


# Todo list

 Grafiken korrekt? Vgl. SIMD und MISD . . . . .	8
---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------	---

# Inhaltsverzeichnis

<b>1</b>	<b>Fragen</b>	<b>3</b>
1.1	Klausurrelevant . . . . .	3
1.2	Design by Contract . . . . .	3
1.2.1	JML . . . . .	3
1.3	Compiler . . . . .	3
1.3.1	First und Follow Mengen . . . . .	3
1.3.2	Java-Bytecode . . . . .	3
<b>2</b>	<b>Theoretische Grundlagen</b>	<b>4</b>
2.1	Äquivalenz . . . . .	4
2.1.1	$\alpha$ -Äquivalenz (Folie: 20_(166)) . . . . .	4
2.1.2	$\eta$ -Äquivalenz (Folie: 20_(167)) . . . . .	4
2.1.3	Divergenz (Folie: 20_(182)) . . . . .	4
2.1.4	Rekursionsoperator (Folie: 20_(184)) . . . . .	4
2.1.5	Auswertungsstrategien . . . . .	4
2.1.6	Church-Zahlen (Folie: 20_(179ff)) . . . . .	4
2.1.7	Rekursionsoperator Y (Folie: 20_(184)) . . . . .	5
2.2	Typinferenz . . . . .	5
<b>3</b>	<b>Prolog</b>	<b>6</b>
3.1	Vergleich arithmetischer Ausdrücke . . . . .	6
3.2	Funktionen für Listen . . . . .	6
3.3	Sonstige . . . . .	7
<b>4</b>	<b>Parallelprogrammierung</b>	<b>8</b>
4.1	Grundlagen . . . . .	8
4.1.1	Coffman-Bedingungen (Deadlock-Bedingungen) (Folie: 54_(47)) . . . . .	8
4.1.2	Flynn's Taxonomy (Folie: 51_(13)) (Grafiken von SS 14, Nr. 6) . . . . .	8
4.1.3	Beschleunigung: Amdahl's Law (Folie: 51_(17)) . . . . .	8
4.2	MPI . . . . .	9
4.3	Java . . . . .	10
4.3.1	Runnable . . . . .	10
4.3.2	Callable + Future . . . . .	11
4.3.3	RecursiveAction / ForkJoinPool . . . . .	12
4.3.4	RecursiveTask / ForkJoinPool . . . . .	13
4.3.5	AkkaActor tell() . . . . .	14
4.3.6	AkkaActor ask() . . . . .	15
<b>5</b>	<b>Design by Contract</b>	<b>16</b>
5.1	JML . . . . .	16
5.1.1	Basic Syntax . . . . .	16
<b>6</b>	<b>Compiler</b>	<b>17</b>
6.1	Java-Bytecode The Java Virtual Machine Specification . . . . .	17
6.1.1	Präfixe / Suffixe . . . . .	17
6.1.2	Lesen / Schreiben von lokalen Variablen . . . . .	17
6.1.3	Lesen / Schreiben von Feldern . . . . .	18
6.1.4	Sprungbefehle . . . . .	18
6.1.5	Methodenaufrufe . . . . .	20
6.1.6	Objekterzeugung . . . . .	20
6.1.7	Arithmetische Berechnungen . . . . .	21

# Kapitel 1: Fragen

## 1.1 Klausurrelevant

- X10 klausurrelevant?

## 1.2 Design by Contract

### 1.2.1 JML

- Objekte non-Null Default: Reference
- muss die Precondition Availability rule (Folie: 60\_(25)) erfüllt / eingehalten werden? Oder nur Best Practice?

## 1.3 Compiler

### 1.3.1 First und Follow Mengen

- $Follow_k(x)$  auch wie folgt definierbar?:

$$\begin{aligned} Follow_k(x) &= \{\cup First_k(y) | \exists m, y \in (V \cup \Sigma)^* : S \Rightarrow^* mxy\} \\ &= \{u \in \Sigma^k | \exists m, y \in (V \cup \Sigma)^* : \left( S \Rightarrow^* mxy \right) \wedge \left( u \in First_k(y) \right)\} \text{ (große Klammern hinzugefügt)} \\ &= \{u \in \Sigma^k | \exists m, y \in (V \cup \Sigma)^* : S \Rightarrow^* mxy \wedge u \in First_k(y)\} \text{ (Folie: 71_(379))} \end{aligned}$$

- wie ist  $Follow_k(x)$  definiert, wenn

$$S \not\Rightarrow mxy$$

d.h. wenn „x“ nie von S aus abgebildet wird? (bspw.  $Follow_k(S)$ , d.h. S ist nur Startzustand, wird aber durch keine Produktion / Abbildung erreicht?)

**Annahme:**  $Follow_k(x) = \{\#\}$

- gilt  $\# \in Follow_k(S)$  immer?

### 1.3.2 Java-Bytecode

- was passiert wenn Typ der Stackvariablen nicht mit dem erwarteten Operationstyp übereinstimmt?  
z.B: oberste Variable auf Stack ist „3.5“ (Double) und istore\_3 wird ausgeführt  
⇒ Exception?
- Unterschied zwischen „bipush“ und „ldc“ Befehlen
- wann „ldc“ Befehl verwenden? (Folie: 73\_(436))

# Kapitel 2: Theoretische Grundlagen

## 2.1 Äquivalenz

### 2.1.1 $\alpha$ -Äquivalenz (Folie: 20\_(166))

gleicher Ausdruck / Funktion, nur andere Namen  $\Rightarrow$  durch Umbenennung Transformation von  $t_1$  zu  $t_2$  möglich

### 2.1.2 $\eta$ -Äquivalenz (Folie: 20\_(167))

Zwei Funktionen sind gleich, falls Ergebnis gleich für alle Argumente

### 2.1.3 Divergenz (Folie: 20\_(182))

Terme, die nicht zu einer Normalform auswerten, divergieren. Diese modellieren unendliche Ausführungen.

### 2.1.4 Rekursionsoperator (Folie: 20\_(184))

$$Y = \lambda f. (\lambda x. f (x x)) (\lambda x. f (x x))$$

mit

$$f (Y f) \stackrel{\beta}{=} Y f$$

### 2.1.5 Auswertungsstrategien

- Volle  $\beta$ -Reduktion (Folie: 20\_(177)): Jeder Redex kann jederzeit reduziert werden
- Normalenreihenfolge (Folie: 20\_(177)): Immer der linkeste äußerste Redex (der Parameter zur Verfügung hat) wird reduziert
- Call-By-Name (Folie: 20\_(189)): Reduziere linkesten äußersten Redex, der nicht von einem  $\lambda$  umgeben ist  
 $\Rightarrow$  Reduziere Argumente erst, wenn benötigt
- Call-By-Value (Folie: 20\_(190)): Reduziere linkesten äußersten Redex, der nicht von einem  $\lambda$  umgeben ist und dessen Argument ein Wert (d.h. max. ausgewertet, darf auch ein Lambda-Ausdruck sein) ist  
 $\Rightarrow$  werte Argumente vor Funktionsaufruf aus, dann setze max. ausgewertete Argumente ein

### 2.1.6 Church-Zahlen (Folie: 20\_(179ff))

- Zahlen:

$$\begin{aligned} c_0 &= \lambda s. \lambda z. z \\ c_1 &= \lambda s. \lambda z. s z \\ c_2 &= \lambda s. \lambda z. s (s z) \\ &\vdots \\ c_n &= \lambda s. \lambda z. s^n z \end{aligned}$$

- Operationen
  - Nachfolgerfunktion  $\text{succ} = \lambda n. \lambda s. \lambda z. s (n s z)$
  - Addition  $\text{plus} = \lambda m. \lambda n. \lambda s. \lambda z. m s (n s z)$
  - Multiplikation  $\text{times} = \lambda m. \lambda n. \lambda s. n (m s) \stackrel{\eta}{=} \lambda m. \lambda n. \lambda s. \lambda z. n (m s) z$
  - Potenzieren  $\text{exp} = \lambda m. \lambda n. n m \stackrel{\eta}{=} \lambda m. \lambda n. \lambda s. \lambda z. n m s z$
  - Subtraktion  $\text{sub} = \lambda m. \lambda n. n \text{ pred } m$  (ÜB 5, Nr. 4)
    - \*  $\text{pair} = \lambda a. \lambda b. \lambda f. f a b$
    - \*  $\text{fst} = \lambda p. p(\lambda a. \lambda b. a)$
    - \*  $\text{snd} = \lambda p. p(\lambda a. \lambda b. b)$
    - \*  $\text{next} = \lambda p. \text{pair} (\text{snd } p) (\text{succ} (\text{snd } p))$
    - \*  $\text{pred} = \lambda n. \text{fst} (n \text{ next } (\text{pair } c_0 c_0))$

- Vergleichsoperation „lessEq  $m \leq n$ “  $lessEq = \lambda m. \lambda n. isZero (sub\ m\ n)$  (ÜB 6, Nr. 2)
- Vergleichsoperation „greaterEq  $m \geq n$ “  $greaterEq = \lambda m. \lambda n. isZero (sub\ n\ m)$
- Vergleichsoperation „eq  $m == n$ “  $eq = \lambda m. \lambda n. (\lambda a. a) (lessEq\ m\ n) (greaterEq\ m\ n) c_{false}$
- $isZero = \lambda n. n (\lambda p. c_{false}) c_{true}$  (SS 14)
- boolsche Werte
  - True  $c_{true} = \lambda t. \lambda f. t$
  - False  $c_{false} = \lambda t. \lambda f. f$

### 2.1.7 Rekursionsoperator Y (Folie: 20\_(184))

$$Y = \lambda f. (\lambda x. f(x\ x))(\lambda x. f(x\ x))$$

- Rekursionsoperator Y ist nicht typisierbar (Folie: 21\_(205))

## 2.2 Typinferenz

Bei Let-Polymorphismus angepasste Regeln von VAR und ABS (Folie: 22\_(211))

### Typsystem $\Gamma \vdash t : T$

$\Gamma \vdash t : \tau$  – im Typkontext  $\Gamma$  hat Term  $t$  Typ  $\tau$ .

$\Gamma$  ordnet freien Variablen  $x$  ihren Typ  $\Gamma(x)$  zu.

$$\begin{array}{ll} \text{CONST: } \frac{c \in \text{Const}}{\Gamma \vdash c : \tau_c} & \text{VAR: } \frac{\Gamma(x) = \tau}{\Gamma \vdash x : \tau} \\ \text{ABS: } \frac{\Gamma, x : \tau_1 \vdash t : \tau_2}{\Gamma \vdash \lambda x. t : \tau_1 \rightarrow \tau_2} & \text{APP: } \frac{\Gamma \vdash t_1 : \tau_2 \rightarrow \tau \quad \Gamma \vdash t_2 : \tau_2}{\Gamma \vdash t_1\ t_2 : \tau} \end{array}$$

### Angepasste Regeln:

$$\begin{array}{l} \text{VAR: } \frac{\Gamma(x) = \tau' \quad \tau' \succeq \tau}{\Gamma \vdash x : \tau} \\ \text{ABS: } \frac{\Gamma, x : \tau_1 \vdash t : \tau_2 \quad \tau_1 \text{ kein Typschema}}{\Gamma \vdash \lambda x. t : \tau_1 \rightarrow \tau_2} \end{array}$$

### Let-Typregel

$$\text{LET: } \frac{\Gamma \vdash t_1 : \tau_1 \quad \Gamma, x : ta(\tau_1, \Gamma) \vdash t_2 : \tau_2}{\Gamma \vdash \text{let } x = t_1 \text{ in } t_2 : \tau_2}$$

# Kapitel 3: Prolog

## 3.1 Vergleich arithmetischer Ausdrücke

- gleich: „= $\text{=}$ “
- ungleich: „= $\text{\backslash}$ “
- kleiner: „ $\text{<}$ “
- kleiner-gleich: „= $\text{<}$ “
- größer: „ $\text{>}$ “
- größer-gleich: „= $\text{>}$ “

## 3.2 Funktionen für Listen

- member (Folie: 31\_(243)): Überprüfe ob Element in Liste enthalten

```
member(X, [X|T]).  
member(X, [Y|T]):- member(X, T).
```

- append (Folie: 31\_(243)): Hänge eine Liste an eine andere

```
append([], L, L).  
append([X|R], L, [X|T]):- append(R, L, T).
```

„Die Konkatenation von  $[]$  und  $L$  ist  $L$ . Wenn die Konkatenation von  $R$  und  $L$  die Liste  $T$  ergibt, dann ergibt die Konkatenation von  $[X|R]$  und  $L$  die Liste  $[X|T]$ .“

- reverse (Folie: 31\_(245)):

```
reverse([], []).  
reverse([X|R], Y):- reverse(R, Y1), append(Y1, [X], Y).
```

effizienter:

```
reverse(X,Y):- reverse(X, [], Y).  
reverse([], Y, Y).  
reverse([X|R], A, Y):- reverse(R, [X|A], Y).
```

- Quicksort (Folie: 31\_(247)):

```
qsort([], []).  
qsort([X|R], Y):- split(X, R, R1, R2),  
                  qsort(R1, Y1),  
                  qsort(R2, Y2),  
                  append(Y1, [X|Y2], Y).  
  
split(X, [], [], []).  
split(X, [H|T], [H|R], Y):- X>H, split(X, T, R, Y).  
split(X, [H|T], R, [H|Y]):- X<=H, split(X, T, R, Y).
```

- Listenpermutation (Folie: 31\_(248)):

```
permute([], []).  
permute([X|R], P):- permute(R, P1), append(A, B, P1), append(A, [X|B], P).
```

- lösche alle Elemente X aus Liste (Üb 8, Nr. 3):

```
del([], _, []).  
del([X|T1], X, L2):- del(T1, X, L2).  
del([Y|T1], X, [Y|T2]):- del(T1, X, T2), not(X=Y).
```

- Listenlänge (WS 12/13, Nr. 3a)

```
length([], 0).  
length([_|R], NewLength):- length(R, Length), NewLength is Length + 1.
```

- Alle möglichen Teillisten einer Liste (Z-Üb 7, Nr.1.2)

```
splits(L, ([], L)).
splits([X|L], ([X|S], E)):- splits(L, (S,E)).
```

- Test auf Duplikate:

```
noDuplicates([]).
noDuplicates([H|T]):- not(member(H,T)), noDuplicates(T).
```

- Entferne aufeinanderfolgende Duplikate:

```
removeDuplicates([], []).
removeDuplicates([H|[H|T]], L):- removeDuplicates([H|T], L).
removeDuplicates([H|T], [H|L]):- removeDuplicates(T, L).
```

- Entferne alle Duplikate (auch wenn doppelte Elemente nicht direkt hintereinander sind):

```
removeAllDuplicates([], []).
removeDuplicates([H|T], [H|L]):- deleteElem(T, H, L1), removeDuplicates(L1, L).
```

- letztes Element einer (nicht-leeren) Liste:

```
lastElem([X], X).
lastElem([H|T], R):- lastElem(T, R).
```

### 3.3 Sonstige

- atom(Term): True, falls Term mit einem Atom instanziiert ist (Folie: 32\_(272))
- atomic(Term): True, falls Term mit einem Atom instanziiert ist (Folie: 32\_(272))
- integer(Term): True, falls Term mit einem Integer instanziiert ist
- var(Term): True, falls Term aktuell eine freie Variable ist

# Kapitel 4: Parallelprogrammierung

## 4.1 Grundlagen

### 4.1.1 Coffman-Bedingungen (Deadlock-Bedingungen) (Folie: 54.(47))

Wenn alle vier der folgenden Bedingungen zutreffen, liegt ein Deadlock vor. Deadlocks können verhindert werden, indem immer mindestens eine Bedingung nicht erfüllt ist, d.h. nicht alle auf einmal erfüllt sein können.

#### 1. Mutual exclusion

- beschränkter Zugriff auf eine Ressource
- Ressource kann nur mit einer beschränkten Anzahl von Nutzern geteilt werden

#### 2. Hold and wait: Warten auf alle benötigten Ressourcen, während die Kontrolle über bisher zugesprochene (mind. eine) Ressourcen behalten wird.

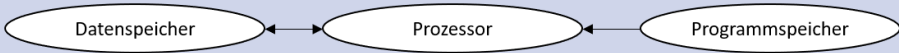
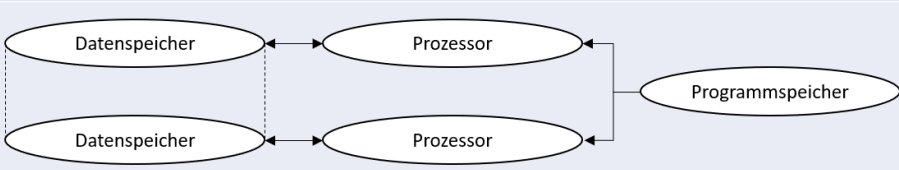
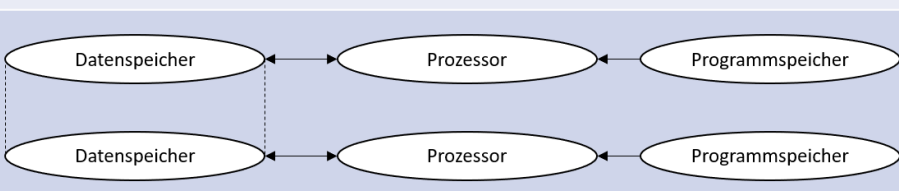
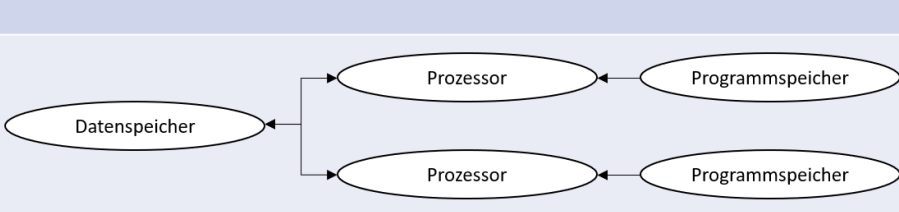
#### 3. No preemption: Zugewiesene Ressourcen können nur freiwillig zurückgegeben werden, die Rückgabe kann nicht erzwungen werden.

#### 4. Circular Wait: Möglichkeit von Kreisen in Ressourcen-Anfragen Graph:

Zyklische Kette von Prozessen, die bereits Ressourcen (mind. eine) erhalten haben und gleichzeitig auf weitere Ressourcen warten, welche jeweils dem nächsten Prozess in der zirkulären Kette zugesprochen wurden.

### 4.1.2 Flynn's Taxonomy (Folie: 51\_(13)) (Grafiken von SS 14, Nr. 6)

Grafiken korrekt? Vgl. SIMD und MISD

Taxonomie		Graphische Repräsentation
SISD (Single Instruction x Single Data)	von Neumann Architektur / Harvard Architektur: eine Anweisungsreihenfolge auf einem Speicher ausgeführt	
SIMD (Single Instruction x Multiple Data)	Eine Anweisung auf homogene Daten angewendet (z.B. Array) z.B. • Vektor Prozessoren von frühen Supercomputern • Grafikprozessoren (GPUs)	
MIMD (Multiple Instruction x Multiple Data)	versch. Prozessoren operieren auf versch. Daten z.B. • aktuelle Mehrkernprozessoren	
MISD (Multiple Instruction x Single Data)	Mehrere Anweisungen gleichzeitig auf gleichen Daten ausgeführt z.B. • redundante Architekturen • Pipelines in modernen Prozessoren	

### 4.1.3 Beschleunigung: Amdahl's Law (Folie: 51\_(17))

Beschleunigung eines Algo durch die Verwendung von n Prozessoren:

$$S(n) = \frac{T(1)}{T(n)} = \frac{\text{Ausführungszeit mit einem Prozessor}}{\text{Ausführungszeit mit n Prozessoren}}$$



maximale Beschleunigung durch parallele Ausführung mit n Prozessoren:

$$S(n) = \frac{1}{(1-p) + \frac{p}{n}}$$

p: parallelisierbarer prozentualer Anteil des Programms

## 4.2 MPI

- MPI\_Comm\_WORLD: Standard Communicator
- MPI\_Init(&argc, &args): initialisiere MPI
- MPI\_Finalize(): Clean-Up nach Ausführung von MPI
- MPI\_Sendrecv\_replace: **Fehlt**
- MPI\_Sendrecv: **Fehlt**

## 4.3 Java

### 4.3.1 Runnable

```
public class DemoRunnable {  
    public static void main(String[] args) {  
        Thread thread0 = new Thread(new MyRunnable(0));  
        Thread thread1 = new Thread(new MyRunnable(1));  
  
        thread0.start();  
        thread1.start();  
    }  
  
    public static class MyRunnable implements Runnable {  
        private int id;  
  
        public MyRunnable(int id) {  
            this.id = id;  
        }  
  
        public void run() {  
            System.out.println("Running: " + this.id);  
        }  
    }  
}  
  
/* Ausgabe:  
Running: 0  
Running: 1  
*/
```

### 4.3.2 Callable + Feature

```

import java.util.ArrayList;
import java.util.List;
import java.util.concurrent.Callable;
import java.util.concurrent.ExecutionException;
import java.util.concurrent.ExecutorService;
import java.util.concurrent.Executors;
import java.util.concurrent.Future;

public class DemoCallableFuture {
    public static void main(String[] args) {
        ExecutorService executorService = Executors.newFixedThreadPool(4);
        List<Future<String>> futures = new ArrayList<Future<String>>();

        for (int i = 0; i < 2; i++) {
            futures.add(executorService.submit(new MyCallable(i)));
        }

        for (Future<String> future : futures) {
            try {
                String result = future.get();
                System.out.println(result);
            } catch (InterruptedException e) {
                //TODO: handle exception
            } catch (ExecutionException e){
                //TODO: handle exception
            }
        }

        executorService.shutdown();
    }

    public static class MyCallable implements Callable<String> {
        private int id;

        public MyCallable(int id) {
            this.id = id;
        }

        public String call() {
            return "Running:_" + this.id;
        }
    }
}

/* Ausgabe:
Running: 0
Running: 1
*/

```

### 4.3.3 RecursiveAction / ForkJoinPool

```

import java.util.ArrayList;
import java.util.List;
import java.util.concurrent.ForkJoinPool;
import java.util.concurrent.RecursiveAction;

public class DemoRecursiveAction {
    public static void main(String[] args) {
        MyRecursiveAction action = new MyRecursiveAction(4, "none");
        ForkJoinPool pool = new ForkJoinPool();
        pool.invoke(action);
    }

    public static class MyRecursiveAction extends RecursiveAction {
        private static final long serialVersionUID = 1L;
        private int workload;
        private String side;

        public MyRecursiveAction(int workload, String side) {
            this.workload = workload;
            this.side = side;
        }

        @Override
        protected void compute() {
            if (this.workload > 1) {
                System.out.println("Workload splitted (" + this.side + "): " + this.workload);

                int half = (int) this.workload / 2;
                MyRecursiveAction left = new MyRecursiveAction(half, "left");
                MyRecursiveAction right = new MyRecursiveAction(half, "right");

                left.fork();
                right.compute();
                left.join();
            } else {
                System.out.println("Workload not splitted (" + this.side + "): " + this.workload);
            }
        }
    }
}

/* Ausgabe:
Workload splitted (none): 4
Workload splitted (right): 2
Workload not splitted (right): 1
Workload not splitted (left): 1
Workload splitted (left): 2
Workload not splitted (right): 1
Workload not splitted (left): 1
*/

```

## 4.3.4 RecursiveTask / ForkJoinPool

```

import java.util.ArrayList;
import java.util.List;
import java.util.concurrent.ForkJoinPool;
import java.util.concurrent.RecursiveTask;

public class DemoRecursiveTask {
    public static void main(String[] args) {
        MyRecursiveTask task = new MyRecursiveTask(4, "None");
        ForkJoinPool pool = new ForkJoinPool();
        Long result = pool.invoke(task);

        System.out.println("Final result: " + result);
    }

    public static class MyRecursiveTask extends RecursiveTask<Long> {
        private static final long serialVersionUID = 1L;
        private long workload;
        private String side;

        public MyRecursiveTask(long workload, String side) {
            this.workload = workload;
            this.side = side;
        }

        @Override
        protected Long compute() {
            if (this.workload > 1) {
                int half = (int) this.workload / 2;
                MyRecursiveTask left = new MyRecursiveTask(half, "Left");
                MyRecursiveTask right = new MyRecursiveTask(half, "Right");

                left.fork();
                Long rightResult = right.compute();
                Long leftResult = left.join();
                Long result = leftResult + rightResult;
                System.out.println(this.side + " result (splitted): " + result);
                return result;
            } else {
                System.out.println(this.side + " result (not splitted): " + this.workload);
                return this.workload;
            }
        }
    }
}

/* Ausgabe:
Right result (not splitted): 1
Left result (not splitted): 1
Right result (splitted): 2
Right result (not splitted): 1
Left result (not splitted): 1
Left result (splitted): 2
None result (splitted): 4
Final result: 4

```

```
*/
```

### 4.3.5 AkkaActor tell()

```
package DemoAkkaActor;
```

```
import akka.actor.*;
```

```
public class DemoAkkaActorTell {
    public static void main(String[] args) {
        ActorSystem actorSystem = ActorSystem.create("Demo");
        ActorRef zero = actorSystem.actorOf(Props.create(MyActor.class, 0));
        ActorRef one = actorSystem.actorOf(Props.create(MyActor.class, 1));

        zero.tell("Hello", one);
        one.tell("Hello", zero);
        actorSystem.terminate();
    }

    public static class MyActor extends AbstractActor {
        private int id;

        public MyActor(int id) {
            this.id = id;
        }

        @Override
        public Receive createReceive() {
            return receiveBuilder()
                .match(String.class, this::handleStringMessage)
                .matchAny(message -> unhandled(message))
                .build();
        }

        private void handleStringMessage(String message) {
            System.out.println("Id: " + this.id + " _message: " + message);
            getSender().tell("Hi", ActorRef.noSender());
        }
    }
}
```

```
/* Ausgabe
Id: 1 message: Hello
Id: 0 message: Hello
Id: 0 message: Hi
Id: 1 message: Hi
*/
```

## 4.3.6 AkkaActor ask()

```

package DemoAkkaActor;

import akka.actor.*;
import akka.pattern.Patterns;
import akka.util.Timeout;
import scala.concurrent.Await;
import scala.concurrent.Future;

import java.util.concurrent.TimeUnit;

public class DemoAkkaActorAsk{
    public static void main(String[] args) {
        ActorSystem actorSystem = ActorSystem.create("Demo");
        ActorRef actor = actorSystem.actorOf(Props.create(MyActor.class));

        Integer[] values = new Integer[] {1,2};
        Timeout timeout = new Timeout(1, TimeUnit.SECONDS);
        Future<Object> future = Patterns.ask(actor, values, timeout);

        try {
            int result = (Integer) Await.result(future, timeout.duration());
            System.out.println("Result: " + result);
        } catch (Exception e) {
            e.printStackTrace();
        }

        actorSystem.terminate();
    }

    public static class MyActor extends AbstractActor {
        private int id;

        @Override
        public Receive createReceive() {
            return receiveBuilder()
                .match(Integer[].class, this::handleIntegerMessage)
                .matchAny(message -> unhandled(message))
                .build();
        }

        private void handleIntegerMessage(Integer[] message) {
            int sum = 0;
            for (int val : message){
                sum+=val;
            }
            getSender().tell(sum, getSelf());
        }
    }
}

/* Ausgabe:
Result: 3
*/

```

# Kapitel 5: Design by Contract

## 5.1 JML

### 5.1.1 Basic Syntax

Syntax	Bedeutung
$a ==> b$	a impliziert b
$a <==>$	a und b äquivalent
$a <!=>$	a und b <b>nicht</b> äquivalent ( $a \nleftrightarrow b$ )
<code>\result</code>	Ergebnis der Methode
<code>\old(E)</code>	Wert von E, bevor die Methode ausgeführt wurde
<code>(\forall \text{forall declaration; range-expression; body-expression})</code>	<code>(\forall \text{int } i; 0 \leq i \ \&amp;\&amp; \ i &lt; \text{size}; \text{\old(elements[i])} == \text{elements[i]})</code> für alle i zwischen 0 und „size“ gilt: <code>\old(elements[i]) == elements[i]</code>
<code>(\exists \text{exists declaration; range-expression; body-expression})</code>	<code>(\exists \text{int } i; 0 \leq i \ \&amp;\&amp; \ i &lt; \text{size}; \text{\old(elements[i])} == \text{elements[i]})</code> es gibt ein i zwischen 0 und „size“, für das gilt: <code>\old(elements[i]) == elements[i]</code>



# Kapitel 6: Compiler

## 6.1 Java-Bytecode The Java Virtual Machine Specification

Class-Datei disassembeln: javap

### 6.1.1 Präfixe / Suffixe

Präfix / Suffix	Operand Typ
i	integer
l	long
s	short
b	byte
c	character
f	float
d	double
a	reference

### 6.1.2 Lesen / Schreiben von lokalen Variablen

Befehl	Parameter	Beschreibung	Beispiel
iconst_x	$x \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5, m1\}$	lädt die int-Konstante x m1 steht für Konstante „-1“	<b>iconst_1</b> lädt den int-Wert „1“ auf den Stack
<b>TYPE</b> load_x	x: Index der lokalen Variable $x \in \{0, 1, 2, 3\}$ (x gehört zum Befehl, es gibt pro x ein Befehl; d.h. x ist keine Variable)	lädt den Wert der Variable mit Typ „TYPE“ mit Index x auf den Stack	<b>iload_2</b> lade Wert von der Variable mit Index 2 und dem Typ „Integer“
<b>TYPE</b> store_x	x: Index der Variable $x \in \{0, 1, 2, 3\}$ (x gehört zum Befehl, es gibt pro x ein Befehl; d.h. x ist keine Variable)	speichert den obersten Wert auf dem Stack mit Typ „TYPE“ in Variable mit Index x	<b>istore_2</b> speichere den obersten Wert auf dem Stack vom Typ „Integer“ in Variable 2
<b>TYPE</b> load x	x: Index der lokalen Variable $0 \leq x \leq 255$ (x mit 1 Byte darstellbar)	lädt den Wert der Variable mit Typ „TYPE“ mit Index x auf den Stack	<b>iload 7</b> lade Wert von der Variable mit Index 7 und dem Typ „Integer“
<b>TYPE</b> store x	x: Index der lokalen Variable $0 \leq x \leq 255$ (x mit 1 Byte darstellbar)	speichert den obersten Wert auf dem Stack mit Typ „TYPE“ in Variable mit Index x	<b>istore 7</b> speichere den obersten Wert auf dem Stack vom Typ „Integer“ in Variable 7
bipush const	const: konstanter Wert, der auf den Stack geladen werden soll	Lade den geg. konstanten Wert auf den Stack	bipush 10 Lade den Wert 10 auf den Stack
ldc	Fehlt	Beschreibung	Beispiel

### Vergleich „iload x“ vs. „iload x“

- „iload x“ (mit Unterstrich):  $x \in \{0, 1, 2, 3\}$  ist ein (einziger) Befehl, ohne Parameter. „x“ ist schon im Opcode enthalten. Der Befehl besteht aus 1 Byte.
- „iload x“ (ohne Unterstrich):  $0 \leq x \leq 255$  ist ein Befehl, mit Parameter „x“. x ist nicht im Opcode enthalten. „iload x“ funktioniert mit allen Zahlen x, die in ein Byte passen.

Da die Befehle mit Unterstrich Platz sparen, werden sie von realen Compilern bevorzugt; vorausgesetzt x ist klein genug.

### 6.1.3 Lesen / Schreiben von Feldern

Befehl	Parameter	Beschreibung	Beispiel
putfield	Fehlt	Beschreibung	Beispiel
getfield	Fehlt	Beschreibung	Beispiel

### 6.1.4 Sprungbefehle

Befehl	Parameter	Beschreibung	Beispiel
ifl LABEL	LABEL: Label, zu dem gesprungen werden soll, falls die Bedingung erfüllt ist	Wenn der oberste Wert auf dem Stack <b>kleiner oder gleich 0</b> ist, dann springe zu dem geg. Label	ifl then springe zu Label „then“, (Folie: 73_(411))
ifge LABEL	LABEL: analog zu „ifl“	Wenn der oberste Wert auf dem Stack <b>größer oder gleich 0</b> ist, dann springe zu dem geg. Label	ifge then analog zu „ifl“
ifeq LABEL	LABEL: analog zu „ifl“	Wenn der oberste Wert auf dem Stack <b>gleich 0</b> ist, dann springe zu dem geg. Label	ifeq then analog zu „ifl“
ifne LABEL	LABEL: analog zu „ifl“	Wenn der oberste Wert auf dem Stack <b>nicht gleich 0</b> ist, dann springe zu dem geg. Label	ifne then analog zu „ifl“
ifgt LABEL	LABEL: analog zu „ifl“	Wenn der oberste Wert auf dem Stack <b>größer 0</b> ist, dann springe zu dem geg. Label	ifgt then analog zu „ifl“
ift LABEL	LABEL: analog zu „ifl“	Wenn der oberste Wert auf dem Stack <b>kleiner 0</b> ist, dann springe zu dem geg. Label	ift then analog zu „ifl“
ifnull LABEL	LABEL: analog zu „ifl“	Wenn der oberste Wert (/Referenz) auf dem Stack <b>NULL ist</b> , dann springe zu dem geg. Label	ifnull then analog zu „ifl“
ifnonnull LABEL	LABEL: analog zu „ifl“	Wenn der oberste Wert (/Referenz) auf dem Stack <b>nicht NULL ist</b> , dann springe zu dem geg. Label	ifnonnull then analog zu „ifl“

Befehl	Parameter	Beschreibung	Beispiel
if_icmpeq LABEL	LABEL: analog zu „ifle“	Wenn die beiden obersten Integer-Werte auf dem Stack <b>gleich</b> sind, springe zu dem geg. Label	if_icmpeq then springe zu then (Folie: 73_(426))
if_icmpne LABEL	LABEL: analog zu „ifle“	Wenn die beiden obersten Integer-Werte auf dem Stack <b>nicht gleich</b> sind, springe zu dem geg. Label	if_icmpne then analog zu „if_icmpeq“
if_icmpge LABEL	LABEL: analog zu „ifle“	Wenn der oberste Integer-Wert auf dem Stack <b>gleich oder größer</b> als der zweite ist, springe zu dem geg. Label	if_icmpge then analog zu „if_icmpeq“
if_icmpgt LABEL	LABEL: analog zu „ifle“	Wenn der oberste Integer-Wert auf dem Stack <b>größer</b> als der zweite ist, springe zu dem geg. Label	if_icmpgt then analog zu „if_icmpeq“
if_icmple LABEL	LABEL: analog zu „ifle“	Wenn der oberste Integer-Wert auf dem Stack <b>kleiner oder gleich</b> als der zweite ist, springe zu dem geg. Label	if_icmple then analog zu „if_icmpeq“
if_icmplt LABEL	LABEL: analog zu „ifle“	Wenn der oberste Integer-Wert auf dem Stack <b>kleiner</b> als der zweite ist, springe zu dem geg. Label	if_icmplt then analog zu „if_icmpeq“
goto LABEL	LABEL: analog zu „ifle“	Springe bedingungslos zu dem geg. Label	goto done springe zu Label „done“ (Folie: 73_(411))

### 6.1.5 Methodenaufrufe

Tabelle 6.1: Quelle

Befehl	Parameter	Beschreibung	Beispiel
invokevirtual #INDEX	INDEX: Index der aufzurufenden Methode	Rufe die <b>nicht statische, public oder protected</b> Methode mit dem geg. Index auf. Die Parameter der Methode werden automatisch in den Operandenstack geladen, <b>beginnend bei Variablen-Index 1</b> (Variablen-Index 0: this-Variable / Referenz)	invokevirtual #2 Rufe die Methode mit Index 2 auf (Folie: 73_(419))
invokestatic #INDEX	INDEX: analog zu „invokevirtual“	Rufe die <b>statische</b> Methode mit dem geg. Index auf. Die Parameter der Methode werden automatisch in den Operandenstack geladen, <b>beginnend bei Variablen-Index 0</b> (statische Methode, somit keine „this“-Variable)	invokestatic #2 analog zu „invokevirtual“
invokespecial #INDEX	INDEX: analog zu „invokevirtual“	Rufe die <b>private, Superklassen- oder Konstruktor-</b> Methode mit dem geg. Index auf. Die Parameter der Methode werden automatisch in den Operandenstack geladen, <b>beginnend bei Variablen-Index 1</b> (Variablen-Index 0: this-Variable / Referenz)	invokespecial #2 analog zu „invokevirtual“
invokeinterface #INDEX	INDEX: analog zu „invokevirtual“	Rufe eine <b>Interface</b> Methode auf, wobei Implementierung des aufrufenden Objektes verwendet wird	invokeinterface #2 analog zu „invokevirtual“
invokedynamic #INDEX	INDEX: analog zu „invokevirtual“	<b>Fehlt</b>	invokedynamic #2 analog zu „invokevirtual“

### 6.1.6 Objekterzeugung

Befehl	Parameter	Beschreibung	Beispiel
newarray TYPE	TYPE: Typ der Array-Werte	Erstelle ein Array mit Werten des geg. Typ und der Größe des obersten Stack-Wertes.	newarray int Erstelle ein int-Array

### 6.1.7 Arithmetische Berechnungen

Befehl	Parameter	Beschreibung	Beispiel
<b>TYPE</b> mul	-	multipliziert zwei Werte vom Typ „TYPE“ und lädt das Ergebnis als obersten Wert auf den Stack	<b>imul</b>
<b>TYPE</b> div	-	dividiert zwei Werte vom Typ „TYPE“ und lädt das Ergebnis als obersten Wert auf den Stack	<b>idiv</b>
<b>TYPE</b> add	-	addiert zwei Werte vom Typ „TYPE“ und lädt das Ergebnis als obersten Wert auf den Stack	<b>iadd</b>
<b>TYPE</b> sub	-	subtrahiert zwei Werte vom Typ „TYPE“ und lädt das Ergebnis als obersten Wert auf den Stack	<b>iadd</b>
<b>TYPE</b> neg	-	negiert einen Wert vom Typ „TYPE“ und lädt das Ergebnis als obersten Wert auf den Stack	<b>ineg</b>
iinc index, const	index: Index der zu inkrementierenden Variable const: Wert um den die Variable inkrementiert werden soll	Inkrementiere die Variable mit dem geg. Index um den geg. konstanten Wert	iinc 1, 1 inkrementiere die Variable mit Index 1 um 1 iinc 1, -1 inkrementiere die Variable mit Index 1 um (-1)