

Typdeklarationen

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

(square ist Fkt. von $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$)

$\text{len} :: [\text{Int}] \rightarrow \text{Int}$

↑

Datentyp der
Listen von
Integern

- Layout hat in Haskell eine Semantik (genauer in nächster Vorlesung).

- Typdeklarationen müssen nicht geschrieben werden (dann inferiert Haskell sie selbst). Aber: Typdekl. sind guter Stil.

- Kommentare in Haskell:

-- bis Zeilenende oder

{-

⋮

-}

- Prog: linksbündige Folge von decls.
- Als Funktionssymbole werden Variablenbezeichner var benutzt.
- var: beliebige Strings aus mit ^{Best. u. Ziffern} Kleinbuchstaben am Anfang
- type: Int, Bool, Double, Float, ...
- Int → Int : Typ der Funktionen von Int nach Int
- [Int] : Typ der Listen mit Elementen v. Typ Int

$\llbracket \llbracket \text{Int} \rrbracket \rrbracket : \neq \mathbb{B}$.

$\llbracket \llbracket 15, 70 \rrbracket, \llbracket 36 \rrbracket, \llbracket 3 \rrbracket \rrbracket$

$\llbracket \text{Int} \rightarrow \text{Int} \rrbracket : \llbracket \text{square}, \dots \rrbracket$

Funktionsdeklaration:

$\text{square } x = x * x$

↑
Funktions-
name (var)

↑
erwartetes
Argument (pat)

← Ausdruck
(exp)

Pattern: spezielle Ausdrücke für
erwartete Argumente, z.B.
Variablen, $\llbracket \rrbracket$, $\text{kopf} : \text{rest}, \dots$

Verdef. Funktionen in Bibliotheken,
Standard-Bibliothek: Prelude

- $+, -, *, /, \dots$
- $>, <, >=, <=, ==, \dots$
- Datenstruktur Bool mit
 $\&\&, \|\|, \text{not}, \dots$

Es sind auch Funktionen

ohne Argumente möglich:

$one :: Int$

$one = 1$

Auswertung von Ausdrücken
in Haskell

reducible
expression

durch Termeretzung "Redex"

1. Suche Teilausdruck, der
mit linker Seite einer defi-
nierenden Gleichung überein-
stimmt, wenn Var. der Gleichung
geeignet instantiiert
werden.

← "Pattern Matching"

2. Ersetze diesen Teilausdruck
durch rechte Seite der def.
Gleichung, wobei Variablen

wie in Schritt 1 instantiiert werden.

Auswertungsstrategie

legt fest, welcher Teilausdruck zuerst ausgewertet werden soll.

Call-by-value =

eager Auswertung =

strikte Auswertung

wird in Java u. den meisten anderen Prog-spr. benutzt

Vorteil von strikter Auswertung: Duplizierte Teilausdrücke müssen nicht mehrfach ausgewertet werden.

Nachteil von strikter Auswertung: Argumente werden auch dann aus-

gewertet, wenn sie gar nicht für Gesamtergebnis gebraucht werden.

$three :: Int \rightarrow Int$

$three\ x = 3$

$non_term :: Int \rightarrow Int$

$non_term\ x = non_term\ (x+1)$

$three\ (non_term\ 0)$

strikte Auswertung: terminiert
nicht

nicht-strikte Auswertung:

liefert 3 in einem Auswertungsschritt

Haskell verwendet

Lazy Evaluation:

- im Prinzip nicht-strikte Auswertung (leftmost outermost)
- Wenn ein Teilausdruck bei

der Auswertung dupliziert wird, dann "merkt" Haskell das u. wertet diese Teilausdrücke später gleichzeitig aus.

Generell:

- Wenn die strikte Auswertung terminiert, dann terminiert jede Auswertung.
- Jede terminierende Auswertung (beim gleichen Start-Ausdruck) hat das gleiche Ergebnis.

Man kann die eagermost-Auswertungsstrategie von Haskell nutzen, um Programme mit unendlichen Datenstrukturen zu schreiben (→ später).

Tupel + bedingte def.

Gleichungen

Tupel-Typen: (Int, Int)

ist der Typ der Paare von
Int-Zahlen ($\cong \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$).

$(3, 5)$ hat den Typ (Int, Int)

$([1, 2], True, 5)$ hat den Typ

$([Int], Bool, Int)$

Bedingte Gleichungen:

Def. Gleichung kann mit
bestimmter Bedingung ein-
geschränkt werden.

Die Gleichungen werden von
oben nach unten getestet und
die erste passende wird
ausgeführt.

"otherwise" ist vordefiniert:

↑ ↑

Kann man weglassen, denn Funktionsanwendung assoziiert nach links.

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

$\text{succ} = \text{plus } 1$

Auswertung von:

$\text{succ } 5$

= $\text{plus } 1 \ 5$

= $1 + 5$

= 6

Vorteil des Currying:

- weniger Klammern
- partielle Anwendung von Funktionen (z.B. Anwendung von plus auf nur 1 Argument)

Funktionsdefinition durch
Pattern Matching

Man kann mehrere def.
Gleichungen für die gleiche
Fkt haben, die sich durch
die Form der erwarteten
Argumente unterscheiden
(d.h. unterschiedliche Patterns).

True, False: Datenkonstruk-
toren der Datenstruk-
tur Bool.

Datenkonstruktoren sind Funk-
tionssymbole zur Darstellung
der Werte einer Datenstruk-
tur. Sie werden nicht weiter
ausgewertet (beginnen in
Haskell mit Großbuchstaben).

Patterns $\hat{=}$ Ausdrücken aus
Variablen und Daten-
konstruktoren.

Haskell überprüft von oben nach unten, welche definierende Gleichung passt und wendet die erste passende Gleichung an.

Datenkonstrukturen für Listen: $[]$, $:$

Lokale Deklarationen

Bsp: Gegeben a, b, c

Gesucht: x , so dass

$$a \cdot x^2 + b \cdot x + c = 0$$

Lösung:

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

(Note: In the original image, the square root term is circled in green and labeled 'd', and the denominator '2a' is also circled in green and labeled 'e'.)

"where" leitet einen lokalen Deklarationsblock ein, der nur in der entsprechenden

rechten Seite der def. Gleichung sichtbar ist.

Realisierung: wird durch Pointer realisiert, d.h.:

Wenn d ausgewertet wird, dann wertet es gleichzeitig an allen Stellen aus, an denen es in der rechten Seite auftritt.

`locals` = Sammlung von (lokalen) Deklarationen

Haskell nutzt das Layout des Programms aus, um Klammern zu vermeiden und damit die Lesbarkeit zu erhöhen ("Offside-Regel"):

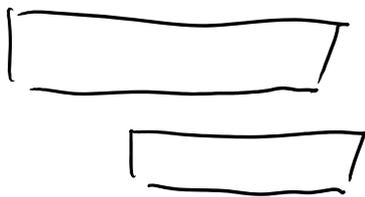
1. Das erste Symbol in einer Sammlung von Deklarationen

bestimmt den linken Rand
des Deklarationsblocks.

2. Eine neue Zeile, die an
diesem linken Rand anfängt,
ist eine neue Deklaration in
diesem Block.



3. Eine neue Zeile, die weiter
rechts beginnt als der
linke Rand gehört zur selben
Deklaration wie die Zeile
darüber.



z.B.
$$d = \text{sqrt}(b^2 - 4ac)$$

4. Eine neue Zeile, die

Weiter links beginnt,
beendet den Deklarations-
block (d.h. ist neue De-
klaration, die nicht zum
Block der Zeile darüber
gehört).

⇒ Dann kann man auf
{ ... } und ; verzichten.