

Einführung in die Objektorientierte  
Programmierung  
Vorlesung 2: Mikroskopisches und  
Makroskopisches Computational Thinking

Sebastian Küpper

## Das makroskopische Modell: Objekte

- Objekt: Abbild konkreter individuell unterscheidbarer Gegenstände oder Träger von Rollen
- Im Fallbeispiel: Die Kundin Anna Müller oder die Rechnung mit der Nummer 20022
- Abstraktion auf funktionielle Einheit dient der Strukturierung von Programmen

## Das makroskopische Modell: Objekte

- Objekt: Abbild konkreter individuell unterscheidbarer Gegenstände oder Träger von Rollen
- Im Fallbeispiel: Die Kundin Anna Müller oder die Rechnung mit der Nummer 20022
- Abstraktion auf funktionielle Einheit dient der Strukturierung von Programmen
- Klasse: Bauplan für gleichartige Objekte
- Im Fallbeispiel: Kunde oder Rechnung
- Wesentliche Codeelemente in der OOP

# Bestandteile einer Klasse

- **Attribute**
- Im Fallbeispiel: Name des Kunden oder Rechnungsnummer der Rechnung

# Bestandteile einer Klasse

- **Attribute**
- Im Fallbeispiel: Name des Kunden oder Rechnungsnummer der Rechnung
- **Methode**
- Beschreibt Verhalten von Objekten; ermöglicht die Veränderung von Attributwerten.
- Im Fallbeispiel: `markiereAlsBezahlt()` um Rechnung als bezahlt zu markieren.

# Zustand eines Objekts

- Attributwert: Konkreter Wert den Attribut in einem Objekt annimmt
- Zustand eines Objekts: Gesamtheit der Attributwerte

## Verknüpfungen von Objekten

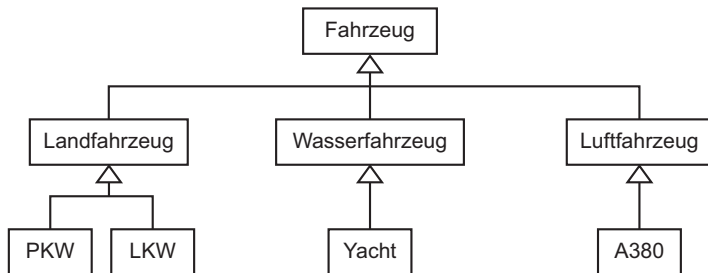
- Zwei Klassen können mit einer (benannten) Assoziation verbunden sein
- Die konkrete Verbindung zweier Objekte durch eine Assoziation heißt Verknüpfung

## Verknüpfungen von Objekten

- Zwei Klassen können mit einer (benannten) Assoziation verbunden sein
- Die konkrete Verbindung zweier Objekte durch eine Assoziation heißt Verknüpfung
- Beispiel: Jede Rechnung ist für einen Kunden (Assoziation rechnungsempfaenger)
- Betrachten wir die Rechnung 20022 mit rechnungsempfaenger Jens Meier, so betrachten wir eine Verknüpfung dieser Rechnung mit dem Kunden Jens Meier

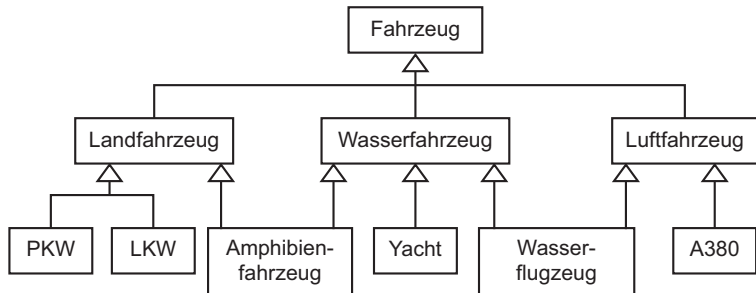


## Spezialisierung / Generalisierung



Bei Spezialisierung bleiben Beziehungen, Eigenschaften und Verhalten erhalten, können aber erweitert oder modifiziert werden.

# Mehrfachvererbung



In Java im Wesentlichen nicht erlaubt.

# Kommunikation zwischen Objekten: Nachrichten

- Alternativer Terminus: Methodenaufruf
- Nachricht besteht aus:
  - Methode, die ausgeführt werden soll
  - ggf. Parametern, die für die Methode verwendet werden sollen

# Kommunikation zwischen Objekten: Nachrichten

- Alternativer Terminus: Methodenaufruf
- Nachricht besteht aus:
  - Methode, die ausgeführt werden soll
  - ggf. Parametern, die für die Methode verwendet werden sollen
- Beispiel: E-Mail Client sendet Nachricht `SendEmail` an Server, Parameter sind die Empfängeradresse, der Betreff und der Nachrichtentext

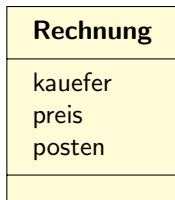
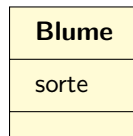
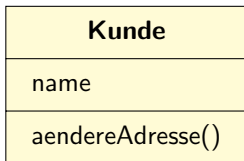
# Grundlegende Fragen des objektorientierten Entwurfs

- Welche Gegenstände werden bearbeitet, verändert oder kommunizieren?
- Welche Eigenschaften haben diese Gegenstände?
- Welche Beziehungen herrschen zwischen den Gegenständen?
- Wie wird mit ihnen umgegangen?
- Welche Rollen gibt es und für welche Handlungen sind sie verantwortlich?

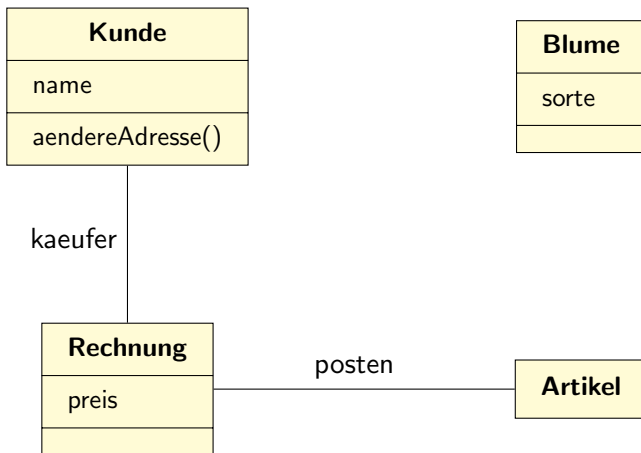
# UML-Klassen- und Objektdiagramm

- Analyseergebnis führt zu Modell auf zwei Ebenen: Klassen und Objekte
- UML (Unified Modelling Language) bietet eine visuelle Beschreibungssprache hierfür
- Klassendiagramme stellen die statische Struktur des Programms dar, Objektdiagramme die handelnden Instanzen zur Laufzeit

# Klassen in UML

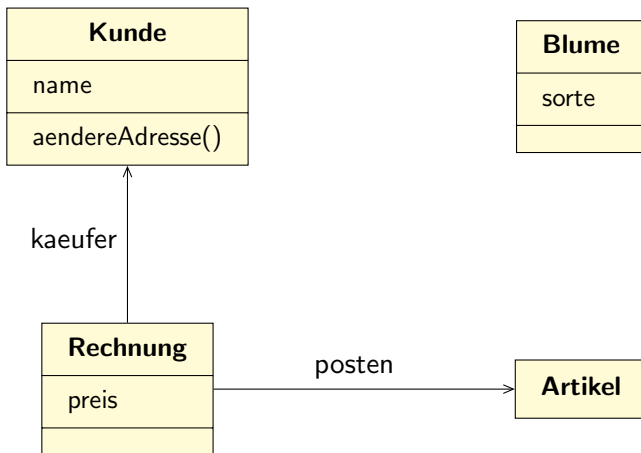


# Assoziationen in UML

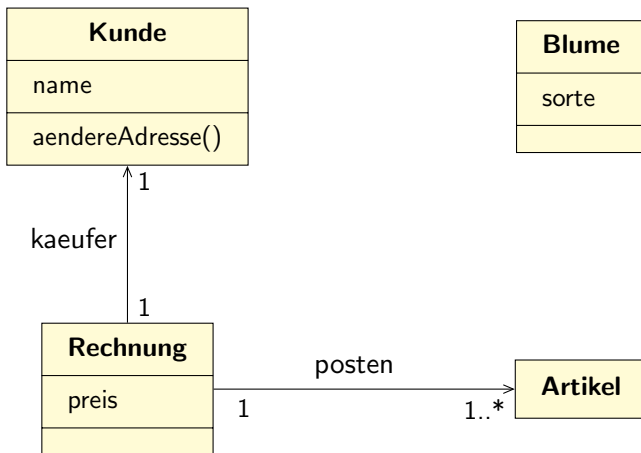




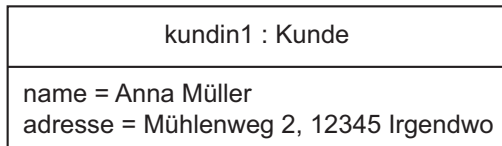
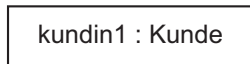
## Gerichtete Assoziationen in UML



# Assoziationen mit Multiplizitäten in UML



# Objektdiagramme in UML



Assoziationen wie in Klassendiagrammen

# Wechsel zur Mikroskopischen Sicht: Wie arbeiten Methoden?

- Bislang: Makroskopische Sicht auf Programm
- Fokus auf Struktur und Akteure
- Noch nicht beachtet: Wie arbeiten die Methoden?
- Die mikroskopische Sicht bieten Algorithmen (Rechenvorschriften)

# Probleme

- Problemklasse vs. Problem: Abstrakte Aufgabe vs. konkrete Aufgabe
- Beispiel: Sortiere eine Zahlenfolge (Problemklasse) vs. Sortiere die Zahlenfolge 6, 32, 1, 64, 12
- **Achtung:** Weicht ab von Definition in der Theoretischen Informatik
- in der TI: Problem: Klasse von Aufgaben, Probleminstanz: Konkrete Aufgabe. Zusätzliche Einschränkung: Ja / Nein Aufgabe

# Algorithmus

## Definition

Ein Algorithmus ist eine wohldefinierte Verfahrensbeschreibung, die aus einem oder mehreren Eingabewerten einen oder mehrere Ausgabewerte mit bestimmten Eigenschaften produziert. Ein Algorithmus löst dabei immer eine Klasse von Problemen.

# Eigenschaften von Algorithmen

- Terminierung
- Finitheit (der Beschreibung)
- Effektivität

In unserem Kontext stets gefordert;

# Eigenschaften von Algorithmen

- Terminierung
- Finitheit (der Beschreibung)
- Effektivität

In unserem Kontext stets gefordert; weiterhin von uns oft gefordert:

- Determiniertheit (des Ergebnisses)
- Determinismus (der Ausführung)

Determiniertheit ist für Effektivität oft notwendig.



# Eigenschaften von Algorithmen

- Terminierung
- Finitheit (der Beschreibung)
- Effektivität

In unserem Kontext stets gefordert; weiterhin von uns oft gefordert:

- Determiniertheit (des Ergebnisses)
- Determinismus (der Ausführung)

Determiniertheit ist für Effektivität oft notwendig.

Üblicherweise wünschenswert:

- Effizienz

## Beispiel: Euklids Algorithmus für ggT

- 1 Wenn  $b > a$  ist, vertausche  $a$  und  $b$ .
- 2 Sei  $c$  der Rest der Division von  $a$  durch  $b$ .
- 3 Wenn  $c = 0$  ist, dann ist der Algorithmus zu Ende und  $b$  das Ergebnis.
- 4  $a$  wird der Wert von  $b$  zugewiesen und  $b$  der Wert von  $c$ .
- 5 Fahre mit Schritt 2 fort.

## Beispiel: Euklids Algorithmus für ggT

- 1 Wenn  $b > a$  ist, vertausche  $a$  und  $b$ .
- 2 Sei  $c$  der Rest der Division von  $a$  durch  $b$ .
- 3 Wenn  $c = 0$  ist, dann ist der Algorithmus zu Ende und  $b$  das Ergebnis.
- 4  $a$  wird der Wert von  $b$  zugewiesen und  $b$  der Wert von  $c$ .
- 5 Fahre mit Schritt 2 fort.

Berechne ggT von 22 und 12:

a	b	c
22	12	10

## Beispiel: Euklids Algorithmus für ggT

- 1 Wenn  $b > a$  ist, vertausche  $a$  und  $b$ .
- 2 Sei  $c$  der Rest der Division von  $a$  durch  $b$ .
- 3 Wenn  $c = 0$  ist, dann ist der Algorithmus zu Ende und  $b$  das Ergebnis.
- 4  $a$  wird der Wert von  $b$  zugewiesen und  $b$  der Wert von  $c$ .
- 5 Fahre mit Schritt 2 fort.

Berechne ggT von 22 und 12:

a	b	c
12	10	2

## Beispiel: Euklids Algorithmus für ggT

- 1 Wenn  $b > a$  ist, vertausche  $a$  und  $b$ .
- 2 Sei  $c$  der Rest der Division von  $a$  durch  $b$ .
- 3 Wenn  $c = 0$  ist, dann ist der Algorithmus zu Ende und  $b$  das Ergebnis.
- 4  $a$  wird der Wert von  $b$  zugewiesen und  $b$  der Wert von  $c$ .
- 5 Fahre mit Schritt 2 fort.

Berechne ggT von 22 und 12:

a	b	c
10	2	0

$c = 0$ , also ist das Ergebnis  $b = 2$ .

## Beispiel: Eigenschaften von Algorithmen

- Der Algorithmus terminiert, denn in jedem Schritt wird  $b$  kleiner, aber niemals kleiner als 0
- Der Algorithmus ist finit, er besteht aus genau fünf Schritten.
- Der Algorithmus ist deterministisch, jeder Schritt ist eindeutig bestimmt.
- ... dadurch ist der Algorithmus auch determiniert, da die Werte in jedem Schritt eindeutig vom vorherigen Schritt abhängen.

## Beispiel: Eigenschaften von Algorithmen

Wir zeigen noch: Der Algorithmus ist effektiv.

- Bei Terminierung gilt:  $a$  ist Vielfaches von  $b$  (weil  $c = 0$ )

## Beispiel: Eigenschaften von Algorithmen

Wir zeigen noch: Der Algorithmus ist effektiv.

- Bei Terminierung gilt:  $a$  ist Vielfaches von  $b$  (weil  $c = 0$ )
- Es gilt:  $a = x \cdot \text{ggT}(a, b)$  und  $b = y \cdot \text{ggT}(a, b)$  vor dem Schritt haben den gleichen ggT wie deren neue Werte  $b$  und  $a \bmod b$  nach dem Schritt:



## Beispiel: Eigenschaften von Algorithmen

Wir zeigen noch: Der Algorithmus ist effektiv.

- Bei Terminierung gilt:  $a$  ist Vielfaches von  $b$  (weil  $c = 0$ )
- Es gilt:  $a = x \cdot \text{ggT}(a, b)$  und  $b = y \cdot \text{ggT}(a, b)$  vor dem Schritt haben den gleichen ggT wie deren neue Werte  $b$  und  $a \bmod b$  nach dem Schritt:
  - $a \bmod b = x \cdot \text{ggT}(a, b) \bmod y \cdot \text{ggT}(a, b) = (x \bmod y) \cdot \text{ggT}(a, b)$ , der ggT von  $a$  und  $b$  teilt also  $a \bmod b$ .

## Beispiel: Eigenschaften von Algorithmen

Wir zeigen noch: Der Algorithmus ist effektiv.

- Bei Terminierung gilt:  $a$  ist Vielfaches von  $b$  (weil  $c = 0$ )
- Es gilt:  $a = x \cdot \text{ggT}(a, b)$  und  $b = y \cdot \text{ggT}(a, b)$  vor dem Schritt haben den gleichen ggT wie deren neue Werte  $b$  und  $a \bmod b$  nach dem Schritt:
  - $a \bmod b = x \cdot \text{ggT}(a, b) \bmod y \cdot \text{ggT}(a, b) = (x \bmod y) \cdot \text{ggT}(a, b)$ , der ggT von  $a$  und  $b$  teilt also  $a \bmod b$ .
  - Wenn es noch einen größeren gemeinsamen Teiler  $t \cdot \text{ggT}(a, b)$  von  $a \bmod b$  und  $b$  gäbe, dann wären  $x \bmod y$  und  $y$  nicht teilerfremd. Sie hätten den gemeinsamen Teiler  $t$ .

## Beispiel: Eigenschaften von Algorithmen

Wir zeigen noch: Der Algorithmus ist effektiv.

- Bei Terminierung gilt:  $a$  ist Vielfaches von  $b$  (weil  $c = 0$ )
- Es gilt:  $a = x \cdot \text{ggT}(a, b)$  und  $b = y \cdot \text{ggT}(a, b)$  vor dem Schritt haben den gleichen ggT wie deren neue Werte  $b$  und  $a \bmod b$  nach dem Schritt:
  - $a \bmod b = x \cdot \text{ggT}(a, b) \bmod y \cdot \text{ggT}(a, b) = (x \bmod y) \cdot \text{ggT}(a, b)$ , der ggT von  $a$  und  $b$  teilt also  $a \bmod b$ .
  - Wenn es noch einen größeren gemeinsamen Teiler  $t \cdot \text{ggT}(a, b)$  von  $a \bmod b$  und  $b$  gäbe, dann wären  $x \bmod y$  und  $y$  nicht teilerfremd. Sie hätten den gemeinsamen Teiler  $t$ . Demnach sind  $x$  und  $y$  nicht teilerfremd, da  $x = (x \text{ div } y) \cdot y + (x \bmod y)$  und beide Summanden durch  $t$  geteilt werden, ebenso wie  $y$ .

## Beispiel: Eigenschaften von Algorithmen

Wir zeigen noch: Der Algorithmus ist effektiv.

- Bei Terminierung gilt:  $a$  ist Vielfaches von  $b$  (weil  $c = 0$ )
- Es gilt:  $a = x \cdot \text{ggT}(a, b)$  und  $b = y \cdot \text{ggT}(a, b)$  vor dem Schritt haben den gleichen ggT wie deren neue Werte  $b$  und  $a \bmod b$  nach dem Schritt:
  - $a \bmod b = x \cdot \text{ggT}(a, b) \bmod y \cdot \text{ggT}(a, b) = (x \bmod y) \cdot \text{ggT}(a, b)$ , der ggT von  $a$  und  $b$  teilt also  $a \bmod b$ .
  - Wenn es noch einen größeren gemeinsamen Teiler  $t \cdot \text{ggT}(a, b)$  von  $a \bmod b$  und  $b$  gäbe, dann wären  $x \bmod y$  und  $y$  nicht teilerfremd. Sie hätten den gemeinsamen Teiler  $t$ . Demnach sind  $x$  und  $y$  nicht teilerfremd, da  $x = (x \text{ div } y) \cdot y + (x \bmod y)$  und beide Summanden durch  $t$  geteilt werden, ebenso wie  $y$ . Schließlich teilt  $t \cdot \text{ggT}(a, b)$  sowohl  $a$  als auch  $b$ , was ein Widerspruch ist.

# Korrektheit abhängig von Problemklasse

- Korrektheit von Algorithmen ist wichtig für korrekte Funktion der Software
- Algorithmen können nur korrekt in Hinblick auf die Spezifikation der Problemklasse sein

# Korrektheit abhängig von Problemklasse

- Korrektheit von Algorithmen ist wichtig für korrekte Funktion der Software
- Algorithmen können nur korrekt in Hinblick auf die Spezifikation der Problemklasse sein
- Wichtig also: Eine klare Formulierung der Problemklasse
- Korrektheit entspricht mit gegebener Problembeschreibung Effektivität

# Komplexität eines Algorithmus

- Gemessen in Speicherbedarf und Rechenschritten
- Eine niedrige Komplexität eines Algorithmus entspricht einer hohen Effizienz

## Weitere weiche Kriterien an Algorithmen

- Robustheit (gegen fehlerhafte Eingaben)
- Anpassbarkeit (gegenüber veränderter Spezifikation)
- Wiederverwendbarkeit (für andere, verwandte Problemklassen)



## Weitere weiche Kriterien an Algorithmen

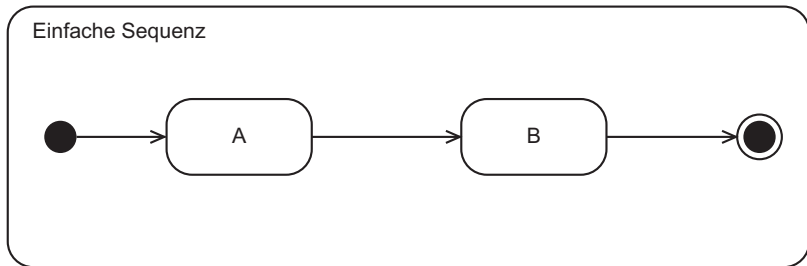
- Robustheit (gegen fehlerhafte Eingaben)
- Anpassbarkeit (gegenüber veränderter Spezifikation)
- Wiederverwendbarkeit (für andere, verwandte Problemklassen)

Diese Eigenschaften sind oft Gegenspieler zur Effizienz.

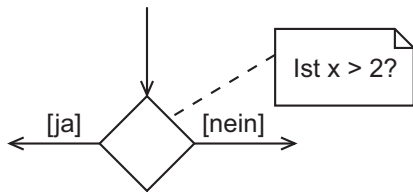
# Formale Spezifikation von Algorithmen

- Bereits kennen gelernt: Natürlichsprachliche Beschreibung
- UML bietet Aktivitätsdiagramm
- Pseudocode unter Ausnutzung von Kontrollstrukturen die es in den meisten Programmiersprachen (auch Java) gibt

## Aktivitätsdiagramme: Sequenz, Aktion, Initialknoten, Aktivitätendknoten

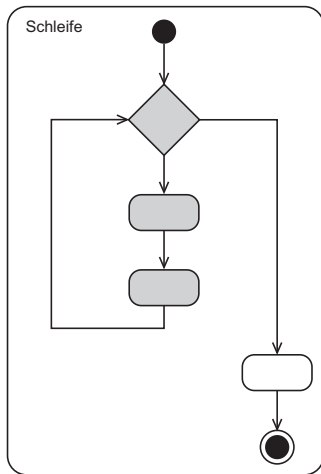


## Aktivitätsdiagramme: Entscheidungsknoten, Vereinigungsknoten



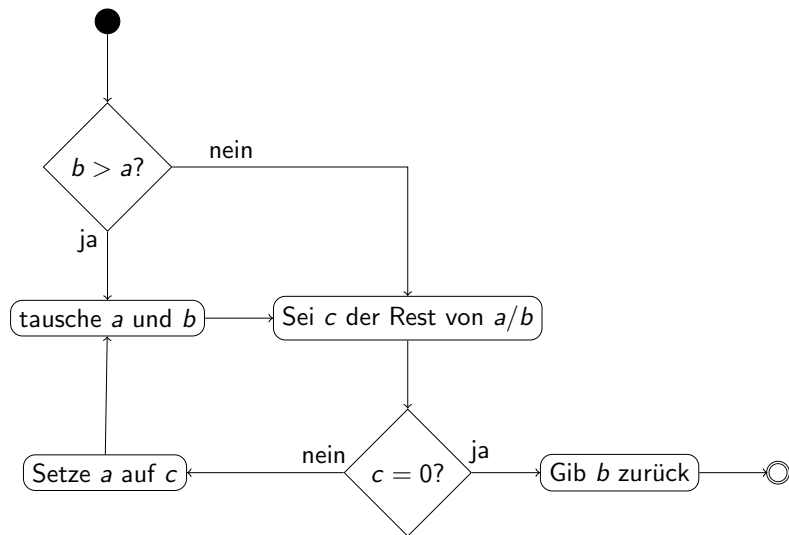
Pseudocode: `if`

# Aktivitätsdiagramme: Schleife via Rückwärtskante



Pseudocode: `while`

## Beispiel: ggT-Algorithmus als Aktivitätsdiagramm



## Fragen zur Vorlesungseinheit

- 1 Aus welchen Bestandteilen besteht eine Klasse?
- 2 In welchem Zusammenhang stehen die Begriffe „Klasse“ und „Objekt“?
- 3 Was ist der Unterschied zwischen den Begriffen „effizient“ und „effektiv“?