

III.3 Ausdrücke

Dienstag, 12. Dezember 2017 11:00

Eingabe eines Ausdrucks
in Interpreter bewirkt

- Typüberprüfung des Ausdrucks
- Auswertung, falls Ausdruck typkorrekt

Reine Typüberprüfung
mit `:t`

`:t square`

ergibt `Int → Int`

Zu jeder Art v. Ausdruck
geben wir jetzt den Typ u.
das Resultat an, zu dem
er ausgewertet.

Arten v. Ausdrücken

• Variablen (z.B. x , square, ...).
Strings, die mit Kleinbuchst.
beginnen.

• Datenkonstrukturen (z.B.
True, False, [], ;, ...)
^{meist}
Strings, die mit Großbuchstaben
beginnen.

Datenkonstr. dienen zum Auf-
bau der Objekte v. Datenstruk-
turen. Sie werden nicht weiter
ausgewertet.

z.B. $x : xs$ stellt für
die Liste, die
aus xs durch
Einfügen v. x
entsteht.

Wenn x Typ a hat
und xs Typ $[a]$ hat,
dann hat $x : xs$ den Typ
 $[a]$

- integer: $0, 1, -1, \dots$
vom Typ `Int`
- float: $-2.5, 3.4 e + 23, \dots$
vom Typ `Float`
- char: `'a', 'A', '5', '\n'`
vom Typ `Char` ↖
newline
- $[exp_1, \dots, exp_n]$ für $n \geq 0$
steht für die Liste der n
Ausdrücke exp_1, \dots, exp_n .
Hierbei ist $[0, 1, 2]$ eine
Abkürzung für $0:1:2:[]$.
Hierbei müssen exp_1, \dots, exp_n
den gleichen Typ α haben. Dann
hat $[exp_1, \dots, exp_n]$ den Typ $[\alpha]$.
- string: Ein String ist in
Haskell eine Liste von `Char`.
Kurzschreibweise:

"hallo" = ['h', 'a', 'l', 'l', 'o']

Typ String = [Char]

's' : "hallo" = "shallo"

• (exp_1, \dots, exp_n) mit $n \geq 0$

Tupel von n Ausdrücken.

Wenn exp_1 den Typ α_1 hat,

⋮

exp_n den Typ α_n hat,

dann hat (exp_1, \dots, exp_n) den

Typ $(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$.

Einelementige Tupel werden
mit ihrer Komponente identifiziert:

$$(s) = s$$

Nullelem. Tupel $()$ hat den

Typ $()$.

Die Listen $[1,2]$ $[3,4,5]$
haben beide den Typ $[Int]$.

Der Tupel $(1,2)$ hat den Typ
 (Int, Int) , der Tupel
 $(3,4,5)$ hat den Typ $(Int, Int,$
 $Int)$.

• $(exp_1 \ exp_2 \ \dots \ exp_n)$, $n \geq 2$
stellt für die Funktionsan-
wendung von Ausdrücken.

Funktionsanwendung assoziiert
nach links:

stellt für $((exp_1 \ exp_2) \ exp_3) \dots$
 exp_n

plus 2 3 stellt für

$(plus \ 2) \ 3 \leftarrow$ ergibt 5

plus
Funktion,
die Zahlen um 2
erhöht

die Funktion, die die Argumente $pat_1 \dots pat_n$ auf exp abbildet.

Wenn pat_1 den Typ a_1 hat, ...,
 pat_n den Typ a_n hat und
 exp den Typ a hat,

dann hat $\lambda pat_1 \dots pat_n \rightarrow exp$ den

Typ $a_1 \rightarrow a_2 \rightarrow \dots \rightarrow a_n \rightarrow a$
stellt für $a_1 \rightarrow (a_2 \rightarrow \dots \rightarrow (a_n \rightarrow a))$

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

ist die Funktion, die ein Argument x erwartet und $2 * x$ zurückliefert. D.h. es ist die Verdopplungsfunktion.

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

Hiermit kann man "nennenannte Funktionen" direkt als Aus-

druck hinschreiben.

Statt

$\text{plus} :: \text{Int} \rightarrow \text{Int} \rightarrow \text{Int}$

$\text{plus } x \ y = x + y$

Könnte man auch Folgendes
definieren:

$\text{plus} = \lambda x \ y \rightarrow x + y$

oder:

$\text{plus } x = \lambda y \rightarrow x + y$

Die Argumente von λ dürfen
bel. Patterns sein.

z.B.: $\lambda (x, y) \rightarrow x - y$

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