

無限リスト

胡 振江



無限リストの例

- $[1..] \rightarrow [1,2,3,4,5,\dots]$
- $\text{take } n [1..] \rightarrow [1..n]$
- $[m..] !! n \rightarrow m+n$
- $\text{map factorial } [0..] \rightarrow \text{scan } (*) 1 [1..]$
- $[x^2 \mid x \leftarrow [1..], \text{ odd } x] \rightarrow [1,9,25,\dots]$
- $[[m^n \mid m \leftarrow [1..]] \mid n \leftarrow [2..]]$
 $\rightarrow [[1,4,9,16,\dots],$
 $[1,8,27,64,\dots],\dots]$



反復

- f^n の定義

$\text{power } f \ 0 = \text{id}$

$\text{power } f \ (n+1) = f . \text{power } f \ n$

- 関数 `iterate`

$\text{iterate } f \ x = [x, f \ x, f^2 \ x, \dots]$

$\text{iterate } f \ x = x : \text{iterate } f \ (f \ x)$

例:

$\text{iterate } (+1) \ 1 = [1, 2, 3, 4, \dots]$

$\text{iterate } (*2) \ 1 = [1, 2, 4, 8, \dots]$

$[m..] = \text{iterate } (+1) \ m$

$[m..n] = \text{takeWhile } (<=n) (\text{iterate } (+1) \ m)$



無限リストの利用例1

- 正の整数の数字を取り出す

digits 2718 → [2,7,1,8]

```
digits = reverse . [2,7,1,8]
      map (mod 10) . [8,1,7,2]
      takeWhile (/=0) . [2718,271,27,2]
      iterate (div 10) [2718,271,27,2,0,...]
```



無限リスト利用例2

- リストを長さnの部分に分割する

`group 2 [1,2,3,4,5,6] → [[1,2],[3,4],[5,6]]`

`group n = map (take n) .
takeWhile (/=[]).
iterate (drop n)`



Unfold:

リスト生成する一般的な関数

```
group n = map (take n) .  
          takeWhile (/=[]).  
          iterate (drop n)
```

↓ 抽象化

```
unfold h p t = map h . takeWhile p . iterate t  
group n = unfold (take n) (/=[])(drop n)
```

Unfoldの性質

```
head (unfold h p t x) = h x
```

```
tail (unfold h p t x) = unfold h p t (t x)
```

```
(/=[]) (unfold h p t x) = p x
```



素数の生成

ギリシャの数学者Eratosthenesの手法

- 1 数の並び $2, 3, \dots$ を書き下ろす
- 2 この並びの最初の要素 p を素数として登録する
- 3 この並びから p の倍数を消去する
- 4 2へ戻る



```
primes = map head (iterate sieve [2..])
```

```
sieve (p:xs) = [x | x<-xs, x `mod` p /= 0]
```

```
2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 ...  
3 5 7 9 11 13 15 ...  
5 7 11 13 ...
```



極限としての無限リスト

- 極限 (limit)
 - 数学において無限の対象を扱うひとつの方法
 - 例: $\pi = 3.14159265358979323846\dots$ は
 - 3
 - 3.1
 - 3.14
 - 3.141
 - 3.1415
 - ...
- の極限值であると考えられる。



- 無限リスト

- 「近似リスト」の列の極限とみなす

- 例:[1..]は次の列の一つの極限である

⊥

1 : ⊥

1 : 2 : ⊥

1 : 2 : 3 : ⊥

...

- 擬リスト: 値⊥で終るリスト

$x_1 : x_2 : \dots : x_n : \perp$



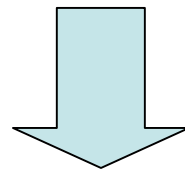
連続性

- リストの列

$xs1, xs2, xs3, \dots$

が無限リストで、その極限が xs である

- f が計算可能関数(computable function)



- 無限リスト

$f\ xs1, f\ xs2, f\ xs3, \dots$

IP 極限は $f\ xs$ である。

- $\text{map } (*2) [1..]$ の計算

$$\text{map } (*2) \perp = \perp$$

$$\text{map } (*2) (1 : \perp) = 2 : \perp$$

$$\text{map } (*2) (1 : 2 : \perp) = 2 : 4 : \perp$$

...

→ [2,4,6,8,10,...]



- filter even [1..] の計算

filter even \perp = \perp

filter even (1: \perp) = \perp

filter even (1:2: \perp) = 2: \perp

filter even (1:2:3: \perp) = 2: \perp

filter even (1:2:3:4: \perp) = 2:4: \perp

...

→ [2,4,6,...]



- `filter (<10) (map (*2) [1..])`
→ `2:4:6:8: ⊥`

- Why?

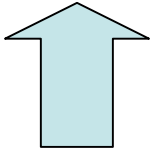
- `takeWhile (<10) (map (*2) [1..])`
→ `2:4:6:8: []`

- Why?



擬リストに関する推論

擬リストxsに対して、 $p(xs)$ が成立する

- $p(\perp)$ が成立する
 - $p(xs)$ が成立する \rightarrow $p(x:xs)$ が成立する
- 

$xs ++ ys = xs$ (xs :擬リスト)

証明: xs に関する帰納法

– \perp の場合:

$$\perp ++ ys = \perp \quad \rightarrow \text{OK} \quad \langle ++.0 \rangle$$

– $x:xs$ の場合:

$$\begin{aligned} (x:xs) ++ ys &= x : (xs ++ ys) && \langle ++.2 \rangle \\ &= x : xs && \langle \text{帰納法仮定} \rangle \end{aligned}$$



takeの補題

- リスト上の帰納法で証明できない場合もある
`iterate f x = x : map f (iterate f x)`

- takeの補題

`xs == ys`



すべての自然数 n に対して、

`take n xs == take n ys`

が成立する。



$iterate\ f\ (f\ x) = map\ f\ (iterate\ f\ x)$

$take\ n\ (iterate\ f\ (f\ x))$

$= take\ n\ (map\ f\ (iterate\ f\ x))$

- 0の場合: $take\ 0\ xs = [] \rightarrow$ 自明

- $n+1$ の場合:

$take\ (n+1)\ (iterate\ f\ (f\ x))$

$= take\ (n+1)\ (f\ x : iterate\ f\ (f\ (f\ x)))$ <iterate.1>

$= f\ x : take\ n\ (iterate\ f\ (f\ (f\ x)))$ <take.3>

$= f\ x : take\ n\ (map\ f\ (iterate\ f\ (f\ x)))$ <仮定>

$= take\ (n+1)\ (f\ x : map\ f\ (iterate\ f\ (f\ x)))$

$= take\ (n+1)\ (map\ f\ (x : iterate\ f\ (f\ x)))$ <map.2>

$= take\ (n+1)\ (map\ f\ (iterate\ f\ x))$ <iterate.1>



$\text{nats} = [0..]$

注: 定義 $\text{nats} = 0 : \text{map } (1+) \text{ nats}$

$\text{take } n \text{ nats} = [0..n-1]$ の証明

$\text{take } (n+1) \text{ nats}$

$= \text{take } (n+1) (0 : \text{map } (1+) \text{ nats})$

$= 0 : \text{take } n (\text{map } (1+) \text{ nats})$

$= 0 : \text{map } (1+) (\text{take } n \text{ nats})$ -- 要証明

$= 0 : \text{map } (1+) [0..n-1]$

$= 0 : [1..n]$

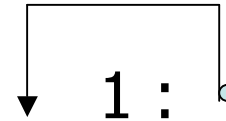
$= [0..n]$



循環構造

データ構造も関数と同様に再帰的に定義することができる。

```
ones = 1 : ones
```



```
more = "More " ++ addmore  
where andmore = "and more" ++ andmore
```



例: forever

次のようなことを計算する関数の定義を考える。

forever x = [x,x,...]

- 循環構造のない定義:

forever x = x : forever x

- 循環構造のある定義:

forever x = xs

where xs = x : xs



循環構造による効率化

iterative の二つの定義:

```
iterate1 f x = x : map f (iterate1 f x)
```

```
iterate2 f x = zs
```

```
  where zs = x : map f zs
```

最初のn項の計算では

iterate1: $O(n^2)$

iterate2: $O(n)$



Hammingの問題

次のような無限リストを生成するプログラムを設計せよ。

1. リストは重複のない上昇列である。
2. リストは1から始まる。
3. リストに数 x が含まれているならば、数 $2*x$, $3*x$, $5*x$ もまたリストに含まれている。
4. リストにはそれ以外の数がふくまれていない。



プログラム

```
hamming = 1 : merge3
          (map (2*) hamming)
          (map (3*) hamming)
          (map (5*) hamming)
```

```
merge3 x y z = merge (x (merge y z))
```

```
merge (x:xs) (y:ys) | x==y = x : merge xs ys
                    | x<y  = x : merge xs (y:ys)
                    | y<x  = y : merge (x:xs) ys
```

