

Informatik II Skript Sommersemester 2015

Finn Ickler

28. Mai 2015

Inhaltsverzeichnis

14.4.2015	2
16.4.2015	3
21.4.2015	5
23.4.2015	7
28.4.2015	8
30.4.2015	11
5.5.2015	15
7.5.2015	16
12.5.2015	20
19.5.2015	24
21.5.2015	28

Codebeispiele

1	Arithmetik mit Fließkommazahlen	3
2	Schlüsselwort define	4
3	Lambda Abstraktion	4
4	Bilderzusammenstellung am Beispiel einer Uhr	6

5	Die one-of Signatur	8
6	Konstruktion eines eigenen Ifs?	9
7	Absolutbetrag durch cond	10
8	Boolsche Ausdrücke mit and und or	11
9	Record Definitionen	11
10	Check-property	13
11	Übersetzung mathematischer Aussagen in check-property	13
12	Konstruktoren und Selektoren	14
13	predicate Signaturen am Beispiel von Längen- und Breitengrade	16
14	Ersetzung one-of durch predicate Signaturen	16
15	Geocoding	17
16	cond mit gemischten Daten	19
17	Wrapper und Worker	20
18	make-pair, ein polymorpher Datentyp	22
19	Listen mit Signatur list-of	23
20	Geschachtelte Listen	25
21	Rekursion auf Listen: Länge einer Liste	26
22	Rekursion: Zusammenfügen zweier Listen	27
23	Bildmanipulation mit Listen aus Pixeln	28
24	Check-property mit Einschränkungen	31
25	Rekursion auf natürlichen Zahlen: Fakultät	31
26	Fehlerhafte Rekursionen	32

14.4.2015**Scheme**Ausdrücke , Auswertung und Abstaktion**Dr Racket**

Definitonsfenster

Willkommen bei [DrRacket](#), Version 6.1.1 [3m].Sprache: **Die Macht der Abstraktion**; memory limit: **128 MB**.> **Interaktionsfenster**

Die Anwendung von Funktionen wird in Scheme ausschließlich in Präfixnotation durchgeführt

Mathematik	Scheme
$44 - 2$	<code>(- 44 2)</code>
$f(x, y)$	<code>(f x y)</code>
$\sqrt{81}$	<code>(sqrt 81)</code>
9^2	<code>(expt 9 2)</code>

Allgemein: `(<funktion><argument1><argument2> ...)`


`(+ 402)` und `(odd? 42)` sind Beispiele für Ausdrücke, die bei Auswertung einen Wert liefern.

(Notation: \rightsquigarrow)`(+ 402)` \rightsquigarrow 42`(odd? 42)` \rightsquigarrow #f

Interaktionsfenster:

$$\underbrace{Read \rightarrow Eval \rightarrow Print \rightarrow Loop}_{REPL}$$

Literale setzen für einen konstanten Wert (auch: Konstante) und sind nicht weiter reduzierbar.

Literal		Sorte, Typ
#f, #t	(true, false, Wahrheitswert)	boolean
"x"	(Zeichenketten)	String
0 1904 42 -2	(ganze Zahl)	Integer
0.42 3.14159	(Fließkommazahl)	real
1/2, 3/4, -1/10	(rationale Zahlen)	rational
	(Bilder)	image

16.4.2015

Auswertung zusammengesetzter Ausdrücke in mehreren Schritten (Steps), von “innen nach außen“, bis keine Reduktion mehr möglich ist.

$(+ \ (\ (+ \ 20 \ 20) \ (+ \ 1 \ 1)) \rightsquigarrow (+ \ 40 \ (+ \ 1 \ 1)) \rightsquigarrow (+ \ 40 \ 2) \rightsquigarrow 42$

Codebeispiel 1: **Achtung:** Scheme rundet bei Arithmetik mit Fließkommazahlen (interne Darstellung ist binär)

```

; Achtung: Arithmetik mit Fließkommazahlen (real)
unterliegt Rundung!
(+ 0.7
  (- (/ 1/2 0.25)
    (/ 0.6 0.3)))
5

(- (+ 0.7
    (/ 1/2 0.25))
  (/ 0.6 0.3))
10

; Arithmetik mit rationalen Zahlen (rational) ist exakt
(- (+ 7/10
    (/ 1/2 1/4))
  (/ 6/10 3/10))

```

Ein Wert kann an einen Namen (auch Identifier) gebunden werden, durch

(**define** <id> <e>) <id>Identifier <e>Ausdruck

Erlaubte konsistente Wiederverwendung, dient der Selbstdokumentation von Programmen

Achtung: Dies ist eine sogenannte Spezialform und kein Ausdruck. Insbesondere besitzt diese Spezialform keinen Wert, sondern einen Effekt Name <id> wird an den Wert von <e> gebunden.

Namen können in Scheme beliebig gewählt werden, solange

- (1) die Zeichen () [] { } “ , ‘ ‘ ; # | \ nicht vorkommen
- (2) dieser nicht einem numerischen Literal gleicht.
- (3) kein Whitespace (Leerzeichen, Tabulator, Return) enthalten ist.

Beispiel: euro→US\$

Achtung: Groß-/Kleinschreibung ist irrelevant.

Codebeispiel 2: Bindung von Werten an Namen

```
(define absoluter-nullpunkt -273.15)
(define pi 3.141592653)
(define Gruendungsjahr-SC-Freiburg 1904)
(define top-level-domain-germany "de")
5 (define minutes-in-a-day (* 24 60))
(define vorwahl-tuebingen (sqrt 1/2))
```

Eine lambda-Abstraktion (auch Funktion, Prozedur) erlaubt die Formatierung von Ausdrücken, in denen mittels Parametern von konkreten Werten abstrahiert wird.

(**lambda** (<p1><p2>...)<e>

<e>Rumpf: enthält Vorkommen der Parameter <p_n>

(lambda(...)) ist eine Spezialform. Wert der lambda-Abstraktion ist #<procedure>

. Anwendung (auch Application) des lambda-Aufrufs führt zur Ersetzung aller Vorkommen der Parameter im Rumpf durch die angegebenen Argumente.

Codebeispiel 3: Lambda-Abstraktion

```
; Abstraktion: Ausdruck mit "Loch" ⊙
(lambda (⊙) (* ⊙ (* 155 minutes-in-a-day)))
```

```
5 ; Zuwachs der Weltbevölkerung innerhalb von days Tagen
```

```
(define population-growth-in-days
  (lambda (days) (* days (* 155 minutes-in-a-day))))
```

```
(population-growth-in-days 7)
```

```
(lambda (days) (* days (* 155 minutes-in-a-day))) 365) ~~~~
(* 365 (* 155 minutes-in-a-day)) ~~~~81468000
```

In Scheme leitet ein Semikolon einen Kommentar ein, der bis zum Zeilenende reicht und vom System bei der Auswertung ignoriert wird.

Prozeduren sollten im Programm ein- bis zweizeilige Kurzbeschreibungen direkt vorangestellt werden.

21.4.2015

Eine Signatur prüft, ob ein Name an einen Wert einer angegebenen Sorte (Typ) gebunden wird. Signaturverletzungen werden protokolliert.

```
(: <id> <signatur>)
```

Bereits eingebaute Signaturen

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

(: ...) ist eine Spezialform und hat keinen Wert, aber einen Effekt: Signaturprüfung
Prozedur Signatur spezifizieren sowohl Signaturen für die Parameter P_1, P_2, \dots, P_n als auch den Ergebniswert der Prozedur,

```
(: <Signatur P1> ... <Signatur Pn> -> <Signatur Ergebnis>)
```

Prozedur Signaturen werden bei jeder Anwendung einer Prozedur auf Verletzung geprüft. Testfälle dokumentieren das erwartete Ergebnis einer Prozedur für ausgewählte Argumente:

```
(check-expect <e1> <e2>)
```

Werte Ausdruck $\langle e_1 \rangle$ aus und teste, ob der erhaltene Wert der Erwartung $\langle e_2 \rangle$ entspricht (= der Wert von $\langle e_2 \rangle$) Einer Prozedur sollte Testfälle direkt vorangestellt werden.

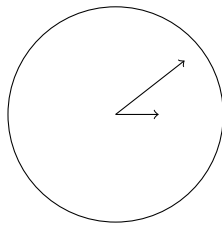
Spezialform: kein Wert, sondern Effekt: Testverletzung protokollieren

Konstruktionsanleitung für Prozeduren:

- (1) Kurzbeschreibung (ein- bis zweizeiliger Kommentar mit Bezug auf Parametername)
- (2) Signaturen
- (3) Testfälle
- (4) Prozedurrumpf

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

Beispiel: Zeichne Ziffernblatt (Stunden- und Minutenzeiger) zu Uhrzeit h:m auf einer analogen 24h-Uhr



Minutenzeiger legt $\frac{360^\circ}{60}$ Grad pro Minute zurück (also $\frac{360}{60} \cdot m$)
 Stundenzeiger legt $\frac{360}{12}$ pro Stunde zurück ($\frac{360}{12} \cdot h + \frac{360}{12} \cdot \frac{m}{60}$)

Codebeispiel 4: Bauen der Uhr durch Top Down Entwurf

```

; Grad, die Minutenzeiger pro Minute zuruecklegt
(define degrees-per-minute 360/60)

; Grad, die Stundenzeiger pro voller Stunde zuruecklegt
5 (define degrees-per-hour 360/12)

; Zeichne Ziffernblatt zur Stunde h und Minute m
(: draw-clock (natural natural -> image))
(check-expect (draw-clock 4 15) (draw-clock 16 15))
10 (define draw-clock
    (lambda (h m)
      (clock-face (position-hour-hand h m)
                  (position-minute-hand m))))

15 ; Winkel (in Grad), den Minutenzeiger zur Minute m einnimmt
(: position-minute-hand (natural -> rational))
(check-expect (position-minute-hand 15) 90)
(check-expect (position-minute-hand 45) 270)
(define position-minute-hand
20 (lambda (m)
    (* m degrees-per-minute)))

; Winkel (in Grad), den Stundenzeiger zur Stunde h einnimmt
(: position-hour-hand (natural natural -> rational))
25 (check-expect (position-hour-hand 3 0) 90)
(check-expect (position-hour-hand 18 30) 195)
(define position-hour-hand
    (lambda (h m)
      (+ (* (modulo h 12) degrees-per-hour)
30      ; h mod 12 in {0,1,...,11}

```

```

        (* (/ m 60) degrees-per-hour)))

; Zeichne Ziffernblatt mit Minutenzeiger um dm und
; Stundenzeiger um dh Grad gedreht
35 (: clock-face (rational rational -> image))
(define clock-face
  (lambda (dh dm)
    (clear-pinhole
     (overlay/pinhole
      40 (circle 50 "outline" "black")
      (rotate (* -1 dh) (put-pinhole 0 35 (line 0 35 "red")))
      (rotate (* -1 dm) (put-pinhole 0 45 (line 0 45 "blue"))))))))

```

23.4.2015

Substitutionsmodell

Reduktionsregeln für Scheme (Fallunterscheidung je nach Ausdrücken) wiederhole, bis keine Reduktion mehr möglich

- literal (1, "abc", #t, ...) $l \rightsquigarrow$ [eval_{lit}]
- Identifier id(pi, clock-face,...) $id \rightsquigarrow$ gebundene Wert [eval_{id}]
- lambda Abstraktion $(\text{lambda } (...) ...) \rightsquigarrow (\text{lambda } (...) ...) \text{ [eval}_\lambda]$
- Applikationen (f e₁ e₂ ...)

$$f, e_1, e_2 \text{ reduzieren erhalte: } f', e_1', e_2' \quad (1)$$

- (2) $\left\{ \begin{array}{ll} \text{Operation } f' \text{ auf } e_1' \text{ und } e_2' \text{ [apply}_{\text{prim}}] & \text{falls } f' \text{ primitiv ist} \\ \text{Argumentenwerte in den Rumpf von } f' \text{ einsetzen, dann reduzieren} & \text{falls } f' \text{ lambda Abstraktion} \end{array} \right.$

Beispiel:

$(+ \ 40 \ 2) \xrightarrow[\text{eval id}]{\rightsquigarrow} (\#<\text{procedure+}> \ 40 \ 2) \rightsquigarrow 42$

$(\text{position-minute-hand } 30) \xrightarrow[\text{eval id}]{\rightsquigarrow} ((\text{lambda } (m) (* \text{degrees-per-minute } m)) \ 30)$
 $\xrightarrow[\text{eval lambda}]{\rightsquigarrow} (* \text{degrees-per-minute } 30)$
 $\xrightarrow[\text{eval id}]{\rightsquigarrow} (\#<\text{procedure } *> \ 360/60 \ 30)$
 $\xrightarrow[\text{apply prim}]{\rightsquigarrow} 180$

Bezeichnen $(\text{lambda } (x) (* \ x \ x))$ und $\text{lambda } (r) (* \ r \ r)$ die gleiche Prozedur? \Rightarrow JA!

Achtung: Das hat Einfluß auf das Korrekte Einsetzen von Argumenten für Prozeduren (siehe apply)

Prinzip der Lexikalischen Bindung

Das bindene Vorkommen eines Identifiers `id` kann im Programmtext systematisch bestimmt werden: Suche strikt von innen nach außen, bis zum ersten

(1) `(lambda (r) <Rumpf>`

(2) `(define <e>)`

Übliche Notation in der Mathematik: Fallunterscheidung

$$\max(x_1, x_2) = \begin{cases} x_1 & \text{falls } x_1 \geq x_2 \\ x_2 & \text{sonst} \end{cases}$$

Tests (auch Prädikate) sind Funktionen, die einen Wert der Signatur `boolean` liefern. Typische primitive Tests.

`(: = (number number -> boolean))`

`(: < (real real -> boolean))`

auch `>`, `<=`, `>=`

`(: String=? (string string -> boolean))`

auch `string>?`, `string<=?`

`(: zero? (number -> boolean))`

auch `odd?`, `even?`, `positive?`, `negative?`

Binäre Fallunterscheidung if

if

`< e1 >` Mathematik:

$$\langle e_2 \rangle = \begin{cases} e_1 & \text{falls } t_1 \\ e_2 & \text{sonst} \end{cases}$$

`< e2 >`

28.4.2015

Die Signatur one of lässt genau einen der ausgewählten Werte zu.

`(one of <e1> <e2> ... <en>)`

Codebeispiel 5: one-of am Beispiel des Fußballpunktesystems

```

; Punkte der Heimmannschaft bei Ergebnis h:a
(: heim-punkte (natural natural -> (one-of 3 0 1)))
(check-expect (heim-punkte 2 0) 3)
(check-expect (heim-punkte 1 4) 0)
5 (check-expect (heim-punkte 3 3) 1)
(define heim-punkte
  (lambda (h a)
    (cond ((> h a) 3)
          ((< h a) 0)
          (else 1))))
10

```

Reduktion von if:

(if t_1 $\langle e_1 \rangle$ $\langle e_2 \rangle$)

- ① Reduziere t_1 , erhalte $t'_1 \rightsquigarrow$ $\begin{cases} \langle e_1 \rangle & \text{falls } t'_1 = \#t, \langle e_2 \rangle \text{ niemals ausgewertet} \\ \langle e_2 \rangle & \text{falls } t'_1 = \#f, \langle e_1 \rangle \text{ niemals ausgewertet} \end{cases}$
 ②

Codebeispiel 6: Koennen wir unser eigenes ‘if’ aus ‘cond’ konstruieren? (Nein!)

```

; Bedingte Auswertung von e1 oder e2 (abhaengig von t1)
(check-expect (my-if (= 42 42) "Yes!" "No!") "Yes!")
(check-expect (my-if (odd? 42) "Yes!" "No!") "No!")
(define my-if
5   (lambda (t1 e1 e2)
      (cond (t1 e1)
            (else e2))))

; Sichere Division x/y, auch fuer y = 0
10 (: safe-/ (real real -> real))
(define safe-/
  (lambda (x y)
    (my-if (= y 0)      ; <-- Funktion my-if wertet ihre Argumente
            x           ; vor der Applikation aus: (/ x y) wird
15    (/ x y))))       ; in *jedem* Fall reduziert. :- (

(safe-/ 42 0)          ; Fuehrt zu Fehlermeldung "division by zero"
                      ; (Reduktion mit Stepper durchfuehren)

```

Spezifikation Fallunterscheidung (conditional expression):

(cond
 ($\langle t_1 \rangle$ $\langle e_1 \rangle$)
 ($\langle t_2 \rangle$ $\langle e_2 \rangle$)
 ...
 ($\langle t_n \rangle$ $\langle e_n \rangle$)
 (else $\langle e_{n+1} \rangle$))

Mathematik:

$\begin{cases} e_1 \text{ falls } t_1 \\ e_2 \text{ falls } t_2 \\ \dots \\ e_n \text{ falls } t_n \\ e_{n+1} \text{ sonst} \end{cases}$

Werte die Tests in den Reihenfolge $t_1, t_2, t_3, \dots, t_n$ aus.

Sobald $t_i \# t$ ergibt, werte Zweig e_i aus. e_i ist Ergebnis der Fallunterscheidung. Wenn $t_n \# t$ liefert, dann liefert

$\begin{cases} \text{Fehlermeldung „cond: alle Tests ergaben false“} & \text{falls kein else Zweig} \\ \langle e_{n+1} \rangle & \text{sonst} \end{cases}$

Codebeispiel 7: Absolutwert von x

```

5 (: my-abs (real -> real))
  (check-within (my-abs -4.2) 4.2 0.001) ; Wichtig:
  (check-within (my-abs 4.2) 4.2 0.001)  ; Tesfaelle decken alle
    Zweige
  (check-within (my-abs 0) 0 0.001)      ; der conditional
    expression an
  (define my-abs
    (lambda (x)
      (cond ((< x 0) (- x))
            ((> x 0) x)
            (else 0))))

```

Reduktion von cond [eval_{cond}]

$(\text{cond } (<t_1> <e_1>) (<t_2> <e_2>) \dots (<t_n> <e_n>))$
 ① Reduziere t_1 erhalte $t'_1 \rightsquigarrow \begin{cases} <e_1> & \text{falls } t'_1 = \#t \\ (\text{cond } <t_2> <e_2>) & \text{sonst} \end{cases}$
 ②
 $(\text{cond}) \rightsquigarrow$ „Fehlermeldung : alle Test ergaben false “
 $(\text{cond } (\text{else } <e_{n+1}>)) \rightsquigarrow e_{n+1}$

cond ist syntaktisches Zucker (auch abgeleitete Form) für eine verbundene Anwendung von if

```

5 (cond (<t1><e1>)          if (<t1>
  (<t2><e2>)              <e1>
  ...                    if <t2>
  ...                    if <e2>
  ...                    ...
  (<tn><en>)              if <tn>
                          <en>
                          (else <en+1>)) ...)
  (else <en+1>)

```

Spezialform 'and' und 'or'

$(\text{or } <t_1> <t_2> \dots <t_n>) \rightsquigarrow (\text{if } <t_1> (\text{or } <t_2> \dots <t_n>) \#t)$
 $(\text{or}) \rightsquigarrow \#f$
 $(\text{and } <t_1> <t_2> \dots <t_n>) \rightsquigarrow (\text{if } <t_1> (\text{and } <t_2> \dots <t_n>) \#f)$
 $(\text{and}) \rightsquigarrow \#t$

Codebeispiel 8: Konstruktion komplexer Prädikate mittels 'and' und 'or'

```

(and #t #f) ; eval #f (Mathematik: Konjunktion)
(or #t #f) ; eval #t (Mathematik: Disjunktion)

5 ; Kennzeichen am/pm fuer Stunde h
(: am/pm (natural -> (one-of "am" "pm" "???")))
(check-expect (am/pm 10) "am")
(check-expect (am/pm 13) "pm")
(check-expect (am/pm 25) "???")
10 (define am/pm
    (lambda (h)
      (cond ((and (>= h 0) (< h 12)) "am")
            ((and (>= h 12) (< h 24)) "pm")
            (else "???"))))

```

30.4.2015

Zusammengesetzte DatenEin Charakter besteht aus drei Komponenten

- Name des Charakters (name)
 - Handelt es sich um einen Jedi? (jedi?)
 - Stärke der Macht (force)
- } Datendefinition für zusammengesetzte Daten

Konkrete Charakter:

name	„Luke Skywalker“
jedi?	#f
force	25

Codebeispiel 9: Starwars Charakter als Racket Records

```

; Ein Charakter (character) besteht aus
; - Name (name)
; - Jedi-Status (jedi?)
; - Stärke der Macht (force)
5 (: make-character (string boolean real -> character))
(: character? (any -> boolean))
(: character-name (character -> string))
(: character-jedi? (character -> boolean))
(: character-force (character -> real))
10 (define-record-procedures character
    make-character
    character?
    (character-name
     character-jedi?
     character-force))
15

```

```

; Definiere verschiedene Charaktere des Star Wars Universums
(define luke
  (make-character "Luke_Skywalker" #f 25))
20 (define r2d2
    (make-character "R2D2" #f 0))
(define dooku
  (make-character "Count_Dooku" #f 80))
25 (define yoda
    (make-character "Yoda" #t 85))

```

Zusammengesetzte Daten = Records in Scheme Record-Definition legt fest:

- Record-Signatur
- Konstruktor (baut aus Komponenten einen Record)
- Prädikat (liegt ein Record vor?)
- Liste von Selektoren (lesen jeweils eine Komponente des Records)

```

(define-record-procedure <t>
  make-<t>
  <t>?
  (<t>-<comp1> ... <t>-<comp2>))
5 ;Liste der n Selektoren

```

Verträge des Konstruktors der Selektoren für Record- Signatur
 <t> mit Komponenten namens <comp₁> ... <comp_n>

```

(: make-<t> (<t1>...<t2>) -> <t>)
(: <t>-<comp1> (<t> -> <t1>))
(: <t>-<compn> (<t> -> <tn>))

```

Es gilt für alle Strings n, Booleans j und Integer f:

```

(character-name (make-character n j f) n)
(character-jedi? (make-character n j f) j)
(character-force (make-character n j f) f )

```

Spezialform check-property:

```

(check-property
  (for-all ((<id1> <sig1>) ...
            (<idn> <sign>))
    <e>))
5 ↓
;Bezieht sich auf <id1> ... <idn>

```

Test erfolgreich, falls <e> für beliebig gewählte Bedeutungen für <id₁> ... <id_n> immer #t ergibt

Codebeispiel 10: Interaktion von Selektoren und Konstruktor:

```

5 (check-property
  (for-all ((n string)
            (j boolean)
            (f real))
    (expect (character-name (make-character n j f)) n)))

10 (check-property
  (for-all ((n string)
            (j boolean)
            (f real))
    (expect (character-jedi? (make-character n j f)) j)))

15 (check-property
  (for-all ((n string)
            (j boolean)
            (f real))
    (expect-within (character-force (make-character n j f)) f 0
      .001)))

```

Beispiel: Die Summe von zwei natürlichen Zahlen ist mindestens so groß wie jeder dieser Zahlen: $\forall x_1 \in \mathbb{N}, x_2 \in \mathbb{N} : x_1 + x_2 \geq \max\{x_1, x_2\}$

Codebeispiel 11: Mathematische \forall -Aussage in Racket

```

; Für alle natürlichen Zahlen x1,x2 gilt: x1 + x2 ≥ max(x1,x2)
(check-property
  (for-all ((x1 natural)
            (x2 natural))
    (>= (+ x1 x2) (max x1 x2))))
5

```

Konstruktion von Funktionen, die bestimmte gesetzte Daten konsumiert.

- Welche Record-Componenten sind relevant für Funktionen?

→ Schablone:

```

(: sith? (character -> boolean))
(define sith?
  (lambda (c)
    ... (character-jedi? c)
5    ... (character-force c) ...))

```

Konstruktion von Funktionen, die zusammengesetzte Daten konstruieren

- Der konstruktor muss aufgerufen werden

→ Schablone:

```
(define
  lambda(...)
  ... (make-<t>)...)
```

- Konkrete Beispiele:

Codebeispiel 12: Abfragen der Eigenschaften von character Records

```
; Könnte Charakter c ein Sith sein?
(: sith? (character -> boolean))
(check-expect (sith? yoda) #f)
(check-expect (sith? r2d2) #f)
5 (define sith?
  (lambda (c)
    (and (not (character-jedi? c))
         (> (character-force c) 0))))

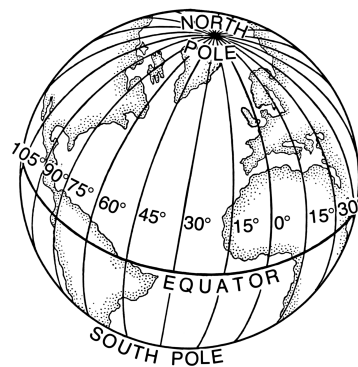
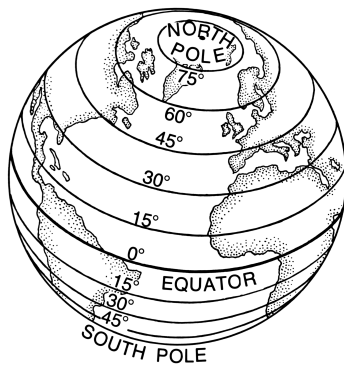
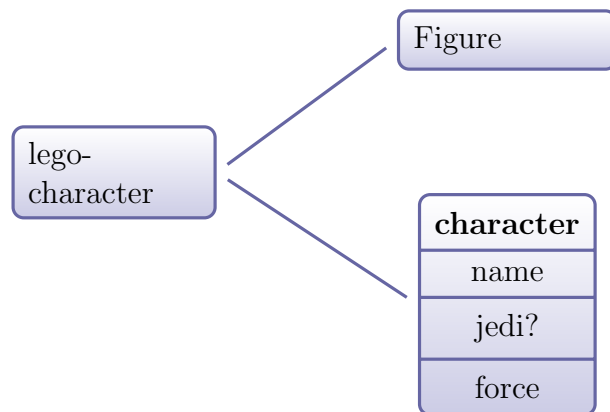
10 ; Bilde den Charakter c zum Jedi aus (sofern c überhaupt Macht
    besitzt)
(: train-jedi (character -> character))

(check-expect (train-jedi luke) (make-character "Luke_Skywalker"
#t 50))
15 (check-expect (train-jedi r2d2) r2d2)

(define train-jedi
  (lambda (c)
    (make-character (character-name c)
                    (> (character-force c) 0)
                    (* 2 (character-force c)))))

20
```

5.5.2015



Position Nord/Südwest vom Äquator Position west/östlich vom Nullmeridian

Sei $\langle p \rangle$ ein Prädikat mit Signatur $\langle t \rangle \rightarrow \text{boolean}$.

Eine Signatur der Form $\langle \text{predicate } \langle p \rangle \rangle$ gilt für jeden Wert der Signatur $\langle t \rangle$ sofern $\langle p \rangle \rightsquigarrow \#t$

Signaturen des Typs $\langle \text{predicate } \langle p \rangle \rangle$ sind damit spezifischer (restriktiver) als die Signatur $\langle t \rangle$ selbst.

`(define <newt> (signature <t>)`

Beispiele:

```

(define farbe
  (signature (one-of "Blatt" "Herz" "Blatt" "Eichel"
    "Schell"))))
  
```


Codebeispiel 13: Restriktive Signaturen mit predicate

```

; Ist x ein gültiger Breitengrad
; zwischen Südpol (-90°) und Nordpol (90°)?
(: latitude? (real -> boolean))
(check-expect (latitude? 78) #t)
5 (check-expect (latitude? -92) #f)
(define latitude?
  (lambda (x)
    (within? -90 x 90)))
; Ist x ein gültiger Längengrad westlich (bis -180°)
10 ; bzw. östlich (bis 180°) des Meridians?
(: longitude? (real -> boolean))
(check-expect (longitude? 0) #t)
(check-expect (longitude? 200) #f)
(define longitude?
15 (lambda (x)
    (within? -180 x 180)))
; Signaturen für Breiten-/Längengrade basierend auf
; den obigen Prädikaten
20 (define latitude
  (signature (predicate latitude?)))
(define longitude
  (signature (predicate longitude?)))

```

7.5.2015


Man kann jedes `one-of` durch ein `predicate` ersetzen.

Codebeispiel 14: Das "große One-of Sterben des Jahres 2015"

```

(: f ((one-of 0 1 2) -> natural))
(define f
  (lambda (x)
    x))
5 ; And then the "The Great one-of Extinction" of 2015 occurred

```



```

10 (: g ((predicate
      (lambda (x) (or (= x 0) (= x 1) (= x 2)))) -> natural))
(define g
  (lambda (x)
    x))

```

Geocoding: Übersetze eine Ortsangabe mittels des Google Maps Geocoding API (Application Programm Interface) in eine Position auf der Erdkugel.

```
(: geocoder (string -> (mixed geocode geocode-error)))
```

Ein geocode besteht aus:

Signatur

- Adresse (address) string
- Ortsangabe (loc) location
- Nordostecke (northeast) location
- Südwestecke (southwest) location
- Typ (type) string
- Genauigkeit (accuracy) string

```
(: geocode-address (geocode -> string))
```

```
(: geocode-loc (geocode -> location))
```

```
(: geocode-... (geocode -> ...))
```

Ein geocode-error besteht aus:

Signatur

- Fehlerart (level) (one-of "TCP" "HTTP" "JSON" "API")
- Fehlermeldung (message) string

Gemischte Daten

Die Signatur

```
(mixed <t1> ... <tn>)
```

ist gültig für jeden Wert, der mindestens eine der Signaturen $\langle t_1 \rangle \dots \langle t_n \rangle$ erfüllt.

Beispiel: Data-Definition

Eine Antwort des Geocoders ist entweder

- ein Geocode (geocode) oder
- eine Fehlermeldung (geocode-error)

Beispiel (eingebaute Funktion string->number)

```
(: string->number (string -> (mixed number (one-of #f))))
```

```
(string->number "42") ~> 42
```

```
(string-> number "foo") ~> #f
```

Codebeispiel 15: Die Google Geocode API

```
(define geocoder-response
  (signature (mixed geocode geocode-error)))
```

```
(: sand13 geocoder-response)
```

```
(define sand13
  (geocoder "Sand_13,_Tübingen"))
```

```

10 (geocode-address sand13)
    (geocode-type sand13)
    (location-lat (geocode-loc sand13))
    (location-lng (geocode-loc sand13))
    (geocode-accuracy sand13)

15 (: lady-liberty geocoder-response)
    (define lady-liberty
      (geocoder "Statue_of_Liberty"))

    (: alb geocoder-response)
20 (define alb
      (geocoder "Schwäbische_Alb"))

    (: A81 geocoder-response)
    (define A81
25 (geocoder "A81,_Germany"))

```

Erinnerung:

Das Prädikat `<t>?` einer Signatur `<t>` unterscheidet Werte der Signatur `<t>` von allen anderen Werten:

```
(: @\argt{}@? (any -> boolean))
```

Auch: Prädikat für eingebaute Signaturen

```

number?
complex?
real?
rational?
5 integer?
natural?
string?
boolean?

```

Prozeduren, die gemischte Daten der Signaturen `<t1> ... <tn>` konsumieren:

Konstruktionsanleitung:

```

(: <t> ((mixed <t1> ... <tn>) -> ...))
(define <t>
  (lambda (x)
    (cond
5      ((<t1>? x) ...)
      ...
      ((<tn>? x) ...))))

```

Mittels let lassen sich Werte an lokale Namen binden,

```
(let (
```

```

      (<id1> <e1>)
      (...)
      (<idn> <en>))
5  <e>
  )

```

Die Ausdrücke $\langle e_1 \rangle \dots \langle e_n \rangle$ werden parallel ausgewertet. $\Rightarrow \langle id_1 \rangle \dots \langle id_n \rangle$ können in $\langle e \rangle$ (und nur hier) verwendet werden. Der Wert des let Ausdrucks ist der Wert von $\langle e \rangle$.

Codebeispiel 16: Liegt der Geocode r auf der südlichen Erdhalbkugel?

```

; (Breitengrad < 0°?)
(: southern-hemisphere? (string -> boolean))

(check-expect (southern-hemisphere? "Cape_Town") #t)
5 (check-expect (southern-hemisphere? "Tübingen") #f)
(check-error (southern-hemisphere? "Mos_Eisley") "Unknown_
  location")

(define southern-hemisphere?
  (lambda (r)
10   (let ((gc (geocoder r)))
      (cond ((geocode? gc)
              (< (location-lat (geocode-loc gc)) 0))
            ((geocode-error? gc)
              (violation "Unknown_location"))))))

```

ACHTUNG:

'let' ist verfügbar auf ab der Sprachebene "Macht der Abstraktion".

'let' ist syntaktisches Zucker.

```

(let (
5  (<id1> <e1>)
    (<id2> <e2>)
    ...
    (<idn> <en>))
  <e>)

```

$$\begin{array}{lcl}
\begin{array}{l}
(\langle id_1 \rangle \langle e_1 \rangle) \\
\dots \\
(\langle id_n \rangle \langle e_n \rangle)
\end{array}
& \equiv &
\begin{array}{l}
\langle e \rangle \\
\langle e_1 \rangle \\
\langle e_2 \rangle \dots \\
\langle e_n \rangle
\end{array}
\end{array}$$

12.5.2015

Abstand zweier geographischer Positionen b_1, b_2 auf der Erdkugel in km (lat, lng jeweils in Radian).

Codebeispiel 17: Abstand zweier geographischer Positionen

```
; Abstand zweier geographischer Positionen l1, l2 auf der Erdkugel
; in km (lat, lng jeweils in Radian):
; dist(l1, l2) =
;   Erdradius in km *
;   acos(cos(l1.lat) * cos(l1.lng) * cos(l2.lat) * cos(l2.lng) +
5 ;       cos(l1.lat) * sin(l1.lng) * cos(l2.lat) * sin(l2.lng) +
;       sin(l1.lat) * sin(l2.lat))
;   π
(define pi 3.141592653589793)

10 ; Konvertiere Grad d in Radian (π = 180°)
(: radians (real -> real))
(check-within (radians 180) pi 0.001)
(check-within (radians -90) (* -1/2 pi) 0.001)
(define radians
15   (lambda (d)
     (* d (/ pi 180))))

; Abstand zweier Orte o1, o2 auf Erdkugel (in km)
20 ; [Wrapper]
(: distance (string string -> real))
(check-within (distance "Tübingen" "Freiburg") (distance "Freiburg"
  "Tübingen") 0.001)
(define distance
  (lambda (o1 o2)
25    (let ((dist (lambda (l1 l2)
                   ; Abstand zweier
                   Positionen l1, l2 (in km) [Worker]
                   (let ((earth-radius 6378) ; Erdradius (in km)
                       (lat1 (radians (location-lat l1)))
                       (lng1 (radians (location-lng l1)))
                       (lat2 (radians (location-lat l2)))
30                      (lng2 (radians (location-lng l2))))
                     (* earth-radius
                        (acos (+ (* (cos lat1) (cos lng1) (cos lat2)
                                   (cos lng2))
                               (* (cos lat1) (sin lng1) (cos lat2)
                                   (sin lng2))
                               (* (sin lat1) (sin lat2))))))))
      (gc1 (geocoder o1)))
35
```

```

    (gc2 (geocoder o2)))
  (if (and (geocode? gc1)
          (geocode? gc2))
      (dist (geocode-loc gc1) (geocode-loc gc2))
      (violation "Unknown_location(s)"))))

; ... einmal quer durch die schöne Republik
(distance "Konstanz" "Rostock")

```

PARAMETRISCH POLYMORPHE PROZEDUREN

Beobachtung: Manche Prozeduren arbeiten unabhängig von den Signaturen ihrer Argumente : parametrisch polymorphe Funktion (griechisch : vielgestaltig).

Nutze Signaturvariablen %a , %b,...

Beispiel:

```

; die Identität
(: id (%a -> %a))
(define id
  (lambda (x) x))

; die konstante Funktion
(: const (%a %b -> %a))
(define const
  (lambda (x y) x))

; die Projektion
(: proj ((one-of 1 2) %a %b -> (mixed %a %b)))
(define proj
  (lambda (i x y)
    (cond ((= i 1) x)
          ((= i 2) y))))

```

Eine polymorphe Signatur steht für alle Signaturen, in denen die Signaturvariablen durch konkrete Signaturen ersetzt werden.

Beispiel: Wenn eine Prozedur `(: number %a %b -> %a)` erfüllt, dann auch:

```

(: number string boolean -> string)
(: number boolean natural -> boolean)
(: number number number -> number)

```

"x"	23	2	#f
-----	----	---	----

```

; Ein polymorphes Paar (pair-of %a %b) besteht aus
; - einer ersten Komponente (first)
; - einer zweiten Komponente (rest)

```

```

(: make-pair (%a %b -> (pair-of %a %b)))
5 (: pair? (any -> boolean))
(: first ((pair-of %a %b) -> %a))
(: rest ((pair-of %a %b) -> %b))
(define-record-procedures-parametric pair pair-of
  make-pair
10  pair?
  (first
   rest))

```

(pair-of <t₁> <t₂>) ist eine Signatur für Paare deren erster bzw. zweiter Komponente die Signaturen <t₁> bzw. <t₂> erfüllen.

```

;→ pair-of Signatur mit (zwei) Parametern
(: make-pair (%a %b -> (pair-of % a %b)))
(: pair? (any -> boolean))
(: first ((pair-of %a %b ) -> %a))
5 (: rest ((pair-of %a %b ) -> %b))

```

Codebeispiel 18: Paare aus verschiedenen Datentypen

```

; Ein paar aus natürlichen Zahlen
; FIFA WM 2014
(: deutschland-vs-brasilien (pair-of natural natural))
(define deutschland-vs-brasilien
5  (make-pair 7 1))

; Ein Paar aus einer reellen Zahl (Messwert)
; und einer Zeichenkette (Einheit)
(: measurement (pair-of real string))
10 (define measurement
  (make-pair 36.9 "°C"))

; "Liste" der Zahlen 1,2,3,4
15 (define nested
  (make-pair 1
             (make-pair 2
                        (make-pair 3
                                   4))))

20 ; Extrahiere das dritte Element der Liste (hier: 3)
  (first (rest (rest nested)))

```

Eine Liste von Werten der Signatur <t_t> ist entweder

- leer (Signatur empty-list) oder:

- ein Paar (Signatur `pair-of`) aus einem Wert der Signatur `<t>` und einer Liste von Werten der Signatur `<t>`.

```
(define list-of
  (lambda (t)
    (signature (mixed empty-list
                      (pair-of t (list-of t))))))
```

Signatur `empty-list` bereits in Racket vordefiniert.

Ebenfalls vordefiniert:

```
(:empty empty-list)
(:empty? (any -\zu boolean))
```

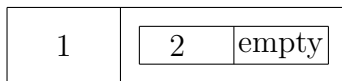
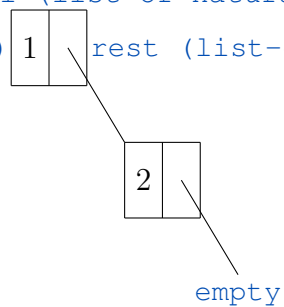
Operatoren auf Listen

Konstruktoren	<code>(: empty-list)</code>	leere liste
	<code>(: make-pair (% a (list-of % a))</code>	Konstruiert Liste aus Kopf und Rest
Predikate:	<code>(: empty (any -> boolean)</code>	liegt leere Liste vor?
	<code>(: pair? (any -> boolean))</code>	Nicht leere Liste?
Selektoren:	<code>(: first (list-of %a)-> %a)</code>	Kopf-Element
	<code>(: rest (list-of %a)-> (list-of %a))</code>	Rest Liste

Codebeispiel 19: Listen aus einem oder verschiedenen Datentypen

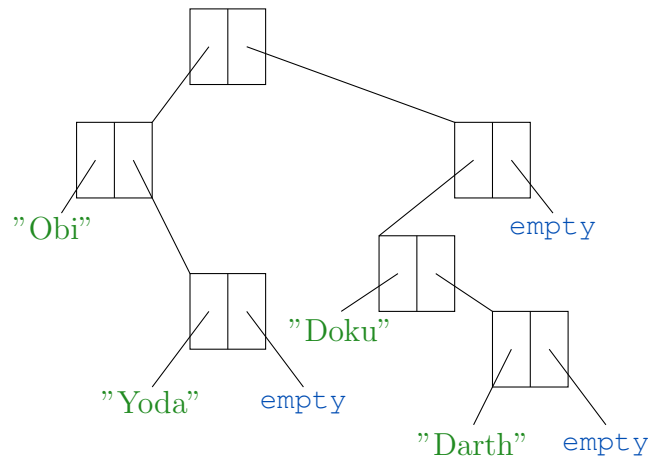
```
; Noch einmal (jetzt mit Signatur): Liste der natürlichen Zahlen 1
, 2, 3, 4
(: one-to-four (list-of natural))
(define one-to-four
  (make-pair 1
    (make-pair 2
      (make-pair 3
        (make-pair 4
          empty))))))

; Eine Liste, deren Elemente natürliche Zahlen oder Strings sind
(: abstiegskampf (list-of (mixed number string)))
(define abstiegskampf
  (make-pair "SCF"
    (make-pair 96
      (make-pair "SCP"
        (make-pair "VfB" empty))))))
```


19.5.2015`(make-pair 1 (make-pair 2 empty))`Visualisierung ListenSpine (Rückgrat)`(pair-of natural (list-of natural))``(natural first) 1 rest (list-of natural)``(: one-to-four (list-of natural))`

```
(define one-two
  (make-pair 1
    (make-pair 2
      empty)))
```

```
(: jedis-and-siths (list-of (list-of string)))
```



Codebeispiel 20: Jedi und Siths in einer geschachtelten Liste

```
; Geschachtelte Listen
(: jedis-and-siths (list-of (list-of string)))
(define jedis-and-siths
  (MAKE-PAIR (make-pair "Yoda"
    (make-pair "Obi-Wan" empty))
    (MAKE-PAIR (make-pair "Dooku"
      (make-pair "Vader" empty))
      empty)))

; Navigation in geschachtelten Listen
(check-expect (first (first jedis-and-siths)) "Yoda")
(check-expect (first (rest (first (rest jedis-and-siths)))) "Vader")
```

Prozeduren, die Liste konsumieren

Konstruktionsanleitung:

Beispiel:

```
(: list-sum ((list-of number) -> number))
```

```
(check-expect (list-sum empty) 0)
```

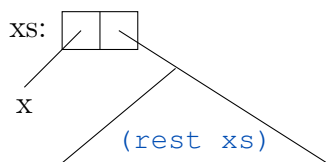
```
(check-expect (list-sum (make-pair 40
  (make-pair 2
    empty))) 42)
```

```
(check-expect (list-sum one-to-four) 10)
```

```

10 (define list-sum
    (lambda (xs)
      (cond ((empty? xs) 0)
            ((pair? xs) (+ (first xs)
                           (list-sum (rest xs)))))))

```



(rest xs) mit Signatur
(list-of number) ist
selbst wieder eine kürzere
Liste von Zahlen.
(list sum (rest xs))
erzielt Fortschritt

Konstruktionsanleitung für Prozeduren:

```

(: <f> ((list-of <t1>) -> <t2>))
(define <f>
  (lambda (xs)
    (cond
5      ((empty? xs) ...)
      ((pair? xs) ... (first xs) ...
                      <t1>
                      (<f> (rest xs)) ...))
                      <t1>
                      <t1>

```

Neue Sprachebene "Macht der Abstraktion"

- Signatur (list-of \% a) eingebaut

```

(list <e1> <e2> ... <en>)
≡
(make-pair (<e1>)
  (make-pair <e2>
    ... (make-pair <en> empty) ...))
5

```

- Ausgabeformat für nicht leere Listen:

```
{#<list x1x2... xn>
```

Codebeispiel 21: Länge einer Liste

```

; Länge der Liste xs
(: list-length ((list-of %a) -> natural))

(check-expect (list-length empty) 0)
5 (check-expect (list-length (list 1 1 3 8)) 4)
  (check-expect (list-length jedis-and-siths) 2) ; nicht 4!

(define list-length

```

```

10 (lambda (xs)
    (cond ((empty? xs) 0)
          ((pair? xs) (+ 1
                        (list-length (rest xs))))))

```

Füge Listen xs , ys zusammen (concatination)

Zwei Fälle (xs leer oder nicht leer)

$$\begin{array}{l}
 \textcircled{1} \quad \overbrace{\text{empty}}^{xs} \quad \overbrace{y_1 y_2 \dots y_m}^{ys} \quad \overbrace{(cat \ xs \ ys)}^{(cat \ xs \ ys)} \\
 \qquad \qquad \qquad y_1 y_2 \dots y_m \quad y_1 y_2 \dots y_m \\
 \textcircled{2} \quad x_1 \quad \overbrace{x_2 \dots x_n}^{(rest \ xs)} \quad y_1 y_2 \dots y_m \quad x_1 \quad \overbrace{x_2 \dots x_n y_1 y_2 \dots y_m}^{(cat \ rest \ xs)}
 \end{array}$$

Beobachtung:

- Die Längen von xs bestimmt die Anzahl der rekursiven Aufrufe von cat
- Auf xs werden Selektoren angewendet

Codebeispiel 22: Zusammenfügen zweier Listen

```

; Füge Listen xs, ys (in dieser Reihenfolge) zusammen
(: cat ((list-of %a) (list-of %a) -> (list-of %a)))

(check-expect (cat (list 1 2) (list 3 4)) (list 1 2 3 4))
5 (check-expect (cat one-to-four empty) one-to-four)
  (check-expect (cat empty one-to-four) one-to-four)

(define cat
  (lambda (xs ys)
10    (cond ((empty? xs)
            ys)
          ((pair? xs)
            (make-pair (first xs) ; <- cat dennoch param. polymorph
                       (cat (rest xs) ys))))))
15

; Hinweis: Verfügbar als eingebaute Funktion `append'

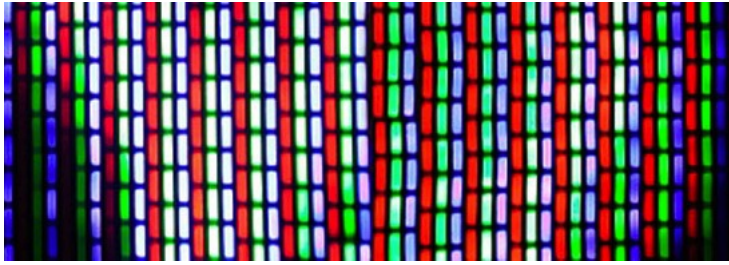
```

21.5.2015

Codebeispiel 23: Ausflug: Bluescreen Berechnung wie in Starwars mit Listen:

`(define yoda``)``(define dagobah``)`

```
; _____  
; Zugriff auf die Liste der Bildpunkte (Pixel) eines Bildes:  
5 ; (: image->color-list (image -> (list-of rgb-color)))  
; (: color-list->bitmap ((list-of rgb-color) natural natural ->  
image))  
  
; Breite/Höhe eines Bildes in Pixeln:  
10 ; (: image-width (image -> natural))  
; (: image-height (image -> natural))  
  
; Eine Farbe (rgb-color) besteht aus ihrem  
15 ; - Rot-Anteil 0..255 (red)  
; - Grün-Anteil 0..255 (green)  
; - Blau-Anteil 0..255 (blue)
```



```

20 ; (define-record-procedures rgb-color
    ;   make-color
    ;   color?
    ;   (color-red color-green color-blue))
25 ; _____

    ; Signatur für color-Records nicht in image2.rkt eingebaut. Roll
      our own...
(define rgb-color
  (signature (predicate color?)))
30

    ; Ist Farbe c bläulich?
    (: bluish? (rgb-color -> boolean))
(define bluish?
35   (lambda (c)
      (< (/ (+ (color-red c) (color-green c) (color-blue c))
              3)
          (color-blue c))))

40 ; Worker:
    ; Pixel aus Hintergrund bg scheint durch, wenn der
    ; entsprechende Pixel im Vordergrund fg bläulich ist.
    ; Arbeite die Pixellisten von fg und bg synchron ab
    ; Annahme: fg und bg haben identische Länge!
45 (: bluescreen ((list-of rgb-color) (list-of rgb-color) -> (list-of
    rgb-color)))
(define bluescreen
  (lambda (fg bg)
    (cond ((empty? fg)
            empty)
50         ((pair? fg)
            (make-pair
              (if (bluish? (first fg))
                  (first bg)
                  (first fg))
              (bluescreen (rest fg) (rest bg)))))))
55

```

```

; Wrapper:
; Mische Vordergrund fg und Hintergrund bg nach Bluescreen-Verfahren
(: mix (image image -> image))
60 (define mix
    (lambda (fg bg)
      (let ((fg-h (image-height fg))
            (fg-w (image-width fg))
            (bg-h (image-height bg))
            (bg-w (image-width bg)))
        65 (if (and (= fg-h bg-h)
                    (= fg-w bg-w))
            (color-list->bitmap
              70 (bluescreen (image->color-list fg)
                             (image->color-list bg))
              fg-w
              fg-h)
            (violation "Dimensionen_von_Vorder-/Hintergrund_
                        verschieden")))))

75 ; Yoda vor seine Hütte auf Dagobah setzen

```



```
(mix yoda dagobah) ~~~>
```

Generierung aller natürlichen Zahlen (vgl. gemischte Daten)

Eine natürliche Zahl (natural) ist entweder

- die 0 (zero)
- der Nachfolge (succ) einer natürlichen Zahl

$$\mathbb{N} = \{0, (succ(0)), (succ(succ(0))), \dots\}$$

Konstruktoren

```

(: zero natural)
(define zero 0)
(: succ (natural -> natural))
(define succ (lambda (n) (+ n 1)))

```

Vorgänger (pred), definiert für $n > 0$

```
(: pred (natural -> natural))
(define pred
  (lambda (n) (- n 1)))
```

Bedingte algebraische Eigenschaft (für check-property):

```
(==> <p> <t>)
```

Nur wenn $\langle p \rangle \rightsquigarrow \# t$ ist, wird Ausdruck $\langle t \rangle$ ausgewertet und getestet $\langle t \rangle \rightsquigarrow \# t$

Codebeispiel 24: \Rightarrow als Einschränkungsoperator

```
; Eigenschaft nur auswerten, wenn n > 0 (==>)
(check-property
  (for-all ((n natural))
    (==> (> n 0)
      (= (succ (pred n)) n))))
```

Beispiel für Rekursion auf natürlichen Zahlen: Fakultät

$0! = 1$

$n! = n \cdot (n-1)!$

$3! = 3 \cdot 2!$
 $= 3 \cdot 2 \cdot 1!$
 $= 3 \cdot 2 \cdot 1 \cdot 0!$
 $= 3 \cdot 2 \cdot 1 \cdot 1$
 $= 6$

$10 = 3628800$

Codebeispiel 25: Fakultät rekursiv

```
; Berechne n!
(: factorial (natural -> natural))
(check-expect (factorial 0) 1)
(check-expect (factorial 3) 6)
5 (check-expect (factorial 10) 3628800)

(define factorial
  (lambda (n)
    (cond ((= n 0) 1)
10      ((> n 0) (* n (factorial (- n 1)))))))
```

Konstruktionsanleitung für Prozeduren über natürlichen Zahlen:

```
(:<f> (natural -> <t>))
(define <f>
  (lambda (n)
    (cond ((= n 0) ...)
5      ((> n 0) ... (<f> (- n 1)) ...))))
```


Beobachtung:

- Im letzten Zweig ist $n > 0 \rightarrow$ pred angewandt
- `(<f> (- n 1))` hat die Signatur `<t>`

Satz:

Eine Prozedur, die nach der Konstruktionsanleitung für Listen oder natürliche Zahlen konstruiert wurde terminiert immer (= liefert immer ein Ergebnis).

(Beweis in Kürze)

Codebeispiel 26: Fehlerhafte Rekursionen

```

; Fehlerhaft: kein Fortschritt im rekursiven Aufruf
; => potentiell "unendliche" Reduktion
(define unfactorial
  (lambda (n)
    (cond ((= n 0) 1)
          ((> n 0) (* n (unfactorial n))))))
5

; Fehlerhaft: kein definierter Abbruch der Rekursion
; => Abbruch der Reduktion bei n = 0 ("cond: alle Tests ergaben #f")
10 (define not-factorial
    (lambda (n)
      (cond ((> n 0) (* n (not-factorial (- n 1)))))))

```

merken
 $(3 \cdot (2 \cdot (1 \cdot 0!)))$

Die Größe eines Ausdrucks ist proportional zum Platzverbrauch des Reduktionsprozesses im Rechner

\Rightarrow Wenn möglich Reduktionsprozesse, die konstanten Platzverbrauch - unabhängig von Eingabeparametern - benötigen