

Tutorium 13: Design by Contract

Paul Brinkmeier

28. Januar 2020

Tutorium Programmierparadigmen am KIT

ProPa-Stoff zu Design by Contract:

- Grundlagen: Pre-/Postconditions, Caller, Callee
 - A.K.A.: Vor-/Nachbedingungen, Aufrufer, Aufgerufener
- JML (Java Modeling Language):
 - `@ requires`
 - `@ ensures` (mit `\old` und `\result`)
 - `@ invariant`
 - `/*@ pure @*/`, `/*@ nullable @*/`, `/*@ spec_public @*/`
 - Quantoren: `\forall`, `\exists`
 - Liskovsches Substitutionsprinzip

ProPa-Stoff zu Design by Contract:

- Grundlagen: Pre-/Postconditions, Caller, Callee
 - A.K.A.: Vor-/Nachbedingungen, Aufrufer, Aufgerufener
- JML (Java Modeling Language):
 - `@ requires`
 - `@ ensures` (mit `\old` und `\result`)
 - `@ invariant`
 - `/*@ pure @*/`, `/*@ nullable @*/`, `/*@ spec_public @*/`
 - Quantoren: `\forall`, `\exists`
 - Liskovsches Substitutionsprinzip
 - Java-assert-Keyword

JML-Klausuraufgabe

Klausur 19SS, Aufgabe 6d (3P.)

```
class MaxAbsCombinator {  
    //@ requires left != Integer.MIN_VALUE;  
    //@ requires right != Integer.MIN_VALUE;  
    //@ ensures \result <= left || \result <= right;  
    //@ ensures \result >= left && \result >= right;  
    int combine(int left, int right) {  
        return Math.max(Math.abs(left), Math.abs(right));  
    }  
}
```

(d) Der Vertrag der Methode `combine` wird *vom Aufrufenen* verletzt.
Begründen Sie dies und geben Sie an, wie die verletzte Nachbedingung
angepasst werden könnte.

Klausur 19SS, Aufgabe 6e (2P.)

```
class MaxAbsCombinator {
    //@ requires left != Integer.MIN_VALUE;
    //@ requires right != Integer.MIN_VALUE;
    //@ ensures \result <= left || \result <= right;
    //@ ensures \result >= left && \result >= right;
    int combine(int left, int right) {
        return Math.max(Math.abs(left), Math.abs(right));
    }
}

new MaxAbsCombinator().combine(
    random.nextInt(),
    random.nextInt());
```

(d) Wird der Vertrag hier *vom Aufrufer* erfüllt? Begründen Sie kurz.

JML

@ requires

```
//@ requires b != 0;  
int divide(int a, int b) {  
    return a / b;  
}
```

- @ requires definiert eine Vorbedingung für eine Methode.
- Vorbedingungen müssen vom Aufrufer erfüllt werden.


```
//@ ensures \result.length() == s.length();  
String[] reverse(String [] s) { ... }  
  
//@ requires amount > 0;  
//@ ensures balance > \old(balance);  
void deposit(int amount) {  
    this.balance += amount;  
}
```

- @ ensures definiert eine Nachbedingung für eine Methode.
- Nachbedingungen müssen vom Aufrufenen erfüllt werden.
- Mit \old und \result werden Beziehungen zwischen Ursprungszustand, Rückgabewert und neuem Zustand eingeführt.

```
class FixedSizeList<A> {  
    //@ invariant elementCount <= elements.length;  
    A[] elements;  
    int elementCount;  
}
```

- @ invariant definiert Invarianten für eine Klasse.
- Diese können bspw. wiederverwendet werden, um Vorbedingungen für Methoden zu erfüllen.

```
/*@ pure */
```

```
class ResizingArray<A> {  
    private A[] elements;  
    private int elementCount;  
    /*@ pure */ public int getElementCount();  
  
    //@ ensures getElementCount() ==  
    //@         \old(getElementCount()) + 1;  
    public void add(A element) { ... }  
}
```

- Verträge sind implizit public.
 \rightsquigarrow private-Attribute nicht verwendbar
- Um Getter-Funktionen in Verträgen nutzen zu können,
 müssen diese frei von Seiteneffekten und mit `/*@ pure */`
 markiert sein.

```
/*@ spec_public @*/
```

```
class ResizingArray<A> {  
    private A[] elements;  
    private /*@ spec_public @*/ int elementCount;  
  
    /*@ ensures elementCount ==  
    /*@          \old(elementCount) + 1;  
    public void add(A element) { ... }  
}
```

- Alternative: private-Attribute als /*@ spec_public @*/ markieren.
- Immer noch private, können vom Checker aber trotzdem gesehen werden.

```
/*@ requires \forall int i;  
    0 <= i && i < xs.length;  
    xs[i] != null;  
    ensures xs.length == 0 ==> \result == 0;  
    @*/  
int totalLength(String[] xs) {  
    ...  
}
```

- Für das Arbeiten mit Aussagen in Verträgen gibt es ein paar Helferchen:
 - `\forall decl; <cond>; <expr>`
 - `\exists decl; <cond>; <expr>`
 - `<cond> ==> <expr>`

Übungsaufgabe:

RPN-Taschenrechner

$$(2 + 4) * (10 - 3)$$

- „Natürliche“ Darstellung: Infix-Notation
 - „Problem“: Man braucht Klammern!

$$(2 + 4) * (10 - 3)$$

- „Natürliche“ Darstellung: Infix-Notation
 - „Problem“: Man braucht Klammern!
- Alternative: Polnische (Präfix-)Notation
 - `* + 2 4 - 10 3`
 - `multiply (add 2 4) (subtract 10 3)` (\rightsquigarrow LISP)

$$(2 + 4) * (10 - 3)$$

- „Natürliche“ Darstellung: Infix-Notation
 - „Problem“: Man braucht Klammern!
- Alternative: Polnische (Präfix-)Notation
 - `* + 2 4 - 10 3`
 - `multiply (add 2 4) (subtract 10 3)` (\rightsquigarrow LISP)
- Einfach zu implementieren: Umgekehrte polnische Notation
 - `10 3 - 2 4 + *`
 - Links nach rechts durchgehen
 - Zahlen werden auf einen Stack gelegt
 - Operatoren nehmen Operanden vom Stack, legen Ergebnis auf den Stack

Reverse Polish Notation

$$(2 + 4) * (10 - 3)$$

- „Natürliche“ Darstellung: Infix-Notation
 - „Problem“: Man braucht Klammern!
- Alternative: Polnische (Präfix-)Notation
 - `* + 2 4 - 10 3`
 - `multiply (add 2 4) (subtract 10 3)` (\rightsquigarrow LISP)
- Einfach zu implementieren: Umgekehrte polnische Notation
 - `10 3 - 2 4 + *`
 - Links nach rechts durchgehen
 - Zahlen werden auf einen Stack gelegt
 - Operatoren nehmen Operanden vom Stack, legen Ergebnis auf den Stack
- Bspw. alte Taschenrechner, Forth, [Shunting-yard-Algorithmus](#)

- `demos/java/rpncalculator/RpnCalculator.java`
- Überprüft manuell den Vertrag von `pop()`.

- `demos/java/rpncalculator/RpnCalculator.java`
- Überprüft manuell den Vertrag von `pop()`.
- Überprüft den Vertrag mit OpenJML:

```
java -jar oj/openjml.jar -exec <solver> -esc <.java> -method  
pop
```

- `demos/java/rpncalculator/RpnCalculator.java`
- Überprüft manuell den Vertrag von `pop()`.
- Überprüft den Vertrag mit OpenJML:

```
java -jar oj/openjml.jar -exec <solver> -esc <.java> -method  
pop
```

- Überlegt euch einen entsprechenden Vertrag für `push()`.

- `demos/java/rpncalculator/RpnCalculator.java`
- Überprüft manuell den Vertrag von `pop()`.
- Überprüft den Vertrag mit OpenJML:

```
java -jar oj/openjml.jar -exec <solver> -esc <.java> -method  
pop
```

- Überlegt euch einen entsprechenden Vertrag für `push()`.
- Identifiziert seiteneffektfreie Methoden und markiert sie mit `/*@ pure @*/`.

- `demos/java/rpncalculator/RpnCalculator.java`
- Überprüft manuell den Vertrag von `pop()`.
- Überprüft den Vertrag mit OpenJML:

```
java -jar oj/openjml.jar -exec <solver> -esc <.java> -method  
pop
```

- Überlegt euch einen entsprechenden Vertrag für `push()`.
- Identifiziert seiteneffektfreie Methoden und markiert sie mit `/*@ pure @*/`.
- Überlegt euch Invarianten für `elementCount` und `stack.length`.
- Überprüft dann zusätzlich die Methode `execute(List<Token>)`.

Mehr Java

Übungsaufgabe 1

- `demos/java/bruteforce/Bruteforce.java`
- `new Bruteforce(w).countZeroStartSequential(k)`
berechnet die Anzahl der w-stelligen kleinbuchstabigen Worte,
deren SHA-256-Hash mit k 0-Bytes beginnt.
- Ist dieses Problem parallelisierbar?

Übungsaufgabe 1

- `demos/java/bruteforce/Bruteforce.java`
- `new Bruteforce(w).countZeroStartSequential(k)`
berechnet die Anzahl der w-stelligen kleinbuchstabigen Worte,
deren SHA-256-Hash mit k 0-Bytes beginnt.
- Ist dieses Problem parallelisierbar?
- \rightsquigarrow Ja; `daten-/taskparallel?`

Übungsaufgabe 1

- `demos/java/bruteforce/Bruteforce.java`
- `new Bruteforce(w).countZeroStartSequential(k)`
berechnet die Anzahl der w-stelligen kleinbuchstabigen Worte, deren SHA-256-Hash mit k 0-Bytes beginnt.
- Ist dieses Problem parallelisierbar?
- \rightsquigarrow Ja; daten-/taskparallel?
- \rightsquigarrow Datenparallel; Eingabemenge ist auf identische Ausführungsträger (Threads) aufteilbar.

Übungsaufgabe 1

- `demos/java/bruteforce/Bruteforce.java`
- `new Bruteforce(w).countZeroStartSequential(k)`
berechnet die Anzahl der w -stelligen kleinstbuchstabigen Worte, deren SHA-256-Hash mit k 0-Bytes beginnt.
- Ist dieses Problem parallelisierbar?
- \rightsquigarrow Ja; daten-/taskparallel?
- \rightsquigarrow Datenparallel; Eingabemenge ist auf identische Ausführungsträger (Threads) aufteilbar.
- Implementiert:
`new Bruteforce(w).countZeroStartParallel(k, n)`,
wobei n die Zahl der verwendeten Threads bezeichnet.
- Vergleicht Sequential mit Parallel
für $w \in \{5, 6\}$, $k = 2$, $n \in \{1, 2, 4\}$.

Übungsaufgabe 2

- `demos/java/set/Set.java`
- Behebt alle Compiler- und Laufzeitfehler in der Klasse `Set`.

Übungsaufgabe 2

- `demos/java/set/Set.java`
- Behebt alle Compiler- und Laufzeitfehler in der Klasse `Set`.
- Behebt ggf. auftretende JML-Warnings.
 - Geht auch online:
[`https://www.rise4fun.com/OpenJMLES/`](https://www.rise4fun.com/OpenJMLES/)

Übungsaufgabe 2

- `demos/java/set/Set.java`
- Behebt alle Compiler- und Laufzeitfehler in der Klasse `Set`.
- Behebt ggf. auftretende JML-Warnings.
 - Geht auch online:
[`https://www.rise4fun.com/OpenJMLES/`](https://www.rise4fun.com/OpenJMLES/)
- Fügt je mind. eine (sinnvolle) Vor- und Nachbedingung zu folgenden Methoden hinzu:
 - `size()`
 - `isEmpty()`
 - `add()`
 - `contains()`
 - `getElements()`

Gefilterte Summe (18SS)

```
xs: List<Integer>
foreach x of xs:
  threads.add(new Thread () -> {
    if x < 10 then element else 0
  })
foreach t of threads:
  result += t.join()
```

- Wie lässt sich ein „Speedup“ von 0.005 gegenüber einer Lösung ohne Threads erklären, wenn $|xs| \approx 10^7$ (3P.)?
- Ersetzen Sie [die entsprechenden Zeilen] durch eine Implementierung mit möglichst hohem Speedup (7,5P.).
- Geben Sie eine Implementierung mittels parallelen Streams an (2,5P.).
- Zusätzlich: DbC-Fragen für 5P.

Ende

- Im Campus-System kann man sich bis zum 17.03. für die ProPa-Klausur anmelden
- [Rückmelden](#) bis zum 15.02.