Verifikation mit Isabelle

(Handout)

Joachim Breitner*

19. Februar 2016 BobKonf 2016

Haskell-Code-Vorlage

```
module Queue where
import Prelude hiding (reverse)
data List a = N \mid C a (List a)
app :: List a -> List a -> List a
app N ys = ys
app (C \times xs) ys = C \times (app xs ys)
reverse :: List a -> List a
reverse N = N
reverse (C \times xs) = app (reverse \times s) (C \times N)
data AQueue a = AQueue (List a) (List a)
emptyQ :: AQueue a
emptyQ = AQueue N N
enqueue :: a -> AQueue a -> AQueue a
enqueue x (AQueue xs ys) = AQueue (C x xs) ys
dequeue :: AQueue a -> (Maybe a, AQueue a)
dequeue (AQueue N N) = (Nothing, AQueue N N)
dequeue (AQueue \times s (C y ys)) = (Just y, AQueue \times s ys)
dequeue (AQueue xs N) = case reverse xs of C y ys \rightarrow (Just y, AQueue N ys)
fast rev :: List a -> List a -> List a
fast rev N ys = ys
fast rev (C \times xs) ys = fast rev xs (C \times ys)
                                                                                                     Haskell
```

^{*}breitner@kit.edu, http://www.joachim-breitner.de/

Isabelle-Syntax-Cheat-Sheet

Theorie-Kopf

```
theory Theoriename
imports Main Weitere Theorien
begin
...
end
```

Typen

Typvariablen beginnen mit ' (Apostroph), Typkonstruktoren werden post-fix geschrieben.

Auswahl an Typen:

- ('a × 'b) für Paare (x,y) (Eingabe: \ti) Selektoren fst und snd
- 'a ⇒ 'b für Funktionen (Eingabe: =>).
- 'a option, Konstruktoren: Some x und None

Terme

Funktionsanwendung wie in Haskell: foo arg1 arg2 arg3.

Geklammert werden müssen:

```
• (if ... then ... else)
• (case ... of N \Rightarrow ... \mid C \times xs \Rightarrow ...)
```

Algebraische Datentypen

```
datatype 'a 'b 'c typname
= con1 "typ1a" "typ1b" ...
| con2 "typ2a" "typ2b" ...
```

Funktionen

```
fun name :: "typ1 \Rightarrow typ3 \Rightarrow typ" where "name pat1a pat1b = rhs1" |"name pat2a pat2b = rhs2"
```

Patterns können wie üblich Variablen (xs) oder Konstrukturen ($C \times xs$) sein.

Definitionen ohne Parameter gehen nicht mit **fun**, sondern mit

```
definition name :: "typ" where [simp]:"name = rhs"
```

Code-Export

```
export_code funktion1 funktion2 ...
in Sprache file "Pfad"
```

Sprache: Haskell, SML, OCaml oder Scala. *Pfad*: ein Verzeichnis bei Haskell, ein Dateiname sonst.

Lemmata

```
lemma Lemmaname[simp]: "Aussage"
Beweis
```

Das [simp] ist optional, und sorgt dafür dass der Simplifier (z.B. auto, siehe unten) dieses Lemma, wenn es eine Gleichung ist, stets von links nach rechts anwendet.

Achtung: Kann zu Endlosschleifen führen.

Mit [code_unfold] wird die Gleichung bei der Codegenerierung angewandt.

Beweise

Grundform ohne Induktion:

```
apply auto
done
```

Grundform mit Induktion:

```
apply (induction xs)
apply auto
done
```

Optionen für auto:

split: typ.split
 Wenn das Ziel eine Fallunterscheidung
 (case ... of) über Werte vom Typ typ enthält,
 zerlege das Ziel entsprechend.

Optionen für induction:

- arbitrary: ys
 Die Variable ys ist im induktiven Schritt beliebig.
- rule: foo.induct
 Verwende eine Induktionsvariante, die der Definition der Funktion foo entspricht.

Einen unfertigen Beweis erstmal ignorieren:

```
sorry
```