# Pflichtenheft

Simon Bischof Jan Haag Adrian Herrmann Lin Jin Tobias Schlumberger Matthias Schnetz

15. November 2011

# Inhaltsverzeichnis

1	Pro	duktübersicht	4
2	Ziel	bestimmung	4
	2.1	Interpreter / Run-time Checker	4
		2.1.1 Musskriterien	4
		2.1.2 Sollkriterien	4
		2.1.3 Kannkriterien	4
	2.2	Grafische Benutzeroberfläche	4
		2.2.1 Musskriterien	4
		2.2.2 Kannkriterien	5
		2.2.3 Abgrenzungskriterien	5
	2.3	Verifikation	5
		2.3.1 Musskriterien	5
	2.4	While-Sprache	5
		2.4.1 Musskriterien	5
		2.4.2 Kannkriterien	5
		2.4.3 Abgrenzungskriterien	5
	2.5	Annotationssprache	5
		2.5.1 Musskriterien	5
		2.5.2 Sollkriterien	5
3	Pro	dukteinsatz	6
	3.1	Anwendungsbereiche	6
	3.2	Zielgruppen	6
	3.3	Betriebsbedingungen	6
4	Pro	duktumgebung	6
	4.1	Software	6
	4.2	Hardware	6
	4.3	Schnittstellen	6
5	Fun	ktionale Anforderungen	6
	5.1	Details	6
6	Pro	$\operatorname{duktdaten}$	9
7	Pro	duktleistungen	9
8	Wei	tere nichtfunktionale Anforderungen	9
9	Qua	alitätsanforderungen	9
10	Glo	bale Testfälle und Testszenarien	9
11	-	temmodelle  Verna an antenii beneicht	12
		Komponentenübersicht	12 13
12	Ben	utzeroberfläche	13

	12.1 Ubersicht	
	12.2 Menüpunkte	13
13	Spezielle Anforderungen an die Entwicklungsumgebung	19
14	4 Zeit- und Ressourcenplanung	19
	14.1 Projektplan	19
	14.2 Phasenverantwortliche	19
15	6 Ergänzungen	19
	15.1 While-Sprache	19
	15.1.1 Variablentypen	19
	15.1.2 Sprachkonstrukte	20
	15.1.3 Operatoren	20
	15.1.4 Sonstige Spracheigenschaften	21
	15.2 Annotationssprache	21
16	5 Glossar	21

## 1 Produktübersicht

Das Produkt ist ein Werkzeug zur Analyse und Korrektheitsprüfung von Programmen.

Der Benutzer interagiert über eine grafische Oberfläche, die neben einem Editor für die Erstellung und Bearbeitung von Programmen auch detaillierte Rückmeldungen zum aktuellen Programmzustand sowie weiterführende Hilfen zur Verfügung stellt.

Nach dem Erstellen eines Programms mit der im Anhang spezifizierten While-Sprache wird dieses zunächst übersetzt. über das Ergebnis dieser Analyse sowie eventuelle Fehler wird der Benutzer über die grafische Ober-fläche informiert.

Im Anschluss entsteht nach einer Erweiterung des Quelltextes um Annahmen in Form einer definierten Annotationssprache durch den Benutzer ein beweisbares Programm, welches mit den zur Verfügung stehenden Methoden zur Analyse des Programms untersucht werden kann.

Für diese Zwecke bietet das Produkt sowohl eine statische als auch dynamische Prüfung des Programmes an. Bei der dynamischen Prüfung kann der Benutzer Eingabeparameter frei wählen und das Programm mit diesen starten. Während der Ausführung werden die angegebenen Annotationen überprüft. Im Fehlerfall wird das Programm im Fehlerzustand eingefroren und der Benutzer über die grafische Oberfläche informiert.

Bei der statischen überprüfung wird versucht, die Annotationen als korrekt zu beweisen. Wenn der Beweis gelingt, gibt das Programm dem Benutzer dies über die grafische Oberfläche bekannt; anderenfalls liefert das Programm ein Gegenbeispiel oder signalisiert, dass es keine Entscheidung treffen kann.

## 2 Zielbestimmung

### 2.1 Interpreter / Run-time Checker

#### 2.1.1 Musskriterien

- schrittweise Ausführung eines Programms
- Inspektion des aktuellen Programmzustands durch den Benutzer
- Prüfung von Zusicherungen in Programmen zur Laufzeit

#### 2.1.2 Sollkriterien

• Auswertung von Formeln mit Quantoren über eingeschränkten Bereich

#### 2.1.3 Kannkriterien

- Auswertung von benutzerdefinierten Ausdrücken über Programmzustand
- Auswertung von Formeln mit Quantoren mit Hilfe eines Beweisers
- Breakpoints zum Halten der Ausführung eines Programms an definierten Stellen
- Randomisiertes Testen in vorgegebenen Grenzen

### 2.2 Grafische Benutzeroberfläche

#### 2.2.1 Musskriterien

- englische Sprache
- Steuerung der einzelnen Komponenten des Systems
- Anzeige von fehlgeschlagenen Laufzeitprüfungen
- Speichern und Laden von Quelltexten

#### 2.2.2 Kannkriterien

- Syntax Highlighting
- Hilfe zur Syntax der While-Sprache und der Annotationssprache
- Markierung der aktuellen Zeile beim Halten der Ausführung

### 2.2.3 Abgrenzungskriterien

• Optionen, die keinen echten Mehrwert bieten

#### 2.3 Verifikation

#### 2.3.1 Musskriterien

• formale Verifikation eines Programms mit Hilfe eines Beweisers

## 2.4 While-Sprache

#### 2.4.1 Musskriterien

- Zuweisungen, Bedingten Anweisungen und Schleifen
- Turing-Vollständigkeit

#### 2.4.2 Kannkriterien

• Programmiersprache unterstützt Methodenaufrufe

#### 2.4.3 Abgrenzungskriterien

- Variablentypen außer Ganzzahl, Boolean und Arrays
- Implementierung eines Heaps
- Implementierung von Nebenläufigkeit
- überladen von Methoden

## 2.5 Annotationssprache

#### 2.5.1 Musskriterien

- Ausdrücke in Annotationen ähnlich wie in der Programmiersprache, zusätzlich Quantoren
- Zusicherungen erlauben Aussagen der Prädikatenlogik
- Annotationen assert und assume

#### 2.5.2 Sollkriterien

• syntactic sugar für Vor- und Nachbedingungen, (In)Varianten und globale Annahmen

## 3 Produkteinsatz

Das Produkt ermöglicht dem Benutzer die Analyse eines Programmes, das in der im Anhang beschriebenen While-Sprache geschrieben ist. Dabei ist es sowohl möglich, die Anweisungen des Programms schrittweise oder komplett zu durchlaufen und dabei zur Laufzeit auf im Programmcode durch Annotationen eingebettete Zusicherungen zu überprüfen, als auch die formale Verifikation des Programms mithilfe des automatischen Theorembeweisers Z3 von Microsoft.

### 3.1 Anwendungsbereiche

- Formale Verifikation von Programmen
- Testen von Programmen der While-Sprache

## 3.2 Zielgruppen

• Softwareentwickler / Anwendungsentwickler

### 3.3 Betriebsbedingungen

• übliche Beweiserlaufzeit: 1 Stunde

•

## 4 Produktumgebung

#### 4.1 Software

- Java Runtime Environment SE 6 oder höher
- Windows NT 4.0 oder neuer oder Betriebssystem mit Wine

### 4.2 Hardware

• mindestens 512 MB Arbeitsspeicher

#### 4.3 Schnittstellen

• Das Produkt erzeugt Dateien im SMT-LIB 2.0 Format als Schnittstelle zu Z3

## 5 Funktionale Anforderungen

#### 5.1 Details

## Funktionale Anforderung 1

Anzeige von Quelltext Der Benutzer sieht den Quelltext des aktuellen Programms in der grafischen Oberfläche.

#### Funktionale Anforderung 2

Teile des angezeigten Quelltextes werden abhängig von ihrer Bedeutung in unterschiedlichen Farben angezeigt. 1

### Funktionale Anforderung 3

Der Benutzer kann den angezeigten Quelltext verändern oder einen neuen Quelltext eingeben.

### Funktionale Anforderung 4

Der Benutzer kann den eingegebenen Quelltext in eine Datei speichern. Dabei gibt der Benutzer den gewünschten Speicherort und den Dateinamen über eine grafische Oberfläche an.

#### Funktionale Anforderung 5

Der Benutzer kann ein Quellcode eines Programms aus einer Datei laden. Hierbei gibt der Benutzer die zu ladende Datei über eine grafische Oberfläche an.

#### Funktionale Anforderung 6

Wenn der Interpreter Syntaxfehler erkannt hat (FA20), wird dies dem Benutzer angezeigt, wenn er die Programmausführung oder die Beweisführung anfordert.

#### Funktionale Anforderung 7

Wenn der Interpreter Typfehler erkannt hat (FA21), wird dies dem Benutzer angezeigt, wenn er die Programmausführung oder die Beweisführung anfordert.

#### Funktionale Anforderung 8

Wenn bei der Ausführung eines Programmes durch den Interpreter ein Fehler auftritt (FA23), wird dies dem Benutzer angezeigt.

#### Funktionale Anforderung 9

Der Benutzer kann Breakpoints zur Pausierung eines Programmdurchlaufs an Stellen des angezeigten Quellcodes setzen und wieder entfernen.

#### Funktionale Anforderung 10

Der Benutzer sieht während der Ausführung eines Programms den aktuellen Inhalt aller globalen und lokalen Variablen. Die Anzeige wird nur aktualisiert, wenn das Programm die Ausführung pausiert.

#### Funktionale Anforderung 11

Der Benutzer kann die Ausführung eines Programms anhalten. Dabei wird der aktuelle Programmzustand beibehalten.

#### Funktionale Anforderung 12

Der Benutzer kann die Ausführung eines Programms abbrechen. Dabei wird der Programmzustand verworfen.

### Funktionale Anforderung 13

Meldet der Interpreter eine fehlgeschlagene Annotationsbedingung (FA25), so wird dies dem Benutzer angezeigt.

#### Funktionale Anforderung 14

Der Benutzer kann während der angehaltenen Ausführung eines Programms Ausdrücke eingeben, die vom Interpreter ausgewertet werden und deren Ergebnis dem Benutzer angezeigt wird.

#### Funktionale Anforderung 15

Der Benutzer kann die aktuellen Einstellungen (1) für die Ausführung des Beweisers (siehe FA0) anzeigen lassen. Diese werden vor der Anzeige aus einer Datei geladen (FA16) und bei einer Veränderung wieder in eine Datei geschrieben (FA17).

#### Funktionale Anforderung 16

Die Einstellungen für die Ausführung des Beweisers (siehe PD1) werden automatisch aus einer Datei gelesen.

#### Funktionale Anforderung 17

Die Einstellungen (siehe PD1) werden in eine Datei gespeichert.

#### Funktionale Anforderung 18

Der Benutzer kann den Beweisvorgang mit Hilfe des Beweisers unter den eingegebenen Einstellungen starten.

#### Funktionale Anforderung 19

Nach dem Durchlauf des Beweisers wird dem Benutzer das Ergebnis des Beweisvorgangs angezeigt.

#### Funktionale Anforderung 20

Der Interpreter erkennt Syntaxfehler des eingegebenen Quelltextes.

#### Funktionale Anforderung 21

Der Interpreter erkennt Typfehler des eingegebenen Quelltextes.

#### Funktionale Anforderung 22

Die Anweisungen im aktuell angezeigten Quelltext können ausgeführt werden. Dabei sind folgende Ausführungsmodi möglich:

Single Step Es wird auf eine Interaktion des Benutzers nur eine Anweisung aus-

geführt.

Run until Breakpoint Es werden sequentiell alle Anweisungen ausgeführt, bis das Pro-

gramm beendet ist oder ein Breakpoint (FA9) erreicht wird.

#### Funktionale Anforderung 23

Tritt ein Fehler zur Laufzeit des Programms auf, wird die Ausführung abgebrochen und der Fehler dem Benutzer angezeigt.

#### Funktionale Anforderung 24

Der Benutzer kann Ausdrücke über den aktuellen Programmzustand auswerten lassen.

### Funktionale Anforderung 25

Während der Programmausführung werden die Bedingungen der Annotationssprache ausgewertet. Schlägt eine Überprüfung fehl, so wird die Ausführung des Programms angehalten und dem Benutzer angezeigt, welche Bedingung falsch ist.

## Funktionale Anforderung 26

Der Beweisvorgang für das aktuelle Programm wird durchgeführt.

### 6 Produktdaten

Es sind folgende Daten des Benutzers zu Speichern:

#### Produktdaten 1

Benutzereinstellungen

- Timeout in Sekunden für den Beweiser
- Speicherbegrenzung in Megabyte für den Beweiser

#### Produktdaten 2

Zuletzt geöffnetes Verzeichnis

• Das zuletzt durch 5 geöffnete Verzeichnis.

## 7 Produktleistungen

- Verifikation- und Falsifikationsrückmeldungen vom Beweiser bezüglich der Spezifikation müssen korrekt sein, in anderen Fällen soll dem Benutzer mitgeteilt werden, dass der Beweiser das Problem nicht lösen kann
- Interpreter: Anweisungen mit weniger als 50 Operatoren werden in weniger als 0,1 Sekunde ausgeführt
- Parser: Programme mit 10.000 Zeilen werden in weniger als 1 Sekunde geparst
- vollständige Dokumentation der Syntax der While- und Annotationssprache

## 8 Weitere nichtfunktionale Anforderungen

Die Lizenz von Z3 erlaubt ausschließlich eine nicht-kommerzielle Benutzung.

## 9 Qualitätsanforderungen

- Programmiersprache muss erweiterbar sein
- mögliche Anbindung anderer Beweiser, die das SMT-LIB 2.0 Format unterstützen
- unter (durch benutzerdefinierte Einstellungen vorgegebene, FA15) Normalbedingungen stürzt das Produkt nicht ab
- jede Aktion gibt in jedem Fall eine Rückmeldung an den Benutzer

## 10 Globale Testfälle und Testszenarien

Folgende Funktionssequenzen sind zu überprüfen:

Globale Testfälle 1

Eingabe des leeren Programms  $\rightarrow$  keine Syntaxfehler

#### Globale Testfälle 2

Eingabe des leeren Programms ohne Annotationen, Beweisvorgang starten  $\rightarrow$  Verifikation durch den Beweiser

#### Globale Testfälle 3

Eingabe des leeren Programms, Annotation ensure false, Programmausführung  $\to$  Annotationsbedingung schlägt fehl

#### Globale Testfälle 4

Eingabe des leeren Programms, Annotation ensure true, Programmausführung  $\rightarrow$  Annotationsbedingung schlägt nicht fehl

#### Globale Testfälle 5

Eingabe eines beliebigen Programms, Annotation require false, Programmausführung  $\rightarrow$  Annotationsbedingung schlägt fehl, Programmausführung wird abgebrochen

#### Globale Testfälle 6

Eingabe eines Programms mit Zuweisung x=1, Annotation require x>0, Programmausführung  $\rightarrow$  Annotationsbedingung schlägt nicht fehl

#### Globale Testfälle 7

Eingabe eines Programms mit Syntaxfehler (z.B. fehlerhafte Klammerung, fehlendes Semikolon, Methodenname ist Keyword)  $\rightarrow$  Anzeige des Syntaxfehlers

#### Globale Testfälle 8

Eingabe eines Programms mit while-Schleife oder if-Konstrukt, deren Bedingung kein boolean ist  $\to$  Anzeige des Typfehlers

#### Globale Testfälle 9

Eingabe eines Programms mit einem Operator, der nur auf Ganzzahlen definiert ist und auf einen boolean angewendet wird  $\rightarrow$  Anzeige des Typfehlers

#### Globale Testfälle 10

Eingabe eines Programms mit einem Operator, der nur auf booleans definiert ist und auf Ganzzahlen angewendet wird  $\rightarrow$  Anzeige des Typfehlers

#### Globale Testfälle 11

Eingabe eines Programms mit einer Zuweisung eines boolean an eine Ganzzahl  $\rightarrow$  Anzeige des Typfehlers

#### Globale Testfälle 12

Eingabe eines Programms mit einer Zuweisung einer Ganzzahl an einen boolean  $\to$  Anzeige des Typfehlers

#### Globale Testfälle 13

Eingabe eines Programms mit einer Zuweisung einer Ganzzahl oder eines boolean an ein Array  $\rightarrow$  Anzeige des Typfehlers

#### Globale Testfälle 14

Eingabe eines Programms mit einem Vergleichsoperator, der auf zwei unterschiedliche Typen ausgeführt wird  $\rightarrow$  Anzeige des Typfehlers

#### Globale Testfälle 15

Eingabe eines Programms mit Zuweisung y = 2x, Annotation ensure y==2x, Beweisvorgang starten  $\rightarrow$  Verifizierung durch den Beweiser

#### Globale Testfälle 16

Eingabe eines Programms mit Zuweisung y = 2x, Annotation ensure y%2==0, Beweisvorgang starten  $\rightarrow$  Verifizierung durch den Beweiser

#### Globale Testfälle 17

Eingabe eines längeren Programms ohne Schleifen und ohne if-Konstrukt, Eingabe von Annotationen, die in jedem Fall wahr sind, Beweisvorgang starten  $\rightarrow$  Verifizierung durch den Beweiser

#### Globale Testfälle 18

Eingabe eines längeren Programms ohne Schleifen und mit if-Konstrukt, Eingabe von Annotationen, die in jedem Fall wahr sind, Beweisvorgang starten  $\rightarrow$  Verifizierung durch den Beweiser

#### Globale Testfälle 19

Eingabe eines längeren Programms mit Schleifen, Eingabe von Annotationen, die in jedem Fall wahr sind, Beweisvorgang starten  $\rightarrow$  Verifizierung durch den Beweiser

#### Globale Testfälle 20

Eingabe eines Programms mit Annotation ensure x!=x, Beweisvorgang starten  $\to$  Falsifikation durch den Beweiser

#### Globale Testfälle 21

Eingabe eines längeren Programms mit Schleife (z.B. russische Multiplikation, Maximum der Zahlen in einem Array), Eingabe von Annotationen, die in mindestens einem Fall falsch sind, Beweisvorgang starten  $\rightarrow$  Falsifikation durch den Beweiser

#### Globale Testfälle 22

Eingabe eines Programms mit Annotation require x%2==0, Zuweisung y=2\*(x/2) und Annotation ensure (x==y), Beweisvorgang starten  $\rightarrow$  Verifikation durch den Beweiser

#### Globale Testfälle 23

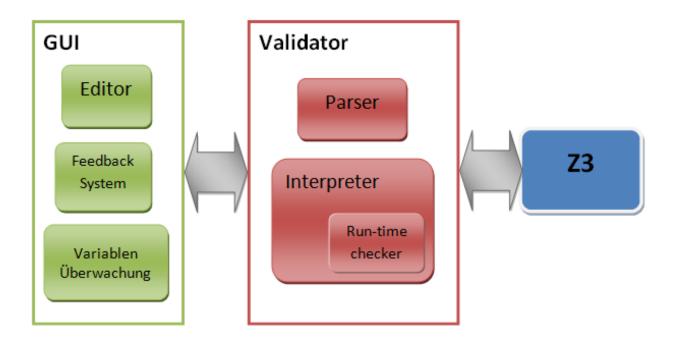
Eingabe eines Programms mit Division durch 0, Ausführung des Programms  $\rightarrow$  Anzeige des Laufzeitfehlers

#### Globale Testfälle 24

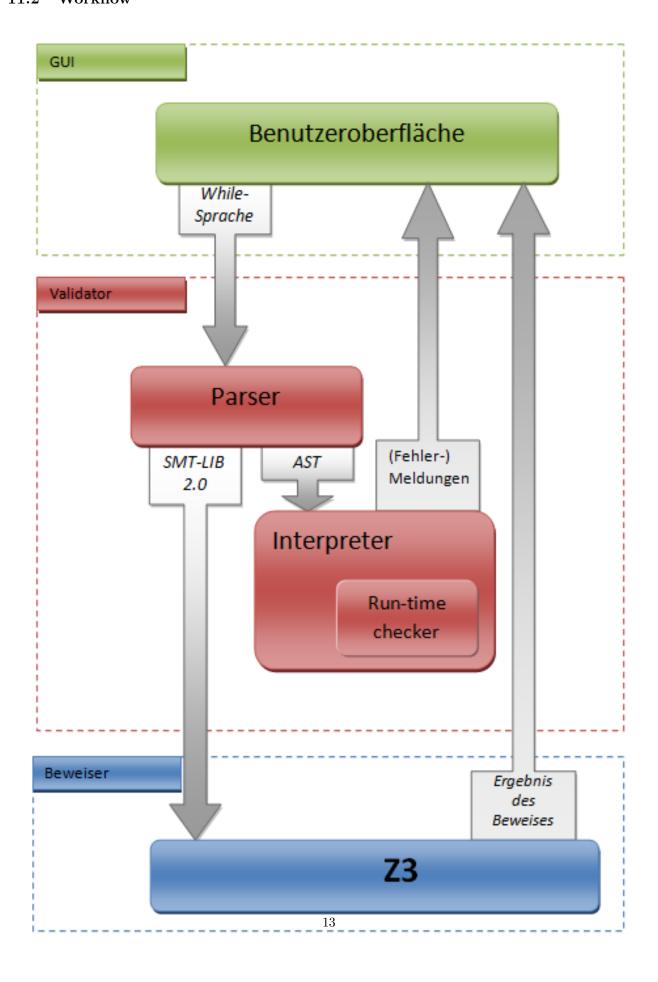
Eingabe eines Programms mit Deklaration und Initialisierung eines Arrays, fehlerhafter Arrayzugriff, Ausführung des Programms— Anzeige des Laufzeitfehlers

# 11 Systemmodelle

## 11.1 Komponentenübersicht

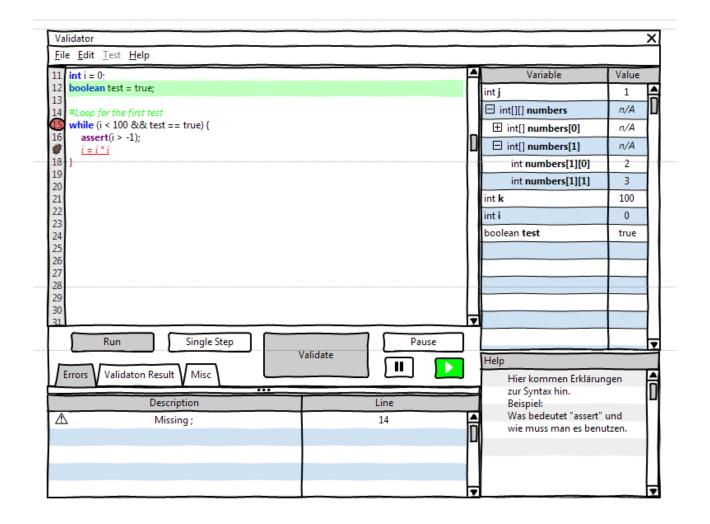


## 11.2 Workflow

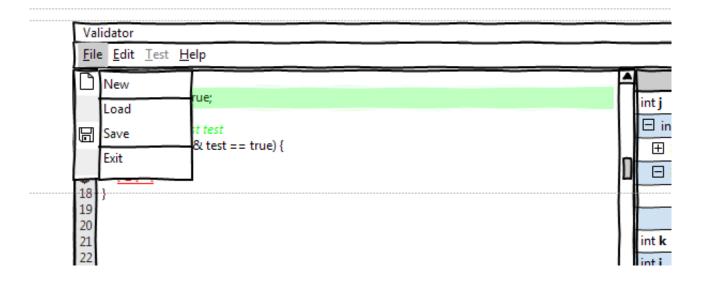


## 12 Benutzeroberfläche

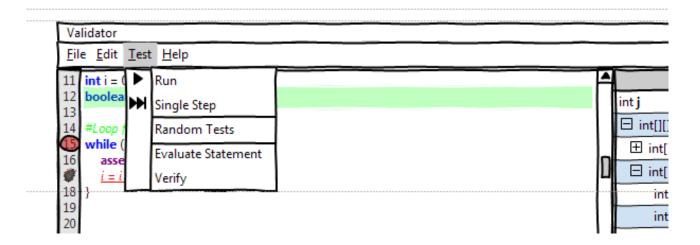
## 12.1 Übersicht

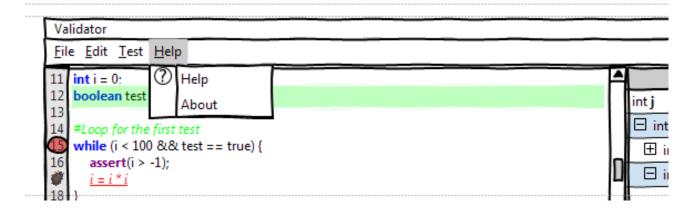


## 12.2 Menüpunkte









## 13 Spezielle Anforderungen an die Entwicklungsumgebung

 ${\bf Versions verwaltung} \ {\rm Git} \ ({\rm GitHub})$ 

Kommunikation E-Mail, GitHub Wiki

Dokumente LATEX  $2\varepsilon$ 

Programmiersprache Java

UML-Diagramme Dia, SD Edit (für Sequenzdiagramme)

**Entwicklungsumgebung** keine einheitliche, Ausschluss entwicklungsumgebungsspezifischer Dateien durch .gitignore

## 14 Zeit- und Ressourcenplanung

## 14.1 Projektplan

Komponente	Zeit
GUI	75 Stunden
Parser	75 Stunden
Interpreter	75 Stunden
Run-time Checker	100 Stunden
Typchecker	75 Stunden
Beweiseranbindung	100 Stunden

#### 14.2 Phasenverantwortliche

Phase	Verantwortliche(r)
Pflichtenheft	Tobias
Entwurf	Adrian
Implementierung	Simon, Jan
Validierung	Lin
Abschlusspräsentation	Matthias

## 15 Ergänzungen

### 15.1 While-Sprache

### 15.1.1 Variablentypen

Ganzzahl ganze Zahl beliebiger Genauigkeit.

Boolean Wahrheitswert, entweder wahr oder falsch.

**Array** eine Zusammenfassung mehrerer Variablen eines Variablentyps. Die maximale Anzahl möglicher Variablen in einem Array ist nach erster Festlegung konstant.

## ${\bf 15.1.2}\quad {\bf Sprachkonstrukte}$

Konstrukt	Bedeutung
sequentelle Komposition	Hintereinanderausführung von Anweisungen.
if-else	Ausführung bestimmter Anweisungen, falls eine Bedingung erfüllt ist. Ausführung
	anderer Anweisungen, falls die Bedingung nicht erfüllt ist.
while	Wiederholte Ausführung von bestimmten Anweisungen, wenn eine Bedingung er-
	füllt ist.
Methoden	Definition einer Folge von Anweisungen mit Parametern, die zu einem anderen
	Zeitpunkt im Programmablauf aufgerufen werden können, und einen Wert zu-
	rückgeben.
einzeilige Kommentare	Annotation, die keinen Einfluss auf die Quelltextverarbeitung haben.
Deklaration	Festlegung von Eigenschaften (Variablentyp, Bezeichner,) von Variablen und
	Methoden.

## 15.1.3 Operatoren

Operator	Eingabetypen	Ergebnistyp	Funktion
==	2 Variablen desselben Typs	Boolean	Prüft T1 und T2 auf Gleichheit, falls
			sie vom selben Variablentyp sind. Ar-
			rays sind gleich, wenn alle Elemente
			der tiefsten Ebene des Arrays gleich
			sind.
!=	2 Variablen desselben Typs	Boolean	Prüft T1 und T2 auf Ungleichheit, falls
			sie vom selben Variablentyp sind. Lie-
			fert denselben Wert wie die Negation
			von ==.
=	1 Variable und ein Ausdruck	?	Weist der Variable den Wert des Aus-
			drucks zu, wenn dieser Wert vom sel-
			ben Variablentyp ist, wie die Variable.
<	2 Ganzzahlen, Ganzzahl1 und	Boolean	Prüft, ob Ganzzahl1 kleiner als
	Ganzzahl2		Ganzzahl2 ist.
>	2 Ganzzahlen, Ganzzahl1 und	Boolean	Prüft, ob Ganzzahl1 größer als
	Ganzzahl2		Ganzzahl2 ist.
<=	2 Ganzzahlen, Ganzzahl1 und	Boolean	Prüft, ob Ganzzahl1 kleiner oder
	Ganzzahl2		gleich Ganzzahl2 ist.
>=	2 Ganzzahlen, Ganzzahl1 und	Boolean	Prüft, ob Ganzzahl1 größer oder
	Ganzzahl2		gleich Ganzzahl2 ist.
+	1 Ganzzahl, Ganzzahl	Ganzzahl	Gibt Ganzzahl zurück.
-	1 Ganzzahl, Ganzzahl	Ganzzahl	Gibt -Ganzzahl zurück.
+	2 Ganzzahlen, Ganzzahl1 und	Ganzzahl	Addiert Ganzzahl1 und Ganzzahl2.
	Ganzzahl2		
_	2 Ganzzahlen, Ganzzahl1 und	Ganzzahl	Subtrahiert Ganzzahl2 von
	Ganzzahl2		Ganzzahl1.
*	2 Ganzzahlen, Ganzzahl1 und	Ganzzahl	Multipliziert Ganzzahl1 mit
,	Ganzzahl2	G 11	Ganzzahl2.
/	2 Ganzzahlen, Ganzzahl1 und	Ganzzahl	Dividiert Ganzzahl1 durch
	Ganzzah12		Ganzzahl2. Das Ergebnis wird
0,		G 11	zur Null hin gerundet.
%	2 Ganzzahlen, Ganzzahl1 und	Ganzzahl	Liefert den Rest der Ganzzahldivision
	Ganzzahl2	D 1	von Ganzzahl1 durch Ganzzahl2.
!	1 Boolean, Boolean	Boolean	Negiert den Wert von Boolean.
&	2 Boolean, Boolean1 und Boolean2	Boolean	Liefert die Konjunktion von Boolean1
	2 Dealess Dealess 4 and Deales	D1	und Boolean2.
	2 Boolean, Boolean1 und Boolean2	Boolean	Liefert die Disjunktion von Boolean1
			und Boolean2.

#### 15.1.4 Sonstige Spracheigenschaften

- Lexical Scoping
- Kurzauswertung von logischen Operatoren

### 15.2 Annotationssprache

Die Annotationssprache besteht aus Ausdrücken der While-Sprache mit Quantoren und zusätzlich den folgenden Konstrukten:

TOHOU UNUI.		
require	Stellt eine Vorbedingung vor Schleifen oder Methoden dar.	
ensure	Stellt eine Nachbedingung nach Schleifen oder Methoden dar.	
assert	Stellt eine Bedingung an der aktuellen Stelle im Programmablauf dar.	
assume	Stellt eine globale, als wahr angenommene Aussage dar.	
invariant	Stellt eine Invariante einer Schleife dar.	
thereis	Existenzquantor ∃	
forall	Allquantor $\forall$	

## 16 Glossar

**Anweisung (Programm)** Eine syntaktisch korrekte Vorschrift, die bei der Abarbeitung des Programms auszuführen ist.

**Beweiser** Ein Programm, das versucht die Gültigkeit eines Theorems zu überprüfen. Ein Beispiel für ein solches Programm ist  $\rightarrow$ Z3.

Kurzauswertung Die Auswertung eines Ausdrucks wird abgebrochen, sobald der Wert des Ausdrucks bekannt ist.

**Lexical Scoping** Auf eine lokale Variable kann nur in ihrem lexikalischen Sichtbarkeitsbereich Bezug genommen werden.

sequentielle Komposition Hintereinanderausführung von mehreren Anweisungen.

SMT-LIB 2.0 Ein Standardformat zur Beschreibung von Satisfiability Modulo Theories Problemen, d.h. Formeln der Prädikatenlogik erster Stufe.

**Z3** Ein  $\rightarrow$ Beweiser von Microsoft.

## Funktionale Anforderung

### Beweiser

Beweisvorgang durchführen, 9

#### GUI

Abbrechen des Programmablaufs, 8

Anhalten des Programmablaufs, 8

Anzeige der Beweisereinstellungen, 8

Anzeige des Ergebnis des Beweisers, 8

Anzeige des Programmzustands, 8

Anzeige von fehlgeschlagenen Annotationsbedingungen, 8

Anzeige von Quelltext, 7

Anzeigen von Laufzeitfehlern, 8

Anzeigen von Syntaxfehlern, 7

Anzeigen von Typfehlern, 7

Eingabe von benutzerdefinierten Ausdrücken, 8

Laden der Beweisereinstellungen aus einer Datei, 8

Laden eines Programms aus einer Datei, 7

Setzen und Entfernen von Breakpoints, 8

Speichern der Beweisereinstellungen in eine Datei. 8

Speichern des Quelltextes in eine Datei, 7

Starten des Beweisvorgangs, 8

Syntax Highlighting, 7

Veränderung des Quelltextes, 7

#### Interpreter

Anhalten des Programmablaufs bei einem Fehler 9

Ausführen eines Programms, 9

Auswertung der Ausdrücke der Annotationssprache, 9

Auswertung von benutzerdefinierten Ausdrücken,  ${\bf q}$ 

Erkennen von Syntaxfehlern, 9

Erkennen von Typfehlern, 9