

Vorlesung



University of Applied Sciences

Programmieren I und II

Unit 8

Testen (objektorientierter) Software

vor dem Hintergrund von Konzepten wie Polymorphie und Verträgen

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

1



University of Applied Sciences



**Prof. Dr. rer. nat.
Nane Kratzke**

*Praktische Informatik und
betriebliche Informationssysteme*

- Raum: 17-0.10
- Tel.: 0451 300 5549
- Email: kratzke@fh-luebeck.de



@NaneKratzke

Updates der Handouts auch über Twitter #prog_inf und
#prog_itd

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

2

Units



University of Applied Sciences

Unit 1 Einführung und Grundbegriffe	Unit 2 Grundelemente imperativer Programme	Unit 3 Selbstdefinierbare Datentypen und Collections	Unit 4 Einfache I/O Programmierung
Unit 5 Rekursive Programmierung und rekursive Datenstrukturen	Unit 6 Einführung in die objektorientierte Programmierung und UML	Unit 7 Konzepte objektorientierter Programmiersprachen	Unit 8 Testen (objektorientierter) Programme
Unit 9 Generische Datentypen	Unit 10 Objektorientierter Entwurf und objektorientierte Designprinzipien	Unit 11 Graphical User Interfaces	Unit 12 Multithread Programmierung



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

3

Abgedeckte Ziele dieser UNIT



University of Applied Sciences

Kennen existierender Programmierparadigmen und Laufzeitmodelle	Sicheres Anwenden grundlegender programmiersprachlicher Konzepte (Datentypen, Variable, Operatoren, Ausdrücke, Kontrollstrukturen)	Fähigkeit zur problemorientierten Definition und Nutzung von Routinen und Referenztypen (insbesondere Liste, Stack, Mapping)	Verstehen des Unterschieds zwischen Wert- und Referenzsemantik
Kennen und Anwenden des Prinzips der rekursiven Programmierung und rekursiver Datenstrukturen	Kennen des Algorithmusbegriffs, Implementieren einfacher Algorithmen	Kennen objektorientierter Konzepte Datenkapselung, Polymorphie und Vererbung	Sicheres Anwenden programmiersprachlicher Konzepte der Objektorientierung (Klassen und Objekte, Schnittstellen und Generics, Streams, GUI und MVC)
Kennen von UML Klassendiagrammen, sicheres Übersetzen von UML Klassendiagrammen in Java (und von Java in UML)	Kennen der Grenzen des Testens von Software und erste Erfahrungen im Testen (objektorientierter) Software	Sammeln erster Erfahrungen in der Anwendung objektorientierter Entwurfsprinzipien	Sammeln von Erfahrungen mit weiteren Programmiermodellen und -paradigmen, insbesondere Multithread Programmierung sowie funktionale Programmierung

Am Beispiel der Sprache JAVA

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

4

Themen dieser Unit



University of Applied Sciences



Polymorphie

- Liskovsches Substitutionsprinzip (LSP)
- Run Time Type Identification (RTTI)

Verträge

- Vorbedingung
- Nachbedingung
- Klasseninvariante

Unit Testing und Code Coverage

- JUnit
- C0, C1, C2

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke

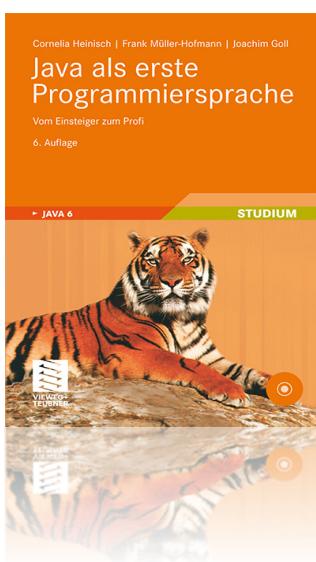
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

5

Zum Nachlesen ...



University of Applied Sciences



Kapitel 11

Vererbung und Polymorphie

11.4 Polymorphie und das Liskovsche Subsitionsprinzip

11.5 Verträge

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

6

Polymorphie



University of Applied Sciences

Polymorphie ist neben Vererbung ein weiterer wichtiger Aspekt des objektorientierten Ansatzes. Polymorphie bedeutet Vielgestaltigkeit. Polymorphie gibt es bei Operationen (Methoden) und Objekten

Polymorphie von Operationen

- Eine Operation in verschiedenen Klassen wird durch jeweils eine eigene Methode mit demselben Namen implementiert.
- Hinter ein und demselben Namen einer Methode verbergen sich bei unterschiedlichen Klassen also unterschiedliche Methoden.
- Z.B. print() bei Personen und print() bei Studenten (zusätzliche Ausgabe der Matrikelnummer).

Polymorphie von Objekten

- Gibt es nur in Vererbungshierarchien
- An die Stelle eines Objektes einer Klasse in einem Programm kann auch ein anderes Objekt einer abgeleiteten Klasse treten, solange
 - die abgeleitete Klasse die Basisklasse nur erweitert,
 - die abgeleitete Klasse die Verträge überschriebener Methoden einhält und
 - die abgeleitete Klasse die Klasseninvarianten der Basisklasse erfüllt.

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

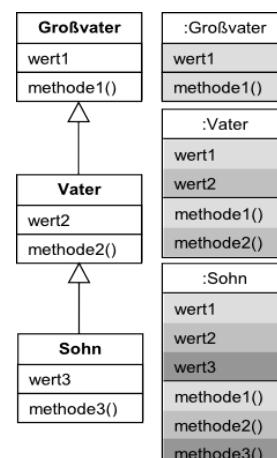
7

Polymorphes Verhalten bei der Erweiterung von Klassen



University of Applied Sciences

- Ein Objekt einer Unterklasse kann auch Methodenaufrufe einer Basisklasse beantworten
- Es verhält sich an dieser Stelle wie ein Objekt einer Basisklasse
- Es kann also in verschiedenen Gestalten auftreten
- Ein Sohn-Objekt, kann auch als Vater-Objekt, als Großvater-Objekt, als Urgroßvater-Objekt, etc. auftreten
- Es ist also vielgestaltig
- **Anders ausgedrückt: Objekte abgeleiteter Klassen können überall dort genutzt werden, wo auch Objekte der Basisklasse eingesetzt werden**
- **Dies ist der Grund, dass sich ganze Klassenbibliotheken problemlos wiederverwenden lassen**
- **Ein Sortieralgorithmus auf Personen funktioniert auch für von Personen abgeleitete Studenten.**



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

8

Liskovsches Substitutionssprinzip



University of Applied Sciences



Prof. Barbara Liskov, Turing Award 2008, MIT

Dieser Sachverhalt der Objektorientierung ist auch als **Liskovsches Substitution Principle (LSP)** bekannt.

LSP bei Erweiterung

- Objekte erweiterter Klassen können an die Stelle eines Objekts der Basisklasse treten (Student statt Person)

LSP bei Überschreiben

- Die überschriebenen Methoden müssen die Verträge der Basisklasse einhalten.
- Darauf gehen wir im Anschluss noch ein.

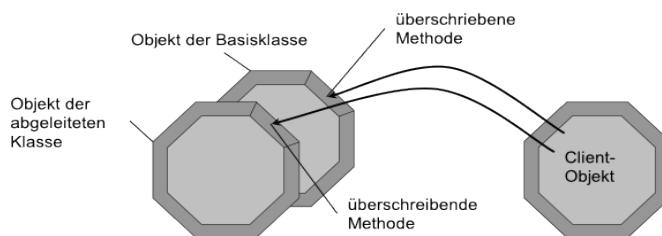
Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

9

Liskovsches Substitutionssprinzip (II)



University of Applied Sciences



Polymorphie erlaubt es so – dank LSP – große Mengen generalisierten Code in Basisklassen zu implementieren, der dann später von Objekten beliebiger abgeleiteter Klassen benutzt werden kann. Zum Zeitpunkt der Entwicklung der Basisklassen ist noch nicht bekannt, welche Klassen zu späteren Zeitpunkten abgeleitet werden.

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

10

Der instanceof-Operator



University of Applied Sciences

- Mit dem instanceof-Operator kann zur Laufzeit getestet werden, ob eine Referenz auf ein Objekt eines bestimmten Typs zeigt.

```
a instanceof Klassenname
```

- Gibt true zurück, wenn a den Typ Klassenname hat

```
null instanceof Klassenname
```

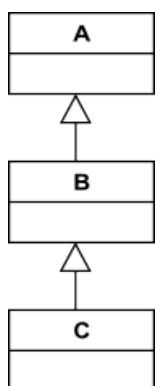
- zeigt auf kein Objekt und ist daher immer false.

Der instanceof-Operator Beispiele:



University of Applied Sciences

```
Object a = new A();  
Object b = new B();  
Object c = new C();
```



a instanceof A
b instanceof A
c instanceof A

true
true
true

a instanceof B
b instanceof B
c instanceof B

false
true
true

a instanceof C
b instanceof C
c instanceof C

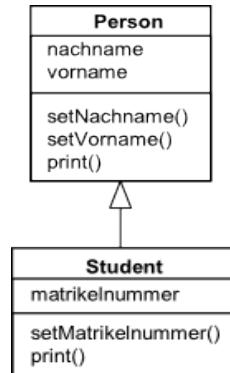
false
false
true

Run Time Type Identification (RTTI)



University of Applied Sciences

- RTTI ist die Erkennung eines Typs zur Laufzeit und wird für Polymorphie vom Laufzeitsystem benötigt.
- Dieses Prinzip soll am Bsp. Person und Student verdeutlicht werden.



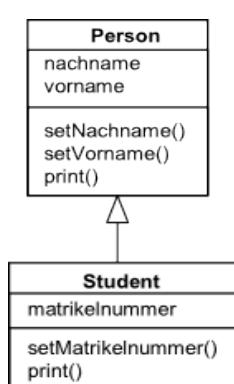
Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

13

RTTI am Beispiel (I)



University of Applied Sciences



```

class Person {
    private String vorname;
    private String nachname;

    public void setNachname(String nn) { nachname = nn; }

    public void setVorname(String vn) { vorname = vn; }

    public void print() {
        System.out.print("Name: ");
        System.out.println(vorname + " " + nachname);
    }
}

class Student extends Person {
    private int matrikelnummer;

    public void setMatrikelnummer(int mn) {
        matrikelnummer = mn;
    }

    public void print() {
        super.print();
        System.out.print("Matrikelnummer: ");
        System.out.println(matrikelnummer);
    }
}
  
```

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

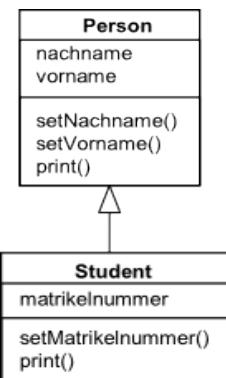
14

RTTI am Beispiel (II)



University of Applied Sciences

```
Person p = new Student();
p.setNachname("Mustermann");
p.setVorname("Max");
p.print();
```



Wie lautet also die Ausgabe?

Name: Max Mustermann
// Aufruf der Person.print() Methode

oder

Name: Max Mustermann
 Matrikelnummer: 0
// Aufruf der Student.print() Methode

!!! Wichtig !!! RTTI stellt sicher, dass immer die Methode des Objekttyps nicht des Referenztyps aufgerufen wird. In diesem Fall also die Methode des Studenten und nicht der Person.

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke

15

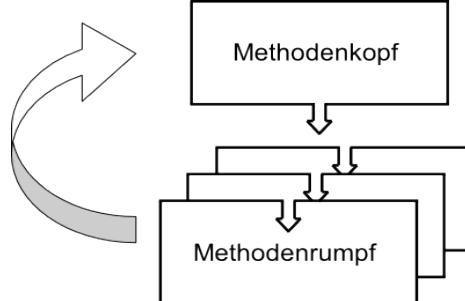
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

Statische und dynamische Bindung von Methoden



University of Applied Sciences

- Zuordnung eines Methodenrumpfs zu einem Methodenkopf (Signatur)
- Frühe Bindung erfolgt bereits zum Kompilierzeitpunkt
- Späte Bindung erfolgt zur Laufzeit



In JAVA hat man keinen direkten Einfluss darauf, ob spät oder früh gebunden wird. Aufgrund der Polymorphie kann erst zur Laufzeit entschieden werden, zu welcher Klasse ein Objekt gehört und welcher Methodenrumpf daher auszuführen ist. In Ausnahmefällen kann jedoch der Methodenrumpf bereits zur Kompilierzeit bestimmt werden – dies wird dann aus Performancegründen auch getan.

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

16

Dynamische Bindung von Methoden in JAVA



University of Applied Sciences

- An jeder Stelle an der ein Objekt einer Basisklasse verlangt wird, kann gem. LSP auch ein Objekt einer abgeleiteten Klasse eingesetzt werden.
- Daher wird grundsätzlich bei Aufruf von Instanzmethoden die SPÄTE BINDUNG durchgeführt.
- Zeigt so eine Referenz vom Typ einer Basisklasse auf ein Typ einer Subklasse, wird so immer die überschreibende Methode aufgerufen.
- Dies kann jedoch erst zur Laufzeit festgestellt werden, außer in den folgenden Ausnahmen:

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

17

Statische Bindung von Methoden in JAVA



University of Applied Sciences

private

- Methoden die als private gekennzeichnet sind, sind nur innerhalb der Klasse zugreifbar.
- Polymorphie kann bei diesen daher nicht erfolgen, sie werden daher statisch, d.h. bereits zur Kompilierzeit gebunden.

final

- Methoden die als final gekennzeichnet sind, können in abgeleiteten Klassen nicht verändert werden.
- Polymorphie kann bei diesen daher nicht erfolgen, sie werden daher statisch, d.h. bereits zur Kompilierzeit gebunden.

static

- Methoden die als static gekennzeichnet sind, sind Klassenmethoden und gehören zu einer Klasse.
- Polymorphie kann bei diesen daher nicht erfolgen, sie werden daher statisch, d.h. bereits zur Laufzeit gebunden.

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

18

Themen dieser Unit



University of Applied Sciences



Verträge

Polymorphie

- Liskovsches Substitutionsprinzip (LSP)
- Run Time Type Identification (RTTI)

Unit Testing und Code Coverage

- JUnit
- C0, C1, C2

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

19

Verträge



University of Applied Sciences

- Design by Contract wurde von Bertrand Meyer als Entwurfstechnik eingeführt
- Eine Klasse besteht nicht nur aus Methoden und Datenfeldern, eine Klasse wird auch benutzt
- Design by Contract sieht diese Beziehungen als eine formale Übereinkunft zwischen beliebigen Partnern
- Beim Aufruf einer Methode muss sich der Aufrufer einer Methode und die aufgerufene Methoden sich gegenseitig aufeinander verlassen können
 - Aufrufer muss Vorbedingungen einhalten
 - Die aufgerufene Methode muss daraufhin Nachbedingungen sicherstellen und den inneren Zustand eines Objekts gültig lassen



Prof. Bertrand Meyer, ETH Zürich, Erfinder von Eiffel, System Software Award 2007

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

20

Zusicherungen



University of Applied Sciences

Verträge mittels sogenannter **Zusicherungen** spezifiziert (streng Formales Verfahren).

Eine Zusicherung ist ein boolescher Ausdruck, der niemals falsch werden darf.

- **Design by Contract** verwendet drei verschiedene Arten von Zusicherungen
 - Vorbedingungen
 - Nachbedingungen
 - Invarianten



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

21

Zusicherungen



University of Applied Sciences

$\{P\} \ A \ \{Q\}$ (Hoare Triple)

Prof. Hoare, Oxford University, Turing Award
1980



Der Vertrag einer Methode A, umfasst die Vor- und Nachbedingungen.

Vorbedingung P (Precondition)

- Einschränkungen unter denen eine Methode funktioniert
- Beispiel:
 - push() darf auf einem Stack nicht aufgerufen werden, wenn dieser voll ist
 - pop() darf auf einem Stack nicht aufgerufen, wenn dieser leer ist

Nachbedingung Q (Postcondition)

- Korrekter Zustand nachdem Aufruf einer Methode
- Bsp.:
 - Nach dem Aufruf von push() kann ein Stack nicht leer sein und muss ein Element mehr umfassen
 - Nach dem Aufruf von pop() kann ein Stack leer sein und muss ein Element weniger umfassen

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

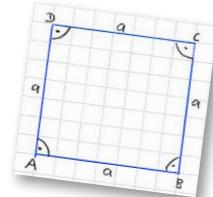
22

Invarianten



University of Applied Sciences

- Eine **Invariante** bezieht sich nicht auf eine Methode, sondern **Objekte einer Klasse**.
- Invarianten „sichern“ den korrekten Zustand eines Objekts.
- Da **Invarianten von allen Methoden** einer Klasse **eingehalten** werden müssen, spricht man auch von Klasseninvarianten.
- Eine **Klasseninvariante** muss **vor** und **nach** dem Aufruf einer nach **außen sichtbaren Methode** gültig sein.



- **Beispiel einer Invariante für eine Klasse Quadrat:**

- Alle Seiten des Quadrats sind gleich lang.
- Es gibt vier Winkel mit genau 90 Grad.
- Egal welche Methode aufgerufen wird, diese Bedingung muss immer gelten.

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

23

Vertrag einer Klasse



University of Applied Sciences



Solche Verträge, dürfen durch abgeleitete Klassen nicht verletzt werden, daher müssen beim Überschreiben der Methoden bestimmte Regeln eingehalten werden!

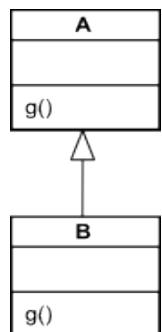
Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

24

Regeln für das Einhalten von Methodenverträgen

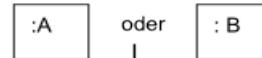


University of Applied Sciences



Die Methode f() akzeptiert Parameter des Typs A und damit implizit auch aller Subklassen von A (also auch B).

Zur Laufzeit



```

void f (A a)
{
    .
    .
    .
    ergebnis = a.g();
}
  
```

f() kann aber nur die für die Klasse A gemachten Verträge kennen und berücksichtigen. Diese müssen daher von allen von A abgeleiteten Klassen eingehalten werden!

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

25

Aufweichen von Vorbedingungen

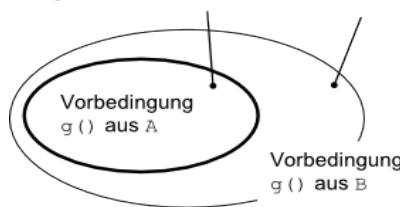


University of Applied Sciences

Es gilt die Regel: Eine überschreibende Methode darf eine Vorbedingung aufweichen, aber niemals verschärfen!!!

f() kann diese Vorbedingung einhalten.
f() kann aber keine schärfere Vorbedingung gewährleisten

f() hat kein Problem, eine schwächere Vorbedingung zu erfüllen



Beispiel: Wenn die ursprüngliche Methode einen Definitionsbereich von 1 bis 10 akzeptiert, dann darf die überschreibende Methode, den Definitionsbereich nicht reduzieren (z.B. 2 bis 9) wohl aber erweitern, z.B. (0 bis 100).

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

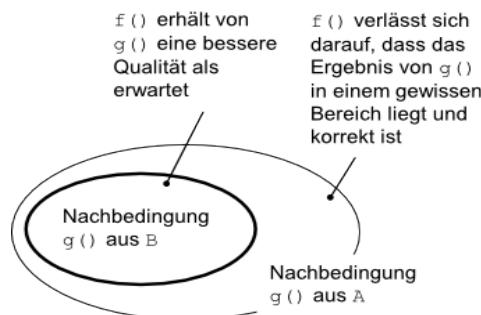
26

Verschärfen von Nachbedingungen



University of Applied Sciences

Es gilt die Regel: Eine überschreibende Methode darf eine Nachbedingung verschärfen, aber niemals aufweichen!!!



Beispiel: Wenn die ursprüngliche Methode einen Wertebereich von 1 bis 10 als Ergebnis liefert, dann darf die überschreibende Methode, den Wertebereich reduzieren (z.B. 2 bis 9) aber nicht erweitern, z.B. (0 bis 100).

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

27

Vor- und Nachbedingungen Vorbedingungen aufweichen

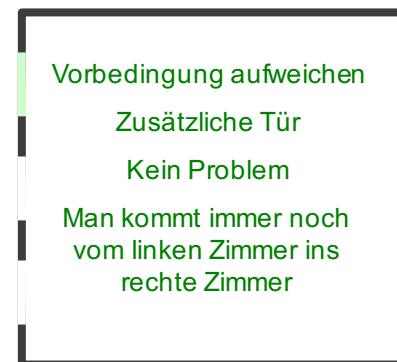


University of Applied Sciences

Nachbedingung



Vorbedingung



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

28

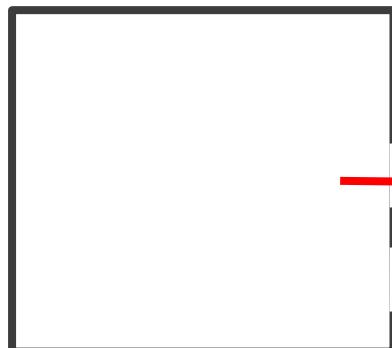
Vor- und Nachbedingungen

Vorbedingungen verschärfen

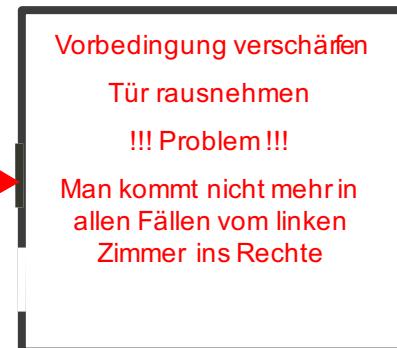


University of Applied Sciences

Nachbedingung



Vorbedingung



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

29

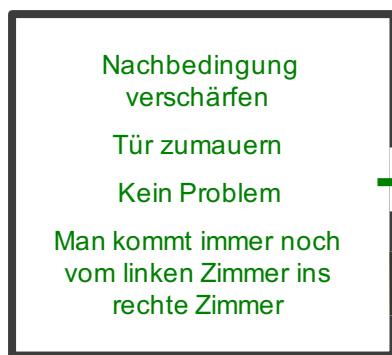
Vor- und Nachbedingungen

Nachbedingungen verschärfen



University of Applied Sciences

Nachbedingung



Vorbedingung



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

30

Vor- und Nachbedingungen

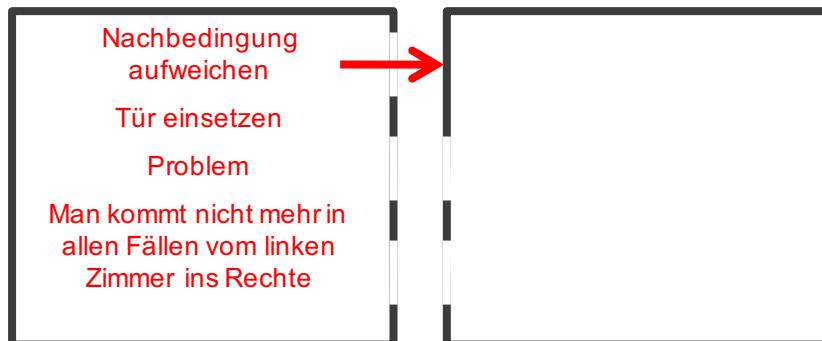
Nachbedingungen aufweichen



University of Applied Sciences

Nachbedingung

Vorbedingung



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

31

Klassen als Übergabe- und Rückgabetypen



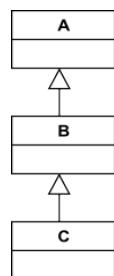
University of Applied Sciences

Aufweichung der Vorbedingung entspricht:

- In überschriebenen Methoden
- ist bei Aufruf anderer Methoden
- bei Übergabeparametern nur eine **Generalisierung** erlaubt

Verschärfung der Nachbedingung entspricht:

- In überschriebenen Methoden
- ist bei Rückgabetypen nur eine **Spezialisierung**
- bei return Statements erlaubt



```
void func(B par);
A a = new A();
B b = new B();
C c = new C();

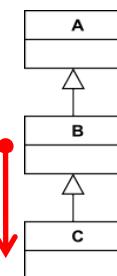
Dann geht:
func(a);
func(b);

Aber (eigentlich) nicht:
func(c);
// Da C spezieller als B
// JAVA führt in diesen
Fällen automatische einen
impliziten Upcast durch
```

```
B func();
A a = new A();
B b = new B();
C c = new C();

Dann geht:
return b;
return c;

Aber nicht:
return a;
// Da A genereller als B
```



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

32

Regeln für das Einhalten von Klasseninvarianten



University of Applied Sciences

- Beim Erweitern muss darauf geachtet werden, dass die von ihr abgeleiteten Klassen die Gültigkeit der Klasseninvarianten der Basisklasse nicht verletzen.

Die Invarianten einer Klasse ergeben sich aus der logischen UND Verknüpfung der in ihr definierten Invarianten und der Invarianten, die in der/den Vaterklasse(n) definiert sind.

Beispiel: In der Klasse Polygon gilt die Invariante: Ein Polygon hat mindestens drei Punkte. Aus Polygon ist die Klasse Rechteck abgeleitet worden mit der zusätzlichen Invarianten: Ein Rechteck hat genau vier Punkte und vier Winkel mit jeweils 90 Grad.

Alle Invarianten die durch Objekte der Klasse Rechteck einzuhalten wären, sind also:

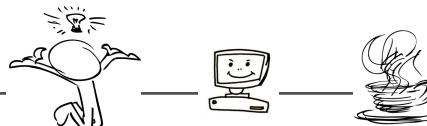
- Ein Objekt der Klasse Rechteck hat mindestens drei Punkte. UND
- Ein Objekt der Klasse Rechteck hat genau vier Punkte. UND
- Ein Objekt der Klasse Rechteck hat vier Winkel mit jeweils 90 Grad.

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke

33

Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

Miniübung:



University of Applied Sciences

Gegeben ist die Klasse MyMath:

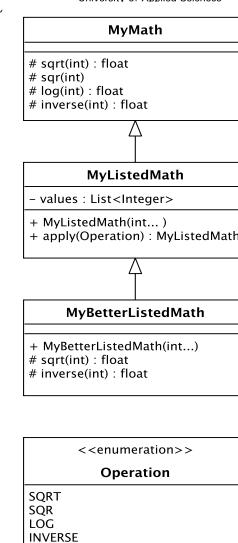
```
public class MyMath {
    protected float sqrt(int v) {
        return (float) Math.sqrt(v);
    }

    protected int sqr(int v) throws MyMathException {
        if (v > Math.sqrt(Integer.MAX_VALUE))
            throw new MyMathException("..."); 
        if (v < -Math.sqrt(Integer.MAX_VALUE))
            throw new MyMathException("...");

        return v * v;
    }

    protected float log(int v) {
        return (float) Math.log10((double) v);
    }

    protected float inverse(int v) {
        return (float) 1.0 / v;
    }
}
```

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

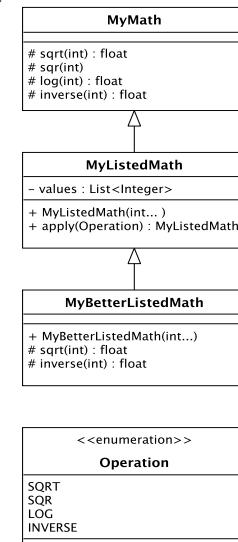
34



Miniübung:

Gegeben ist die Klasse MyListedMath:

```
public class MyListedMath extends MyMath {
    private List<Integer> values = new LinkedList<Integer>();
    public MyListedMath(int... vs) {
        for (int v : vs) { this.values.add(v); }
    }
    public MyListedMath apply(Operation op) {
        List<Integer> ret = new LinkedList<Integer>();
        for (int v : this.values) {
            try {
                switch (op) {
                    case SQR: ret.add((int) sqrt(v)); break;
                    case SORT: ret.add((int) sort(v)); break;
                    case LOG: ret.add((int) log(v)); break;
                    case INVERSE: ret.add((int) inverse(v)); break;
                }
            } catch (MyMathException ex) { System.out.println(ex.getMessage()); }
        }
        this.values = ret;
        return this;
    }
    public String toString() {
        return this.values.toString();
    }
}
```



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke

35

Miniübung:

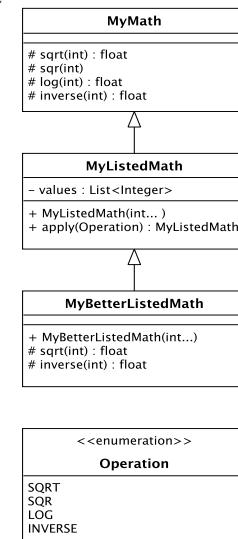


Gegeben ist die Klasse MyBetterListedMath:

```
public class MyBetterListedMath extends MyListedMath {
    public MyBetterListedMath(int... vs) {
        super(vs);
    }

    protected float sqrt(int v) {
        if (v < 0) throw new ArithmeticException("...");
        return (float) Math.sqrt(v);
    }

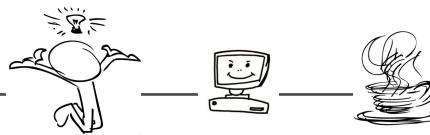
    protected float inverse(int v) {
        if (v == 0) throw new ArithmeticException("...");
        return (float) 1.0 / v;
    }
}
```



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke

36

Miniübung:

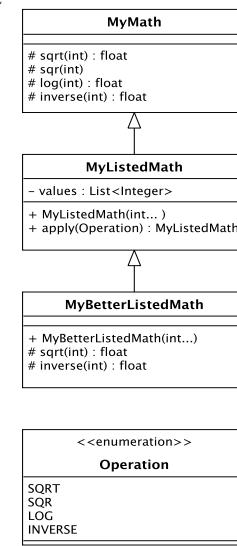


Der Aufruf von

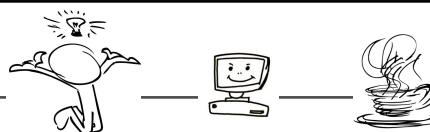
```
MyListedMath values = new MyListedMath()
    Integer.MAX_VALUE / 1000000, Integer.MAX_VALUE / 100000,
    Integer.MAX_VALUE / 10000, Integer.MAX_VALUE / 1000,
    Integer.MAX_VALUE / 100, Integer.MAX_VALUE / 10
);
System.out.println(values.apply(Operation.SQR).apply(Operation.INVERSE)
    .apply(Operation.LOG).apply(Operation.SQRT)
);
```

führt zu folgender (beabsichtigten) Ausgabe:

```
sqr(214748) is undefined.
sqr(2147483) is undefined.
sqr(21474836) is undefined.
sqr(214748364) is undefined.
[0, 0]
```



Miniübung:



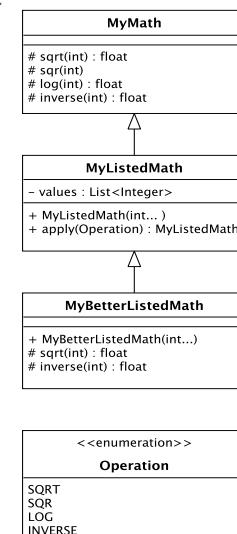
Der Aufruf von

```
MyListedMath better = new MyBetterListedMath()
    Integer.MAX_VALUE / 1000000, Integer.MAX_VALUE / 100000,
    Integer.MAX_VALUE / 10000, Integer.MAX_VALUE / 1000,
    Integer.MAX_VALUE / 100, Integer.MAX_VALUE / 10
);
System.out.println(better.apply(Operation.SQR).apply(Operation.INVERSE)
    .apply(Operation.LOG).apply(Operation.SQRT)
);
```

führt hingegen zu folgender (unbeabsichtigten) Ausgabe:

```
Exception in thread "main" java.lang.ArithmeticException: sqrt (-2147483648) not
defined.
at MyBetterListedMath.sqrt(MyBetterListedMath.java:9)
at MyListedMath.apply(MyListedMath.java:23)
at MyListedMath.main(MyListedMath.java:71)
```

Warum?



Miniübung:

FACH HOCHSCHULE LÜBECK
University of Applied Sciences

```

public class MyMath {
    protected float sqrt(int v) {
        return (float) Math.sqrt(v);
    }

    protected float inverse(int v) {
        return (float) 1.0 / v;
    }
}

class MyBetterListedMath extends MyListedMath {
    protected float sqrt(int v) {
        if (v < 0) throw new ArithmeticException("..."); 
        return (float) Math.sqrt(v);
    }

    protected float inverse(int v) {
        if (v == 0) throw new ArithmeticException("..."); 
        return (float) 1.0 / v;
    }
}

```

Verschärfung einer Vorbedingung!

Verschärfung einer Vorbedingung!

Vergrößern des Wertebereichs (Nachbedingung)! (unerwartete Ex)

Vergrößern des Wertebereichs (Nachbedingung)! (unerwartete Ex)

MyMath

- # sqrt(int) : float
- # sqr(int)
- # log(int) : float
- # inverse(int) : float

MyListedMath

- <>enumeration>>
- Operation
- SORT
- SQR
- LOG
- INVERSE

MyBetterListedMath

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

39

Fehler schleichen sich ein ...

FACH HOCHSCHULE LÜBECK
University of Applied Sciences

PLÖTZLICH UND UNERWARTET...

Ich teste, weil ich keinem Programmierer traue.
Am wenigsten mir selber.

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

40

Themen dieser Unit



University of Applied Sciences



Unit Testing und Code Coverage

- JUnit
- C0, C1, C2

Polymorphie

- Liskovsches Substitutionsprinzip (LSP)
- Run Time Type Identification (RTTI)

Verträge

- Vorbedingung
- Nachbedingung
- Klasseninvariante

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

41

Zum Nachlesen ...



University of Applied Sciences



Kapitel 1 Einführung

- 1.1 Motivation
- 1.3.2 SW-Qualitätssicherung
- 1.4 Einordnung und Klassifikation der Prüftechniken

Kapitel 3 Kontrollflussorientierter Test

- 3.1 Kontrollflussorientierter Test
- 3.2 Anweisungsüberdeckungstest
- 3.3 Zweigüberdeckungstest
- 3.4 Bedingungsüberdeckungstest

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

42

■ Worum geht es nun?



University of Applied Sciences



Was ist
Testen?

Code
Coverage

Unit
Testing

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

43

■ Warum Testen?



University of Applied Sciences



Die Ariane 5 startete am 4. Juni 1996 zu ihrem Erstflug. Nach genau 36,7 Sekunden sprengte sich die Rakete selbst mitsamt ihrer Nutzlast, nachdem sie durch die aerodynamischen Belastungen eines extremen Kurswechsels auseinanderzubrechen begann. Es stellte sich heraus, dass die in Teilen von der Ariane 4 übernommene Software nicht den nötigen Anforderungen entsprach. Die Ariane 5 beschleunigte schneller als die Ariane 4. Dies führte zu einem Überlauf einer Variable des Lenksystems.

Unglücklich daran war, dass der fehlerhafte Teil der Software für die Ariane 5 überhaupt nicht benötigt wurde und nur zur Beherrschung eines Startabbruchs in letzter Sekunde bei der Ariane 4 diente.

Der materielle Schaden belief sich auf etwa **370 Millionen US-Dollar**, womit der Fehlstart einen der teuersten Softwarefehler der Geschichte darstellt. Der erste erfolgreiche Start erfolgte am 30. Oktober 1997 (dh. über ein Jahr später).

Quelle: Wikipedia (Ariane 5)

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

44

Korrektheit

ist eine binäre Eigenschaft von Software



University of Applied Sciences

- Korrektheit besitzt keinen graduellen Charakter, d.h. eine Software ist entweder korrekt oder nicht.
 - Eine fehlerfreie Software ist korrekt.
 - Eine Software ist korrekt, wenn sie konsistent zu ihrer Spezifikation ist.
- Existiert zu einer Software keine Spezifikation, so ist keine Überprüfung der Korrektheit möglich.

Oder:

Ohne Spezifikation kann man keine Fehler programmieren.

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke

Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

45

Was Sie über das Testen wissen sollten!



University of Applied Sciences

"Durch Testen kann man stets nur die Anwesenheit, nie aber die Abwesenheit von Fehlern beweisen."

Dijkstra, *The Humble Programmer*, ACM Turing Lecture 1972

(Original engl.: "Program testing can be a very effective way to show the presence of bugs, but is hopelessly inadequate for showing their absence.")

"Wenn du effektivere Programmierer möchtest, wirst du bemerken, dass sie **keine Zeit mit debuggen verschwenden sollten, statt dessen sollten sie **keine Bugs einführen**."**

Dijkstra, *The Humble Programmer*, 1972

(Original engl.: "If you want more effective programmers, you will discover that they should not waste their time debugging, they should not introduce the bugs to start with.")

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke

Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

46

Software-Qualitätssicherung



University of Applied Sciences

“Software-Qualitätssicherung stellt Techniken zur Erreichung der gewünschten Ausprägungsgrade der Qualitätsmerkmale von Software-Systemen zur Verfügung.“

Liggesmeyer, Software-Qualität, Spektrum Verlag, 2002, S. 27



Beispiele von Qualitätsmerkmalen von SW. Wir konzentrieren uns in dieser Unit mal auf Korrektheit.

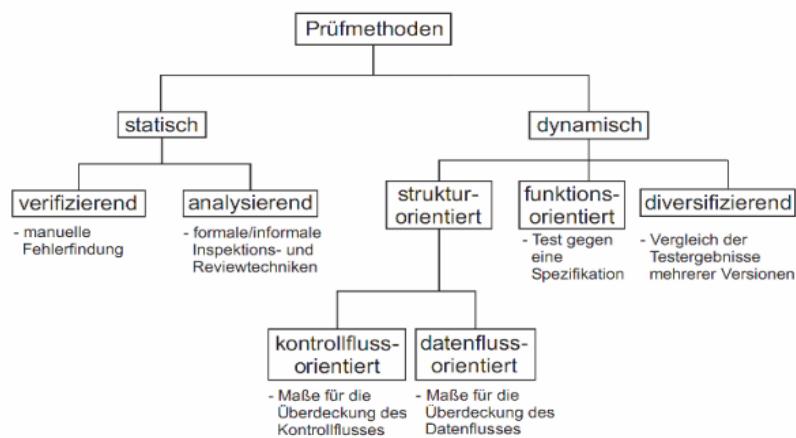
Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

47

Klassifikation von SW-Prüftechniken



University of Applied Sciences



In Anlehnung an Liggesmeyer

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

48

Dynamisches Testen vs. Statische Analyse

Dynamisches Testen

- SW wird mit konkreten Eingabewerten versehen und ausgeführt
- Es kann in der realen Umgebung getestet werden
- Dynamische Testtechniken sind Stichprobenverfahren (Testfälle)
- Durch dynamisches Testen wird nicht die Korrektheit bewiesen

Statische Analyse

- Es erfolgt keine Ausführung der zu prüfenden Software
- Alle statischen Analysen können ohne Computerunterstützung durchgeführt werden
- Es werden keine Testfälle gewählt
- Vollständige Aussagen über Korrekt oder Zuverlässigkeit können nicht erzeugt werden

Bsp: Einfachste Form des dynamischen Testens, ist die Ausführung der zu testenden SW mit Eingaben einer Person. Sogenannte Ad-hoc Tests. Diese Tests machen Sie üblicherweise intuitiv und automatisch, wenn Sie programmieren. Ein ähnliches, (wenn auch weit systematischeres) Vorgehen ist das UNIT-Testing.

Bsp: Formale Beweisverfahren, versuchen einen Beweis der Konsistenz einer Software und ihrer Spezifikation mit formalen Mitteln zu erbringen. Eine formale Spezifikation ist daher zwingend erforderlich. Die Verfahren ähneln sehr stark mathematischen Beweisen.

Zwei Verfahren im Detail

Prüfmethoden

statisch

verifizierend

- manuelle Fehlerfindung

analysierend

- formale/informale Inspektions- und Reviewtechniken

dynamisch

struktur-orientiert

kontrollfluss-orientiert

- Maße für die Überdeckung des Kontrollflusses

funktions-orientiert

- Test gegen eine Spezifikation

diversifizierend

- Vergleich der Testergebnisse mehrerer Versionen

Wir greifen uns zwei Verfahren heraus, die das ad-hoc Testen systematisieren und sich in Praxis sehr gut ergänzen.

In Anlehnung an Liggesmeyer

Unit Testing

Code Coverage

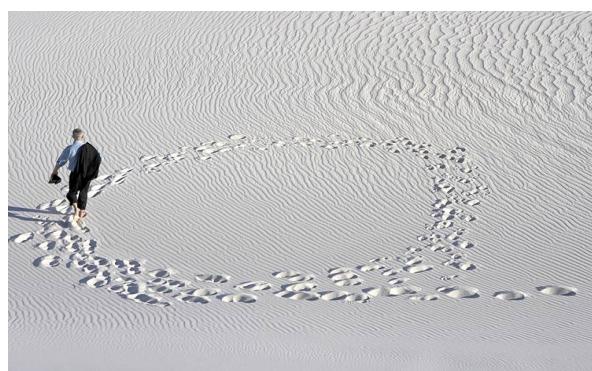
Wann haben Sie genug getestet?



Antwort: Wenn es extrem unwahrscheinlich wird, noch Fehler zu finden.

Wann haben Sie genug getestet?

Wann wird es zunehmend unwahrscheinlicher Fehler zu finden?

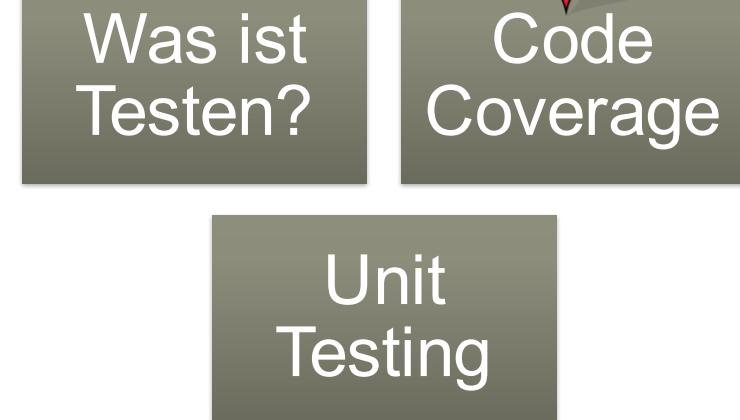


Antwort: Wenn Sie mit Ihren Testfällen schon überall im Code waren!

Worum geht es nun?



University of Applied Sciences



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

53

Wie lässt sich eine Code Coverage messen?



University of Applied Sciences

Anweisungs-überdeckung (C0)

- Einfachste Anweisungs-überdeckungs-methode
- Mindestens alle Anweisungen sollen einmal ausgeführt werden
- Das verlangt den Durchlauf durch alle Knoten des Kontrollflussgraphen

Zweigüberdeckung (C1)

- Ausführung aller möglichen Zweige des zu testenden Programms.
- Das verlangt den Durchlauf durch alle Kanten des Kontrollflussgraphen

Bedingungs-überdeckung (C2)

- Betrachtet wird die logische Struktur von Entscheidungen
- Gründliche Überprüfung zusammengesetzter Entscheidungen zu testender Software

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

54

Kontrollflussgraph



University of Applied Sciences

Der Kontrollflussgraph ist eine Methode zur Darstellung von Programmen. Ein Kontrollflussgraph ist ein gerichteter Graph

$$G = (N, E, n_{start}, n_{final})$$

N ist die endliche Menge der Knoten. $E \subseteq N \times N$ ist die Menge der gerichteten Kanten. n_{start} ist der Startknoten. n_{final} ist der Endknoten.

Knoten stellen Anweisungen dar. Eine gerichtete Kante von einem Knoten i zu einem Knoten j beschreibt einen möglichen Kontrollfluss von Knoten i zu Knoten j .

Die gerichteten Kanten werden als **Zweige** bezeichnet. Eine alternierende Sequenz aus Knoten und Anweisungen, die mit dem Startknoten n_{start} beginnt und mit dem Endknoten n_{final} endet heißt **Pfad**.

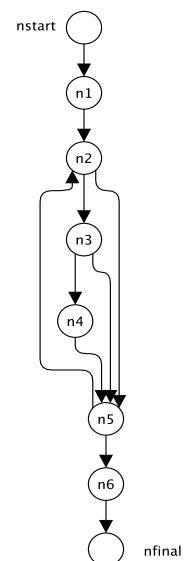
Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
 Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

55

Beispiel eines Kontrollflussgraphen



```
/*
 * Liefert die Anzahl aller groß- und kleingeschriebenen
 * Vokale in einem String.
 * Vokale sind 'a', 'e', 'i', 'o' und 'u'.
 * @param s Zeichenkette
 * @return Anzahl an Vokalen für s != null, 0 für s == null
 */
public static int zaeHleVokale(String s) {
    int vokale = 0;                                // n1
    for (char c : s.toCharArray()) {                // n2
        if (c == 'a' || c == 'A' ||                 // n3
            c == 'o' || c == 'O' ||
            c == 'u' || c == 'U' ||
            c == 'i' || c == 'I') {
            vokale++;                                // n4
        }
    }                                              // n5
    return vokale;                                 // n6
}
```



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
 Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

56

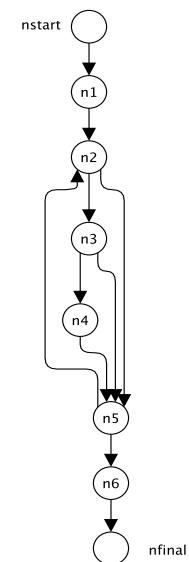
Anweisungsabdeckungstest

Der Anweisungsabdeckungstest ist die einfachste kontrollflussorientierte Testmethode. Das Ziel der Anweisungsüberdeckung ist die **mindestens einmalige Ausführung aller Anweisungen**,

also die **Abdeckung aller Knoten** in einem Kontrollflussgraphen.

Als Testmaß wird der erreichte Anweisungsüberdeckungsgrad definiert. Er ist das Verhältnis der ausgeführten Anweisungen zu der Gesamtzahl der im Prüfling vorhandenen Anweisungen.

$$C_0 = \frac{\text{Anweisungen}_{\text{ausgeführt}}}{\text{Anweisungen}}$$

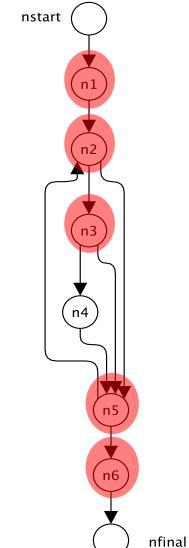


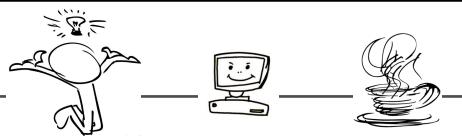
Anweisungsabdeckungstest Beispiel

```

public static int zaeHleVokale(String s) {
    int vokale = 0;                                // n1
    for (char c : s.toCharArray()) {                // n2
        if (c == 'a' || c == 'A' ||                 // n3
            c == 'o' || c == 'O' ||
            c == 'u' || c == 'U' ||
            c == 'i' || c == 'I') {
            vokale++;
        }                                              // n4
    }                                                 // n5
    return vokale;                                  // n6
}

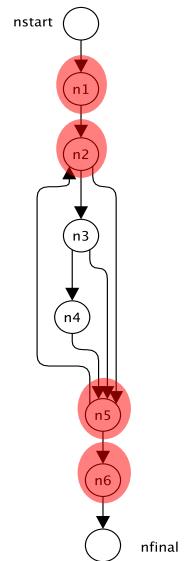
int vs = zaeHleVokale("Try");
    
```



Miniübung:

Bestimmen Sie die Anweisungsüberdeckung der Routine `zaehleVokale` für den Eingabeparameter des leeren Strings `""`:

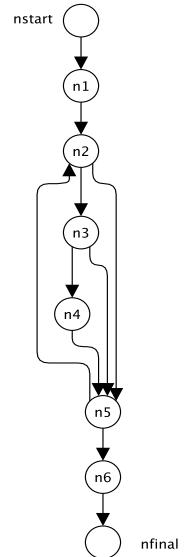
```
public static int zaehleVokale(String s) {
    int vokale = 0;                                // n1
    for (char c : s.toCharArray()) {                // n2
        if (c == 'a' || c == 'A' ||                 // n3
            c == 'o' || c == 'O' ||
            c == 'u' || c == 'U' ||
            c == 'i' || c == 'I') {
            vokale++;
        }
    }                                                 // n5
    return vokale;                                  // n6
}
```

**Zweigüberdeckungstest**

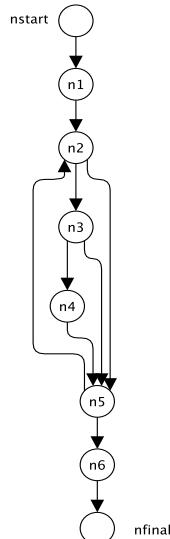
Der Zweigüberdeckungstest ist eine strengere kontrollflussorientierte Testmethode. Der Anweisungsüberdeckungstest ist im Zweigüberdeckungstest vollständig enthalten. Das Ziel des Zweigüberdeckungstests ist die **Ausführung aller Zweige**,

also die **Abdeckung aller Kanten** in einem Kontrollflussgraphen.

Als Testmaß wird das erreichte Zweigüberdeckungsmaß definiert. Er ist das Verhältnis der ausgeführten **primitiven Zweige** zu der Gesamtzahl aller vorhandenen primitiven Zweige.



Primitive Zweige



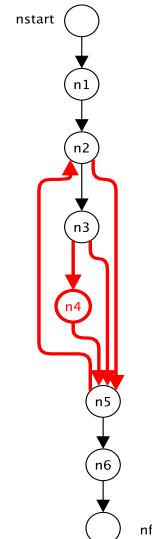
Bei der Zweigüberdeckung werden Zweige nicht berücksichtigt, die immer dann ausgeführt werden, wenn ein anderer Zweig ausgeführt wird.

Zweige die diese Eigenschaft nicht besitzen, werden **primitive Zweige** genannt (oder essentielle Zweige). Dies sind die **Pfade** in einem Kontrollflussgraphen **zwischen Knoten mit Verzeigungen** (rot markiert).

Die Ausführung der primitiven Zweige stellt somit die Ausführung der nicht primitiven Zweige sicher.

Außerdem muss nur ein Teil der Zweige (rot markiert) für eine Code Coverage instrumentiert werden (dies sind üblicherweise ca. 60%).

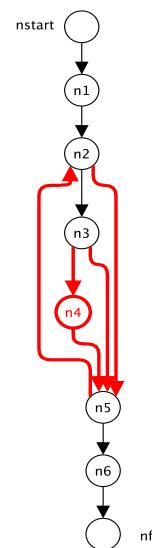
$$C_1 = \frac{\text{primZweige}_{\text{ausgeführt}}}{\text{primZweige}}$$



Zweigabdeckungstest Beispiel

```

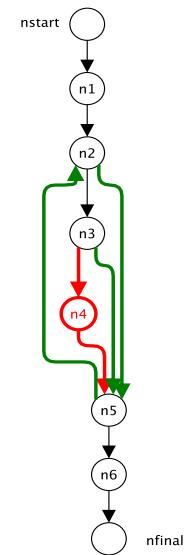
public static int zaeHleVokale(String s) {
    int vokale = 0;                                // n1
    for (char c : s.toCharArray()) {                // n2
        if (c == 'a' || c == 'A' ||                 // n3
            c == 'o' || c == 'O' ||
            c == 'u' || c == 'U' ||
            c == 'i' || c == 'I') {
            vokale++;
        }
    }                                              // n5
    return vokale;                                  // n6
}
int vs = zaeHleVokale("Try");
  
```



Zweigabdeckungstest Beispiel

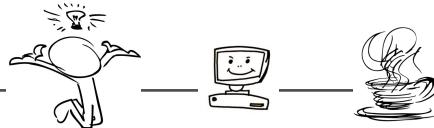
```
public static int zaecheVokale(String s) {
    int vokale = 0;                                // n1
    for (char c : s.toCharArray()) {                // n2
        if (c == 'a' || c == 'A' ||                 // n3
            c == 'o' || c == 'O' ||
            c == 'u' || c == 'U' ||
            c == 'i' || c == 'I') {
            vokale++;
        }                                              // n4
    }                                              // n5
    return vokale;                                // n6
}

int vs = zaecheVokale("Try");
```



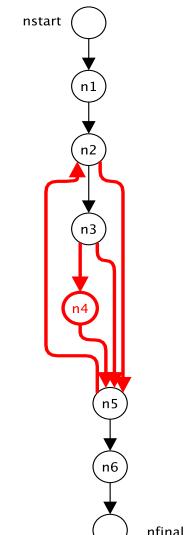
$$C_1 = \frac{\text{primZweige}_{\text{ausgeführt}}}{\text{primZweige}} = \frac{3}{4} \approx 75\%$$

Miniübung:



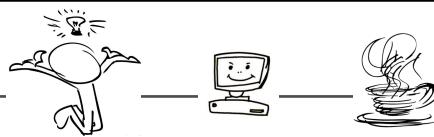
Bestimmen Sie die Zweigüberdeckung der Routine
`zaecheVokale` für den Eingabeparameter des leeren Strings
`""`.

```
public static int zaecheVokale(String s) {
    int vokale = 0;                                // n1
    for (char c : s.toCharArray()) {                // n2
        if (c == 'a' || c == 'A' ||                 // n3
            c == 'o' || c == 'O' ||
            c == 'u' || c == 'U' ||
            c == 'i' || c == 'I') {
            vokale++;
        }                                              // n4
    }                                              // n5
    return vokale;                                // n6
}
```



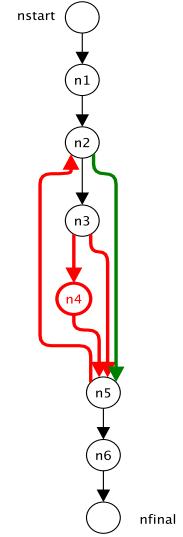
$$C_1 = \frac{\text{primZweige}_{\text{ausgeführt}}}{\text{primZweige}} = ?$$

Miniübung:



Bestimmen Sie die Zweigüberdeckung der Routine `zaehleVokale` für den Eingabeparameter des leeren Strings `""`:

```
public static int zaehleVokale(String s) {
    int vokale = 0;                                // n1
    for (char c : s.toCharArray()) {                // n2
        if (c == 'a' || c == 'A' ||                 // n3
            c == 'o' || c == 'O' ||
            c == 'u' || c == 'U' ||
            c == 'i' || c == 'I') {
            vokale++;
        }
    }                                                 // n5
    return vokale;                                  // n6
}
```



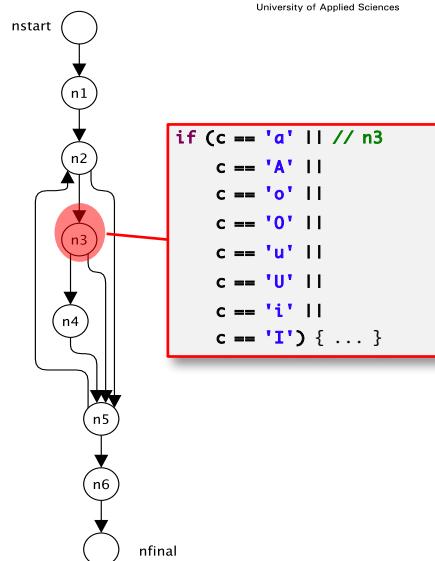
$$C_1 = \frac{\text{primZweige}_{\text{ausgeführt}}}{\text{primZweige}} = \frac{1}{4} \approx 25\%$$

Bedingungsüberdeckungstest

Bei der Zweigabdeckung wird nicht betrachtet wie kompliziert eine logische Bedingung ist, die darüber entscheidet welcher Zweig durchlaufen wird.

Mittels Bedingungsüberdeckungstesten wird auch die logische Struktur von Entscheidungen zu testender Software berücksichtigt.

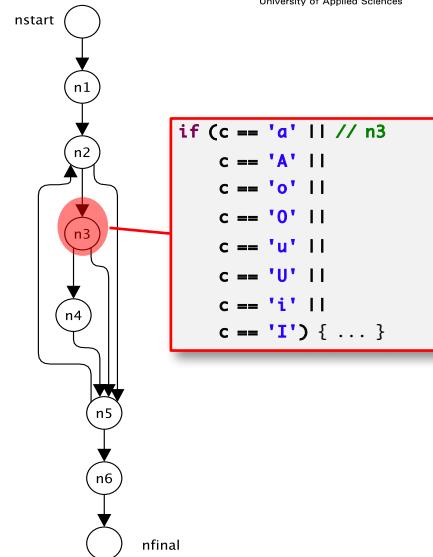
Es gibt eine Vielzahl an Tests in diesem Bereich. Wir befassen uns nur mit dem einfachsten Test (simple condition coverage test) um die Prinzipien der Bedingungsüberdeckung zu vermitteln.



Bedingungsüberdeckungstest (Simple Condition Coverage)

Das einfachste Verfahren des Bedingungsabdeckungstests fordert den Test aller atomaren Teilstentscheidungen gegen true und false.

Im rechts stehenden Beispiel reicht also nicht das Testen mit einem beliebigen Vokal, sondern es müssen alle Vokale (in Groß- und Kleinschreibung) abgeprüft werden (inkl. Zeichenketten ohne Vokale), um eine 100% Simple Condition Coverage zu erzielen.



Eclipse Tools für Code Coverages Frei verfügbar: EclEmma und eCobertura

EclEmma is a free Java code coverage tool for [Eclipse](#), available under the [Eclipse Public License](#). It brings code coverage analysis directly into the Eclipse workbench:

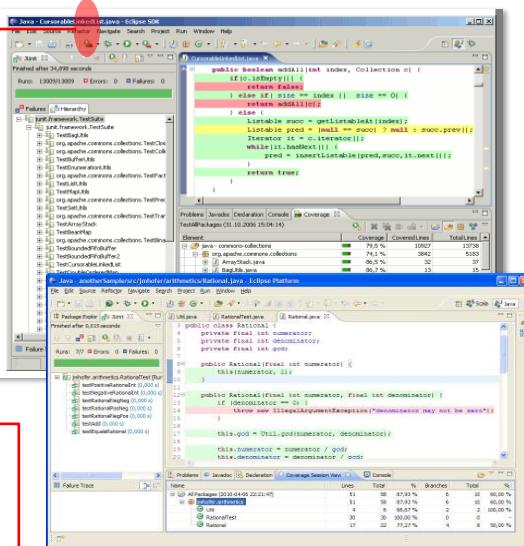
- **Fast develop/test cycle:** Launches from within the workbench like JUnit test runs can directly be analyzed for code coverage.
- **Rich coverage analysis:** Coverage results are immediately summarized and highlighted in the Java source code editors.
- **Non-invasive:** EclEmma does not require modifying your projects or performing any other setup.

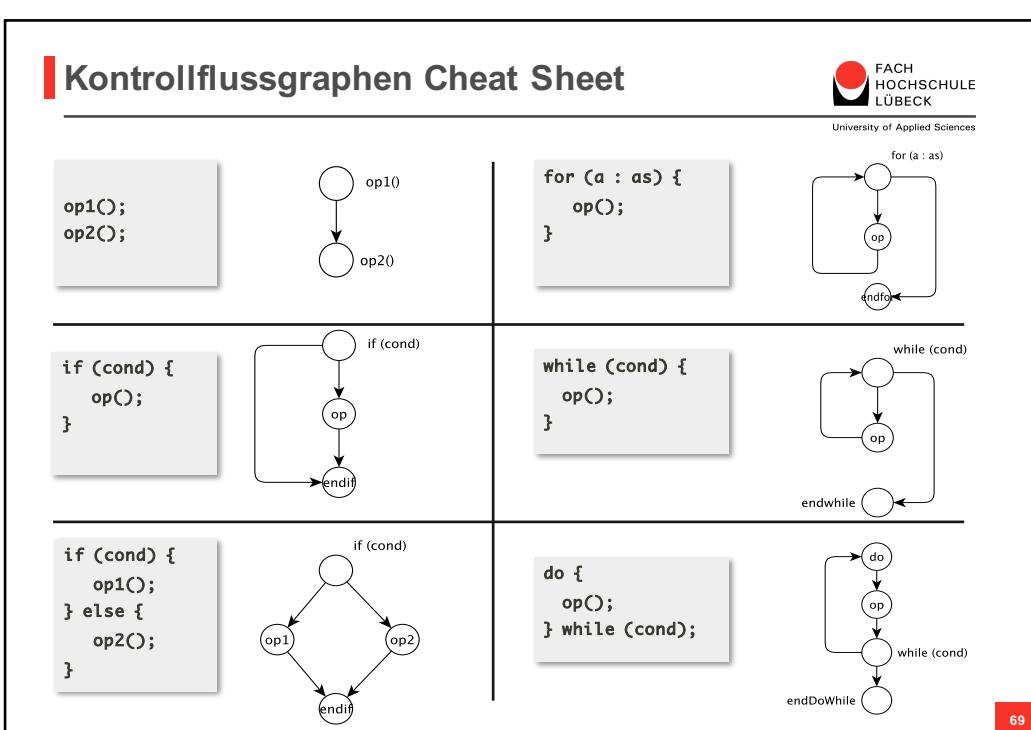
Since version 2.0 EclEmma is based on the [JaCoCo](#) code coverage library. The Eclipse integration has its focus on supporting the individual developer in an highly interactive way. For automated builds please refer to [JaCoCo documentation](#) for integrations with other tools.

Originally EclEmma was inspired by and technically based on the great [EMMA](#) library developed by Vlad Roubtsov.

The [update site](#) for EclEmma is <http://update.eclemma.org/>. For the latest Eclipse version EclEmma is also available via the [Marketplace Client](#), simply search for "EclEmma".

Mit Code Coverage Tools können Sie Programme wie gehabt starten, nur es wird die Code Coverage zur Laufzeit mit erhoben.





Miniübung:

FACH HOCHSCHULE LÜBECK
University of Applied Sciences

Geben Sie bitte den Kontrollflussgraphen für folgende Methode an:

```
public static int countChar(String s, char f) {  
    int ret = 0;  
    for (char c : s.toCharArray()) {  
        ret += f == c ? 1 : 0;  
    }  
    return ret;  
}
```

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

70

■ Miniübung:



Geben Sie bitte den Kontrollflussgraphen für folgende Methode an:

```
public static int countCharIf(String s, char f) {  
    int ret = 0;  
    for (char c : s.toCharArray()) {  
        if (f == c) {  
            ret++;  
        }  
    }  
    return ret;  
}
```

■ Worum geht es nun?

Was ist
Testen?

Code
Coverage

Unit
Testing

Modultests (Unit Testing)



University of Applied Sciences

Ziel des Modultests (unit tests) ist es, frühzeitig Programmfehler in den Modulen einer Software (z. B. von einzelnen Klassen) zu finden. Die Funktionalität der Module kann so meist einfacher getestet werden, als wenn die Module bereits integriert sind, da in diesem Fall die Abhängigkeit der Einzelmodule mit in Betracht gezogen werden muss.

Modultests werden heutzutage üblicherweise automatisch ausgeführt.

Die automatisierten Modultests haben den Vorteil, dass sie rasch und von jedermann ausgeführt werden können. Somit besteht die Möglichkeit, nach jeder Programmänderung durch Ablauf aller Modultests nach Programmfehlern zu suchen. Dies wird üblicherweise empfohlen, da damit etwaige neu entstandene Fehler schnell entdeckt und somit kostengünstig behoben werden können.

Quelle: Wikipedia, Modultest

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

73

Eigenschaften von Unit Tests



University of Applied Sciences

Isoliert

- Modultests testen die Module isoliert, d. h. ohne die Interaktion der Module mit anderen. Ist das nicht der Fall spricht man nicht von Modultests, sondern von Integrationstests.

Test von Fehlverhalten

- Modultests testen ausdrücklich nicht nur das Verhalten des Moduls im Gutfall, beispielsweise bei korrekten Eingabewerten, sondern auch im Fehlerfall, beispielsweise bei unkorrekten Eingabewerten.

Laufende Ausführung

- Modultests sollten im Laufe der Entwicklung regelmäßig durchgeführt werden, um zu verifizieren, dass Änderungen keine unerwünschten Nebeneffekte haben. Modultests sollten daher von jedem Entwickler vor dem Einchecken durchgeführt werden.

Test des Vertrag

- Modultests sollen gemäß dem Design-by-contract-Prinzip möglichst nicht die Interna einer Methode testen, sondern nur ihre externen Auswirkungen (Rückgabewerte, Ausgaben, Zustandsänderungen, Zusicherungen).

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

74

Unit Testing mit JUnit 4 und Eclipse (I)



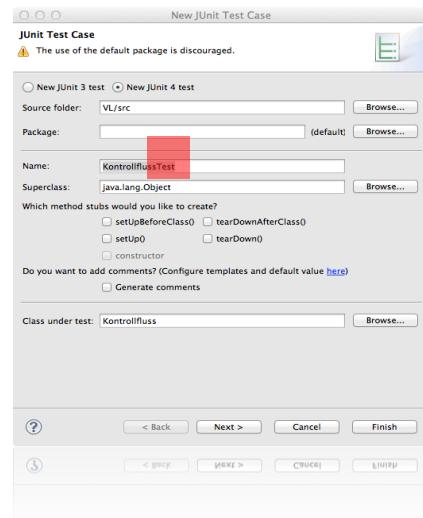
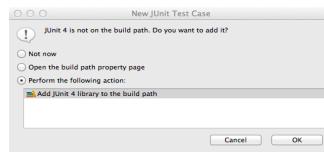
University of Applied Sciences

Selektieren Sie die zu testende Klasse und wählen Sie über die rechte Maustaste:

New -> JUnit Test Case

UnitTests, die sich auf eine Klasse beziehen, erhalten per Konvention den Namen der Klasse mit der Suffix Test.

Bestätigen Sie ggf. dass die Junit Bibliothek, dem Klassenpfad hinzugefügt werden soll.



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

75

Unit Testing mit JUnit 4 und Eclipse (II)



University of Applied Sciences

```
import static org.junit.Assert.*;
import org.junit.Test;
public class KontrollflussTest {
    @Test
    public void test() {
        fail("Not yet implemented");
    }
}
```

Dadurch erzeugt das JUnit Plugin eine Testklasse mit einer Testmethode.

Die Methode hat die Annotation @Test (und kann übrigens einen beliebigen Bezeichner haben).

Dadurch erkennt Eclipse, dass es sich um einen Testfall handelt.

Innerhalb dieser Methode wird ein Testfall definiert, in dem die zu testende Funktionalität mit Testwerten aufgerufen wird und mittels Assert korrekte Rückgabewerte abgeprüft werden.

In Eclipse können so alle in einem Projekt befindlichen Testfälle aufgerufen werden, in dem das Projekt selektiert wird und anschließend mittels rechter Maustaste:



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

76

Unit Testing mit JUnit 4 und Eclipse (III)



University of Applied Sciences

Ein Testfall für die Methode `zaehleVokale` könnte jetzt wie folgt aussehen:

```
import static org.junit.Assert.*;  
  
import org.junit.Test;  
  
public class KontrollflussTest {  
  
    @Test  
    public void testZaehleVokale() {  
        assertEquals(1, Kontrollfluss.zaehleVokale("a"));  
        assertEquals(1, Kontrollfluss.zaehleVokale("O"));  
        assertEquals(3, Kontrollfluss.zaehleVokale("Hello World"));  
        assertEquals(0, Kontrollfluss.zaehleVokale(""));  
        assertEquals(8, Kontrollfluss.zaehleVokale("aiouAIOU"));  
        assertEquals(0, Kontrollfluss.zaehleVokale("123xyz"));  
    }  
}
```

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

77

Annotationen von JUnit 4 im Überblick



University of Applied Sciences

Annotation	Description
<code>@Test public void method()</code>	The annotation <code>@Test</code> identifies that a method is a test method.
<code>@Before public void method()</code>	Will execute the method before each test. This method can prepare the test environment (e.g. read input data, initialize the class).
<code>@After public void method()</code>	Will execute the method after each test. This method can cleanup the test environment (e.g. delete temporary data, restore defaults).
<code>@BeforeClass public void method()</code>	Will execute the method once, before the start of all tests. This can be used to perform time intensive activities, for example to connect to a database.
<code>@AfterClass public void method()</code>	Will execute the method once, after all tests have finished. This can be used to perform clean-up activities, for example to disconnect from a database.
<code>@Ignore</code>	Will ignore the test method. This is useful when the underlying code has been changed and the test case has not yet been adapted. Or if the execution time of this test is too long to be included.
<code>@Test (expected = Exception.class)</code>	Fails, if the method does not throw the named exception.
<code>@Test(timeout=100)</code>	Fails, if the method takes longer than 100 milliseconds.

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

78

■ Asserts von JUnit 4 im Überblick



University of Applied Sciences

Statement	Description
fail(String)	Let the method fail. Might be used to check that a certain part of the code is not reached. Or to have failing test before the test code is implemented.
assertTrue(true) / assertEquals(boolean)	Will always be true / false. Can be used to predefine a test result, if the test is not yet implemented.
assertTrue([message], boolean condition)	Checks that the boolean condition is true.
assertEquals([String message], expected, actual)	Tests that two values are the same. Note: for arrays the reference is checked not the content of the arrays.
assertEquals([String message], expected, actual, tolerance)	Test that float or double values match. The tolerance is the number of decimals which must be the same.
assertNull([message], object)	Checks that the object is null.
assertNotNull([message], object)	Checks that the object is not null.
assertSame([String], expected, actual)	Checks that both variables refer to the same object.
assertNotSame([String], expected, actual)	Checks that both variables refer to different objects.

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

79

■ Unit Testing mit JUnit 4 und Eclipse (IV)



University of Applied Sciences

Dieser Testfall hat für die `zaehleVokale()` Methode übrigens eine Code Coverage von 100% C0 und 100% C2 und 100% C3 (simple coverage).

```
import static org.junit.Assert.*;
import org.junit.Test;

public class KontrollflussTest {
    @Test
    public void testZaehleVokale() {
        assertEquals(1, Kontrollfluss.zahleVokale("a"));
        assertEquals(1, Kontrollfluss.zahleVokale("0"));
        assertEquals(3, Kontrollfluss.zahleVokale("Hallo World"));
        assertEquals(0, Kontrollfluss.zahleVokale(""));
        assertEquals(8, Kontrollfluss.zahleVokale("aiouAIOU"));
        assertEquals(0, Kontrollfluss.zahleVokale("123xyz"));
    }
}
```

Demzufolge ist
zaehleVokale() korrekt
- oder?

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

80

Nein, denn wir haben bislang den Code getestet und nicht dessen Spezifikation abgeprüft!



University of Applied Sciences

```
/*
 * Liefert die Anzahl aller groß- und kleingeschriebenen Vokale in einem String.
 * Vokale sind 'a', 'e', 'i', 'o' und 'u'.
 * @param s Zeichenkette
 * @return Anzahl an Vokalen für s
 */
public static int zaeHleVokale(String s) {
    int vokale = 0;
    for (char c : s.toCharArray()) {
        if (c == 'a' || c == 'A' ||
            c == 'o' || c == 'O' ||
            c == 'u' || c == 'U' ||
            c == 'i' || c == 'I') {
            vokale++;
        }
    }
    return vokale;
}
```

Was ist mit?
assertEquals(1, Kontrollfluss.zaeHleVokale("e"));
Success or No Success?

!!! FEHLER !!!

Trotz 100% C0, C1 und C2 Abdeckung

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke

81

Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

Jetzt korrekt?



University of Applied Sciences

```
/*
 * Liefert die Anzahl aller groß- und kleingeschriebenen Vokale in einem String.
 * Vokale sind 'a', 'e', 'i', 'o' und 'u'.
 * @param s Zeichenkette
 * @return Anzahl an Vokalen für s != null, 0 für s == null
 */
public static int zaeHleVokale(String s) {
    int vokale = 0;
    for (char c : s.toCharArray()) {
        if (c == 'a' || c == 'A' ||
            c == 'o' || c == 'O' ||
            c == 'u' || c == 'U' ||
            c == 'i' || c == 'I' ||
            c == 'e' || c == 'E') {
            vokale++;
        }
    }
    return vokale;
}
```

Was ist mit?
assertEquals(0, null);
Success or No Success?
// n5
// n6

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke

82

Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

Erst jetzt ist zähleVokale() korrekt!

```
/*
 * Liefert die Anzahl aller groß- und kleingeschriebenen
 * Vokale in einem String.
 * Vokale sind 'a', 'e', 'i', 'o' und 'u'.
 * @param s Zeichenkette
 * @return Anzahl an Vokalen für s != null, 0 für s == null
 */
public static int zähleVokale(String s) {
    if (s == null) { return 0; }
    int vokale = 0; // n1
    for (char c : s.toCharArray()) { // n2
        if (c == 'a' || c == 'A' || // n3
            c == 'o' || c == 'O' ||
            c == 'u' || c == 'U' ||
            c == 'i' || c == 'I' ||
            c == 'e' || c == 'E') {
            vokale++; // n4
        }
    } // n5
    return vokale; // n6
}
```



University of Applied Sciences

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke

83

Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

Was ist schief gegangen?

Entwickle Testfälle aus der
Spezifikation
NIEMALS aus dem Code!

```
ZähleVokale() {
    , Kontrollfluss.zähleVokale("a"));
    , Kontrollfluss.zähleVokale("0"));
    assertEquals(3, Kontrollfluss.zähleVokale("Hallo World"));
    assertEquals(0, Kontrollfluss.zähleVokale(" "));
    assertEquals(8, Kontrollfluss.zähleVokale("aiouAIoU"));
    assertEquals(0, Kontrollfluss.zähleVokale("123xyz"));
    assertEquals(4, Kontrollfluss.zähleVokale("eEEe"));
    assertEquals(0, Kontrollfluss.zähleVokale(null));
}
```

```
/*
 * Liefert die Anzahl aller groß- und kleingeschriebenen
 * Vokale in einem String.
 * Vokale sind 'a', 'e', 'i', 'o' und 'u'.
 * @param s Zeichenkette
 * @return Anzahl an Vokalen für s != null, 0 für s == null
 */
```

Teste nicht nur die Normalfälle!
Teste Sonder- und Spezialfälle.
SEI FIEß!!!

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke
Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

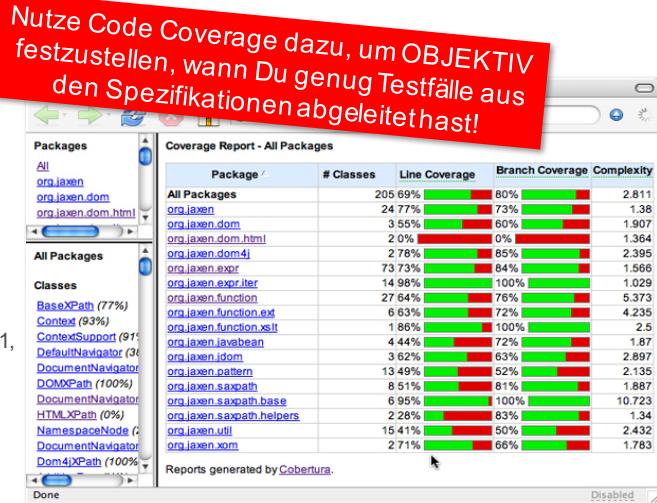
84

Code Coverage

Tatsächlich existieren einige SW-Entwicklungsstandards, die vorschreiben wie hoch eine Code Coverage sein muss, damit eine SW abgenommen wird.

Bsp.: DO 178B Air (Luftfahrzeuge)

(So könnte z.B. eine Zweigüberdeckung > 85% C1, bei Medium Critical Components im QM-Plan vorgeschrieben sein).



Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke

Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

85

Tools zum Unit Testen und Code Coverage



JUnit Plugin ist das vermutlich verbreiteste ECLIPSE Plugin zum Unit Testen für Java (gutes Tutorial finden Sie hier:
<http://www.vogella.com/articles/JUnit/article.html>)

- **eCobertura** ist ein Code Coverage Plugin zum Messen der Zweigüberdeckung (und anteiliger Bedingungsabdeckung,
<http://ecobertura.johoop.de/>)



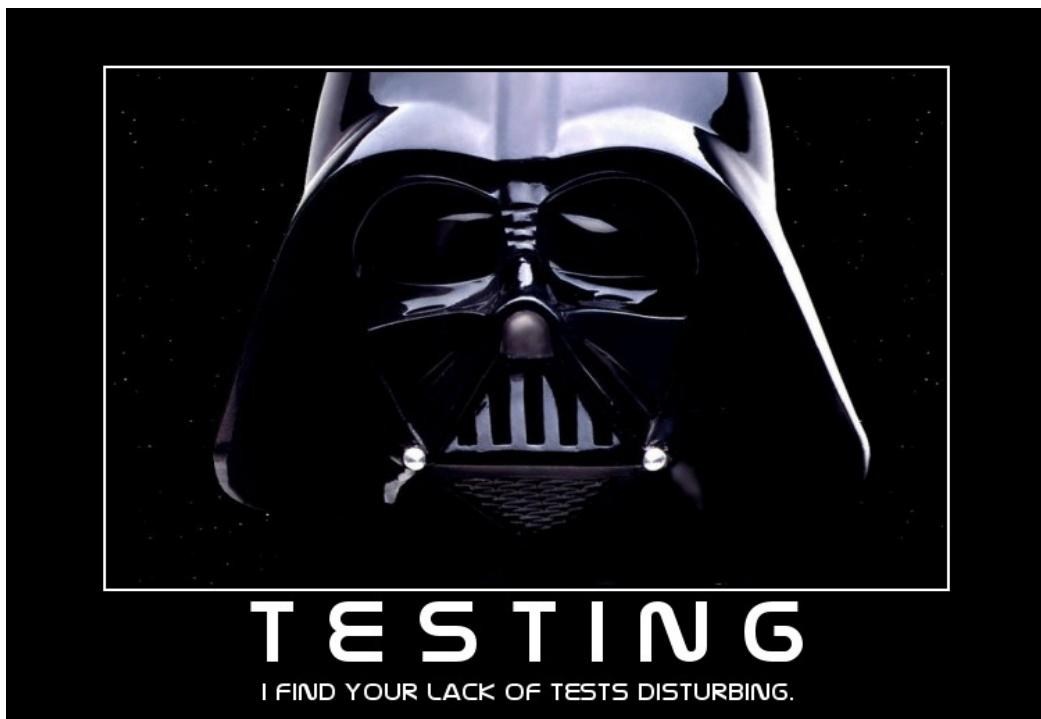
eclEmma ist ein gut visualisierendes Code Coverage Plugin (leider nur) zum Messen der Anweisungs-/(Pfad-)überdeckung (<http://www.eclemma.org/>)

- **Clover** ist ein sehr mächtiges und komfortables Code Coverage Tool (leider kommerziell, <http://www.atlassian.com/software/clover>)

Prof. Dr. rer. nat. Nane Kratzke

Praktische Informatik und betriebliche Informationssysteme

86



Zusammenfassung



- **Polymorphie**
 - Liskovsches Substitutionsprinzip
 - Run Time Type Identification
- **Verträge**
 - Einhalten von Verträgen bei abgeleiteten Klassen
 - Abschwächen von Vorbedingungen
 - Verschärfen von Nachbedingungen
 - Einhaltung der Klasseninvarianten der Basisklasse
- **Unit Testing**
 - JUnit
 - Teste Module isoliert, Teste Fehlverhalten, Teste laufend
 - Teste die Spezifikation nicht den Code
- **Code Coverage**
 - CO, C1, C2
 - Toolings

