

Nachteile der allgemeinen Liste mit Werten v. Typ Object:

- Man kann keine Anforderungen an die Klassen stellen, aus denen die Werte kommen.

Abhilfe: Verwende abstrakte Klassen / Interfaces.
Statt Object kann man Comparable benutzen, mit abstrakter Methode "gleich".

- Listen können sel. Objekte durcheinander enthalten.
- Wenn man Werte aus der Liste liest, haben sie den Typ Object. \Rightarrow Um sie weiter zu verarbeiten, benötigt man oft eine explizite Typumwandlung zur Unterklasse.

Abhilfe für die letzten 2 Nachteile: Generische Typen

Idee: Eine Klassendeklaration definiert viele Typen, indem die Typvariable durch sel. Typen ersetzt wird.

Bsp: Hier definieren wir die Typen

Element <Bruch>, Liste <Bruch>

Element <String>, Liste <String>, ...

Parametrischer Polymorphismus

Eine Implementierung für verschiedene Instantisierungen des Typparameters. (Typisch für funktionale Progspr., gibt es aber inzwischen auch in Java.)

Ad-Hoc Polymorphismus

Verschiedene Implementierungen für Argumente/Objekte versch.

Typen (Typisch für OO-Sprachen.)

- Beim Aufruf eines Konstruktors eines generischen Typs darf man $\langle \rangle$ schreiben, wenn die Instantiierung des Typ-parameters aus dem Typ der Var. folgt.
- Durch Typ-Checking zur Compile-Zeit wird jetzt sichergestellt, dass eine Liste vom Typ `Liste <Buch>` nur Werte v. Typ `Buch` enthält.
- Auch Interfaces können generisch sein (d.h. sie können Typ-Variablen haben).
- Damit alter Java-Bytecode weiterhin läuft, enthält JBC keine generischen Typen.
 - ⇒ Gener. Typen werden bei der Compilierung überprüft und anschließend in den entsprechenden "raw type" ohne Typparameter übersetzt.
 - ← `instanceof Liste <Buch>` nicht möglich
 - `instanceof Liste` möglich
- Statische Methoden in gener. Klassen:
 - Methode hängt nicht von konkretem Objekt ab.
 - ⇒ Typ-Parameter können nicht "durch Objekt" instantiiert werden.
 - Methode selbst kann aber als generisch vereinbart werden. Instantiierung / Name des Typ-Parameters der stat. Methode ist unabh. v. Typ-Param. der Klasse.
- Konzepte Typhierarchie + param. Polymorphismus können kombiniert werden:

Man kann fordern, dass Typvar. T nur durch Typen instantiiert werden darf, die das Interface `Vergleichbar` implementieren.

$\langle T \text{ extends Vergleichbar} \rangle$

↑
T darf nur mit "Vergleichbar" oder seinen Untertypen instantiiert werden.

- weitere Möglichkeiten:

$\langle ? \rangle$ Wildcard, steht für bel. Typ

Wildcards können durch "extends" oder "super" in der Typhierarchie nach oben oder unten eingeschränkt werden.

Ober- und Unterklassen bei generischen Typen

- B ist U-Klasse von A, C ist U-Klasse von A

$B[]$ ist U-Klasse von $A[]$

$aArray = bArray$ erlaubt

Typ $A[]$ Typ $B[]$

$aArray[0] = new C()$ erlaubt

Typ A

Typ C

Folge: $bArray[0]$ sollte den Typ B haben, hat aber Typ C.

Design-Fehler von Java.
Typ-Fehler sollten zur Compile-Zeit gefunden werden, nicht erst zur Laufzeit.

Bei gener. Typen hat man den Fehler nicht wiederholt.

Wenn B U-Klasse v. A ist,

folgt daraus nicht, dass $Liste$ U-Klasse v. $Liste<A>$ ist.