

III.3 Ausdrücke

Mittwoch, 7. Januar 2015 08:30

Präsenzübung:

- Einsicht: 13.1.
- Bespr. in Globalüb. am 14.1.
- Rückgabe in Tutorien

Ü 9

- Abgabe heute
- Globalüb. heute

Evaluation:

- Tablet statt OHP
- Video-Aufzeichnung

plus::Int -> (Int -> Int)

plus 2

ist Fkt. v. Typ

Int -> Int, die Zahlen um 2 erhöht.

roots a b c

berechnet Nullstellen von

$$a x^2 + b x + c$$

Ausdrücke:

- muss typkorrekt sein
- nach Typüberprüfung wird er ausgewertet
- nur Typüberprüfung durch `ot` Ausdruck

Syntaxdiagr. f.

Ausdrücke.

Gib für jeden Ausdruck Typ an

u. wo er ausgewertet wird.

- Var: werden durch Strings gebildet, die mit Kleinbuchst. beginnen.
Bsp: `x`, `square`
- Constr: Datenkonstruktor zur Bildg. v. Objekten von Datenstrukturen. Strings mit Großbuchst. werden nicht weiter ausgewertet.
Bsp: `True`, `[]`, `:`
- integer: `0`, `1`, `-1`, ...

Vordel. Typ-Int

• float: -2.5,

3.4 e-23

$\hat{=} 3,4 \cdot 10^{-23}$

• char: 'a',
'\n', ...

für "newline"

• [exp₁, ..., exp_n]

$n \geq 0$

steht für die Liste
der n Teilaus-
drücke

Wenn alle exp_i
den Typ τ
haben, hat Ge-
samt_ausdruck

Typ $[\tau]$

Ist abkürzende
Schreibweise für

exp₁:exp₂:...:[]

• string sind
Listen von char.

['h', 'i']

Typ [Char]=

String

Kurzschreibweise:

"hi" ==

['h', 'i']

• $(\underline{exp}_1, \dots, \underline{exp}_n)$
 $n \geq 0$

Typ von Ausdrücken. Teilausdrücke können verschiedene Typen haben.

z.B. (10, false)

Nat Typ

(Int, Bool)

Ausdruck ()

hat Typ ().

Ausdruck (exp)
ist identisch zu exp.

• $(\underline{exp}_1, \dots, \underline{exp}_n)$
 $n \geq 2$ bedeutet Funktionsanwendung d.h.:

$((\underline{exp}_1 \ \underline{exp}_2) \ \underline{exp}_3) \dots \underline{exp}_n$

Bsp: $\xrightarrow{\text{Int} \rightarrow \text{Int}}$
 $((\text{plus } 2) \ 3)$

$\text{Int} \rightarrow \text{Int} \rightarrow \text{Int}$

• $\text{if } \underline{exp}_1 \text{ then } \underline{exp}_2 \text{ else } \underline{exp}_3$

$\uparrow \quad \nearrow$
yp Bool gle. der Typ

Wertet zuerst exp₁ aus. Davon abhängig

ergibt sich exp2 oder exp3.

- let: Alternative zu lokalen Deklar. mit where
- Lambda-Ausdrücke

X

$\lambda \underline{pat}_1 \dots \underline{pat}_n \rightarrow \underline{exp}$

steht für die Funktion, die n Argumente $\underline{pat}_1, \dots, \underline{pat}_n$ auf das Ergebnis exp abbildet.

Bsp: $\lambda x \rightarrow x * 2$

hat Typ $\text{Int} \rightarrow \text{Int}$ und stellt für die Funktion, die Arg. x bekommt und $x * 2$ zurück liefert.

$(\lambda x \rightarrow x * 2) 5 =$
 $5 * 2 =$
 10

$(\lambda x y \rightarrow x + y) 2 3 =$
 $2 + 3 = 5$

Wenn \underline{pat}_i Typ T_i hat,
u. exp Typ T hat,
dann hat

$\lambda \underline{pat}_1 \dots \underline{pat}_n \rightarrow \underline{exp}$

Typ $T_1 \rightarrow \dots \rightarrow T_n \rightarrow T$.

Bsp:

$\lambda (x, y) \rightarrow x * y$

$\lambda (x:xs) \rightarrow x$

$(\lambda (x:xs) \rightarrow x)$ "h_i" =
'h'

plus :: Int → Int → Int

plus x = \y → x + y

Fkt, die Wert einer
anderen Fkt. an Stelle

0 liefert:

$w \ f = f \ 0$

Dann wertet

$w (\lambda x \rightarrow x + 1)$

aus zu

$(\lambda x \rightarrow x + 1) \ 0 =$
 $0 + 1 =$

λ-Ausdrücke die-
nen zur Def. von
"anonymen" Funktionen
die nur an einer
bestimmten Stelle
gebraucht werden.