

Korrekte Software: Grundlagen und Methoden Vorlesung 1 vom 06.04.17: Einführung

Serge Autexier, Christoph Lüth

Universität Bremen

Sommersemester 2017



Organisatorisches

► Veranstalter:

Christoph Lüth
christoph.lueth@dfki.de
MZH 4186, Tel. 59830

Serge Autexier
serge.autexier@dfki.de
Cartesium 2.11, Tel. 59834

► Termine:

- Montag, 14 – 16, MZH 6210
- Donnerstag, 14 – 16, MZH 1110

► Webseite:

<http://www.informatik.uni-bremen.de/~cx1/lehre/ksgm.ss17>



Prüfungsformen

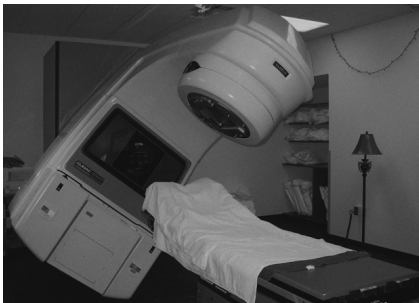
- 10 Übungsblätter (geplant)
- Prüfungsform 1:
 - Bearbeitung der **Übungsblätter**,
 - **Fachgespräch**,
 - **Note** aus den Übungsblättern.
- Prüfungsform 2:
 - Mind. ausreichende Bearbeitung der Übungsblätter (50%),
 - **mündliche Prüfung**,
 - **Note** aus der Prüfung.



Warum Korrekte Software?



Software-Disaster I: Therac-25



Bekanntes Software-Disaster II: Ariane-5



Bekanntes Software-Disaster III: Airbus A400M



Inhalt der Vorlesung



Themen



Korrekte Software im Lehrbuch:

- ▶ Spielzeugsprache
- ▶ Wenig Konstrukte
- ▶ Kleine Beispiele

Korrekte Software im Einsatz:

- ▶ Richtige Programmiersprache
- ▶ Mehr als nur ganze Zahlen
- ▶ Skalierbarkeit — wie können große Programme verifiziert werden?

Korrekte Software

9 [25]



Inhalt

▶ Grundlagen:

- ▶ Der **Hoare-Kalkül** — Beweis der Korrektheit von Programmen
- ▶ Bedeutung von Programmen: **Semantik**

▶ Erweiterung der Programmkonstrukte und des Hoare-Kalküls:

1. Referenzen (Zeiger)
2. Funktion und Prozeduren (Modularität)
3. Reiche **Datenstrukturen** (Felder, struct)

▶ Übungsbetrieb:

- ▶ Betrachtete Programmiersprache: "C0" (erweiterte Untermenge von C)
- ▶ Entwicklung eines Verifikationswerkzeugs in Scala
- ▶ Beweise mit Princess (automatischer **Theorembeweiser**)

Korrekte Software

10 [25]



Einige Worte zu Scala

Korrekte Software

11 [25]



Scala

▶ A **scalable language**

▶ Rein objektorientiert

▶ Funktional

▶ Eine "JVM-Sprache"

▶ Seit 2004 von Martin Odersky, EPFL Lausanne (<http://www.scala-lang.org/>).

▶ Seit 2011 kommerziell durch Lightbend Inc. (formerly Typesafe)

Korrekte Software

12 [25]



Scala am Beispiel: 01-GCD.scala

Was sehen wir hier?

```
def gcdLoop(x: Long, y: Long): Long =
{
  var a = x
  var b = y
  while (a != 0) {
    val temp = a
    a = b % a
    b = temp
  }
  return b
}
```

```
def gcd(x: Long, y: Long): Long =
  if (y == 0) x else gcd(y, x % y)
```

- ▶ Variablen, veränderlich (var)
 - ▶ **Mit Vorsicht benutzen!**
- ▶ Werte, unveränderlich (val)
- ▶ while -Schleifen
 - ▶ **Unnötig!**
- ▶ Rekursion
 - ▶ Endrekursion wird optimiert
- ▶ Typinferenz
 - ▶ Mehr als Java, weniger als Haskell
- ▶ Interaktive Auswertung

Korrekte Software

13 [25]



Scala am Beispiel: 02-Rational-1.scala

Was sehen wir hier?

```
class Rational(n: Int, d: Int) {
```

```
  require(d != 0)
```

```
  private val g = gcd(n.abs, d.abs)
```

```
  val numer = n / g
```

```
  val denom = d / g
```

```
  def this(n: Int) = this(n, 1)
```

```
  def add(that: Rational): Rational =
```

```
    new Rational(
```

```
      numer * that.denom + that.numer
```

```
        * denom,
```

```
      denom * that.denom
```

```
    )
```

```
  override def toString = numer + "/" +
```

```
    denom
```

```
  private def gcd(a: Int, b: Int):
```

```
    Int =
```

```
      if (b == 0) a else gcd(b, a % b)
```

```
  }
```

- ▶ Klassenparameter
- ▶ Konstruktoren (this)
- ▶ Klassenvorbedingungen (require)
- ▶ private Werte und Methoden
- ▶ Methoden, Syntax für Methodenanwendung
- ▶ override (nicht optional)
- ▶ Overloading
- ▶ Operatoren
- ▶ Companion objects (object)

Korrekte Software

14 [25]



Algebraische Datentypen: 03-Expr.scala

Was sehen wir hier?

```
abstract class Expr
case class Var(name: String) extends Expr
case class Number(num: Double) extends Expr
case class UnOp(operator: String, arg: Expr) extends Expr
case class BinOp(operator: String, left: Expr, right: Expr) extends Expr
```

```
def eval(expr: Expr): Double = expr
  match {
    case v: Var => 0 // Variables evaluate to 0
    case Number(x) => x
    case BinOp("+", e1, e2) => eval(e1) + eval(e2)
    case BinOp("x", e1, e2) => eval(e1) * eval(e2)
    case UnOp("-", e) => -eval(e)
  }
```

```
val e = BinOp("x", Number(12),
  UnOp("-", BinOp("x",
    Number(2.3),
    Number(3.7))))
```

- ▶ case class erzeugt
 - ▶ Factory-Methode für Konstruktoren
 - ▶ Parameter als implizite val
 - ▶ abgeleitete Implementierung für toString, equals
 - ▶ ... und pattern matching (match)
- ▶ Pattern sind
 - ▶ case 4 => Literale
 - ▶ case C(4) => Konstruktoren
 - ▶ case C(x) => Variablen
 - ▶ case C(_) => Wildcards
 - ▶ case x: C => getypte pattern
 - ▶ case C(D(x: T, y), 4) => geschachtelt

Korrekte Software

15 [25]

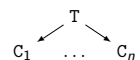


Implementierung algebraischer Datentypen

Haskell:

```
data T = C1 | ... | Cn
```

Scala:



- ▶ Ein Typ T
- ▶ Konstruktoren erzeugen Datentyp

- ▶ Varianten als **Subtypen**
- ▶ Problem und Vorteil: **Erweiterbarkeit**
- ▶ sealed verhindert Erweiterung

Korrekte Software

16 [25]



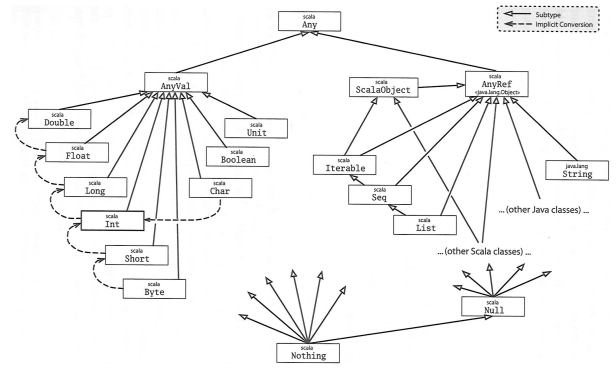
Das Typsystem

Das Typsystem behebt mehrere Probleme von Java:

- ▶ Werte vs. Objekte
- ▶ Scala vs. Java
- ▶ NULL references



Vererbungshierarchie



Quelle: Odersky, Spoon, Venners: *Programming in Scala*



Parametrische Polymorphie

- ▶ Typparameter (wie in Haskell, Generics in Java), Bsp. `List[T]`
- ▶ Problem: Vererbung und Polymorphie
- ▶ Ziel: wenn $S < T$, dann $List[S] < List[T]$
- ▶ **Does not work** — 04-Ref.hs
- ▶ Warum?
 - ▶ Funktionsraum nicht monoton im ersten Argument
 - ▶ Sei $X \subseteq Y$, dann $Z \rightarrow X \subseteq Z \rightarrow Y$, aber $X \rightarrow Z \not\subseteq Y \rightarrow Z$
 - ▶ Sondern $Y \rightarrow Z \subseteq X \rightarrow Z$



Typvarianz

- | | | |
|--|--|--|
| <p>class C[+T]</p> <ul style="list-style-type: none"> ▶ Kovariant ▶ Wenn $S < T$, dann $C[S] < C[T]$ ▶ Parametertyp T nur im Wertebereich von Methoden | <p>class C[T]</p> <ul style="list-style-type: none"> ▶ Rigide ▶ Kein Subtyping ▶ Parametertyp T kann beliebig verwendet werden | <p>class C[-T]</p> <ul style="list-style-type: none"> ▶ Kontravariant ▶ Wenn $S < T$, dann $C[T] < C[S]$ ▶ Parametertyp T nur im Definitionsbereich von Methoden |
|--|--|--|

Beispiel:

```
class Function[-S, +T] {
  def apply(x:S) : T
}
```



Traits: 05-Funny.scala

Was sehen wir hier?

- ▶ Trait (Mix-ins): abstrakte Klassen, Interfaces; Haskell: Typklassen
- ▶ „Abstrakte Klasse ohne Oberklasse“
- ▶ Unterschied zu Klassen:
 - ▶ Mehrfachvererbung möglich
 - ▶ Keine feste Oberklasse (super dynamisch gebunden)
 - ▶ Nützlich zur Strukturierung (Aspektororientierung)
- ▶ Nützlich zur Strukturierung:

thin interface + trait = rich interface

Beispiel: 05-Ordered.scala, 05-Rational.scala



Komprehension mit for: 06-For.scala

```
val l1 = List(1,2,3,4,5,6,7,8,9)
for { x ← l1;
      if (x % 2 == 0) } yield 2*x+1

val l1 = List.range(1,9)
def half(x: Int): Option[Int] =
  Option[Int] =
  if (x % 2 == 0) Some(x/2)
  else None
for { x ← l1;
      y ← half(x) } yield y
```

- ▶ For-Schleife iteriert über Liste:
 - ▶ Generatoren, Filter, Result
- ▶ Für andere Datentypen: Option
- ▶ Für beliebige Datentypen T mit


```
def map[B](f: (A) => B): T[B] = ???
def flatMap[B](f: (A) => T[B]): T[B] = ???
```



Was wir ausgelassen haben...

- ▶ Gleichheit: `==` (final), `equals` (nicht final), `eq` (Referenzen)
- ▶ Implizite Parameter und Typkonversionen
- ▶ Stringinterpolation, XML
- ▶ Nebenläufigkeit (Aktoren, Futures)
- ▶ Typsichere Metaprogrammierung
- ▶ Das *simple build tool* sbt
- ▶ Scala-Plugin für IntelliJ
- ▶ Der JavaScript-Compiler scala.js



Scala Zusammenfassung

- ▶ Objekt-orientiert:
 - ▶ Veränderlicher, gekapselter Zustand
 - ▶ Subtypen und Vererbung
 - ▶ Klassen und Objekte
- ▶ Funktional:
 - ▶ Unveränderliche Werte
 - ▶ Parametrische und Ad-hoc Polymorphie
 - ▶ Funktionen höherer Ordnung
 - ▶ Hindley-Milner Typinferenz



Zusammenfassung

- ▶ Zum Lernen von Scala: 0. Übungsblatt
 - ▶ Keine Punkte, aber Kurzbewertung wenn gewünscht.
- ▶ Nächste Woche:
 - ▶ Reprise der Hoare-Logik
 - ▶ Semantik
 - ▶ Erste Gehversuche mit dem Analysewerkzeug

