

Implementierungsbericht

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

Praxis der Softwareentwicklung

Projekt 3:

Automatisches Prüfen der Korrektheit von Programmen

Gruppe 1



WS 2011/2012

Inhaltsverzeichnis

1	Änderungen gegenüber dem Entwurf	3
1.1	Paketänderungen	3
1.2	Paket ast	3
1.3	Paket parser	4
1.4	Paket interpreter	4
1.5	Paket verifier	5
1.6	Pakete gui und misc	6
1.7	While-Sprache	8
2	Umsetzung der Entwurfsentscheidungen	8
2.1	Visitor-Pattern	8
2.2	MVC-Pattern	8
2.3	Erweiterbarkeit der Beweiseranbindung	8
3	Zeitablauf	9
3.1	Gantt-Diagramm	9
3.2	Parser und Lexer	10
3.3	Visitor-Klassen	10
3.4	GUI	10
3.5	Buffer und Integration	10

1 Änderungen gegenüber dem Entwurf

1.1 Paketänderungen

- Das Interface `ASTVisitor` wurde vom `interpreter`- in das `ast`-Paket verschoben, da das Interface logisch unabhängig vom Interpreter ist.
- Ebenso wurden der `TypeChecker` und die hiervon verwendete `IllegalTypeException` in das `parser`-Paket verschoben, da beide Klassen hauptsächlich beim Parse-Vorgang verwendet werden.
- Der `SMTLib`-Translator wurde vom `interpreter`- in das `verifier`-Paket verschoben, da dieser wesentlicher Bestandteil der Verifikation ist und unabhängig vom Interpreter ist.
- Die Klasse `MessageSystem` befindet sich nicht mehr im `interpreter`-Paket, sondern im `misc`-Paket, da sie als Modell dient.

1.2 Paket `ast`

- `Assignment` hat ein zusätzliches Attribut `depth` zur Repräsentation der Scopetiefe der Variablendeklaration.
- `ArrayType` hat eine zusätzliche Assoziation zu `Type` mit der Rolle `basetype`. Hiermit werden unterschiedliche Arraytypen, wie z.B. `bool[]`, `int[]` und `int[][]`, unterschieden.
- Die Klasse `Length` wurde gelöscht, da diese nun in den `Visitor`-Klassen als spezieller Funktionsaufruf behandelt wird.
- `FunctionCall` hat eine zusätzliche Assoziation zu `Identifier`, welche vom `TypeChecker` zur Referenzauflösung verwendet wird. Hierdurch ist auch die Methode `setFunction` zur Klasse hinzugefügt worden.
- `Loops` können nun neben `Invarianten` auch `Ensures` beinhalten, die als Nachbedingungen nach Schleifenende geprüft werden und für eine Verifikation bewiesen werden müssen.
- `Functions` haben die Möglichkeit `Assumptions` und `Ensures` zu besitzen. `Assumptions` stellen hierbei Vorbedingungen, `Ensures` Nachbedingungen dar. Beide Zusicherungen sind für einen Korrektheitsbeweis nötig. Verwendet man `Assumptions` in der `main`-Funktion, so kann man den Parameterbereich für den Beweiser einschränken.
- Die Klasse `Range` wurde neu eingeführt, welche zwei Assoziationen `lower` und `upper` zu `Expression` besitzt. Die Klasse dient zur Einschränkung des Bereichs in quantifizierten Ausdrücken. Infolgedessen haben `QuantifiedExpressions` eine Assoziation zu `Range`.
- `BooleanLiteral` und `IntegerLiteral` speichern ihre Werte im neuen `value`-Attribut vom Typ `Value`.
- Das Interface `ASTVisitor` kann nun auch `StatementBlocks` mit der `visit`-Methode besuchen.
- Die Klasse `QuantifiedExpression` erbt nun von `LogicalExpression`, da jede `QuantifiedExpression` ein `Boolean` zurück gibt.
- Die Indizes aller Array-Klassen wurden vom Typ `ArithmeticExpression` zu `Expression` geändert, die Bedingung von `Loops` und `Conditionals` ebenfalls von `LogicalExpression` zu `Expression`. Dies ermöglicht es nun auch Variablen bzw. Arraykomponenten und gegebenenfalls auch Funktionsaufrufe in diesen Fällen zuzulassen. Die Typsicherheit wird durch den `TypeChecker` sichergestellt.
- Die Klassen `LogicalOperator` und `ArithmeticOperator` wurden zu Interfaces, die von den bisherigen Kindklassen implementiert werden. Zusätzlich erben die Kindklassen von einem der beiden neuen Klassen `UnaryOperator` bzw. `BinaryOperator`.
- Die Methode `getNextStatement` in `StatementBlock` wird ersetzt durch eine neue Methode `getIterator`, die einen Iterator für die Statements in diesem `StatementBlock` zurückgibt. Dies entkoppelt die Klasse des Syntaxbaums von einer konkreten Abarbeitung.
- Die Klasse `UnaryPlus` wurde als unnötig identifiziert und somit entfernt.

1.3 Paket parser

- Neue Exception `FunctionCallNotAllowedException`, die geworfen wird, wenn Funktionsaufrufe an einer Stelle stehen, an der sie nicht erlaubt sind. Infolgedessen hat der `TypeChecker` ein neues Attribut `functionCallAllowed` mit Getter- und Setter-Methode.
- Die Klasse `TypeChecker` bekommt ein neues Attribut `currentScope` vom Typ `Scope` und eine dazugehörige Setter-Methode, die bei der Auswertung von `GlobalBreakpoints` benutzt wird.
- Die Klasse `IllegalTypeException` ist zur besseren Anzeige mit einer Position assoziiert.

1.4 Paket interpreter

- Die neuen Klassen `BooleanValue`, `IntegerValue` und `ArrayValue` erben von der Klasse `Value` und repräsentieren einen Boolean-Wert durch ein Attribut vom Typ `boolean`, eine Ganzzahl durch ein Attribut vom Typ `BigInteger` bzw. ein Array durch ein Array vom Typ `Value[]`.
- Die Klasse `GlobalBreakpoint` hat nun eine Assoziation zur Klasse `Expression` statt zu `LogicalExpression`. Dies ermöglicht es nun auch Variablen bzw. Arraykomponenten und gegebenenfalls auch Funktionsaufrufe in globalen Breakpoints zuzulassen. Die Typsicherheit wird durch den `TypeChecker` sichergestellt.
- Die Klasse `StatementBreakpoint` ist nicht mehr einem `Statement`, sondern eine Zeile zugeordnet, da hierdurch die Breakpointbehandlung vereinfacht wird.
- Die Klasse `Scope`:
 - hat ein neues Attribut `returnValues` vom Typ `IdentityHashMap` zur Speicherung von Zwischenergebnissen von Funktionsaufrufen und eine zugehörige Getter-Methode.
 - hat ein neues Attribut `currentFunction` vom Typ `Function` zur Identifizierung der zum `Scope` zugehörigen Funktion, falls vorhanden.
 - hat ein neues Attribut `statements` vom Typ `Iterator<Statements>` zum Iterieren über `Statements` unabhängig von anderen `Scopes`, was insbesondere bei Rekursionen wichtig ist.
 - hat ein neues Attribut `currentStatement` vom Typ `Statement` zum Speichern des momentanen `Statements` im Fall eines Funktionsaufrufs und eine zugehörige Getter-Methode.
 - hat aufgrund der neuen Attribute einen geänderten Konstruktor.
 - hat eine neue Methode `isFunctionScope` zur Feststellung, ob ein Funktionsscope am Ende einer Funktion abgebaut wird.
 - hat eine neue Methode `getCurrentFunction`, die die Funktion zurückgibt, in der der `Scope` bzw. ein übergeordneter `Scope` ist.
 - hat eine neue Methode `createVar` zum Erzeugen von Variablen und eine neue Methode `createArray` zum Erzeugen von Arrays. Infolgedessen gibt es getrennte Methoden `setVar` und `setArray` zur Änderung der Werte der Variablen bzw. Arrays.
 - hat eine neue Methode `createFunctionResult` zur Berechnung neuer Ergebnisse für `returnValues`.
 - hat eine neue Methode `clearFunctionResult` zum Löschen der Zwischenergebnisse in `returnValues`.
- Infolge der Änderungen der Klasse `Scope` wurde in der Klasse `State` die Parameter der Methoden `createScope`, `setVar` und `createVar` angepasst und die Methoden `createArray`, `setArray`, `getCurrentFunction`, `isFunctionScope` und `getReturnValues` hinzugefügt. Außerdem gibt es eine neue Methode `adjustStatement`, die das nächste `Statement` bestimmt und setzt.
- Die Klasse `ProgramExecution`:
 - die Methode `setBreakpoint` wurde entfernt. Zur besseren Behandlung der beiden Breakpoint-Typen existieren nun Assoziationen zu `GlobalBreakpoint` und `StatementBreakpoint`. Für die Überprüfung von globalen Breakpoints besitzt die Klasse nun ein Attribut vom Typ `TypeChecker`. Aufgrund der Änderungen wurde der Konstruktor der Klasse angepasst.

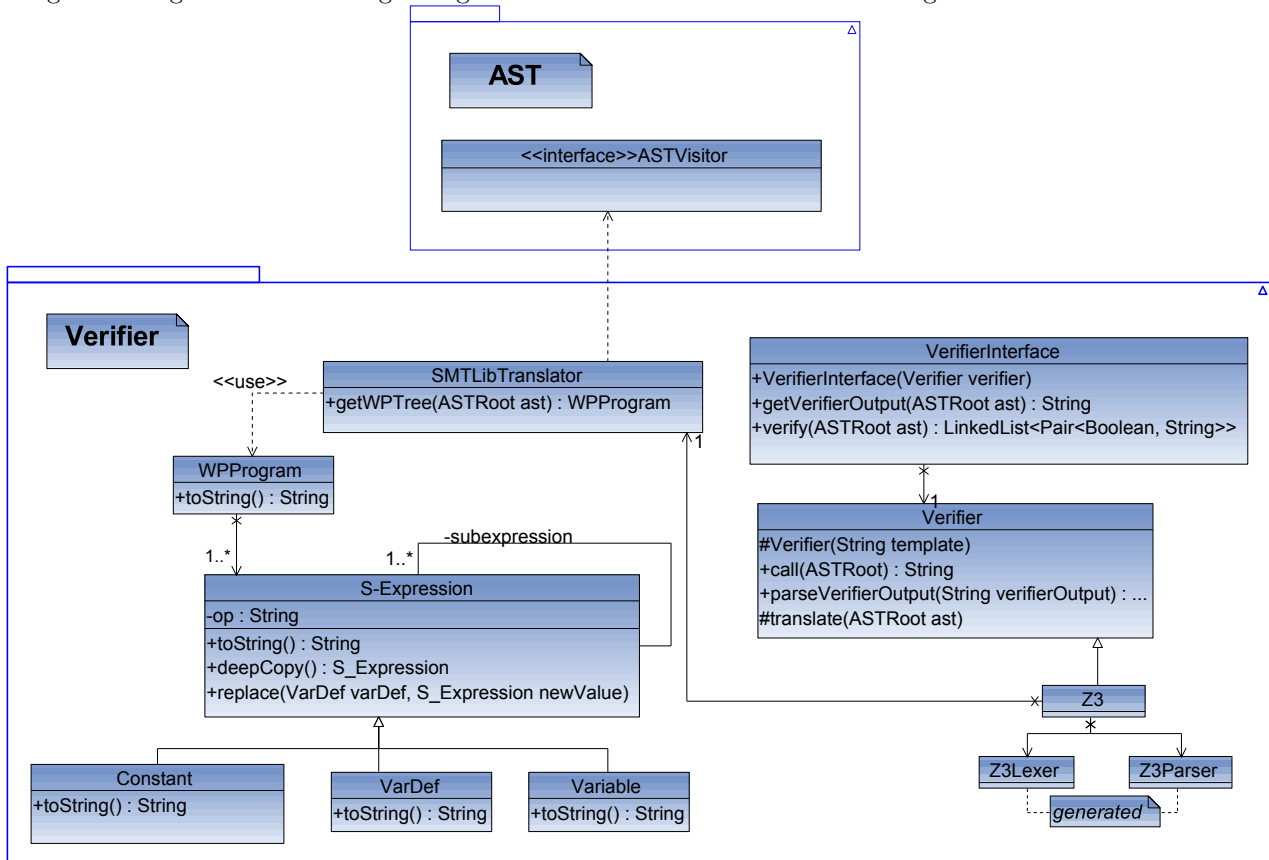
- die Methode `checkBreakpoint` liefert nun im Fall eines getroffenen Breakpoints den jeweiligen Breakpoint zur Anzeige zurück.
- hat neue Methoden `initParams` und `initArray` zur Initialisierung von Parametern der `main`-Funktion.
- Die Klasse `Interpreter` hat eine innere Klasse `StopStatementExecution`, die zum Abbrechen des aktuellen Statements bei Funktionsaufrufen benutzt wird.
- Die Klasse `Interpreter` hat neue Methoden `adjustStatement` zur Anpassung des momentanen Statements und `checkAssumptions` zur Spezialbehandlung der Assumptions der `main`-Methode.
- Die Klasse `AssertionFailureException` ist zur besseren Anzeige mit einer Position assoziiert.

1.5 Paket verifier

Die Schnittstelle und Arbeitsweise des Beweiserpakets wurde während der Implementierungsphase geändert, um eine höhere Flexibilität und Erweiterbarkeit erreichen.

- Neue Klasse `Verifier` als Basisklasse und einheitliche Schnittstelle für einen Beweiser. Die Klasse `Z3` erbt von dieser Klasse.
- Neue Klasse `VerifierInterface` als Fassade des `verifier`-Pakets nach außen.
- Neue Klassen `VarDef` und `Variable`, die von `S_Expression` erben und zur Ersetzung im wp-Kalkül dienen.
- Die Klasse `S_Expression` hat eine neue Methode `deepCopy`, die referenzungleiche Kopien einer `S_Expression` und ihrer Subexpressions erzeugt.
- Die Klasse `SMTLibTranslator` hat neue Methoden `prepareFinalProgram` und `createBlock` zum Abschluss des Übersetzungsvorgangs.

Aufgrund der größeren Änderungen folgt ein vereinfachtes aktuelles Klassendiagramm des Paketes:

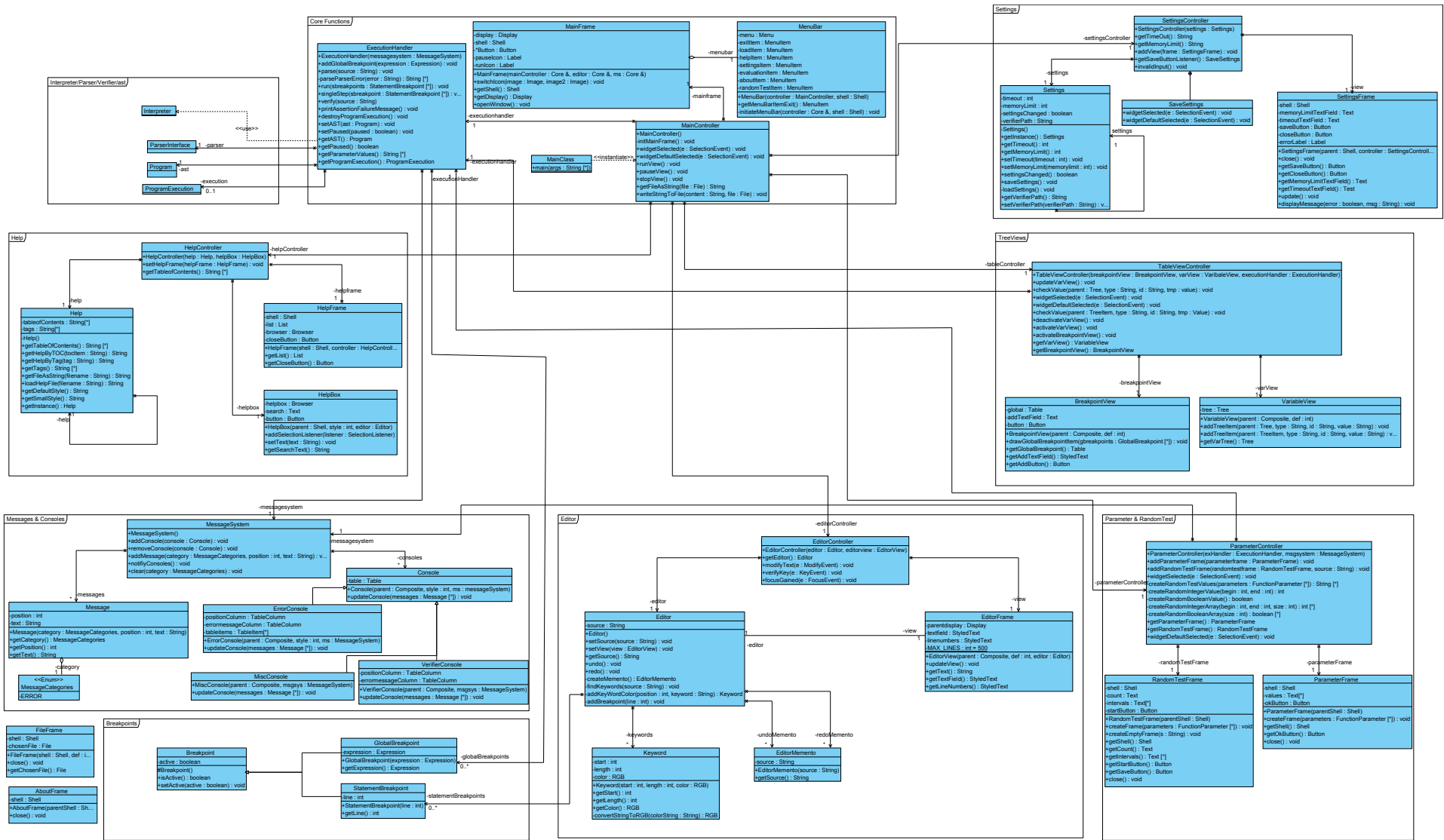


1.6 Pakete gui und misc

Die Pakete der GUI-Komponente wurden während der Implementierungsphase nochmals überarbeitet. Der ursprüngliche Entwurf war nicht auf das verwendete Toolkit SWT ausgelegt, deswegen wurden die Attribute und Methoden der meisten Klassen des gui-Pakets angepasst. Auch an der gesamten Klassenstruktur mussten einige Veränderungen vorgenommen werden. Die Bestandteile des MVC-Patterns wurden zum Teil nicht klar getrennt und der Entwurf erschien dadurch inkonsistent. Die wichtigsten Änderungen sind im Folgenden aufgelistet.

- Die Klasse ExecutionController wurde zu ExecutionHandler umbenannt, da der alte Name leicht mit einem Controller des MVC-Patterns verwechselt werden konnte und die Klasse in Wirklichkeit nicht die Rolle des Controllers spielt. Auf Grund ihrer Teilfunktion als Modell wurde sie in das misc-Paket verschoben.
- Die Funktionen Parsen, Interpretieren und Validieren werden nun alle vom ExecutionHandler aufgerufen und nicht, wie im Entwurf, zum Teil vom MainController. Diese Änderung war wichtig, da wir nun die Funktionen einheitlich behandeln können. So ist der MainController nur noch für die Initialisierung des MainFrames und aller anderen Controller zuständig.
- Assoziationen zwischen diversen Controllern und der ProgramExecution des interpreter-Pakets wurden aufgelöst und durch eine ExecutionHandler-ProgramExecution-Assoziation ersetzt. So konnte die Verbindung zwischen der GUI und dem Rest des Systems gelockert werden.
- VariableViewController und BreakpointViewController wurden zusammen gefasst zu TableViewController, da sie das selbe Modell benutzen.
- Die ursprüngliche Editor-Klasse war View, Controller und Modell zugleich. Dies wurde verbessert und dadurch sind die Klassen Editor (als Modell), EditorController und EditorView entstanden.
- Der MiscController hat an Bedeutung verloren und entsprach nicht mehr dem aktuellen Entwurf, deshalb wurde die Klasse entfernt. Stattdessen haben die Frames, die gesteuert werden müssen, ihren eigenen Controller bekommen. Deswegen wurde das gui-Paket durch die Klassen HelpController, ParameterController und SettingsController ergänzt.
- Es wurden die Klassen ParameterFrame und ParameterController hinzugefügt, da nicht an die Übergabe der Parameter an die Main-Funktion gedacht wurde. Dies ist nun durch das Öffnen eines ParameterFrames möglich.

Aufgrund der größeren Änderungen folgt ein aktuelles Klassendiagramm des Paketes:



1.7 While-Sprache

- Zur Vereinfachung der Behandlung von Funktionsaufrufen im SMTLibTranslator wird ein Return-Statement nur noch am Ende von Funktionen (die main-Funktion ausgeschlossen) erlaubt. An diesen Stellen muss dieses Statement sogar stehen, sonst ist das Programm nicht syntaktisch korrekt. Dies wird schon im Parser erkannt.
- Funktionsaufrufe in Assumptions, Axioms, Ensures, Invariants und QuantifiedExpressions werden verboten, nur noch die eingebaute length-Funktion ist erlaubt. Neben einer Vereinfachung des Beweisers dient dies auch der Benutzerfreundlichkeit. Durch die Funktionen müsste nämlich intern im Single-Step-Modus durchgegangen werden, um jederzeit eine Unterbrechung des Programmablaufs zu erlauben. Da die QuantifiedExpression aber eventuell über einen sehr großen Bereich geprüft wird, ist dies für den Benutzer ein zu großer Aufwand. Die restlichen Statement-Arten werden außerhalb eines Statements gemeinsam geprüft. Ein Funktionsaufruf im Singlestep wäre gegen die Logik dieser Statements.
- Die Syntax der Arraydeklaration wurde geändert, da die Syntax im Entwurf unintuitiv war.

2 Umsetzung der Entwurfsentscheidungen

2.1 Visitor-Pattern

Das Visitor-Pattern bildet die Basis der Behandlungen des abstrakten Syntaxbaumes. So bilden der Interpreter, der TypeChecker und der SMTLibTranslator die Besucherklassen, die die Knoten des AST besuchen können.

Dazu besitzt die abstrakte Klasse ASTRoot, die Oberklasse jedes Element des AST ist, eine abstrakte Methode accept(ASTVisitor visitor), die einen Besucher entgegen nimmt. Das Interface ASTVisitor besitzt für jede konkrete Unterklasse von ASTRoot eine eigene visit-Methode, die diese Klasse besucht. Als Beispiel seien hier visit(LogicalExpression logicalExpression) und visit(Loop loop) genannt. Diese Methode accept wird in allen konkreten Unterklassen des AST implementiert. Diese ruft mit visitor.visit(this) die entsprechende visit-Methode des Besuchers auf. Der Besucher seinerseits kann ein AST-Element element durch element.accept(this) besuchen, ohne die konkrete Klasse dieses Elements zu kennen.

Dieses Entwurfsmuster fördert die Erweiterbarkeit, da neue Besucher ohne Änderung der AST-Klassen eingeführt werden können. Außerdem ist es möglich, neue Klassen zum AST hinzuzufügen. Dann muss jeder Besucher nur die zusätzliche visit-Methode implementieren.

2.2 MVC-Pattern

Es wurde bei der Implementierung der GUI stets auf das MVC-Pattern geachtet und es besteht nun eine klare Trennung zwischen den Modellen, Controllern und Views. Konkret bilden zum Beispiel die folgenden Klassen jeweils ein vollständiges MVC-System:

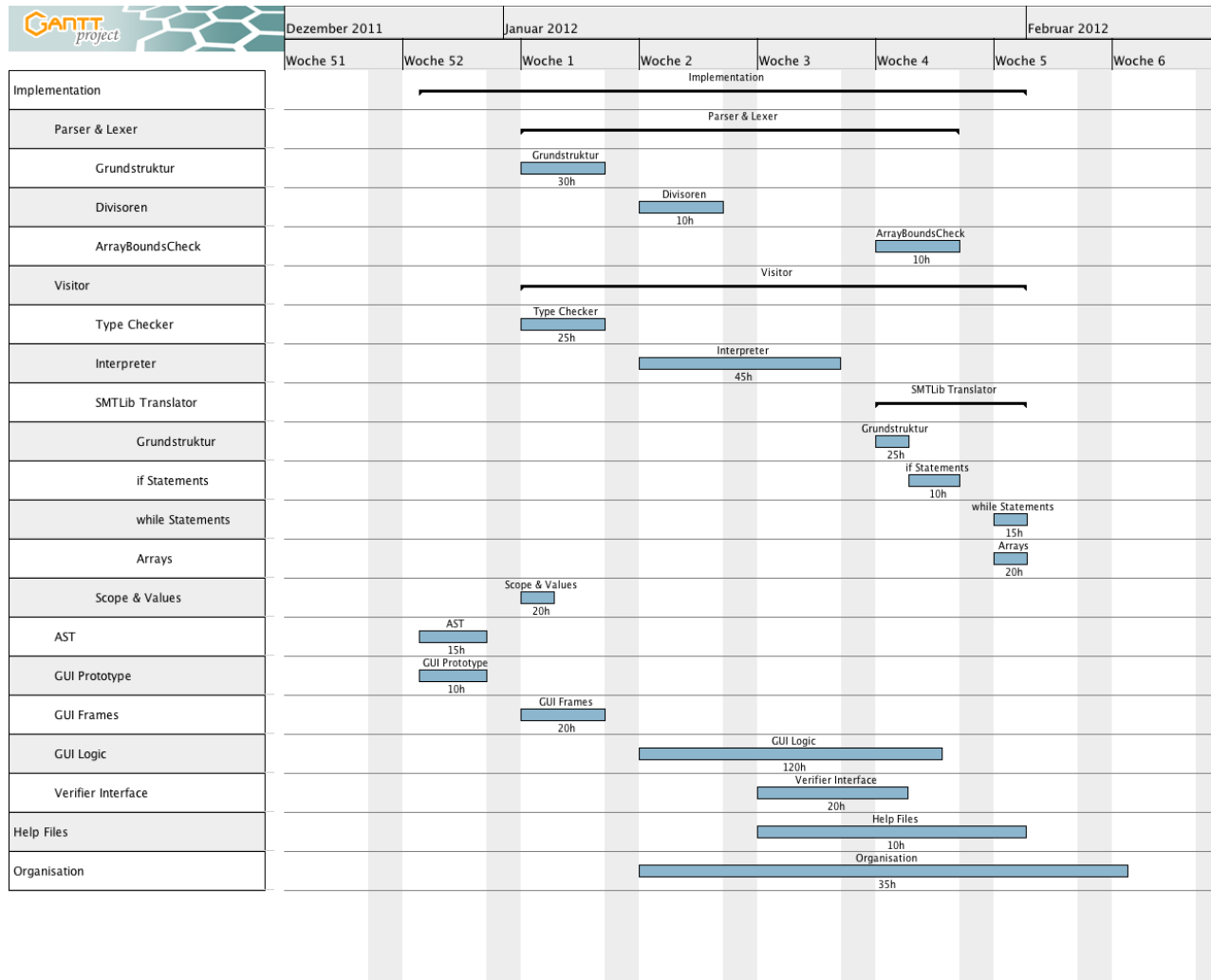
- Editor, EditorView und EditorController
- ExecutionHandler, BreakpointView/VariableView und TableViewController
- Settings, SettingsFrame und SettingsController

2.3 Erweiterbarkeit der Beweiseranbindung

Auf die Möglichkeit einer einfachen Anbindung anderer Beweiser als Z3 wurde geachtet. Es ist nun sowohl möglich Z3 mit einer anderen Übersetzungsstrategie zu verwenden, indem der Klasse Z3 ein anderer ASTVisitor gegeben wird, als auch die Wiederverwendung des SMTLibTranslators für einen anderen Beweiser durch eine neue Klasse, die von Verifier erbt, und die Klasse SMTLibTranslator benutzt. Außerdem ist ein anderes Beweiserformat durch Änderung des Translator-Visitors möglich.

3 Zeitablauf

3.1 Gantt-Diagramm



3.2 Parser und Lexer

Die Implementierung von Parser und Lexer dauerte - insbesondere aufgrund von Sonderfällen wie der Division durch Null und dem Prüfen von Arraygrenzen - länger als ursprünglich geplant.

3.3 Visitor-Klassen

Der Type Checker nahm weniger Zeit in Anspruch, als dafür veranschlagt war. So konnte parallel dazu schon mit der Implementierung der Scope- und Value-Klassen begonnen werden.

Die Fertigstellung des Interpreters verzögerte sich um etwa eine Woche, da hier Abhängigkeiten vom Interpreter bestanden.

Da die Designentscheidungen für die Beweiserschnittstelle überarbeitet wurden, fing dessen tatsächliche Implementierung später an als geplant. Durch die Verschiebungen bei Interpreter und Parser kam es ebenfalls zu einem Aufschub bei der Anbindung an den Beweiser mittels des SMTLib Translators.

3.4 GUI

Die Zeit, die für die Erstellung der GUI benötigt wurde, ist aufgrund von Änderungen des Klassenentwurfs höher ausgefallen, als ursprünglich geschätzt wurde. Durch die Änderungen des Entwurfs der GUI, die in der Implementierungsphase stattfanden, wurde diese weiter von anderen Komponenten entkoppelt, wodurch die GUI und die AST- bzw. Visitor-Komponenten größtenteils unabhängig voneinander entwickelt werden konnten. Hierdurch entstand im Zeitplan eine größere Flexibilität.

3.5 Buffer und Integration

Die Zeit für Buffer und Integration wurde hauptsächlich zur weiteren Implementierung verwendet. Die Integration fand zu großen Teilen während der Zeit der Implementierung der GUI Logic statt.