Programmierzertifikat Objekt-Orientierte Programmierung mit Java

Vorlesung 09: Mengen

Peter Thiemann

Universität Freiburg, Germany

SS 2008

Inhalt

Mengen

HashSet

LinkedHashSet

 ${\sf CopyOnWriteArraySet}$

EnumSet

SortedSet

NavigableSet

2 / 43

Mengen

- ► Eine Menge ist eine Ansammlung von Elementen
 - ohne Duplikate
 - ohne Berücksichtigung der Reihenfolge
- ▶ Hinzufügen eines bereits vorhandenen Elements hat keine Wirkung.
- Set Interface
 - hat die gleichen Methoden wie Collection Interface
 - aber andere Verträge für add und addAll

Beispiel (Mengen)

```
// Erinnerung: Collection< Task>
assert mondayTasks.toString().equals ("[code logic, phone Paul]");
assert phoneTasks.toString().equals ("[phone Mike, phone Paul]");

// Menge aus Collection
Set<Task> phoneAndMondayTasks = new TreeSet<Task> (mondayTasks);
phoneAndMondayTasks.addAll (phoneTasks);
// doppelte Elemente fallen weg
assert phoneAndMondayTasks.toString().equals(
"[code logic, phone Mike, phone Paul]");
```

Arbeiten mit Mengen

- ▶ Set ist Interface
- Methoden arbeiten mit allen Implementierungen
- Unterschiede der Implementierungen: unterschiedliche Komplexität der Operationen (einfügen, löschen, Durchlauf, etc)
- ▶ Job des Programmierers: Auswahl der geeigneten Implementierung nach Notwendigkeiten der Aufgabe

Sechs Implementierungen von Mengen

Implementierungen von Set<E>

- ▶ HashSet < F >
- LinkedHashSet<E>
- CopyOnWriteArraySet<E>
- EnumSet<E extends Enum<E>>

Implementierungen von SortedSet<E> und NavigableSet<E>

- ▶ TreeSet < E >
- ConcurrentSkipListSet<E>



6 / 43

HashSet

7 / 43

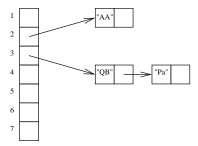
HashSet

- Erzeugung durch Konstruktor HashSet (int initialCapacity)
- ► Implementierung durch Hashtabelle
- Array indiziert durch eine Hashfunktion, die aus den Elementen ausgerechnet wird
- Beispiel (aus java.lang.String)

```
int hashCode() {
   int hash = 0;
   for (char ch : str.toCharArray()) {
     hash = hash * 31 + ch;
   }
   return hash;
}
```

Kollisionen

- Problem: hashCode ist nicht injektiv
 - Es kommt zu Kollisionen.
 - Beispiel: "QB".hashCode() == "Pa".hashCode()
 - ► (Kollisionsfreiheit prinzipiell nicht möglich für Typen mit mehr als 2³2 Werten.)
- ► Eine Lösung: Überlauflisten



Aufwand (Einfügen und Suchen)

- Ohne Kollisionen: Aufwand für Einfügen, Suchen und Löschen eines Elements ist konstant
- ▶ Je voller die Hashtabelle, desto wahrscheinlicher sind Kollisionen
- Beim Einfügen, Suchen und Löschen kommt der Durchlauf der Überlaufliste hinzu
- ⇒ Je voller die Hashtabelle, desto langsamer der Zugriff
- Reorganisation bei gewissem Füllungsgrad (rehashing): z.B. kopieren der Elemente in neues, doppelt so großes Array

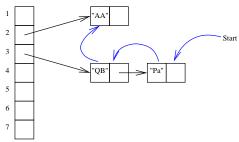
Aufwand (Durchlauf)

- ▶ Der Iterator muss jeden Eintrag der Hashtabelle untersuchen
- ⇒ Aufwand = Größe der Hashtabelle + Anzahl der Einträge

LinkedHashSet

HashSet mit schnellem Iterator

- ► Subklasse von HashSet
- Zusätzliche Garantie: Iterator durchläuft die Elemente in der Reihenfolge, in der sie eingefügt wurden
- ▶ Implementiert durch zusätzliche verkettete Liste



Aufwand

- ► Einfügen, Suchen, Löschen wie HashSet
- Extra Aufwand (größere Konstante und erhöhter Speicherbedarf) für Verwaltung der verketteten Liste
- ▶ Aufwand für Iterator = Anzahl der Einträge
- Insbesondere: next() läuft in konstanter Zeit
- ⇒ LinkedHashSet lohnt nur, falls der schnellere Iterator wichtig ist

CopyOnWriteArraySet

Mengenimplementierung für Spezialanwendungen

- Menge implementiert durch ein Array
- ▶ Jede Änderung des Inhalts bewirkt die Erzeugung eines neuen Arrays!
- \Rightarrow Aufwand für Einfügen O(n)
- \Rightarrow Aufwand für Suchen O(n)
- \Rightarrow Aufwand für Iterator.next() O(1)
 - Vorteil von CopyOnWriteArraySet
 - Nebenläufige Verwendung möglich ohne das Lesen zu verlangsamen
 - (Geeignet für subject/observer Muster)

EnumSet

Spezielle Eigenschaften von Enum

- Jede Enumeration hat die Eigenschaften
 - ▶ die Anzahl *m* der Elemente ist bekannt
 - jedes Element hat eine feste Nummer value.ordinal()
- Implementierung durch Bitset
 - Array von 32-Bit Zahlen
 - Jede Bitstelle steht für ein Element
 - Mengenoperationen durch Bitmanipulation
 - Bit setzen: einfügen
 - Bit löschen: Element entfernen
 - ► Bitweise-und: Schnittmenge
 - Bitweise-oder: Vereinigung
- ▶ Iterator liefert Elemente in natürlicher Reihenfolge
- Aufwand
 - ► Einfügen, Entfernen: *O*(1)
 - clear, is Empty, size: O(m)
 - ▶ Iterator next: O(m)



Statische Factory Methoden

Menge aus den angegebenen Elementen

```
<E extends Enum<E>> EnumSet<E> of (E first, E... rest);
```

▶ Menge mit einem Intervall von Elementen

```
<E extends Enum<E>> EnumSet<E> range (E from, E to);
```

Menge mit allen Elementen

```
<E extends Enum<E>> EnumSet<E> allOf (E from, E to);
```

Leere Menge

```
<E extends Enum<E>> EnumSet<E> noneOf (E from, E to);
```

Verwendung der Factory Methoden

```
enum Season { SPRINT, SUMMER, AUTUMN, WINTER }
```

```
EnumSet<Season> s1 = EnumSet.of (Season.SPRING, Season.AUTUMN);
```

EnumSet < Season > s2 = EnumSet.range (Season.SPRING, Season.AUTUMN);

EnumSet<Season> all_seasons = EnumSet.allOf (Season.class);

EnumSet<Season> no_seasons = EnumSet.noneOf (Season.class);

Manipulation von EnumSet

Kopie eines EnumSet

```
<E extends Enum<E>> EnumSet<E> copyOf (EnumSet<E> s);
```

▶ Umwandlung Collection → EnumSet (mindestens ein Element erforderlich)

```
<E extends Enum<E>> EnumSet<E> copyOf (Collection<E> s);
```

Komplement eines EnumSet

SortedSet

▶ Iterator durchläuft Elemente in aussteigender Ordnung

```
interface SortedSet<E> {
  public E first();
  public E last();
  public Comparator<? super E> comparator();
  public SortedSet<E> subSet (E fromElement, E toElement);
  public SortedSet < E > headSet (E toElement);
  public SortedSet<E> tailSet (E fromElement);
```

Ab Java 6:

- NavigableSet<E> als Subinterface von SortedSet<E>
- gleiche Implementierungen

Konstruktion

- TreeSet<E> implementiert SortedSet<E>
- Konstruktoren
 - TreeSet () verwendet die natürliche Ordnung
 - TreeSet (Comparator<? super E> comparator) verwendet die durch comparator definierte Ordnung

Beispiel: Verschmelzen zweier sortierter Tasklisten

Vorher mit zwei Iteratoren implementiert

```
Set<Task> naturallyOrderedTasks = new TreeSet<Task> (mondayTasks);
naturallyOrderedTasks.addAll (tuesdayTasks);
assert naturallyOrderedTasks.toString().equals(
"[code db, code gui, code logic, phone Mike, phone Paul");
```

- ▶ Aufwand zum Verschmelzen von Mengen mit insgesamt *m* Elementen
 - ▶ Verschmelzen von zwei sortierten Listen: O(m)
 - ▶ Verschmelzen über TreeSet<Task>: $O(m \log m)$.

Erweitertes Beispiel: Aufgaben mit Prioritäten

```
public enum Priority { HIGH, MEDIUM, LOW }
public final class PriorityTask implements Comparable<PriorityTask> {
  private final Task task:
  private final Priority priority;
  PriorityTask(Task task, Priority priority) {
    this.task = task:
    this.priority = priority;
  public Task getTask() { return task; }
  public Priority getPriority() { return priority; }
```

Erweitertes Beispiel: Aufgaben mit Prioritäten (Forts.)

```
public int compareTo(PriorityTask pt) {
 int c = priority.compareTo(pt.priority);
 return (c != 0) ? c : task.compareTo(pt.task);
public boolean equals(Object o) {
 if (o instanceof PriorityTask) {
    PriorityTask pt = (PriorityTask)o;
    return task.equals(pt.task) && priority.equals(pt.priority);
  } else return false;
public int hashCode() { return task.hashCode(); }
public String toString() { return task + ": " + priority; }
```

```
NavigableSet<PriorityTask> priorityTasks = new TreeSet<PriorityTask>(); priorityTasks.add (new PriorityTask (mikePhone, Priority.MEDIUM)); priorityTasks.add (new PriorityTask (paulPhone, Priority.HIGH)); priorityTasks.add (new PriorityTask (databaseCode, Priority.MEDIUM); priorityTasks.add (new PriorityTask (interfaceCode, Priority.LOW)); assert priorityTasks.toString().equals(
"[phone Paul: HIGH, code db: MEDIUM, phone Mike: MEDIUM, code gui: LOW]")
```

Teilbereiche mit SortedSet-Methoden

```
public SortedSet<E> subSet (E fromElement, E toElement);
public SortedSet < E > headSet (E toElement);
public SortedSet<E> tailSet (E fromElement);
```

- ▶ subSet liefert alle Elemente > fromElement und < toElement
- headSet liefert alle Elemente < toElement</p>
- ▶ tailSet liefert alle Elemente > fromElement
- Die Argumente selbst müssen weder in der Menge noch im Ergebnis enthalten sein.
- ▶ Das fromElement kann dazugehören.
- Das toElement gehört *nie* zum Ergebnis.

- ▶ Mit den Teilbereichsmethoden kann eine Taskliste nach Prioritäten unterteilt werden.
- Dafür ist eine "kleinste" Task erforderlich:

```
public class EmptyTask extends Task {
  public EmptyTask() {}
  public String toString() { return ""; }
}
```

Beispiele mit SortedSet-Methoden (Forts.)

```
PriorityTask firstLowPriorityTask =
new PriorityTask (new EmptyTask(), Priority.LOW);
SortedSet<PriorityTask> highAndMediumPriorityTasks =
priorityTasks.headSet (firstLowPriorityTask);
assert highAndMediumPriorityTasks.toString().equals(
"[phone Paul: HIGH, code db: MEDIUM, phone Mike: MEDIUM]");
```

Oder auch

```
PriorityTask firstMediumPriorityTask =
new PriorityTask (new EmptyTask(), Priority.MEDIUM);
SortedSet<PriorityTask> mediumPriorityTasks =
priorityTasks.subSet (firstMediumPriorityTask, firstLowPriorityTask);
assert mediumPriorityTasks.toString().equals(
"[code db: MEDIUM, phone Mike: MEDIUM]");
```

Grenzen der Teilbereichsmethoden

- Angenommen, gesucht ist die Menge aller Aufgaben mit
 - mittlerer Priorität
 - bis mikePhone inklusive
- Zur Verwendung von subSet müsste die nächstgrößere Task zu mikePhone konstruiert werden.
- Kann mit Trick erreicht werden. (Was ist der Nachfolger von "Mike" in der natürlichen Ordnung auf String?)
- Besser: Verwende NavigableSet!

Eigenschaften der Teilbereiche

- Die Teilbereiche sind keine neuen, eigenständigen Mengen!
- Einfügen und Löschen in die unterliegende Menge wirkt auch auf den Teilbereichen

```
PriorityTask logicCodeMedium =
 new PriorityTask (logicCode, Priority.MEDIUM);
priorityTasks.add (logicCodeMedium);
assert mediumPriorityTasks.toString().equals(
 "[code db: MEDIUM, code logic: MEDIUM, phone Mike: MEDIUM]");
```

und umgekehrt:

```
mediumPriorityTasks.remove (logicCodeMedium);
assert priorityTasks.toString().equals(
"[phone Paul: HIGH, code db: MEDIUM, phone Mike: MEDIUM, code gui: LOW]"
```

NavigableSet

Weiterentwicklung von SortedSet

```
interface NavigableSet<E> extends SortedSet<E> {
  public E pollFirst();
  public E pollLast ();
  public NavigableSet<E> subSet (E fromElement, boolean fromInclusive,
                                   E to Element, boolean to Inclusive):
  public NavigableSet<E> headSet (E toElement, boolean toInclusive);
  public NavigableSet<E> tailSet (E fromElement, boolean fromInclusive);
  public E ceiling (E e);
  public E floor (E e);
  public E higher (E e);
  public E lower (E e);
  public NavigableSet<E> descendingSet();
  public Iterator<E> descendingIterator():
```

Erste und letzte Elemente

```
public E pollFirst();
public E pollLast ();
```

- ▶ liefern das erste bzw letzte Element der Menge und **entfernen es**
- ▶ oder null, falls leer
- Unterschiede zu first und last:
 - werfen Exception, falls Menge leer
 - ▶ Elemente werden nicht entfernt
- ▶ Beispiel: Die nächst-fällige Aufgabe

```
PriorityTask nextTask = priorityTasks.pollFirst();
assert nextTask.toString().equals("phone Paul: HIGH");
```

Teilbereiche

```
public NavigableSet<E> subSet (E fromElement, boolean fromInclusive,
                                 E to Element, boolean to Inclusive);
public NavigableSet<E> headSet (E toElement, boolean toInclusive);
public NavigableSet<E> tailSet (E fromElement, boolean fromInclusive);
```

- Verbesserung der Methoedn von SortedSet<E>: Zugehörigkeit der from und to Elemente kann separat spezifiziert werden.
- Beispiel: Alle MEDIUM-Priorität Aufgaben ≤ mikePhone

```
PriorityTask mikePhoneMedium =
 new PriorityTask (mikePhone, Priority.MEDIUM);
NavigableSet<E> closedInterval = priorityTasks.subSet(
 firstMediumPriorityTask, true, mikePhoneMedium, true);
assert closedInterval.toString().equals(
 "[code db: MEDIUM, phone Mike: MEDIUM]");
```

Bestmögliche Treffer

- ▶ E ceiling (E e) liefert das kleinste Element ≥ e oder null
- ▶ E floor (E e) liefert das größte Element ≤ e oder null
- E higher (E e) liefert das kleinste Element > e oder null
- ► E lower (E e) liefert das größte Element < e oder null

Beispiel (Bestmögliche Treffer)

► Aufgabe: Finde in einer Menge von String die größten drei Strings ≤ "x-ray".

```
NavigableSet<String> stringSet = new TreeSet<String> (); Collections.addAll (StringSet, "abc", "cde", "x-ray", "zed"); String last = stringSet.floor ("x-ray"); assert last.equals ("x-ray"); String secondToLast = last == null ? null : stringSet.lower (last))); String thirdToLast = secondToLast = null ? null : stringSet.lower (secondToLast);
```

Navigieren in umgekehrter Reihenfolge

```
public NavigableSet<E> descendingSet();
public Iterator<E> descendingIterator():
```

▶ Verwendung der umgekehrten Ordnung, ohne zuvor einen Comparator explizit zu konstruieren.

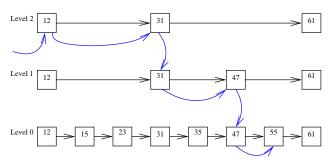
```
NavigableSet < String > headSet = stringSet.headSet (last, true);
NavigableSet < String > reserveHeadSet = headSet.descendingSet();
assert reserveHeadSet.toString().equals("[x-ray, cde, abc]");
String conc = ";
for (String s : reserveHeadSet) {
 conc += s + ":
assert conc.equals(" x-ray cde abc ");
```

TreeSet<E>

- ► Implementierung von NavigableSet<E>
- durch balancierten binären Suchbaum
- ▶ Verwendet Rot-schwarz Baum (red-black tree)

ConcurrentSkipListSet<E>

► Implementierung von NavigableSet<E>



- Level 0 enthält alle Elemente
- ▶ Level n+1 enthält eine Teilliste von Level n
- Suchen: Beginne bei höchstem Level
- Einfügen: Beginne bei 0; werfe eine Münze; falls Kopf, füge ins nächsthöhere Level ein: usw

Zusammenfassung: Aufwand

	add	contains	next
HashSet	O(1)	O(1)	O(h)
LinkedHashSet	O(1)	O(1)	O(1)
CopyOnWriteArraySet	O(n)	O(n)	O(1)
EnumSet	O(1)	O(1)	O(m)
TreeSet	$O(\log n)$	$O(\log n)$	$O(\log n)$
${\tt ConcurrentSkipListSet}$	$O(\log n)$	$O(\log n)$	O(1)

- ▶ h ist die Kapazität der Hashtabelle
- ▶ m ist die Anzahl der Element der Enumeration

