

再帰の鳥瞰図

山本和彦

@kazu_yamamoto

お品書き

- 末尾再帰
- 一般的な再帰
- 節度

末尾再帰

- 場合分けの末端で、自分自身を呼び出す
 - Haskell だと = の右が自分自身

```
gcd :: Int -> Int -> Int
gcd a 0 = a
gcd a b = gcd b (a `mod` b)
```

一般的な再帰

- 場合分けの末端で、他の関数を呼び出す

```
sum :: Num a => [a] -> a
```

```
sum [] = 0
```

```
sum (x:xs) = x + sum xs
```

- 最後の行はこう書ける

```
sum (x:xs) = (+) x (sum xs)
```

末尾再帰あれこれ

- 末尾再帰はループと同じ力を持つ
 - ループで書けるものは末尾再帰で書ける
- 正格評価でも末尾再帰呼び出しはジャンプに変換できる
 - コンパイラーがサポートしていればの話
 - スタックは消費されない

一般的な再帰から末尾再帰へ (1)

- ループで書けるようなコードなのに一般的な再帰になっている場合は引数を増やすことで末尾再帰にできる
- 一般的な再帰での和

```
sum :: Num a => [a] -> a
sum [] = 0
sum (x:xs) = x + sum xs
```

- 末尾再帰での和

```
sum :: Num a => [a] -> a
sum is = sum' is 0
  where
    sum' [] a = a
    sum' (x:xs) a = sum' xs (x+a)
```

一般的な再帰から末尾再帰へ (2)

- 一般的な再帰でのフィボナッチ数

- 注) = の右側は (+)

```
fib :: Int -> Integer
fib 0 = 0
fib 1 = 1
fib n = fib (n - 1) + fib (n - 2)
```

- 末尾再帰でのフィボナッチ数

```
fib :: Int -> Integer
fib n = fib' n 0 1
  where
    fib' 0 x _ = x
    fib' m x y = fib' (m - 1) y (x + y)
```

末尾再帰では書けない一般的な再帰 (1)

- 一つ前ができているとすると、次はどうする？
- リストの連結

`(++) :: [a] -> [a] -> [a]`

`(++) [] ys = ys`

`(++) (x:xs) ys = x : (xs ++ ys)`

末尾再帰では書けない一般的な再帰 (2)

■ 利用例

```
break (> 3) [1,2,3,4,1,2,3,4]
→ ([1,2,3],[4,1,2,3,4])
break (< 9) [1,2,3]
→ ([],[1,2,3])
break (> 9) [1,2,3]
→ ([1,2,3],[ ])
```

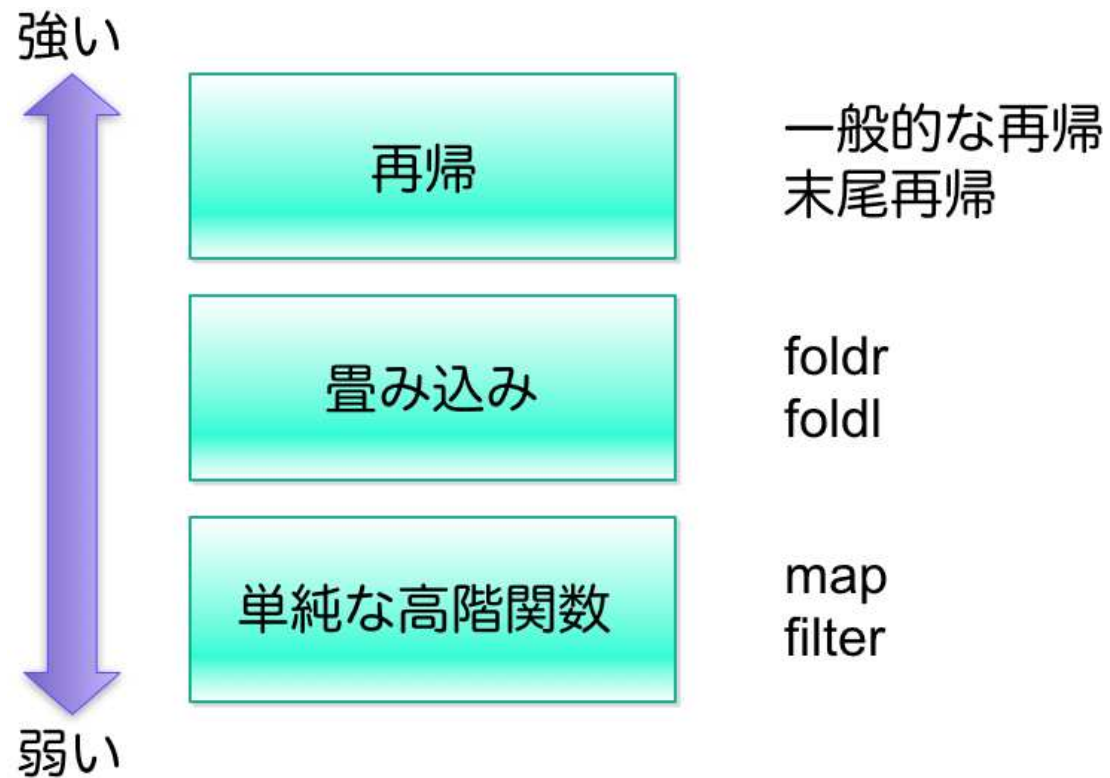
■ リストの分割

```
break :: (a -> Bool) -> [a] -> ([a], [a])
break _ []      = ([], [])
break p xxs@(x:xs)
  | p x          = ([], xxs)
  | otherwise    = (x:ys, zs)
  where
    (ys, zs) = break p xs
```

面接に出る一般的な再帰

- コインの両替問題
- 二分木のパターン数 (カタラン数)

力の階層と節度



なるべく力の弱いものを使え！

どちらが分かりやすい？

■ 再帰で書く

```
sumEven :: [Int] -> Int
sumEven xs = sumEven' xs 0
  where
    sumEven' []      r = r
    sumEven' (y:ys) r
      | even y      = sumEven' ys (y + r)
      | otherwise   = sumEven' ys r
```

■ 節度を守って書く

```
sumEven :: [Int] -> Int
sumEven = foldl (+) 0 . filter even
```