dabei als eine atomare bzw. synchronisierte Operation betrachtet werden. Der Operator bekommt dabei den aktuellen Wert, macht damit irgendetwas und die Rückgabe wird der neue Wert.

#### 1.2 Die Klasse ConcurrentList

Erstellen Sie die Klasse ConcurrentList und implementieren Sie folgendes Interface. Nutzen Sie dafür die zuvor erstelle Klasse ListElement. Die Klasse soll lediglich über zwei Attribute verfügen, das Lock und das erste Listenelement. Achten Sie darauf, dass innerhalb Ihrer Implementierung weder race-conditions noch dead-locks auftreten, selbst wenn ein Nutzer die Liste

– absichtlich oder unabsichtlich – unsachgemäß benutzt. Sie müssen also alle Methoden, bei denen Parameter übergeben werden, gegen möglicherweise geworfene Exceptions absichern.

```
public interface List<S,T> {
     int size();
2
3
     void add(S value1, T value2);
4
5
     int indexOf(ListElement <S, T> e);
6
     ListElement <S, T> get(int index);
8
9
     ListElement <S, T> remove(int index);
10
11
12
     void forEach(Consumer < ListElement < S, T >> action);
13
     void reverse();
14
15
     void doSelectionSort(Comparator < ListElement < S, T >> comp);
16
  }
```

Implementieren Sie das folgende Verhalten:

- 1. size() gibt die Anzahl der aktuell gespeicherten Elemente zurück.
- 2. add(S, T) fügt an das Ende der Liste ein neues Element mit den übergebenen Werten hinzu, null ist erlaubt.
- 3. indexOf(ListElement<S, T>) gibt den Index von dem ListElement zurück oder -1, wenn es nicht enthalten oder null ist. Nutzen Sie hierfür die vorher implementierte equals-Methode.
- 4. get(int) gibt das ListElement an dem gegebenen Index zurück.
- 5. remove(int) gibt das ListElement an dem gegebenen Index zurück und entfernt es aus der Liste.
- 6. forEach (Consumer < List Element < S, T >> ) führt die accept-Methode des Consumers nacheinander für alle Elemente der Liste aus.
- 7. reverse() kehrt die Reihenfolge der Elemente in der Liste um.
- 8. doSelectionSort() sortiert die Liste mit Selectionsort und benutzt dafür den übergebenen Comparator. Mit comp.compare(o1, o2) können zwei ListElement-Objekte verglichen werden. Ist der Rückgabewert positiv, gilt o1 > o2, ist er negativ, gilt o1 < o2; andernfalls o1 \simeq o2. Sortieren Sie die Liste aufsteigend. Achten Sie darauf, dass sich die Liste in jedem Fall in einem validen Zustand befindet. [Achtung: sehr anspruchsvoll]

Verwenden Sie so wenig Synchronisation wie möglich, um nicht die Parallelität zu behindern; aber genug, damit keine race-conditions oder dead-locks auftreten können. So sollen z.B. mehrere get(int)- und size()-Aufrufe gleichzeitig möglich sein. Sie können für die Liste selbst wieder ein ReentrantReadWriteLock verwenden und beliebig viele private Hilfsmethoden schreiben. Denken Sie daran, dass Sie die Aufgaben rekursiv lösen müssen. Stellen Sie einen öffentlichen, parameterlosen Konstruktor zur Verfügung. Werfen Sie bei der Übergabe von ungültigen Parametern passende Exceptions.

Implementieren Sie für ConcurrentList ebenfalls die Methode equals() gemäß dem Kontrakt.

# Literatur

[1] M. Inden, Der Weg zum Java-Profi, Konzepte und Techniken für die professionelle Java-Entwicklung, 3., aktualisierte und überarbeitete Auflage. Heidelberg: dpunkt.verlag, 2015, xxv, 1391 Seiten, Literaturverzeichnis: Seiten 1365-1368, ISBN: 9783864902031.