

# Programmierparadigmen

## Tutorium: Listen in Haskell

Prof. Dr.-Ing. Gregor Snelting | WS 2012/13

### LEHRSTUHL PROGRAMMIERPARADIGMEN

```

prime :: Integer -> Bool
prime n = (n>=2) && not (any (divides n) [2..n-1])
  where divides n m = n `mod` m == 0

queens :: Conf -> [Conf]
queens board =
  if (solution board) then [board]
  else flatten (map damens (filter legal (successors board) NUMTHRS; i++))

primes :: [Integer]
primes = sieve [2..]
  where sieve [] = []
        sieve (p : xs) = p : sieve [x | x <- xs, x > p]

qsort :: [Integer] -> [Integer]
qsort [] = []
qsort (p:ps) = (qsort [x | x <- ps, x <= p])
              ++ p: (qsort [x | x <- ps, x > p])

bal :: RedBlackTree t -> RedBlackTree t
bal (Node Black (Node Red (Node Red a x b) y (z) dl <- NUMTHRS; i++) {
  (Node Red (Node Black a x b) y (Node Black thread join(callThd[i], &status);
  }
  }

  /* After joining, print out the results and clean up.
  */

```

$$\begin{array}{c}
 \Gamma(f) = \\
 \Gamma(f) = \forall \tau. \tau \rightarrow \text{int} \quad \Gamma \vdash f : \\
 \frac{\Gamma \vdash f : \text{int} \rightarrow \text{int}}{\Gamma \vdash \text{let } f = \lambda x. 2 \text{ in } f (f \text{ tr} \\
 \frac{\Gamma \vdash \lambda x. 2 : \tau \rightarrow \text{int} \mid \emptyset}{\Gamma \vdash \text{let } f = \lambda x. 2 \text{ in } f (f \text{ tr} \\
 \frac{\Gamma \vdash \lambda x. 2 : \tau \rightarrow \text{int} \mid \emptyset}{\Gamma}
 \end{array}$$

# Teil I

## Listen in Haskell

## Listen

Ein Liste ist entweder

- 1 die leere Liste `[]`, oder
- 2 eine Liste `(x:xs)`, konstruiert aus Restliste `xs` und Listenkopf `x`

**Primitive Rekursion:** Rekursion über diese Struktur von Listen

- Genau eine Gleichung pro Listen-Konstruktor (`[]` bzw. `(:)`)

`app [] r = r`

`app (x:xs) r = x:(app xs r)`

**allgemeinere Rekursionsschemen:** komplexere Konstruktoren-*Pattern*

- Beliebige Schachtelung von (Listen-)Konstruktoren

`odds [] = []`

`odds [x] = [x]`

`odds (x:y:xs) = x : odds xs`

`odds [] = []`

`odds (x:[]) = [x]`

`odds (x:y:xs) = x : odds xs`

```
package list;

public abstract class List {
    List() {}
    public abstract boolean isNull();
    public abstract int head();
    public abstract List tail();
}

public final class ListFunctions {
    public static int length(List l) {
        if (l.isNull()) return 0;
        else return 1 + length(l.tail());
    }
}
```

```
public final class Null extends List {
    public Null() {}
    public int head() {
        throw new RuntimeException();
    }
    public List tail() {
        throw new RuntimeException();
    }
    public boolean isNull() { return true; }
}
```

- Instanzen von `Null` oder `Cons` (keine weitere Unterklassen)
- jeweils genau ein Konstruktor
- Erzeugen von Listen: verschachtelte Konstruktoren

```
new Cons(1,new Cons(2, new Cons(3,new Null())));
```

- Listen sind *immutable*

```
public final class Cons extends List {
    private final int x;
    private final List xs;

    public Cons(int x, List xs) {
        assert xs!=null;
        this.x = x; this.xs=xs;
    }
    public int head() { return x; }
    public List tail() { return xs; }
    public boolean isNull() { return false; }
}
```

**Gegeben:** Histogramm von Klausurpunkten, z.b. [3, 0, 4, 5, 8, 12, 2]

- 3 mal 0 Punkte, 0 mal 1 Punkt, ...
- Berechne: Gesamtpunkte, Zahl bestandener Prüfungen (Punkte  $\geq$  5)

**Zellen-Zugriff:** immer nur auf vorderstes Element von *Teil*liste

$\Rightarrow$  Index in *Gesamt*liste unbekannt!

```
static int total(int[] points){
    int t = 0;
    for(int i=0; i<points.length ; i++){
        t+=i*points[i];
    }
    return t;
}

total []      = 0
total (x:xs) = ???
```

**Zellen-Zugriff:** nicht beliebig per Index, nur nacheinander

```
static int passed(int[] points){
    int p = 0;
    for(int i=5; i<points.length ; i++){
        p+=points[i];
    }
    return p;
}

passed []      = 0
passed (x:xs) = ???
```

**Gegeben:** Histogramm von Klausurpunkten, z.b.  $[3, 0, 4, 5, 8, 12, 2]$

- 3 mal 0 Punkte, 0 mal 1 Punkt, ...
- Berechne: Gesamtpunkte, Zahl bestandener Prüfungen (Punkte  $\geq 5$ )

**Zellen-Zugriff:** immer nur auf vorderstes Element von *Teil*liste

⇒ Index manuell mitführen

```
static int total(Iterable<Integer> points){
    int t = 0; int i=0;
    for(Integer x : points){
        t+=i*x;
        i++;
    }
    return t;
}
```

**Zellen-Zugriff:** vorhergehende Elemente „dropfen“

```
static int passed(Iterable<Integer> points){
    int p = 0; int i=0;
    Iterator<Integer> iter = points.iterator();
    while(iter.hasNext() && i++ < 5) iter.next();
    while(iter.hasNext()) p+=iter.next();
    return p;
}
```

**Gegeben:** Histogramm von Klausurpunkten, z.b.  $[3, 0, 4, 5, 8, 12, 2]$

- 3 mal 0 Punkte, 0 mal 1 Punkt, ...
- Berechne: Gesamtpunkte, Zahl bestandener Prüfungen (Punkte  $\geq 5$ )

**Zellen-Zugriff:** immer nur auf vorderstes Element von *Teiliste*

⇒ Index manuell mitführen

```
static int total(Iterable<Integer> points){
    int t = 0; int i=0;
    for(Integer x : points){
        t+=i*x;
        i++;
    }
    return t;
}
```

```
total points = (wSumFrom 0 points)
  where wSumFrom i [] = 0
        wSumFrom i (x:xs) = i*x +
                               wSumFrom (i+1) xs
```

**Zellen-Zugriff:** vorhergehende Elemente „droppen“

```
static int passed(Iterable<Integer> points){
    int p = 0; int i=0;
    Iterator<Integer> iter = points.iterator();
    while(iter.hasNext() && i++ < 5) iter.next();
    while(iter.hasNext()) p+=iter.next();
    return p;
}
```

```
passed points = sum (drop 5 points)
  where drop 0 l = l
        drop i [] = []
        drop i (x:xs) = drop (i-1) xs
```

**Gegeben:** Histogramm von Klausurpunkten, z.b.  $[3, 0, 4, 5, 8, 12, 2]$

- 3 mal 0 Punkte, 0 mal 1 Punkt, ...
- Berechne: Gesamtpunkte, Zahl bestandener Prüfungen (Punkte  $\geq 5$ )

**Zellen-Zugriff:** immer nur auf vorderstes Element von *Teil*liste

⇒ Listenelemente mit Index annotieren

```
static int total(Iterable<Integer> points){
    int t = 0; int i=0;
    for(Integer x : points){
        t+=i*x;
        i++;
    }
    return t;
}
```

```
total points =
    sum (zipWith (*) [0..] points)

total points =
    sum [i*x | (i,x) <- zip [0..] points]
```

**Zellen-Zugriff:** vorhergehende Elemente „dropfen“

```
static int passed(Iterable<Integer> points){
    int p = 0; int i=0;
    Iterator<Integer> iter = points.iterator();
    while(iter.hasNext() && i++ < 5) iter.next();
    while(iter.hasNext()) p+=iter.next();
    return p;
}
```

```
passed points = sum (drop 5 points)
    where drop 0 l = l
           drop i [] = []
           drop i (x:xs) = drop (i-1) xs
```



# Teil II

## Endrekursion

Gegeben: Fakultätsfunktion

```
fak n  
  | n == 0      = 1  
  | otherwise = n * fak (n - 1)
```

Ziel: Effiziente Berechnung.

**Gegeben:** Fakultätsfunktion

```
fak n
  | n == 0      = 1
  | otherwise = n * fak (n - 1)
```

**Ziel:** Effiziente Berechnung.

**Vorlesung:** Endrekursive Variante ist schneller.

```
fak n = fakAcc n 1
  where fakAcc n acc
    | n == 0      = acc
    | otherwise = fakAcc (n-1) (n*acc)
```

Gegeben: Fakultätsfunktion

```
fak n
  | n == 0      = 1
  | otherwise = n * fak (n - 1)
```

Ziel: Effiziente Berechnung.

Vorlesung: Endrekursive Variante ist schneller.

```
fak n = fakAcc n 1
  where fakAcc n acc
          | n > 0      = fakAcc (n-1) (n*acc)
          | otherwise = acc
```

```
fak n = fakAcc n 1
  where fakAcc n acc
        | n > 0      = fakAcc (n-1) (n*acc)
        | otherwise = acc
```

```
int fak(int n) {
  int acc = 1;
  while (n > 0) {
    acc *= n;
    n    = n - 1;
  }
  return acc;
}
```

Funktionsargumente

In Schleife veränderter Zustand

- Endrekursive Funktion  $\simeq$  while-Schleife
- Akkumulator  $\simeq$  lokale Hilfsvariable
- Funktionsargumente  $\simeq$  in while-Schleife veränderter Zustand

```
fak n = fakAcc n 1
  where fakAcc n acc
        | n > 0      = fakAcc (n-1) (n*acc)
        | otherwise = acc
```

```
int fak(int n) {
  int acc = 1;
  while (n > 0) {
    acc *= n;
    n    = n - 1;
  }
  return acc;
}
```

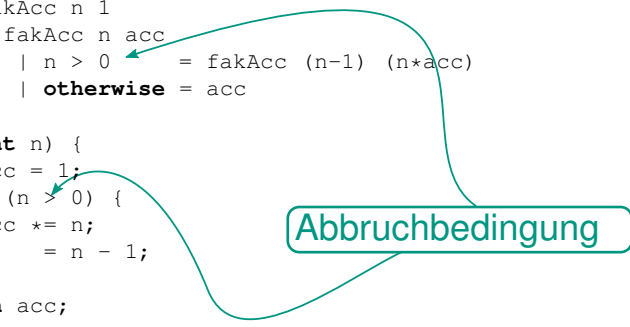
Argumente im rekursiven Aufruf

Zustandsveränderung

- Endrekursive Funktion  $\simeq$  while-Schleife
- Akkumulator  $\simeq$  lokale Hilfsvariable
- Funktionsargumente  $\simeq$  in while-Schleife veränderter Zustand

```
fak n = fakAcc n 1
  where fakAcc n acc
        | n > 0 = fakAcc (n-1) (n*acc)
        | otherwise = acc

int fak(int n) {
  int acc = 1;
  while (n > 0) {
    acc *= n;
    n = n - 1;
  }
  return acc;
}
```



- Endrekursive Funktion  $\simeq$  while-Schleife
- Akkumulator  $\simeq$  lokale Hilfsvariable
- Funktionsargumente  $\simeq$  in while-Schleife veränderter Zustand

```
fak n = fakAcc n 1
  where fakAcc n acc
        | n > 0      = fakAcc (n-1) (n*acc)
        | otherwise = acc

int fak(int n) {
  int acc = 1;
  while (n > 0) {
    acc *= n;
    n    = n - 1;
  }
  return acc;
}
```

Rückgabewert

- Endrekursive Funktion  $\simeq$  while-Schleife
- Akkumulator  $\simeq$  lokale Hilfsvariable
- Funktionsargumente  $\simeq$  in while-Schleife veränderter Zustand



## Ohne Akkumulator

```
Stack s = new Stack();
```

```
int fak(int n) {  
    while (n > 0) {  
        push(n);  
        n = n - 1;  
    }  
  
    int res = 1;  
  
    while (!s.empty()) {  
        res *= s.pop();  
    }  
  
    return res;  
}
```

## Mit Akkumulator

```
int fak(int n) {  
    int acc = 1;  
  
    while (n > 0) {  
        acc *= n;  
        n = n - 1;  
    }  
  
    return acc;  
}
```

## Zusammenfassung:

- Endrekursion + Akkumulator  $\simeq$  while + lokale Variablen
- Reduzierter Speicherverbrauch