

Zentrales Konzept der funkt.
Programmierung.

Ausdruck wird zunächst auf
seinen Typ überprüft. Wenn
er korrekt getypt ist, wird
er anschließend ausgewertet.

In GHCi:

$:t \ \underline{exp}$ \leftarrow berechnet
nur den Typ
des Ausdrucks
 \underline{exp}

\underline{exp} \leftarrow überprüft erst
den Typ und
wertet Ausdruck
dann aus

Führe jetzt Syntaxdiagramm
für Ausdrücke. Gib jeweils
Typ des Ausdrucks an u. be-
schreibe seine Auswertung.

• Var (Variable).

z.B. x, square

(Strings, die mit Kleinbuchst.

beginnen)

• Constr (Datenkonstruktor)

z.B. True, False, [], :

(normalerweise Strings, die mit Großbuchst. beginnen).

Dienen zum Aufbau der Objekte einer Datenstr., werden nicht weiter ausgewertet.

True, False haben Typ Bool

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

• integer (ganze Zahlen)

0, 1, -1, 2, -2, ... sind Ausdrücke vom Typ Int, die nicht weiter ausgewertet werden.

• float (Gleitkommazahlen)

-2.5 oder $3.4 e + 23$

sind Ausdrücke vom Typ
Float.

• char (Zeichen)

'a', '3', '\$', ...

sind Ausdrücke vom Typ Char

• $[exp_1, \dots, exp_n]$, $n \geq 0$
(Listen)

$[0, 1, 2]$ ist Ausdruck vom
Typ $[Int]$

ist Abkürzung für
 $0:1:2:[]$

Bei
 $[exp_1, \dots, exp_n]$ müssen

exp_1, \dots, exp_n den gleichen
Typ a haben. Dann hat
 $[exp_1, \dots, exp_n]$ den Typ $[a]$.

• string "hallo" ist für
Haskell eine Abkürzung
für $['h', 'a', 'l', 'l', 'o']$.

Typ String ist identisch
mit $[Char]$.

$\lambda x \lambda \cdot$ "hallo" ergibt
"xhallo"

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

ist ein Tupel von n Ausdrücken.

Wenn \underline{exp}_1 den Typ a_1 hat, ...,
 \underline{exp}_n den Typ a_n hat,

dann hat $(\underline{exp}_1, \dots, \underline{exp}_n)$ den
Typ (a_1, \dots, a_n) .

Bsp: $(True, 2)$ hat den
Typ $(Bool, Int)$.

Einstellige Tupel: (\underline{exp})
sind für Haskell identisch
zu \underline{exp}

Nullstellige Tupel: $()$
ist das einzige Objekt des
Typs $()$.

• $(\underline{exp}_1 \dots \underline{exp}_n)$, $n \geq 2$

Funktionsanwendung.

Stellt für

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

Bsp: plus 2 3

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

↑
Typ Bool

↑ ↑
müssen denselben Typ haben

Es wird erst $\underline{\text{exp}}_1$ ausgewertet und je nach Ergebnis erhält man $\underline{\text{exp}}_2$ oder $\underline{\text{exp}}_3$.

• let letdecls in exp

analog zu "where"

• $\backslash \underline{\text{pat}}_1 \dots \underline{\text{pat}}_n \rightarrow \underline{\text{exp}}, n \geq 1$

Lambda-Ausdruck, denn \backslash stellt für λ .

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

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

Verdopplungsfunktion,
die jedes x auf $2 * x$
abbildet

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

Lambda-Ausdruck beschreibt eine Funktion ohne Namen (anonyme Funktion).

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

Statt $\text{plus} :: \text{Int} \rightarrow \text{Int} \rightarrow \text{Int}$
 $\text{plus } x \ y = x + y$

Könnte man auch folgendes definieren:

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

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