

Programmieren in Java

Vorlesung 09: Funktionen höherer Ordnung

Prof. Dr. Peter Thiemann, Manuel Geffken

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg, Germany

SS 2015

Inhalt

Funktionen höherer Ordnung

- Transform::map flexibilisieren: map als Instanz-Methode
- map weiter generalisieren: Schranken für Rückergabetyp
- Verbindung zur Java Standardbibliothek

Lambda-Ausdrücke

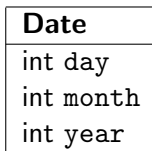
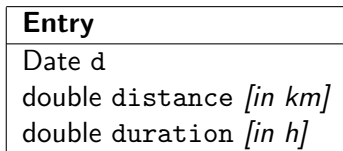
Functional Interfaces

Ko- und Kontravarianz von Funktionen

Erinnerung: Transformationen mit generischen Klassen und Interfaces

Wiederholung: Eintrag im ActivityLog

Klassendiagramm



Wiederholung: ActivityLog

Implementierung

```
1 // Eintrag in einem ActivityLog
2 public class Entry {
5     Date d;
6     double distance; // in km
7     double duration; // in h
22 }
```

```
1 public class ActivityLog {
2     private Collection<Entry> activities;
32 }
```

Wiederholung: Collections transformieren

Änderungsinterface

```
1 // transform an X into a U
2 public interface ITransform<X,U> {
3     public U transform (X x);
4 }
```

Statische generische Methode

```
1 public class Transform {
4     public static <X,Y> Collection<Y>
5     map(Collection<X> source, ITransform<X,Y> fun) {
6     Collection<Y> result = new ArrayList<Y>();
7     for (X item : source) {
8         result.add(fun.transform(item));
9     }
10    return result;
11 }
22 }
```

Wiederholung: Geschwindigkeiten ausrechnen

```
1 public class Speed implements ITransform<Entry,Double> {  
2     public Double transform (Entry e) {  
3         return e.getDistance() / e.getDuration();  
4     }  
5 }
```

Verwendung

```
1 Collection<Entry> log = ...;  
2 Collection<Double> speeds = Transform.map(log, new Speed());
```

map als Instanz-Methode

map als Instanz-Methode formulieren

Ausgangspunkt

```
1 public static <X,Y> Collection<Y>  
2 map(Collection<? extends X> src, ITransform<X,Y> fun) {...}
```

Aufruf:

```
1 Collection<CommentedEntry> cce = new ArrayList<CommentedEntry>();  
2 Transform.map(cce, new Speed());
```

Noch Verbesserungspotential

- ▶ Nicht “objektorientiert”
 - ▶ Umständlicher Aufruf der statischen Methode
 - ▶ Schwer für den Programmierer herauszufinden, ob map-Methode existiert und in welcher Klasse diese definiert ist.
- ▶ Besser: map als Instanzmethode (nicht statisch)
- ▶ Wir möchten folgendes schreiben können: cce.map(new Speed());

map als Instanz-Methode formulieren

Zu transformierende Collection wird implizit als **this** übergeben

Erster Versuch

```
1 interface Collection<T> {  
2     public <R> Collection<T> map(ITransform<T, R> fun);  
3 }
```

- ▶ Mit diesem Typ **funktioniert** das Beispiel der Transformation von `Collection<CommentedEntry>` mit `new Speed()` **nicht mehr**.

Das alte Problem

Der folgende Code liefert einen Typfehler:

```
1 Collection<CommentedEntry> cce = ...  
2 Collection<Double> cd = cce.map(new Speed()); // type error
```

`map` als Instanz-Methode formulieren II

Dualität der Typschranken ausnutzen

Zweiter Versuch mit Typschranken:

```
1 interface Collection<T> {  
2   public <T,R> Collection<R>  
3     map(ITransform<? super T, R> fun) {...}  
4 }
```

- ▶ Mit diesem Typ funktioniert das Beispiel (Transformation von `Collection<CommentedEntry>` mit `new Speed()`) wieder!

Wir haben unser Ziel erreicht.

```
1 Collection<CommentedEntry> cce = ...  
2 Collection<Double> cd = cce.map(new Speed()); // OK
```

map als Instanz-Methode formulieren II

Dualität der Typschranken ausnutzen

Zweiter Versuch mit Typschranken:

```
1 interface Collection<T> {  
2   public <T,R> Collection<R>  
3     map(ITransform<? super T, R> fun) {...}  
4 }
```

- ▶ Mit diesem Typ funktioniert das Beispiel (Transformation von `Collection<CommentedEntry>` mit `new Speed()`) wieder!

Wir haben unser Ziel erreicht.

```
1 Collection<CommentedEntry> cce = ...  
2 Collection<Double> cd = cce.map(new Speed()); // OK
```

Können wir alle Programme mit der Instanz-Methode schreiben, die wir zuvor mit der statischen Methode geschrieben haben?

`c.map(fun)` kompiliert \iff `Transform.map(c, fun)` kompiliert?

map als Instanz-Methode formulieren II

Warum funktioniert der zweite Versuch?

Dualität der Typschränken ausnutzen.

```

1 public static <T,R> Collection<R>
2   map(Collection<? extends T> src, ITransform<T, R> fun) {...}

```

is äquivalent zu

```

1 public static <T,R> Collection<R>
2   map(Collection<T> src, ITransform<? super T, R> fun) {...}

```

Sei X_1 das Typargument der Collection und X_2 das Typargument des konkreten ITransform

```

1 Collection<X1> col = ...
2 Collection<Double> cd = Transform.map(col, new ITransform<X2> { ... });

```

Es gilt $X_1 \text{ extends } X_2 \iff X_2 \text{ super } X_1$.

map als Instanz-Methode formulieren II

Warum funktioniert der zweite Versuch?

Dualität der Typschränken ausnutzen.

```
1 public static <T,R> Collection<R>  
2   map(Collection<? extends T> src, ITransform<T, R> fun) {...}
```

is äquivalent zu

```
1 public static <T,R> Collection<R>  
2   map(Collection<T> src, ITransform<? super T, R> fun) {...}
```

Aufrufe unserer `map`-Instanz-Methode kompilieren genau dann, wenn entsprechende Aufrufe der statischen `map`-Methode kompilieren

`c.map(fun)` kompiliert \iff `Transform.map(c, fun)` kompiliert ✓

Anwendbarkeit von `map`

Angenommen wir haben eine Methode

```
1 printCollection(Collection<Object> c) { ... }
```

in einer externen grafischen Bibliothek, die die `Collection` in geeigneter Weise ausgibt. Jedes einzelne Objekt wird dabei mittels seiner `toString`-Methode ausgegeben.

Wir würden also gerne folgenden Code schreiben

```
1 // type mismatch: cannot convert from Collection<Double> to Collection<Object>
2 printCollection(cce.map(new Speed())); // type error
```

Das Problem ist wieder, dass

`Collection<Double>` **extends** `Collection<Object>`

in Java **nicht** gilt, obwohl `Double` **extends** `Object` gilt.

Lösung: Noch besserer Typ für `map`

Weniger Vorgaben Rückgabebetyp des konkreten `ITransform`

```
1 interface Collection<T> {  
2   public <R> Collection<R> map(ITransform<? super T, ? extends R> fun);  
3 }
```

- ▶ Nun funktioniert `printCollection(cce.map(new Speed()))`; für `T=CommentedEntry`, `R=Object` obwohl `Speed` **implements** `ITransform<Entry,Double>`
- ▶ Die Implementierung von `map` bleibt gleich!

ITransform<T,R> in der Java-Bibliothek

Vordefiniert als `java.util.function.Function`

```
1  interface Function<T,R> {  
2      R apply(T t);  
3      ... // weitere default-Methoden  
4  }
```

map in der Java-Bibliothek

In Klasse `java.util.stream.Stream`

```
1 interface Stream<T> {  
2     <R> Stream<T> map(Function<? super T, ? extends R> fun);  
3 }
```

Anwendung auf Collection

```
1 Collection<CommentedEntry> cce = ...  
2 Collection<Double> cd = cce.stream().map(new Speed()); // type error
```

Zur Erinnerung

```
1 public class Speed implements ITransform<Entry,Double> { ... }
```

Speed ist keine Funktion!

Anwendung von `map` zur Transformation von Log-Einträgen in Geschwindigkeiten

Mit anonymer Klasse, die `Function` implementiert

```
1 Collection<CommentedEntry> cce = ...
2 Collection<Double> cd = cce.stream().map(new Function<Entry, Double>() {
3     @Override
4     public Double apply(Entry e) {
5         return e.getDistance() / e.getDuration
6     }
7 });
```

Problem

Trotz Verwendung von anonymer Klasse großer syntaktischer Overhead bei einfachen Funktionen

Lösung

Lambda-Ausdrücke

Lambda-Ausdrücke

Anwendung von map mit Lambda-Ausdruck

Elegantere Lösung mit Lambda-Ausdruck

```

1 Collection<Double> cd = cce.stream().map(
2   (Entry: e) -> {return e.getDistance() / e.getDuration();});

```

Allgemeine Syntax von Lambda-Ausdrücken:

- ▶ Liste formaler Parameter (x_1, \dots, x_n) . Ein einzelner Parameter kann ungeklammert geschrieben werden. Typen können inferiert werden.
- ▶ Pfeil \rightarrow
- ▶ Ein Body, der aus einem einzelnen Ausdruck oder einem Statement Block besteht.

D.h. noch kompakter kann man schreiben

```

1 Collection<Double> cd = cce.stream().map(
2   e -> e.getDistance() / e.getDuration());

```

Lambda-Ausdrücke

- ▶ Kompakte Syntax um Verhalten (Code) als Wert (Daten) anzugeben
- ▶ hilfreich beim Aufruf von Funktionen höherer Ordnung
- ▶ Lambda-Ausdrücke vermeiden
 1. das implementierte Interface zu referenzieren
 2. meist Typen anzugeben
 3. die implementierte Methode zu referenzieren

```
1 Collection<Double> cd = cce.stream().map(  
2     e -> e.getDistance() / e.getDuration());
```

Lambda-Ausdrücke

- ▶ Kompakte Syntax um Verhalten (Code) als Wert (Daten) anzugeben
- ▶ hilfreich beim Aufruf von Funktionen höherer Ordnung
- ▶ Lambda-Ausdrücke vermeiden
 1. das implementierte Interface zu referenzieren (aus Kontext inferiert)
 2. meist Typen anzugeben (in der Regel aus Kontext inferierbar)
 3. die implementierte Methode zu referenzieren (**Wie geht das?**)

```
1 Collection<Double> cd = cce.stream().map(  
2     e -> e.getDistance() / e.getDuration());
```

Lambda-Ausdrücke

- ▶ Kompakte Syntax um Verhalten (Code) als Wert (Daten) anzugeben
- ▶ hilfreich beim Aufruf von Funktionen höherer Ordnung
- ▶ Lambda-Ausdrücke vermeiden
 1. das implementierte Interface zu referenzieren (aus Kontext inferiert)
 2. meist Typen anzugeben (in der Regel aus Kontext inferierbar)
 3. die implementierte Methode zu referenzieren (→ **Functional Interfaces.**)

Wo kann man Lambda-Ausdrücke verwenden?

Implementieren von **Interfaces mit nur einer anonymen Methode**

- ▶ Solche Interfaces heißen *Functional Interfaces*
- ▶ Der Compiler inferiert welche Methode der λ -Ausdruck implementiert
- ▶ Hinweis: **default/static**-Methoden sind **nicht** anonym!

Wichtige *Functional Interfaces*

Im Paket `java.util.function` bzw. `java.util`

Java-Bibliothek

`Function<T,R>`

`Predicate<T>`

`BiFunction<T,U,R>`

`Comparator<T>`

⋮

Java 2015 Kurs

`ITransform<T,R>`

`ISelect<T>`

Beispiele

```
interface Function<T,R> {
    R apply(T t);
    ... // default/static-Methoden
}
```

```
interface Predicate<T> {
    boolean test(T t);
    ... // default/static-Methoden
}
```

Wichtige Funktionen höherer Ordnung

Hier werden Functional Interfaces verwendet

Java-Bibliothek: `java.util.stream.Stream`

```

1 interface Stream<T> {
2     <R> Stream<R> map(Function<? super T, ? extends R> fun);
3     Stream<T> filter(Predicate<? super T> predicate)
4     ...
5 }
```

Java 2015 Kurs

```

1 public class Transform {
2     public static <T,R> Collection<R>
3         map(Collection<T> source, ITransform<? super T, ? super R> fun)
4 }
5 public class Filter {
6     public static <T> Collection<R>
7         filter(Collection<T>, ISelect<T> pred);
8 }
```

Functional Interfaces

Beispiele für Verwendung

```
1 Collection<Double> cd = cce.stream().map(e -> e.getDistance() / e.getDuration());  
2  
3 Collection<Entry> moreThan10 = cce.stream().filter(e -> e.getDistance() > 10);
```

Functional Interfaces

Beispiele für Verwendung

```
1 Collection<Double> cd = cce.stream().map(e -> e.getDistance() / e.getDuration());  
2  
3 Collection<Entry> moreThan10 = cce.stream().filter(e -> e.getDistance() > 10);
```

Beispiel „Komposition“

```
1 Collection<Double> cd = cce.stream().  
2   filter(e -> e.getDistance() > 10).  
3   map(e -> e.getDistance() / e.getDuration());
```

Filtere die Einträge heraus, deren Distanz größer als 10 km ist und transformiere diese jeweils zu ihrer Geschwindigkeit.

Weitere Funktionen höherer Ordnung

Java-Bibliothek: `java.util.stream.Stream`

```
1 interface Stream<T> {  
2     <R> Stream<R> map(Function<? super T, ? extends R> fun);  
3     Stream<T> filter(Predicate<? super T> predicate);  
4     boolean allMatch(Predicate<? super T> predicate);  
5     Optional<T> max(Comparator<? super T> comparator);  
6     Optional<T> min(Comparator<? super T> comparator);  
7     ...  
8 }
```

Weitere Funktionen höherer Ordnung

Java-Bibliothek: `java.util.stream.Stream`

```
1 interface Stream<T> {  
2     <R> Stream<R> map(Function<? super T, ? extends R> fun);  
3     Stream<T> filter(Predicate<? super T> predicate);  
4     boolean allMatch(Predicate<? super T> predicate);  
5     Optional<T> max(Comparator<? super T> comparator);  
6     Optional<T> min(Comparator<? super T> comparator);  
7     ...  
8 }
```

Frage

Welches Muster haben die Typschränken der Functional Interfaces?

Varianz von Funktionen

Zentrale Frage

Wann gilt $f : T_1 \rightarrow R_1$ **extends** $g : T_2 \rightarrow R_2$?

Varianz von Funktionen

Zentrale Frage

Wann gilt $f : T_1 \rightarrow R_1$ **extends** $g : T_2 \rightarrow R_2$?

Antwort

Genau dann wenn

- ▶ T_2 **extends** T_1 und
- ▶ R_1 **extends** R_2

gilt. Man sagt eine Funktion ist **kontravariant** im Argumenttyp und **kovariant** im Rückgabetyt.

Robustheitsprinzip Es ist sicher eine Funktion f anstatt einer Funktion g einzusetzen wenn f einen allgemeineren Argumenttyp und einen spezielleren Rückgabetyt hat als g .

Varianz von Funktionen II

Achtung: Java-Generics sind invariant

In Java stehen die Typen `Function<Entry, Double>` und `Function<CommentedEntry, Object>` in keiner Subtyp-Beziehung, obwohl `CommentedEntry <: Entry` und `Double <: Object`!

Varianz von Funktionen II

Achtung: Java-Generics sind invariant

In Java stehen die Typen `Function<Entry, Double>` und `Function<CommentedEntry, Object>` in keiner Subtyp-Beziehung, obwohl `CommentedEntry <: Entry` und `Double <: Object`!

Daher

Typschranken für Ko- und Kontravarianz bei Benutzung des Functional Interface

```

1 interface Stream<T> {
2     <R> Stream<R> map(Function<? super T, ? extends R> fun);
3     Stream<T> filter(Predicate<? super T> predicate);
4     boolean allMatch(Predicate<? super T> predicate);
5     Optional<T> max(Comparator<? super T> comparator);
6     Optional<T> min(Comparator<? super T> comparator);
7     ...
8 }
```