# Softwarequalitätssicherung

Sommersemester 2003

Dr. Thomas Santen Softwaretechnologie TU Dresden

### MODALITÄT EINER KLASSE

Kategorisierung nach den Einschränkungen bezüglich Werten der Instanzvariablen und Zustand:

nicht-modal: keine Einschränkungen auf Abfolge von Methodenaufrufen

**unimodal:** zulässige Methodenaufrufe abhängig von Zustand aber nicht Datenwerten

quasi-modal: zulässige Methodenaufrufe abhängig von Datenwerten

modal: zulässige Methodenaufrufe abhängig von Datenwerten und Zustand

# TESTENFTWURF AUF KLASSENEBENE

Methodentest: Kontrollfluss / Algorithmus innerhalb einer Methode

Klassentest: Interaktionen zwischen Methoden einer Klasse

Fehlermöglichkeiten:

- falsche Nutzung der (globalen) Instanzvariablen (öffentliche / private Attribute)
- Fehler in der Abfolge von Methodenaufrufen

Welche Unterschiede zwischen Klassen gibt es bezüglich der zulässigen Abfolge von Methodenaufrufen?

Softwarequalitätssicherung, SS 2003

Dr. Santen, 1

### NICHT-MODALE KLASSE

Implementierungen einfacher Datentypen sind oft nicht-modal, z.B.:

```
class DateTime {
  public DateTime()
  public void setDate(Date d)
  public void setTime(Time t)

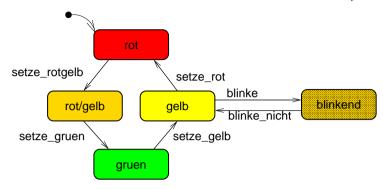
  public Date getDate()
  public Time getTime()
};
```

Die set- und get-Methoden können immer aufgerufen werden.

Softwarequalitätssicherung, SS 2003 Dr. Santen, 2 Softwarequalitätssicherung, SS 2003 Dr. Santen, 3

### UNIMODALE KLASSE

Klassen mit Kontrollfunktionen sind oft unimodal, z.B. Verkehrsampel:



Methodenaufrufe sind nur in best. Zuständen zulässig, z.B. blinke nur in gelb.

Softwarequalitätssicherung, SS 2003

Dr. Santen, 4

Softwarequalitätssicherung, SS 2003

### Dr. Santen, 5

### MODALE KLASSE

Repräsentationen von Anwendungsbereichen sind oft modal, z.B. Konto:

- Geld von Konto abheben nur, falls Guthaben positiv und Konto weder gesperrt noch geschlossen
- Sperren eines Kontos nur, falls es noch nicht gesperrt und nicht geschlossen ist (unabhängig vom Kontostand)
- Modalität einer Klasse beeinflusst mögliches Fehlverhalten
- Testfälle auf Klasseneben an Modalität orientieren

### QUASI-MODALE KLASSSE

Viele Container- und Collection-Klassen, d.h. abstrakte Datentypen, sind quasi-modal, z.B. Stack:

```
is empty
class Stack {
                                                         is full
   private Item[] content
                                               empty
   public Stack()
                                            push
                                                         is empty
                                                         /is_full
   public void push(Item i)
                                             non-empty
   public Item pop()
                                            push
                                                         is empty
   public boolean is_empty()
                                                         <sup>/</sup>is full
                                      top
                                                full
   public boolean is_full()
};
```

Zustände (empty, ...) definieren sich nur über den Wert von content.

# MUSTER: INVARIANT BOUNDARIES (1)

Absicht: Auswahl test-effizienter Wertkombinationen für Klassen, Schnittstellen und Komponenten, die aus komplexen und einfachen Datentypen zusammengesetzt sind.

Kontext: Wie findet man Wertebelegungen für die Variablen im Bereich der IUT?

Ansatz: Zerlegung einer *Invariante* und Analyse der sich ergebenden Grenzen zulässiger und unzulässiger Varialbenwerte der Invarianten.

Anwendbarkeit: Auf alle IUT, für die sich Invarianten aufstellen lassen, z.B. Klassen, Subsysteme, Systeme.

Softwarequalitätssicherung, SS 2003 Softwarequalitätssicherung, SS 2003 Dr. Santen, 6 Dr. Santen, 7

# MUSTER: INVARIANT BOUNDARIES (2)

**Fehlermodell:** Fehler hängen oft mit den Grenzbereichen von Variablenwerten zusammen. Unübliche, aber zulässige Wertekombinationen von Instanzvariablen werden auch oft falsch behandelt.

Annahme: Unübliche, grenzwertige Kombinationen von Variablenwerten decken Fehler auf.

### Strategie:

- 1. Klasseninvariante aufstellen
- 2. Grenzpunkte (On/Off-Punkte) bestimmen
- 3. Werte für die in der Invariante nicht genannten Variablen bestimmen

Softwarequalitätssicherung, SS 2003

Dr. Santen, 8

Softwarequalitätssicherung, SS 2003

### 2. Grenzpunkte bestimmen - On/OFF/In/Out

Klassifikation der Punkte im Wertebereich einer Variablen:

On-Punkt: liegt auf einer Grenze des Bereichs

Off-Punkt: liegt auf keiner Grenze des Bereichs

*In*-Punkt: liegt innerhalb der Bereichsgrenzen

Out-Punkt: liegt außerhalb der Bereichsgrenzen

### 1. KLASSENINVARIANTE BESTIMMEN

```
class CustomerProfile {
  Account account1 = new Account();
  Account account2 = new Account();
  Money creditLimit = new Money();
  short txCounter;
  ...
```

Account ist modale Klasse mit abstrakten Zuständen open, overdrawn, frozen, inactive und closed.

Money ist skalarer Datentyp mit Wertebereich  $\pm 10^{12}$ 

### Klasseninvariante:

```
(txCounter \geqslant 0 \land txCounter \leqslant 5000) \land (creditLimit > 99.99 \land creditLimit \leqslant 1000000.00) \land \neg (account1.isClosed() \lor account2.isClosed())
```

# 2. Grenzpunkte bestimmen – $1 \times 1$ -Auswahlkriterium

Ein *On*-Punkt und ein *Off*-Punkt für jede Bereichsgrenze!

### Auswahlregeln:

- ein On-Punkt und ein Off-Punkt für jede relationale Bedingung
- ein On-Punkt und zwei Off-Punkte für jede Gleichheit auf geordneten Typen
- ein On-Punkt und ein Off-Punkt für jeden ungeordneten Typ
- ein On-Punkt und mindestens ein Off-Punkt für jede abstrakte Zustandsinvariante
- ein On-Punkt und ein Off-Punkt für jede nicht-lineare Grenze
- gleiche Tests für aneinandergrenzende Unterbereiche nicht wiederholen!

Dr. Santen, 9

### 2. GRENZPUNKTE BESTIMMEN - BEISPIEL (1)

Bedingung	On-Punkt	Off-Punkt
$txCounter \geqslant 0$	0	-1
$txCounter \leqslant 5000$	5000	5001
creditLimit > 99.99	99.99	100.00
$\textit{creditLimit} \leqslant 1000000.00$	1000000.00	1000000.01
$\neg$ account1.isClosed()	True	False
¬ account1.isClosed()	True	False

Softwarequalitätssicherung, SS 2003

# MUSTER: NONMODAL CLASS TEST (1)

**Absicht:** Entwicklung einer Test-Suite für eine nicht-modale Klasse

Kontext: Nicht-modale Klassen lassen jede Folge von Methodenaufrufen zu, haben aber oft einen komplexen Datenzustand und eine komplexe Schnittstelle. Wie kann man Methodenaufrufseguenzen finden, die Fehler aufdecken?

Fehlermodell: Keine Einschränkung der Aufrufsequenzen, daher zustandsbasiertes Testen nicht sinnvoll. Häufige Fehler:

- zulässige Sequenz wird abgelehnt
- zulässige Sequenz ergibt falschen Wert
- abstrakte Zustandsabfragen sind inkonsistent
- zulässige Veränderung wird abgelehnt
- etc

### 2. GRENZPUNKTE BESTIMMEN - BEISPIEL (2)

Abhängigkeiten zwischen Variablen, z.B.:

$$creditLimit \geqslant (txCounter \times 100) + 100$$

On-Punkte: Grenzpunkte für txCounter einsetzen

$$creditLimit_{lowon} = (0 \times 100) + 100 = 100.00$$
  
 $creditLimit_{highon} = (5000 \times 100) + 100 = 500100.00$ 

Off-Punkt: Schwerpunkt der unabhängigen Variablen einsetzen und so variieren, dass Bedingung "gerade" verletzt wird.

$$creditLimit_{midpoint} = (2500 \times 100) + 100 = 250100.00$$
  
 $creditLimit_{off} = creditLimit_{midpoint} + 0.01 = 250100.01$ 

Softwarequalitätssicherung, SS 2003

Dr. Santen, 13

# MUSTER: NONMODAL CLASS TEST (2)

# Strategie:

- 1. Testfallentwicklung mit dem Muster Invariant Boundaries
- 2. Wähle eine Aufrufabfolge-Strategie: Define-Use, zufällig, verdächtig
- Setze OUT auf einen Testfall aus (1)
- 4. Rufe alle Zugriffsmethoden auf und vergleiche Ausgaben mit dem Testfall
- 5. Wiederhole (3) und (4) bis alle Sequenzen nach (2) ausgeführt sind

Aufrufabfolge-Strategie:

**Define-Use:** ein definierender Methodenaufruf wird von Aufrufen aller Zugriffsmethoden gefolgt

zufällig: pseudozufällige Erzeugung von Aufrufsequenzen

verdächtig: inhaltlich besondere Sequenzen,

z.B. Schaltjahr und 29.2. in DateTime

Dr. Santen, 12

# MUSTER: NONMODAL CLASS TEST (3)

**Eingangskriterium:** minimale Ausführbarkeit durch  $\alpha/\omega$ -Zyklus auf CUT nachgewiesen

### Ausgangskriterium:

- Überdeckung einer nicht-modalen Klasse
- 1. alle Define-Use-Paare sind ausgeführt
- 2. alle Testfälle aus *Invariant Boundaries* mindestens einmal als Zustand angenommen
- mindestens Zweigüberdeckung für jede Methode der CUT

Konsequenzen: Größe der Testsuite exponentiell in Länge der Define-Use-Sequenzen! Zusicherungsprüfung zur Laufzeit (Nachbedingung, Klasseninvariante) kann Aufwand reduzieren.

Softwarequalitätssicherung, SS 2003

Dr. Santen, 16

Softwarequalitätssicherung, SS 2003

### Dr. Santen, 17

# MUSTER: QUASI-MODAL CLASS TEST (2)

### Strategie – Testmodell:

- generisches Zustandsmodell für Collections
- Invariant Boundaries für Parameter, die Verhalten bestimmen
   (z.B. Stack: maximale Größe, tatsächliche Größe)
- Operations-Paar-Modell, das für die betrachtete Klasse spezifisch ist
   (z.B. zweimaliges add(123)) ok für Stack aber nicht für Set.

### MUSTER: QUASI-MODAL CLASS TEST (1)

**Absicht:** Entwicklung einer Test-Suite für eine Klasse, deren Einschränkungen auf Aufrufsequenzen sich mit dem Datenzustand ändern.

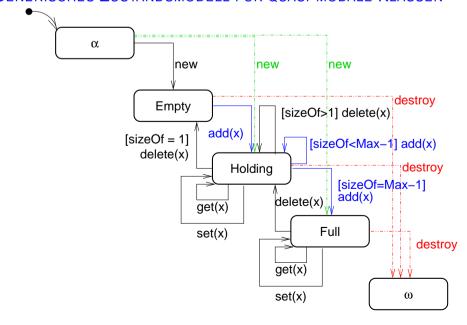
Kontext: Container- und Collection-Klassen sind oft quasi-modal.
Hierarchien solcher Klassen sind häufig Teil von Standard-Bibliotheken.
Oft interessiert nicht der genaue Datenzustand, sondern eine Abstraktion davon (z.B.: leer,nicht-leer,voll).

**Fehlermodell:** Quasi-modale Fehler treten auf, wenn Klasseninvarianten, die sich auf alle Elemente eines Containers beziehen, verletzt werden.

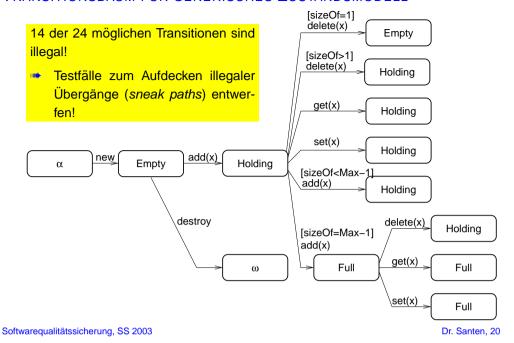
Beispiel: zweimaliges add(123) auf Menge ganzer Zahlen

- zweiter Aufruf löst Ausnahme duplicate aus, trägt aber trotzdem 123 nochmals in Menge ein
- erst zweimaliges remove(123) führt deshalb dazu, dass is\_member(123) falsch wird

GENERISCHES ZUSTANDSMODELL FÜR QUASI-MODALE KLASSEN



### TRANSITIONSBAUM FÜR GENERISCHES ZUSTANDSMODELL



### KOLLEKTIONS-TYPEN FÜR ENTWURF VON AUFRUFSEQUENZEN

**sequentielle Kollektion:** Elemente können nur in fester Reihenfolge angesprochen werden (Liste, Puffer)

**geordnete Kollektion:** Elemente werden nach best. Ordnung hinzugefügt und gelöscht (Stack, Queue, Baum)

Kollektion mit Schlüssel: Zugriff wird über Primärschlüssel realisiert (Suchbaum, Datenbankschnittstelle)

Softwarequalitätssicherung, SS 2003

Dr. Santen, 21

### KOLLEKTION MIT SCHLÜSSEL – TESTFÄLLE FÜR OPERATIONS-PAARE

Operations-Paar	Schl ussel x	Schl¨ussel y	erwartetes Ergebnis
add(x), add(y)	max	max	zweiter zur ückgewiesen
get(x), get(y)	max	max	akzeptiert
set(x), set(y)	max	max	akzeptiert
<pre>delete(x), delete(y)</pre>	max	max	zweiter zur ückgewiesen
add(x), add(y)	min	max	akzeptiert
get(x), get(y)	min	max	akzeptiert
set(x), set(y)	min	max	akzeptiert
<pre>delete(x), delete(y)</pre>	min	max	akzeptiert
:	max	min	akzeptiert
add(x), add(y)	min	min	zweiter zur ückgewiesen
get(x), get(y)	min	min	akzeptiert
set(x), set(y)	min	min	akzeptiert
<pre>delete(x), delete(y)</pre>	min	min	zweiter zur ückgewiesen

# MUSTER: QUASI-MODAL CLASS TEST (3)

**Eingangskriterium:** Minimale Ausführbarkeit durch  $\alpha/\omega$ -Zyklus nachgewiesen

### Ausgangskriterium:

- mindestens Zweigüberdeckung auf jeder Methode der CUT
- erzeugte Testfälle überdecken alle Äste im Transitionsbaum und produzieren vollständige Menge von Operationspaaren für illegale Übergänge
- aufwändiger: Klassen-Flussgraphen erstellen und Überdeckung aller  $\alpha/\omega$ -Pfade sicherstellen

Konsequenzen: Operations-Paare finden nicht alle Fehler (aber viele).

Anforderungen für Einsetzbarkeit des Musters:

- testbares Verhaltensmodell
- interner Zustand der CUT ist beobachtbar

Softwarequalitätssicherung, SS 2003 Dr. Santen, 22 Softwarequalitätssicherung, SS 2003 Dr. Santen, 23

### MUSTER: MODAL CLASS TEST (1)

**Absicht:** Entwicklung einer Test-Suite für eine Klasse, die aufruf- und datenbezogenen Einschränkungen auf Aufrufsequenzen hat.

Kontext: Klassen, die Problembereiche repräsentieren, sind oft modal (z.B. Account). Klassen, die zusammen das State-Entwurfsmuster implementieren, sind wahrscheinlich modal.

**Fehlermodell:** Fünf Arten, das Zustandsmodell einer Klasse fehlerhaft zu implementieren:

- fehlende Transition ein Aufruf wird in einem zulässigen Zustand abgelehnt
- 2. falsche Aktion inkorrekte Änderung der Instanzvariablen
- 3. falscher Folgezustand Transition in einen falschen Zustand
- 4. fehlerhafter Zustand es wird kein zulässiger Zustand erreicht
- 5. illegaler Übergang Aufruf wird akzeptiert, der eigentlich abgelehnt werden sollte

Softwarequalitätssicherung, SS 2003

Dr. Santen, 24

Softwarequalitätssicherung, SS 2003

### Dr. Santen, 25

# MUSTER: MODAL CLASS TEST (2)

**Strategie:** ähnlich wie bei *Quasi-Modal Class Test*, aber zusätzlich Beachtung der Transitionsbedingungen

Ein-/Ausgangskriterium: wie Quasi-Modal Class Test

es gibt noch eine ganze Reihe anderer Testentwurfsmuster für flache Klassen, Subsysteme, usw. . . .

# ZUSTANDSFEHLER UND MÖGLICHE URSACHEN

mögliche Ursache	iche	Ursa	liche	mög
------------------	------	------	-------	-----

Fehler		lexi.	dyn.	allgemein
Transformation	fehlt	Х	Х	
	falsch	X	X	
	extra	X		kreatives Programmieren
Übergang	fehlt	X	X	SUT kann Sequenz nicht erzeugen
	falsch	X	X	wie "fehlt" oder "extra"
$\epsilon$	extra	X	X	sneak path erlaubt unspez. Sequenz
Ausgabeaktion	fehlt	X	X	
	falsch	X	X	
	extra	X		kreatives Programmieren
Zustand	fehlt	X	X	
	falsch	X	X	falsche Anweisungen;
				falsche Nutzung d. Klient
	extra	X		kreatives Programmieren

# ZUSAMMENFASSUNG - TESTENTWURFSMUSTER

- Strukturierung des Testentwurfsprozesses
- Muster (u.a.) für spezielle Probleme / Fehlerklassen der Objektorientierung
- jedes Muster für (eingegrenzten) Test-Zweck anwendbar (vgl. Fehlermodell)
- Muster ergänzen sich
   Bottom-Up Teststrategie: Muster für kleinere Einheiten garantieren minimale Ausführbarkeit größerer Einheiten für deren Tests
- konzise, leicht zugängliche Dokumentation von Teststrategien