

Formale Methoden der Softwaretechnik 1
Vorlesung vom 02.12.09:
Beweisprozeduren und Funktionsdefinitionen

Christoph Lüth, Lutz Schröder

Universität Bremen

Wintersemester 2009/10

Fahrplan

- ▶ Teil I: Grundlagen der Formalen Logik
- ▶ Teil II: Arbeiten mit Isabelle
 - ▶ Grundlagen von Isabelle
 - ▶ Logik höherer Ordnung in Isabelle
 - ▶ Isabelle/HOL
 - ▶ Beweise über funktionale Programme in Isabelle/HOL
 - ▶ Beweisen mit Isabelle: Simplifikation, Taktiken
- ▶ Teil III: Modellierung imperative Programme

Überblick

- ▶ Automatische **Beweisprozeduren** im Überblick
- ▶ Definition von **Funktionen**

Simplifikation

- ▶ Simplifikation ist **Termersetzung**:
 - ▶ Gegeben Theorem $s = t$, ersetze s durch t .
- ▶ Benutzung: `apply (simp)`
- ▶ Nutzt Gleichungen und Ungleichungen:
 - ▶ Funktionsdefinitionen
 - ▶ Vereinfachungsregeln für **Datentypen**
 - ▶ **Deklarierte** Theoreme
 - ▶ **Annahmen** des lokalen Subgoals
- ▶ Benutzt **bedingte** Gleichungen: $s_1 = t_1, \dots, s_n = t_n \implies s = t$
 - ▶ Ersetzt s durch t , wenn Gleichungen $s_1 = t_1 \dots s_n = t_n$ rekursiv gezeigt werden können.
- ▶ Instantiiert **keine** Meta-Variablen
- ▶ Erzeugt **keine** neuen Subgoals, nur Vereinfachung

Klassische Beweiser

- ▶ Beweisplaner: `blast`
 - ▶ Konstruiert Beweis durch Suche
 - ▶ Gelingt oder schlägt fehl: **keine** neuen Subgoals
- ▶ Klassischer Beweiser: `clarify`
 - ▶ Wendet Einführungs- und Eliminationsregeln systematisch an
 - ▶ **Keine** neuen Subgoals, nur Vereinfachung
 - ▶ **Sicher**: keine unbeweisbaren Subgoals
 - ▶ `clarsimp`: Kombination mit Simplifikation
- ▶ Vollautomatisch: `auto`
 - ▶ Kombination verschiedener Beweiser
 - ▶ Instantiiert Meta-Variablen, erzeugt neue Subgoals
 - ▶ **Unsicher**: kann unbeweisbare Subgoals erzeugen

Definition von Funktionen

- ▶ In HOL: alle Funktionen **total**
 - ▶ Need-to-know-Prinzip: unbeweisbar ist undefiniert
- ▶ Der einfache Fall: **primitiv rekursiv**
- ▶ Der allgemeinere Fall
- ▶ Immer mit **Terminationsbeweis**

Einfache Rekursion

fun $f :: \tau$

where

equations

Volle Rekursion

function $f :: \tau$

where

equations

by *completeness-proof*

termination by *termination-proof*

Zusammenfassung

- ▶ Automatische Beweisprozeduren: `simp`, `blast`, `clarify`, `auto`
- ▶ Funktionsdefinition: `fun` und `function`
- ▶ Fast wie in Haskell, aber immer `total`.