EBERHARD KARLS UNIVERSITÄT TÜBINGEN

Informatik I Vorlesung

Wintersemester 2016/2017

Mitschrieb von Julian Wolff

Inhaltsverzeichnis

1	Sche	eme: Ausdrücke, Auswertung und Abstraktion	2
	1.1	REPL	2
	1.2	Literale	2
	1.3	Zusammengesetzte Ausdrücke	3
	1.4	Identifier	3
	1.5	Lambda-Abstraktion	3
	1.6	Kommentare	4
	1.7	Signaturen	4
	1.8	Prozedur-Signaturen	5
	1.9	Testfälle	5
	1.10	Erinnerung	5
	1.11	Top-Down-Entwurf (Programmieren mit "Wunschdenken")	6
	1.12	Reduktionsregeln für Scheme (→)	7

Scheme: Ausdrücke, Auswertung und Abstraktion

REPL

Definition	DrRacket
Interaction	REPL

Die Anwendung von Funktionen wird in Scheme <u>ausschließlich</u> in <u>Präfixnotation</u> durchgeführt:

Mathematik	Scheme
44-2	(-44 2)
f(x,y)	$(f \times y)$
$\sqrt{81}$	(sqrt 81)
$\lfloor x \rfloor$	(floor x)
9^{2}	(expt 9 2)
3!	$(!\ 3)$

Allgemein: (Funktion) (argument))

(+402) und (odd? 42) sind Beispiele für die <u>Ausdrücke</u>, die bei Auswertung einen Wert liefern. (Notation \leadsto) heißt Auswertung/Evaluation/Reduktion.

$$\begin{array}{ccc} (+\ 40\ 2) \underset{Eval}{\leadsto} 42 \\ (\text{add?}\ 42) \underset{Eval}{\leadsto} \# f \end{array}$$

Interaktionsfenster:

$$\begin{array}{c} \operatorname{Read} \leadsto \operatorname{Eval} \leadsto \operatorname{Print} \\ \operatorname{Loop} \end{array}$$

REPL

Literale

<u>Literale</u> stehen für einen konstanten Wert (auch: <u>Konstante</u>) und sind nicht weiter reduzierbar.

$\underline{\text{Literal}}$		Signatur
#t #f	(true, false, Wahrheitswerte)	boolean
,,ac" ,,x" ,, "	(Zeichenketten)	string
0 1904 -42 007	(ganze Zahlen)	integer
0.42 3.1415 -273.15	(Fließkommazehlen)	real
$1/2 \ 3/4 \ -1/10$	(rationale Zahlen)	rational
	(Bilder)	image

Zusammengesetzte Ausdrücke

Auswertung <u>zusammengesetzte Ausdrücke</u> (composite expression) in mehreren Schritten (Steps), "von innen nach außen", bis keine weitere Reduktion möglich ist: $(+(+20\ 20)(+\ 1\ 1)) \rightsquigarrow (+\ 40\ (+\ 1\ 1)) \rightsquigarrow (+\ 40\ 2) \rightsquigarrow 42$

Beispiel:

$$0.7 + \left(\frac{1}{2}/0.25\right) - \left(0.6/0.3\right) = 0.7$$

Achtung: Scheme rundet bei Arithmetik mit Fließkommazahlen (interne Darstellung nicht präzise). Die Arithmetik mit rationalen Zahlen ist exakt.

Identifier

Ein Wert kann an einen <u>Namen</u> (identifier) <u>gebunden</u> werden, durch(define\(id\)\(\lambda\)\(expression\(\rangle\)\)
Es erlaubt konsistente Wiederverwendung und dient der Selbstdokumentation von Programmen.

Achtung: Dies ist eine Spezialform und kein Ausdruck. Insbesondere besitzt diese Spezialform keinen Wert, sondern einen Effekt: der Name (id) wird durch den Wert von (expression) gebunden. Namen können in Scheme fast beliebig gewählt werden, solange

- die Zeichen ()[[{}",';#\ | nicht vorkommen
- der name nicht einem numerischen Literal gleicht
- keinen Whitespaße (Leerzeichen, Tabulatoren, Neuwlines) enthalten sind

Beispiel: Euro \rightarrow US-\$

Achtung: Groß-/Kleinschreibung ist in Identifiern <u>nicht</u> relevant.

Lambda-Abstraktion

Eine <u>Lambda-Abstraktion</u> (auch: Funktion, Prozedur) erlaubt die Formulierung von Ausdrücken, in denen mittels <u>Parametern</u> von konkreten Werten abstrahiert wird: (lambda $(\langle p_1 \rangle \langle p_2 \rangle ...) \langle \exp r \rangle$)

expr ist der Rumpf und enthält Vorkommen der Paramenter $\langle p_i \rangle$.

(lambda...) ist eine Spezialform. Der Wert der Lambda-Abstraktion $\#\langle \text{procedure} \rangle$ Die Anwendung (auch: Applikation) der Lambda-Abstraktion führt zur Ersetzung aller Vorkommen der Parameter im Rumpf durch die angegebenen konkreten Argumente:

```
(lambda (days)(*days(*155 minutes-in-a-day)) 365) \stackrel{!}{\leadsto} (*365 ( 155 minutes-in-a-day)) \leadsto ... \leadsto 81468000
```

Kommentare

In Scheme leitet ein Semikolon einen <u>Kommentar</u> ein, der bis zum Zeilenende reicht und von Racket bei der Auswertung ignoriert wird.

Prozeduren/Funktionen sollen im Programm eine ein- bis zweizeilige <u>Kurzbeschreibung</u> vorangestellt werden.

Signaturen

Eine Signatur prüft, ob ein Name $\langle id \rangle$ an einen Wert einer angegebenen Sorte gebunden wird. Signaturverletzungen werden protokolliert.

```
(: \langle id \rangle \langle signatur \rangle)
```

Bereits eingebundene Signaturen sind:

- natural N
- ingeger \mathbb{Z}
- rational \mathbb{Q}
- real \mathbb{R}
- number C
- boolean
- string
- image

Der Doppelpunkt ": " ist eine Spezialform und hat daher keinen Wert, aber einen Effekt: Eine Signaturprüfung wird durchgeführt.

Prozedur-Signaturen

Prozedur-Signaturen spezifizieren Signaturen sowohl für die Parameter $\langle p_1 \rangle, \langle p_2 \rangle, ...$ als auch für den Ergebniswert der Prozedur:

```
(:\langle id \rangle (\langle signatur-p_1 \rangle \langle signatur-p_2 \rangle ... \rightarrow \langle signatur-ergebnis \rangle))
```

Prozedur-Signaturen werden bei jeder Anwendung der Funktion $\langle id \rangle$ auf Verletzung geprüft.

Testfälle

<u>Testfälle</u> dokumentieren das erwartende Ergebnis einer Prozedur für ausgewählte Argumente:

```
(check-expect \langle e_1 \rangle \langle e_2 \rangle)
```

Werte den Ausdruck $\langle e_1 \rangle$ aus und teste, ob der erhaltene Wert der Erwartung (=Wert des Ausdruck $\langle e_2 \rangle$) entspricht.

Einer Prozedurdefinition sollten Testfälle direkt vorangestellt werden.

Erinnerung

Konstruktionsanleitung für Prozeduren:

- kurzbeschreibung (ein- bis zweizeiliger Kommentar mit Bezug auf PArameternamen und Ergebnis)
- Signatur (: $\langle \text{ name } \rangle \text{ } (... \rightarrow))$
- Testfälle check-expect/ ceack-within
- Prozedurgerüst (define $\langle name \rangle$ (lambda $(\langle p_1 \rangle \langle p_2 \rangle)$)
- Rumpf programmieren (rumpf))

Top-Down-Entwurf (Programmieren mit "Wunschdenken")

Beispiel: Sunset auf Tatooine (SW Episode IV) Zeichne Szene zu Zeitpunkt t $(t=0 \dots 100)$

- (1) Himmel verfärbt sich von blau (t=0) zu rot (t=100)
- (2) Sonne(n) versinkt (bei t=100 hinter Horizont)
- (3) Luke starrt auf Horizont (bei jeden t)

Zeichne Szene von hinten nach vorne:



Abbildung 1: Frodo auf dem Weg nach Mord... äh ich meine natürlich Luke auf Tatooine

Reduktionsregeln für Scheme (→)

Fallunterscheidung je nach Ausdruck:

- Literal l (1, #t, "Karotte", ...) [$eval_1$] 1 \rightsquigarrow l (keine Reduktion möglich)
- Identifier $\langle id \rangle$ [eval_{id}] $\langle id \rangle \rightsquigarrow \text{Wert}$, an den $\langle id \rangle$ gebunden
- Lambda-Abstraktion $[eval_{\lambda}]$ (lambda (...)...) \leadsto (lambda (...)...)
- Applikation (f $e_1e_2...$)

- f,
$$e_1$$
, e_2 , ... mittels \leadsto , erhalte f', e'_1 , e'_2 ...

$$\begin{bmatrix}
\text{Operation auf } e'_1, e'_2 \dots & \text{Falls f primitive} & [\text{apply/prim}] \\
\text{anwenden} & (\text{eingebaute}) & \text{Operation}
\end{bmatrix}$$
-
$$\begin{bmatrix}
\text{Argumentwerte } e'_1, e'_2, \dots & \text{falls f'} & [\text{apply}_{λ}] \\
\text{den Rumpf einsetzen, den} & \text{Lambda-Abstraktion} \\
\text{Rumpf mittels } \leadsto \text{reduzieren}
\end{bmatrix}$$

Wiederhole Anwendung von → bis keine Reduktion mehr möglich ist.

Beispiele:

$$(+40\ 2)$$
 $\underset{eval_{id}}{\leadsto} (\#\langle \text{procedure:+} \rangle \ 40\ 2)$
 $eval_{lit} \cdot 2$
 $\underset{applyprim}{\leadsto} 42$

$$(\operatorname{sqr} 9) \underset{eval_{id}}{\leadsto} (lambda(x)(*xx))$$

$$eval_{lit}$$

$$\underset{apply_{\lambda}}{\leadsto} (*99)$$

$$\underset{eval_{id}}{\leadsto} (\#\langle procedure : *\rangle 99)$$

$$eval_{lit*2}$$

$$\underset{apply_{prim}}{\leadsto} 81$$