Max Wisniewski, Alexander Steen

Tutor: Ansgar Schneider

Aufgabe 1

Spezifizieren Sie einen geeigneten Datentyp in Haskell oder Java, zur Be- handlung der abstrakten Syntax der Sprache WHILE.

Elementare Einheiten:

```
type Z = Int
type W = Bool
type I = String
data K = LiteralInteger Z | LiteralBool W
data OP = Plus | Minus | Mult | Div | Mod
data BOP = Eq | Lt | Gt | Lte | Gte | Neq
```

Induktiv aufgebaute Einheiten:

```
data T = Z Z
             ΙI
             TApp T OP T
            TRead
data B = Literal W
            Not B
             BApp T BOP T
             BRead
\mathtt{data}\ \mathtt{C} = \mathtt{Skip}
             Assign I T
             {\tt Seq}\ {\tt C}\ {\tt C}
             IfBCC
             While B C
             BOut B
            TOut T
           deriving Show
\mathbf{type}\ \mathtt{P}=\mathtt{C}
```

Aufgabe 2

Vereinbaren Sie das Divisionsbeispiel aus der Vorlesung als Konstante divprog unter Verwendung der in Aufgabe 1 vereinbarten Datentypen.

Aufgabe 3

Definieren Sie je eine Funktion zur Berechnung der Werte von Termen, bzw. booleschen Termen, die die aktuelle Speicherbelegung und die aktuelle Eingabe als Parameter erhält.

Zur Auswertung bekommt von T bekomt evalT ein Wörterbuch von Identifier nach Zahl. Dazu bekommt er eine List von Eingabewerten. Das selbe gilt für den boolschen Term. Zurück kommt der Wert, den der Term ergeben sollte und die Restliste von Eingaben.

```
evalT :: T
                                        -- arithmetischer Term

ightarrow Map I Z
                                       -- Variablenbelegung
     \rightarrow [K]
                                   -- Liste von Eingaben
    \rightarrow (Z, [K])
                                  -- Tupel (Rueckgabewert (Zahl), Input)
evalT (Z v) _ e
                          = (v,e)
evalT (I v) m e
  {\tt let \ mvalue = Map.lookup \ v \ m \ in}
    case mvalue of
       Just value \rightarrow (value, e)
       Nothing \rightarrow error "No Variable was found"
evalT (TApp t1 op t2) m e =
  let (v1, e1) = evalT t1 m e in
    let (v2, e2) = evalT t2 m e1 in
       (decodeOP op v1 v2, e2)
evalT (TRead) _ ((LiteralInteger e):es) = (e,es)
                      = error "Not enough or wrong Input"
evalT _ _ _
evalB :: B
                                       -- boolscher Term

ightarrow Map I Z
                                       -- Variablenbelegung
      \rightarrow [K]
                                   -- List von Eingaben
      \rightarrow (W, [K])
                                  -- Rueckgabewert (Bool)
evalB (Literal b) _ e
                                = (b,e)
evalB (Not b) m e
    let (rBool, e1) = evalB b m e in
(not rBool, e1) evalB (BApp t1 bop t2) m e =
  let (b1, e1) = evalT t1 m e in
    let (b2, e2) = evalT t2 m e1 in
       (decodeBOP bop b1 b2, e2)
evalB BRead m ((LiteralBool b):es)
                                               = (b,es)
                                 = error "Not enough or wrong Input."
evalB _ _ _
\texttt{decodeOP} \; :: \; \mathsf{OP} \; \rightarrow \; \mathsf{Z} \; \rightarrow \; \mathsf{Z} \; \rightarrow \; \mathsf{Z}
decodeOP Plus v1 v2 = v1 + v2
decodeOP Minus v1 v2
                            = v1 - v2
decodeOP Mult v1 v2
                         = v1 * v2
= v1 'div' v2
decodeOP Div v1 v2
                            = v1 'mod' v2
decodeOP Mod v1 v2
\texttt{decodeBOP} \; :: \; \texttt{BOP} \; \rightarrow \; \texttt{Z} \; \rightarrow \; \texttt{W}
\texttt{decodeBOP} \ \texttt{Eq} \ \texttt{v1} \ \texttt{v2} \qquad = \texttt{v1} = \texttt{v2}
decodeBOP Lt v1 v2
                         = v1 < v2
                       = v1 > v2
decodeBOP Gt v1 v2
decodeBOP Lte v1 v2 = v1 \leq v2
decodeBOP Gte v1 v2 = v1 \geq v2
decodeBOP Neq v1 v2 = v1 /= v2
var :: Map I Z
var = Map.fromList [("x", 5),("y", 6),("a", 10)]
test1, test2 :: T
test1 = TApp (Z 5) Plus (TApp (Z 3) Mult (I "x"))
test2 = TApp (Z 10) Plus (I "b")
test3, test4, test5:: B
```

```
test3 = BApp test1 Eq (I "y")
test4 = BRead
test5 = BApp TRead Lte (TApp TRead Plus (Z 1))
```

Aufgabe 4

Schreiben Sie einen Ubersetzer für T und B, für eine einfache Kellermaschine.

```
\mathtt{parseT} \; :: \; \mathtt{T} \; \rightarrow \; \mathtt{[String]}
                                    = ["push "++(show v)]
parseT (Z v)
parseT (I v)
parseT (TApp t1 op t2)
parseT TRead
                                    = ["load "++(show v)]
                                      = (parseT t1) ++ (parseT t2) ++ [nameOP op]
                                         = ["read"]
\mathtt{parseB} \; :: \; \mathtt{B} \; \rightarrow \; \texttt{[String]}
                                  = ["push ",(show b)]
= "not":(parseB b)
= (parseT t1)++(parseT t2)++[nameBOP bop]
parseB (Literal b)
parseB (Not b)
parseB (BApp t1 bop t2)
                                       = ["read"]
paeseB BRead
{\tt nameOP} \; :: \; {\tt OP} \; \to \; {\tt String}
nameOP Plus = "plus"
nameOP Minus = "minus"
\begin{array}{lll} \texttt{nameOP Mult} & = \texttt{"mult"} \\ \texttt{nameOP Div} & = \texttt{"div"} \end{array}
nameOP Mod
                  = "mod"
nameBOP :: BOP \rightarrow String
                  = "eq"
nameBOP Eq
nameBOP Lt
                    = "lt"
                    = "gt"
nameBOP Gt
nameBOP Lte = "lte"
                   = "gte"
nameBOP Gte
nameBOP Neq
                    = "neq"
```