15 Objektorientiertes Programmieren

Objektorientiertes Programmieren (OOP) basiert auf

Objekten: zusammengesetzten Datenstrukturen mit

- gekapseltem Zustand
- Operationen auf dem Zustand, den **Methoden**

Vererbung: (*inheritance*) ein Konzept zur Erweiterung von Zustand und Funktionalität von Objekten

Message passing: ein Konzept zum Finden der Komponente eines Objekts, die für einen Methodenaufruf zuständig ist

15.1 Einfaches Bankkonto als Objekt

Erinnerung: Konto mit gekapseltem Zustand und separater withdraw Operation

- Beobachtung:
 - Das account Objekt muss als Parameter mitgegeben werden.
 - Andere Prozeduren können auch account Objekte bearbeiten.
- Objektorientierter Ansatz: account so verpacken, dass es nur durch die Prozedur withdraw bearbeitet werden kann

Spezifikation: Bankkonto als Objekt

• Ein Kontoobjekt ist eine Prozedur mit Vertrag

```
account = number -> (number or #f)
```

Die Prozedur hebt einen Geldbetrag ab und liefert #f, falls das Geld nicht verfügbar ist. Ansonsten liefert sie den Kontostand nach dem Abheben.

Effekt: Der Kontostand wird geändert.

• Argument 0 liefert den aktuellen Kontostand.

```
; Konto aus Geldbetrag erzeugen
; make-account : number -> account
(define make-account
   (lambda (balance)
    ...))
```

Implementierung: Bankkonto als Objekt

Beispiel: Bankkonto als Objekt

```
> (define acc1 (make-account 1000))
> acc1
### (acc1 0) ; Kontostand abfragen
1000
> (acc1 200) ; abheben
800
> (acc1 1000) ; mehr abheben
#f
> (acc1 0) ; Kontostand
0
```

Speicher____

Bindungen_____

```
(define acc1 (make-account 1000))
acc1
(acc1 0)
(acc1 200)
(acc1 1000)
```

Speicher_____

Bindungen_____

```
(define acc1 ((lambda (balance) (lambda (amount) ...)) 1000))
acc1
(acc1 0)
(acc1 200)
(acc1 1000)
```

Speicher____

L1000 |-> 1000

Bindungen_____

Speicher_____

Bindungen____

```
acc1 = L2
```

```
acc1 ; ##cedure>
(acc1 0)
(acc1 200)
(acc1 1000)
```

Speicher_____

```
L1000 |-> 1000
L2 |-> (lambda (amount) ...)
```

Bindungen____

acc1 = L2

Speicher_____

```
L1000 |-> 1000
L2 |-> (lambda (amount) ...)
L0 |-> 0
```

Bindungen_____

```
acc1 = L2
```

Speicher_____

```
L1000 |-> 1000
L2 |-> (lambda (amount) ...)
L0 |-> 0
```

Bindungen_____

```
acc1 = L2
```

Speicher_____

```
L1000 |-> 1000
L2 |-> (lambda (amount) ...)
L0 |-> 0
```

Bindungen_____

```
acc1 = L2
```

```
(begin

(set! L1000 (- L1000 L0))

L1000)

(acc1 200)

(acc1 1000)
```

Speicher_____

```
L1000 |-> 1000

L2 |-> (lambda (amount) ...)

L0 |-> 0
```

Bindungen_____

```
acc1 = L2
```

```
(begin

(set! L1000 (- 1000 0))

L1000)

(acc1 200)

(acc1 1000)
```

Speicher____

```
L1000 |-> 1000
L2 |-> (lambda (amount) ...)
L0 |-> 0
```

Bindungen____

```
acc1 = L2
```

```
(begin

(set! L1000 1000)

L1000)

(acc1 200)

(acc1 1000)
```

Speicher_____

```
L1000 |-> 1000

L2 |-> (lambda (amount) ...)

L0 |-> 0
```

Bindungen____

```
acc1 = L2
```

```
(begin
L1000)
(acc1 200)
(acc1 1000)
```

Speicher_____

```
L1000 |-> 1000
L2 |-> (lambda (amount) ...)
L0 |-> 0
```

Bindungen____

```
acc1 = L2
```

```
1000
(acc1 200)
(acc1 1000)
```


Speicher____

```
L1000 |-> 1000

L2 |-> (lambda (amount) ...)

L0 |-> 0

L200 |-> 200
```

Bindungen_____

acc1 = L2

Speicher_____

```
L1000 |-> 1000

L2 |-> (lambda (amount) ...)

L0 |-> 0

L200 |-> 200
```

Bindungen_____

```
acc1 = L2
```

```
1000
(begin
  (set! L1000 (- L1000 L200))
  L1000)
(acc1 1000)
```

Speicher____

```
L1000 |-> 1000

L2 |-> (lambda (amount) ...)

L0 |-> 0

L200 |-> 200
```

Bindungen____

```
acc1 = L2
```

```
1000
(begin
  (set! L1000 800)
  L1000)
(acc1 1000)
```

Speicher_____

```
L1000 |-> 800

L2 |-> (lambda (amount) ...)

L0 |-> 0

L200 |-> 200
```

Bindungen____

acc1 = L2

Kommandosequenz_____

1000 L1000

(acc1 1000)

Speicher_____

```
L1000 |-> 800

L2 |-> (lambda (amount) ...)

L0 |-> 0

L200 |-> 200
```

Bindungen____

acc1 = L2

Kommandosequenz_____

1000 800 (acc1 1000)

15.2 Bankkonto mit mehreren Operationen

- Das einfache Bankkonto erlaubt nur eine Operation, das Abheben.
- Weitere Operationen (z.B. Kontostand) müssen Zugriff auf balance haben.
- Wo müssen diese Operationen eingefügt werden?

Bankkonto mit Kontostand (unvollständig)

```
(define make-account
  (lambda (balance)
    ;; Kontostand
    (lambda ()
      balance)
    ;; Abheben
    (lambda (amount)
      (if (<= amount balance)</pre>
          (begin
            (set! balance (- balance amount))
            balance)
          #f))))
```

• balance ist nur im Rumpf von (lambda (balance) ...) sichtbar

Message Passing

- Auswahl zwischen den Operationen für Kontostand und Abheben notwendig
- Implementiert durch separate Prozedur (*message dispatcher*)
- Eingabe: Nachricht (message) mit dem Namen der gewünschten Operation
- Ausgabe: die ausgewählte Operation
- Fürs Bankkonto:
 - Nachrichten sind die Strings "balance" und "withdraw"
 - Vertrag der Prozedur ist

```
("balance" -> ( -> number))
and
("withdraw" -> (number -> (number or #f)))
```

Bankkonto mit Message Passing

```
(define make-account
  (lambda (balance)
    (lambda (message)
      (cond
        ;; Kontostand
        ((string=? message "balance")
         (lambda ()
           balance))
        :: Abheben
        ((string=? message "withdraw")
         (lambda (amount)
           (if (<= amount balance)</pre>
                (begin
                  (set! balance (- balance amount))
                 balance)
               #f)))))))
```

Verwendung: Bankkonto mit MP

15.3 Versenden von Nachrichten

- Die Aufrufe der Operationen sind sperrig:
 - ((acc "balance"))
 - ((acc "withdraw") 77)
- Abhilfe: Definiere Prozedur send, so dass
 - (send acc "balance")
 - (send acc "withdraw" 77)
- Beobachtung: Die Aufrufe von send brauchen unterschiedlich viele Parameter

Definition von send

Neues:

- (lambda (obj message . args) ...)
 - Prozedur, die mindestens zwei Parameter akzeptiert
 - beliebig viele weitere Parameter werden in der Liste args zusammengefasst
 - Sonderfall: (lambda args $\langle body \rangle$) erwartet beliebig viele Argumente
- (apply f args)
 - wendet f auf die Argumentliste args an
 - f muss genausoviele Parameter erwarten, wie args Elemente hat

Verwendung: Bankkonto mit MP und send

15.4 Vererbung

- Codierung von Objekten: siehe acc
- make-account erzeugt Objekte
- Sie kann als Klasse angesehen werden:
 - Klasse als Objektgenerator
 - Argumente der Klasse spezifizieren den Objektzustand
 - Prozedur im message dispatcher spezifizieren die Operationen (Methoden)
- Methodenaufruf durch message passing
- Jetzt: Erweiterungsmechanismus "Vererbung"

Personen

Eine Person besitzt drei Operationen

- 1. get-name: Sie kann ihren Namen angeben.
- 2. say: Sie kann sprechen (indem sie den Text ausdruckt).
- 3. slap: Sie soll Schläge einstecken, auf die sie jeweils durch "huh?" reagiert; bei jedem dritten Schlag kommt "ouch!".
- D.h. der Zustand eines Personenobjekts enthält zumindest den Namen.

Person mit MP (1. Näherung)

```
; Person konstruieren
; make-person : string -> (message -> method)
(define make-person
 (lambda (name)
    (lambda (message)
      (cond
       ((string=? message "get-name")
        ;; Namen liefern
        ;; -> string
        (lambda ()
          name))
       ((string=? message "say")
        ;; Text ausdrucken
        ;; list(string) -> unspecified
        (lambda (text)
          (write-list-newline text)))))))
```

Hilfsprozedur write-list-newline

Dabei ist

- write-string : string -> unspecified druckt einen String aus
- write-newline : -> unspecified druckt einen Zeilenvorschub
- for-each : (a -> b) list(a) -> unspecified (for-each f xs) wendet f von Beginn der Liste xs auf alle Elemente an

Probelauf

```
> (define sarah (make-person "Sarah"))
> (send sarah "get-name")
"Sarah"
> (send sarah "say" (list "I'm" " "so" " " "clever"))
I'm so clever
```

Die slap Operation

- Benötigt eine weitere Variable für die Anzahl der bisher eingesteckten Schläge
- Die gesprochene Reaktion soll nicht über write-list-newline erfolgen, sondern unter Verwendung der eigenen Operation say
- Problem dabei: wie wird say aufgerufen?

Person mit slap (2. Näherung)

```
(define make-person
 (lambda (name)
   (let ((slaps 0)) ; Anzahl der Schläge
    (lambda (message)
      (cond
       ((string=? message "get-name") ...)
       ((string=? message "say") ...)
       ((string=? message "slap")
        (lambda ()
         (begin
          (set! slaps (+ slaps 1))
          (if (< slaps 3)
              (send ... "say" (list "huh?"))
              (begin
                (set! slaps 0)
                (send ... "say" (list "ouch!")))))))))))
```

Self

- Der Empfänger von say muss das Objekt selbst sein
- Das Objekt selbst wird durch (lambda (message) ...) repräsentiert
- ⇒ Diese Prozedur muss mit letrec lokal rekursiv definiert werden!
- Traditionelle Name für das Objekt selbst:
 - self (in Smalltalk, hier)
 - this (in C++, Java, usw)

Person mit slap (endgültig)

```
(define make-person
 (lambda (name)
   (let ((slaps 0)); Anzahl der Schläge
   (letrec ((self
   (lambda (message)
      (cond
       ((string=? message "get-name") ...)
       ((string=? message "say") ...)
       ((string=? message "slap")
        (lambda ()
         (begin
          (set! slaps (+ slaps 1))
          (if (< slaps 3)
              (send self "say" (list "huh?"))
              (begin
                (set! slaps 0)
                (send self "say" (list "ouch!"))))))))))
   self))))
```

Person in Aktion

```
> (define sarah (make-person "Sarah"))
> (send sarah "slap")
huh?
> (send sarah "slap")
huh?
> (send sarah "slap")
ouch!
> (send sarah "slap")
huh?
```

Sänger

- Ein Sänger ist eine Person mit zusätzlichen Fähigkeiten
 - Es gibt alle Methoden von Person
 - zusätzlich die Methode sing, die einen Text singt.

Ansatz:

Sänger mit sing (1. Näherung)

```
; Sänger konstruieren
; make-singer : string -> (message -> method)
(define make-singer
 (lambda (name)
    (let ((person (make-person name)))
      (letrec ((self
        (lambda (message)
          (cond
            ((string=? message "sing")
             ;; Text singen
             ;; list(string) -> unspecified
             ...)
            ...))))
        self))))
```

- Die Nachricht sing wird verarbeitet
- Was passiert mit get-name, say und slap?

Sänger mit sing (2. Näherung)

```
; Sänger konstruieren
; make-singer : string -> (message -> method)
(define make-singer
 (lambda (name)
    (let ((person (make-person name)))
      (letrec ((self
        (lambda (message)
          (cond
            ((string=? message "sing")
             ;; Text singen
             ;; list(string) -> unspecified
             ...)
            (else (person message))))))
        self))))
```

- get-name, say und slap werden an person delegiert
- sing wird unter Rückgriff auf say implementiert

Sänger mit sing (endgültig)

```
; Sänger konstruieren
; make-singer : string -> (message -> method)
(define make-singer
 (lambda (name)
    (let ((person (make-person name)))
      (letrec ((self
        (lambda (message)
          (cond
            ((string=? message "sing")
             ;; Text singen
             ;; list(string) -> unspecified
             (lambda (text)
               (send self "say" (make-pair "tra-la-la " text))))
            (else (person message))))))
        self))))
```

Sänger(in) in Aktion

```
> (define sarah (make-singer "Sarah"))
> (send sarah "say" (list "hi"))
hi
> (send sarah "sing" (list "hi"))
tra-la-la hi
```

Einfache Vererbung (Single Inheritance)

- Konstruktion eines Objekts, das alle Eigenschaften (Methoden und Zustand) eines anderen Objekts hat und noch weitere dazu
- Bsp: Sänger hat alle Eigenschaften von Person und besitzt Methode sing
- make-singer und make-person spielen die Rolle von *Klassen*
- Person ist *Oberklasse* von Sänger (*superclass*)
- Sänger ist *Unterklasse* von Person (*subclass*)
- Ein Objekt, das von einer Klasse erzeugt wurde, heißt *Instanz* der Klasse Bsp: sarah
- Lokale Variable einer Instanz heißen Instanzvariable
 Bsp: slaps

Einführen von einfacher Vererbung

- Klassenhierarchie
 - Eine Klasse kann mehrere Unterklassen besitzen
 - Jede Unterklasse kann selbst wieder Unterklassen besitzen
- Die Aufteilung der Eigenschaften zwischen Ober- und Unterklasse wird beim Programmentwurf festgelegt
- Ausgehend von einer Menge von benötigten Klassen werden Oberklassen definiert, die gemeinsame Eigenschaften der Klassen zusammenfassen.
- Nicht übertreiben: Klassenhierarchie sollte nicht zu feingranular sein

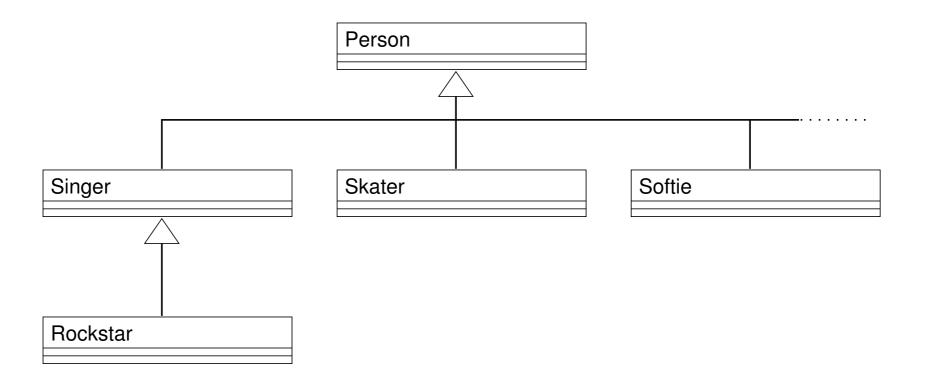


Mancra #15 (Oberklassen)

Fasse Gemeinsamkeiten von Klassen in Oberklassen zusammen.

Klassendiagramm

• Graphische Darstellung von Vererbungshierarchien



15.5 Überschreiben von Methoden

- Im Zuge der Vererbung können Methoden überschrieben werden (method override)
- Klasse definiert neue Implementierung einer Methode einer Oberklasse
- Vorsicht: die Funktion dieser Methode kann beliebig geändert werden!
- Beispiel: Ein Rockstar ist ein Sänger, der
 - an alles, was er sagt, noch ", dude" anhängt und
 - auf Schläge anders als ein normaler Mensch reagiert.

Beispiel: Rockstar

```
; Rockstar erzeugen
; make-rockstar : string -> (message -> method)
(define make-rockstar
 (lambda (name)
    (let ((singer (make-singer name)))
      (letrec ((self
        (lambda (message)
          (cond
           ((string=? message "say")
            ;; Text sprechen
            ;; list(string) -> unspecified
            (lambda (text)
              (send singer "say" (append text (list ", dude")))))
           ((string=? message "slap")
            ;; Schlag einstecken
            ;; -> unspecified
            (lambda ()
               (send self "say" (list "pain just makes me stronger"))))
           (else (singer message))))))
        self))))
```

Rockstar in Aktion

```
> (define marilyn (make-rockstar "Marilyn"))
> (send marilyn "say" (list "hello"))
hello, dude
> (send marilyn "slap")
pain just makes me stronger, dude
> (send marilyn "sing" (list "happy birthday smurfs"))
tra-la-la happy birthday smurfs
```

- Unerwartet: die sing Methode hängt kein ", dude" an!
- Warum?
- Wie kann das repariert werden?

Mache self zum Parameter jeder Methode!

```
(define make-person
  (lambda (name)
    (let ((slaps 0))
      (lambda (message)
        (cond
          ((string=? message "get-name")
           ;; person -> string
           (lambda (self)
             name))
          ((string=? message "say")
           ;; person list(string) -> unspecified
           (lambda (self text)
             (write-list-newline text)))
          ((string=? message "slap")
           ;; person -> unspecified
           (lambda (self)
             (begin
               (set! slaps (+ slaps 1))
               (if (< slaps 3)
                   (send self "say" (list "huh?"))
                   (begin
                     (send self "say" (list "ouch!"))
                     (set! slaps 0))))))))))))
```

Erweiterung von send

Alte Implementierung

Neue Implementierung

• Verwendet erweitertes apply (mit mehr als zwei Argumenten)

Erweiterung von apply

```
    (apply f a1 ...an args)
    wendet f auf a1 ... an sowie weitere Parameter aus Argumentliste args an
    f muss (+ n (length args)) Parameter erwarten
```

Beispiel:

```
> (apply / 120 (list))
0.0083
> (apply / 120 (list 1))
120
> (apply / 120 (list 1 2))
60
> (apply / 120 (list 1 2 3))
20
> (apply / 120 (list 1 2 3 4))
5
> (apply / 120 (list 1 2 3 4 5))
1
```

Korrigierter Sänger

Korrigierter Rockstar

```
(define make-rockstar
 (lambda (name)
    (let ((singer (make-singer name)))
      (lambda (message)
        (cond
          ((string=? message "say")
           ;; Text sagen
           ;; rockstar list(string) -> unspecified
           (lambda (self text)
             (send singer "say" (append text (list ", dude")))))
          ((string=? message "slap")
           ;; Schlag einstecken
           ;; rockstar -> unspecified
           (lambda (self)
             (send self "say" (list "pain just makes me stronger"))))
          (else (singer message)))))))
```

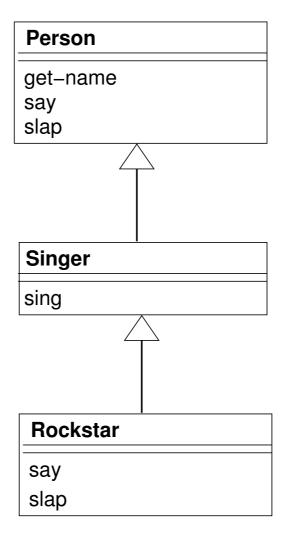
Korrigierter Rockstar in Aktion

```
> (define marilyn (make-rockstar "Marilyn"))
> (send marilyn "say" (list "hello"))
hello, dude
> (send marilyn "slap")
pain just makes me stronger, dude
> (send marilyn "sing" (list "happy birthday smurfs"))
go smurfy go, dude
```

Analyse der Methodenaufrufe

- say wird überschrieben und ruft singer.say auf
- slap wird überschrieben und ruft self.say (rockstar.say) auf
- sing wird an singer.sing weiter gereicht; dort wird jetzt self.say (rockstar.say) aufgerufen

Analyse der Methodenaufrufe



Zusammenfassung (Vererbung und Überschreibung)

- Überschreiben einer Methode kann Funktionalität auf unvorhersehbare Weise ändern
- Ein Aufruf (send self mname ...) in einer Klasse A kann zum Aufruf von mname in einer beliebigen Ober- oder **Unterklasse** B von A führen.
- Der Code einer **Unterklasse** *B* liegt zum Zeitpunkt des Erstellens von *A* meistens noch nicht vor.
- ⇒ Der Effekt des Aufrufs einer überschriebenen Methode ist für den Programmierer nicht vorhersehbar.
- ⇒ Bei Verwendung von Uberschreiben kann die Funktionsweise eines OO-Programms nur durch Studium der **gesamten Klassenhierarchie** verstanden werden.

MANTRA

Mancra #16 (Überschreiben von Methoden)

Vermeide das Überschreiben von Methoden.

15.6 Mehrfachvererbung (Multiple Inheritance)

- Bisher:
 - einfache Vererbung
 - ein Objekt kann von genau einem Objekt erben
- Mögliche Erweiterung
 - Mehrfachvererbung
 - ein Objekt kan von mehreren Objekten erben
- MV nur von wenigen Sprachen unterstützt (z.B. Eiffel, C++)
- Effiziente Implementierung von MV nicht einfach
- MV wird von manchen prinzipiell abgelehnt

Beispiel: ein Poet

- Ein Poet ist ein eigenständiges Objekt (keine Person)
- Ein Poet kann
 - sprechen "say" und
 - einen auswendig gelernten Text rezitieren "recite"

Implementierung des Poet

```
; Dichter konstruieren
; make-poet : string -> (message -> method)
(define make-poet
 (lambda (name)
    (lambda (message)
      (cond
       ((string=? message "say")
        ;; poet list(string) -> unspecified
        (lambda (self text)
          (write-list-newline (append text (list " and the sky is blue")))))
       ((string=? message "recite")
        ;; poet -> unspecified
        (lambda (self)
          (write-list-newline (list "the sky is blue")))))))
```

Ein Poet in Aktion

```
> (define james (make-poet "James"))
> (send james "say" (list "hi"))
hi and the sky is blue
> (send james "recite")
the sky is blue
```

Erst Rockstar, dann Poet

- James ist eigentlich Rockstar
- Aber seine Texte können auch als Gedichte durchgehen
- Modellierung davon:

Erweiterung des Dispatches

- Der Dispatch muss zwischen rockstar und poet als Empfänger unterscheiden.
- Falls rockstar die Nachricht versteht, dann soll rockstar sie verarbeiten.
- Falls rockstar die Nachricht nicht versteht, dann soll sie an poet weitergereicht werden.
- ⇒ Erweitere den Dispatch-Code um Signalisierung, ob Nachricht verstanden

Erweiterter Dispatch-Code für person und poet

```
(define make-person
 (lambda (name)
    (let ((slaps 0))
      (lambda (message)
        (cond
          ((string=? message "get-name") ...)
          ((string=? message "say") ...)
          ((string=? message "slap") ...)
          (else #f))))))
(define make-poet
 (lambda (name)
    (lambda (message)
      (cond
       ((string=? message "say") ...)
       ((string=? message "recite") ...)
       (else #f)))))
```

Implementierung: Erst Rockstar, dann Poet

• James, der Rockstar, der auch Poet its

Rockstar-Poet in Aktion

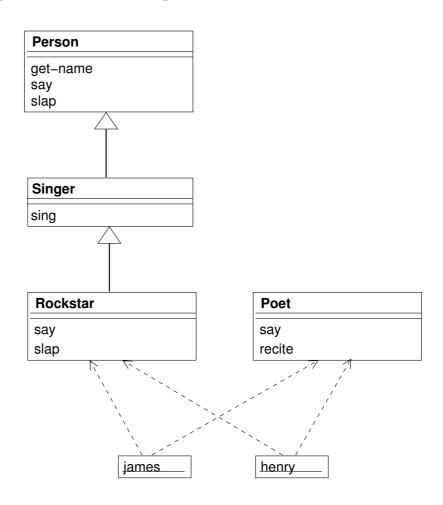
```
> (send james "say" (list"honey"))
honey, dude
> (send james "recite")
the sky is blue
> (send james "slap")
pain just makes me stronger, dude
> (send james "sing" (list "something"))
tra-la-la something, dude
```

Alternative: Erst Poet, dann Rockstar

Poeten-Rockstar in Aktion

```
> (send henry "say" (list"honey"))
honey and the sky is blue
> (send henry "recite")
the sky is blue
> (send henry "slap")
pain just makes me stronger and the sky is blue
> (send henry "sing" (list "loo"))
tra-la-la loo and the sky is blue
```

Mehrfachvererbung im Klassendiagramm



Zusammenfassung: Mehrfachvererbung

- Ein Objekt kann von mehreren Objekten erben
- Strategie für Methodenauswahl wichtig
 Für Oberklassen, die die gleiche Nachricht verstehen, muss eine Dispatch-Reihenfolge vereinbart werden
 Bsp: zuerst Rockstar oder zuerst Poet?
- Zustandskomponenten?
- Zusammenwirken von Methoden noch komplexer

15.7 Abstraktion über Klassen

- Ein Rockstar ist ein "cooler" Sänger
- "Coolheit" äußert sich in einer Veränderung der say-Methode
- Warum ist "Coolheit" auf Sänger beschränkt?
- Warum können nicht auch Poeten "cool" sein?
- Ansatz: Abstrahiere über die Oberklasse singer

Rockstar wieder besucht

- Die Klasse Sänger wird durch ihre Konstruktorfunktion make-singer vertreten
- singer ist nur eine Variable, die umbenannt werden kann

Ein Klassengenerator

```
; zu einer Klasse Coolness hinzufügen
: make-make-cool-someone :
    (string -> (message -> method)) -> (string -> (message -> method))
(define make-make-cool-someone
  (lambda (make-super)
    (lambda (name)
      (let ((super (make-super name)))
        (lambda (message)
          (cond
            ((string=? message "say")
             ;; Text sagen
             ;; rockstar list(string) -> unspecified
             (lambda (self text)
               (send super "say" (append text (list ", dude")))))
            (else (super message)))))))))
```

Alternative Konstruktion des Rockstar

```
; make-rockstar : string -> (message -> method)
(define make-rockstar
  (make-make-cool-someone make-singer))
 • funktioniert wie bisher . . .
; make-cool-poet : string -> (message -> method)
(define make-cool-poet
  (make-make-cool-someone make-poet))
Beispiel:
> (define charles (make-cool-poet "Charles"))
> (send charles "say" (list "hello"))
hello, dude and the sky is blue
```

Zusammenfassung: Mixins

- Ein Mixin ist eine Klasse, die von ihrer Oberklasse abstrahiert ist
- Ein Mixin ist eine Funktion, die eine Klasse erweitert
- Die Eigenschaften werden in der Reihenfolge "probiert", in der die Mixins angewendet werden



Mantra #17 (Mixins)

Kapsele isolierte Eigenschaften von Klassen in Mixins

15.8 Kontext: Objektorientierte Programmiersprachen

Hier	OOPS
Einblick in die Implementierung	Durch Compiler/System festgelegt
Definition und Verwendung durch Stan- dardformen	Spezielle Syntax für Methoden, Methoden- aufrufe, Klassen, Vererbung usw.
(in vollem Scheme: Syntaxerweiterung möglich)	?
Eigene Erweiterungen ausprobieren	(als Compilerschreiber)
Einfach- oder Mehrfachvererbung	Durch Compiler/System festgelegt
Klassen sind Werte	Klassen sind spezielle Konstrukte
Abstraktion über Klassen möglich	Abstraktion über Klassen nicht möglich