関数・論理型プログラミング実験 Haskell演習第1回 (通算第8回)

松田 一孝 TA: 武田広太郎 寺尾拓

今日からHaskell演習

```
o 6/3
o 6/10 Haskell演習
o 6/17
o 6/24 / Prolog演習
0 7/8
o 7/15 Curry演習
o 7/22 - 最終課題
```

Haskell?

- o遲延評価純粋関数型言語
 - ◆ 遅延評価 (具体的にはcall by need)
 - * if等を式として表現化
 - * 評価ステップ数は高々値呼び程度
 - ◆ 純粋関数型
 - * 「副作用」がない
 - o I/O,参照は別の方法で実現

Mとの主な共通点

- o関数型
 - ◆ 高階関数を用いた簡潔で柔軟な プログラミング
 - * map, filter, foldr, ...
- o 静的型付け
 - ◆ Haskellの型の基本的な部分は MLと同じlet多相
 - * が、副作用がないので value restrictionはない

なぜHaskell演習?

- Mと異なる関数型言語を学び、 関数プログラミング/関数型言語への 理解をより深める
 - ◆ MLとの共通点
 - * 関数型言語の全般の性質
 - ◆ MLとの相違
 - * 抽象化の違いと得失

参考図書·URL

- Learn You Haskell for Great Good!
 - ◆ http://learnyouahaskell.com/
 - ◆ チュートリアル
 - ◆ 書籍版もある
- Graham Hutton: Programming in Haskell, Cambridge University Press
 - ◆ ISBN: 978-0521692694
 - ◆ 定番の入門書

参考図書·IIRI

- Haskell 98 Language Report
 - ◆ http://www.haskell.org/ onlinereport/

 - ◆ Haskell言語の構文・非形式的な意味 ◆ Haskell言語の仕様としては古いが, シンプルにまとまっている
 - * 最新版はHaskell 2010 Language Report o 主な違いは階層的モジュール

参考図書·URL

- Jeremy Gibbons and Oege de Moor (ed.): The Fun of Programming
 - ◆ 関数プログラミングでは こんな面白いことができるぞ!

Haskell処理系ghc

Glasgow Haskell Compiler

- o Haskellの事実上標準の処理系
 - ◆ さかんな研究・開発・進化
 - * 研究→実装が速い
 - * その分最新の機能は枯れていない
- o 強力な最適化
 - ◆ (意識して書けば) 遅延評価のオーバへッドは消える
 - * Computer Language Benchmarks Game参照
- o 注:ocamlと違い他にも処理系が存在
 - ♦ jhc, uhc, ···

ghc Zghci

- o ghc
 - ◆ コンパイラ
 - * ネイティブコード作成をサポート
 - * ソース間の依存性の解析もしてくれる
 - o ocamlcと違いコンパイルの順番は 通常は意識する必要はない
- o ghcì
 - ◆ インタプリタ
 - * コードを読みこんだり, 式を評価したり

ghciの起動

```
$ ghci
GHCi, version 7.4.1: <a href="http://www.haskell.org/ghc/">http://www.haskell.org/ghc/</a>
$ ghci
GHCi, version 7.4.1: <a href="http://www.haskell.org/ghc/">http://www.haskell.org/
ghc/</a>
$ i? for help
Loading package ghc-prim ... linking ... done.
Loading package integer-gmp ... linking ... done.
Loading package base ... linking ... done.
Prelude>
```

プロンプトが表示 (Preludeは標準モジュール)

式の評価

```
式を入力しEnterで評価
Prelude> 1
Prelude> 1+2
                   式の型を知るには:type
Prelude> "a"
                  (:tや:tyや:typでもよい)
Prelude> :t "a
"a" :: [Char]
Prelude > :t (let loop () = loop () in loop ())
(let loop () = loop () in loop ()) :: t
```

その際, 式は評価されない

コードの読み込み

```
• :load ModuleName
```

o:load ファイル名

```
ファイル名の先頭は慣習的に大文字
$ cat Test. hs
inc x = x + 1
dec x = x - 1
                Test. hsのロード
$ ghci
Prelude> :load Test
[1 of 1] Compiling Main
                                 (Test. hs, interpreted)
Ok, modules loaded: Main.
*Main> inc 1
                モジュール名は指定しなければMain (が,通常モジュールXはX.hsで定義)
*Main>
```

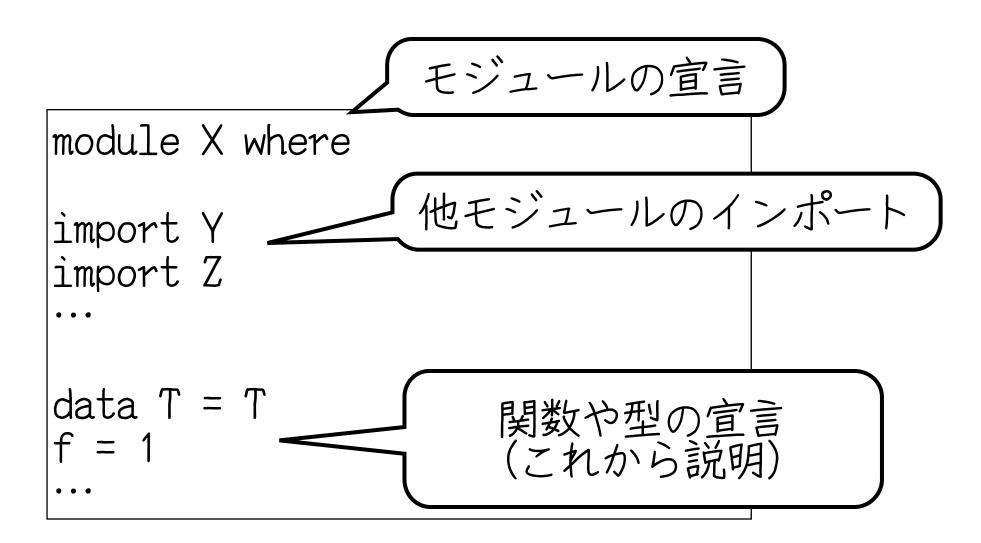
注意

- インタプリタには基本的に「式」か:loadなどの「コマンド」しか書けない
 - (と思っておいたほうがよい)
 - ◆ 実際は、do記法(今週は紹介せず)中 に書けるものと型の定義が書ける
 - ◆ どのみち改行がつかえないので 大きなものは入力不可

Haskellの基本的な構文

Haskell 98 Language Reportや Haskell 2010 Language Reportも参考のこと

Haskellコードの構造



(再帰)関数の宣言

• 関数名 パターン $1_1 ...$ パターン $1_n = 式_1$ 関数名 パターン $2_1 ...$ パターン $2_n = 式_2$

関数の型の宣言(必須ではないがあると読みやすい)

```
append :: [a] -> [a] -> [a]
append [] ys = ys
append (x:xs) ys =
x:append xs ys
```

インデントでコードのまとまりを表現

相互再帰

ο 特に特別な構文はない

```
isEvenLen [] = True
isEvenLen (x:xs) = isOddLen xs

isOddLen [] = False
isOddLen (x:xs) = isEvenLen xs
```

注意

- o 以下はエラー
 - ◆ 同じ関数の宣言は連続して書かないと ダメ
 - ◆ 同じ名前の関数は二個定義できない

```
f \times = \times + 1
g \times = \times - 1
f \times = \times + 1
```

Haskellの式

- 0 コメント
- o四則演算
- o論理演算
- o 条件分岐
- o 関数抽象·適用
- oリスト・組 oパターンマッチによる分岐

コメント

- {- コメント -}
 - ◆ OCamlと同じくネスト可
- o -- 行コメント
 - ◆ C++の//や, Perlの#のようなもの
 - ◆ なお, --|や--*等は 演算子と解釈されるので注意

定数

- o 整数:0,1,0xAb,0o777
- 小数:2.0, 2.0e-3
- ◆ 2. や. 0はダメ 文字: 'a'

四則演算

- o +, *, -, /, div, modなど
 - ◆ +, *, -:和, 積, 差
 - ◆ /: 小数除算
 - ◆ div: 整数除算
 - ◆ mod: 整数剩余
- o Camlと違い 2 + 3.0 は正しい式
 - ◆ 型クラスによる (後述)

論理演算

- o if e1 then e2 else e3
 - ◆ 条件分岐
- o True, False
 - ◆ 真偽値
- o (&&), (||), not
 - ◆ 論理積, 論理和, 否定
- o (==), (/=)
 - ◆ 等価性検査

```
isLeapYear x =
  (x mod 4 == 0) &&
  ((x mod 400 == 0) || (x mod 100 /= 0))
```

関数抽象·適用

- o 関数抽象: \x →> e
 - ◆ OCamlのfun x -> eと同じ
 - * xの部分が変数でなくてパターンでよいところも
 - ◆ \はんに似ている?
- o 関数適用: e1 e2
 - ◆ OCamlと同じ
 - * 左結合で結合順位が最強なところも

リスト・組

- 0 リスト
 - **◆** []
 - ◆ e₁ : e₂
 - * OCamlと「:」と「::」の使いかたが逆
- 0 組
 - \bullet (e₁,...,e_n)
 - ◆ OCamlと違い括弧は必須

リストに関する糖衣構文

- [e1, e2, …, en]
 ◆ e1: e2: …: en: []に同じ
 * OCamlとの違いは「;」が「,」なだけ
- [1..4]や[1,3..9]
 ◆ それぞれ[1,2,3,4]と[1,3,5,7,9]
 * 「1」や「4」の部分は定数でなくてよい
- abc"
 ↓ ['a', 'b', 'c']に同じ
 ★ Haskellでは文字列は文字のリスト

パターンマッチによる分岐

○ case e of
p1 -> e1
...
pn -> en
◆ OCamlのmatch-with式に相当

```
null x =
  case x of
  []   -> True
  _:_ -> False
```

捕捉

- case … of の入れ子関係は (基本は) インデントで表現
 - ◆ 以下はそれぞれ意味が違う

VS

便利な演算

o 関数合成.

```
(.) :: (b \rightarrow c) \rightarrow (a \rightarrow b) \rightarrow (a \rightarrow c)
(.) f g x = f (g x)
```

- o 関数適用 \$
 - ◆ 通常の適用と違い結合力最弱・右結合

$$(\$)$$
 :: $(a \rightarrow b) \rightarrow a \rightarrow b$

 $(\$) f \times = f \times$

Prelude> succ \$ succ \$ 2 + 3 7

便利な記法

- ο 演算子のセクショニング

 - ◆ (+)は \x y -> x + y と同じ ◆ (+e)は \x -> x + e と同じ ◆ (e+)は \y -> e + y と同じ
 - ◆ 注意:
 - -については二番目の記法ができない
 - * 単項マイナスになる

ユーザ定義型

- o 型シノニム (type synonym)
 - ◆ ただの別名
- o 代数的データ型 (algebraic datatype)
 - ◆ OCamlでいうヴァリアント型

◆ OCamlだとどっちもtypeだが、 Haskellでは違う

型シノニム

- o type 型名 型変数1 … 型変数n = 型
 - ◆ 型に別の名前を付ける
 - * 例:type String = [Char]

◆ OCamlと違い型名は大文字スタート

代数的データ型

- o data 型名 型変数1 ··· 型変数n = 構成子 型1 ··· 型m
 - 丨構成子'型₁'···型k'
 - ◆ OCamlでいうヴァリアント型
 - ◆ 例
 - * data Bool = True | False
 - o OCamlと違い,本当にこういう風に真理値が定義されている(と考えてよい)
 - * data BT a = Lf | Nd a (BT a) (BT a)

注意

○ 相互再帰的な型を定義する 特別な構文はない

OCamlとの細かい差

- o 構成子はそのまま関数として利用可
 - ◆ map Just xsはHaskellの正しい式
 - * data Maybe a = Nothing | Just a
 - ◆ map Some xsはOCamlの誤った式
 * type 'a option = None | Some of 'a

Haskellのモジュール

- o Haskellにもモジュールがある
 - ◆ 名前空間を提供

 - ◆ 実装と使用の分離 ◆ 分割コンパイルには必須
- o MLのように構文で定義し束縛したり、 変換したりはできない
 - ◆が、課題でやったようなことは 他の方法で可能

モジュールの利用

o import Module

```
importは関数や型の宣言の前
import Data. List
...
snub = map head . group . sort

モジュールData. Listの関数
groupやsortを利用
```

より細かな制御

- o import Module (name1, name2, …)

 → 一部の名前だけをインポート
- o import qualified Module
 - ◆ 修飾子付きの名前でインポート
 - * Module. nameでアクセス
- o import qualified Module as Q
 - ◆ 修飾子Qでインポート
 - * Q. nameでアクセス 詳細はLanguage Reportを参照

モジュールの定義

基本, X. hsでXを定義→ そうでないとコンパイラが探せない

```
{- Main.hs -}
module Main where
import Foo
main = putStrLn foo
```

```
{- Foo.hs -}
module Foo where
foo = "Hello World"
```

補足

- o module M (関数名や型名等) where でエクスポートする関数等を制御可◆詳細はLanguage Report参照

分割コンパイル

oghc --makeで勝手にやってくれる

```
$ ls
Main. hs Foo. hs
$ ghc --make Main. hs

(依存性を自動で解析し分割コンパイル+リンク
```

\$./Main Hello World

```
{- Main.hs -}
module Main where
import Foo
main = putStrLn foo
```

```
{- Foo.hs -}
module Foo where
foo = "Hello World"
```

型クラス

型クラス

- o 型等に対して可能な操作を抽象化
 - ◆ 型クラスの宣言の基本的な構文 class 型クラス名 型変数 where

宣言

Eqのインスタンスである 型には(==)を使用できる

class Eq a where V (==) :: a -> a -> Bool

o Javaのインタフェースに近い

型クラスの利用

```
\begin{cases}
- \text{ Test. hs } - \} \\
\text{allEqual } :: \text{ Eq } a \Rightarrow \text{ [a] } - \text{ Bool} \\
\text{allEqual } [] &= \text{ True} \\
\text{allEqual } [x] &= \text{ True} \\
\text{allEqual } (x:y:xs) &= (x == y) && \text{ allEqual } (y:xs)
\end{cases}
```

```
$ ghci Test. hs

*Main> allEqual [1,1,1] OK. IntはEqのインスタンス

*Main> allEqual [not, not]
エラー

NG. Bool->BoolはEqのインスタンスでない
```

インスタンス宣言

- o 基本的な構文 instance 型クラス 型 where 宣言
 - ◆ 正確には型でなく型構成子でもOK

```
instance Eq Bool where
   True == True = True
   False == False = True
   _ == _ = False
```

インスタンス宣言

o コンテキストの利用

aがEqのインスタンスなら[a]も)

複数指定するときは括弧と「,」で

```
instance (Eq a, Eq b) => Eq (a, b) where (x1, y1) == (x2, y2) = (x1 == y1) && (x2 == y2)
```

補足

o 型クラスは「型」以外も扱える

```
class Functor where fmap :: (a -> b) -> f a -> f b
```

```
data MyList a = Nil | Cons a (MyList a)
instance Functor MyList where
    fmap f Nil = Nil
    fmap f (Cons x xs) =
        Cons (f x) (fmap f xs)
```

MyList aは型だが, MyListは型ではないことに注意

組み込みの型クラス

- Eq:等価性検査できる
 - ◆ (==), (/=)が利用可
- o Ord: 比較できる
 - ◆ (<=), (>=), (<), (>), max, min等
- o Show:文字列に変換できる
 - ◆ class Show a where show :: a -> String

```
Prelude > show 1
"1"
Prelude > show (1, 2.00)
"(1,2.0)"
```

組み込みの型クラス

- Functor: 「全要素に関数を適用する」 関数が定義できる
 - ◆ fmap

```
Prelude fmap (+1) [1,2]
[2,3]
Prelude fmap (+1) (Just 1)
Just 2
```

ο 他にも多数

deriving

o 一部の組み込み型クラスについては derivingでインスタンス宣言を 自動生成できる

```
{- Test. hs -}
data MyBool = MyFalse | MyTrue
deriving (Eq, Ord, Show)

$ ahci
```

```
$ ghci
...
Prelude> show MyFalse
"MyFalse"
Prelude> MyFalse == MyTrue
False
```

注意

○ インタプリタ上で式の結果を表示してくれるのはその式の型がShowのインスタンスであるときだけ

```
Prelude> (+1)

<interactive>:1:1:
    No instance for (Show (a0 -> a0))
        arising from a use of `print'
    Possible fix: add an instance declaration for
(Show (a0 -> a0))
    In a stmt of an interactive GHCi command: print it
```

注意の補足

oが、逆に適切にインスタンス宣言する ことで整形出力が可能

```
data Val = VInt Int
| VBool Bool
| ...

instance Show Val where
| show (VInt i) = show i
| show (VBool b) = show b
| ...
```

Prelude> (VInt 1, VBool False) (1, False)

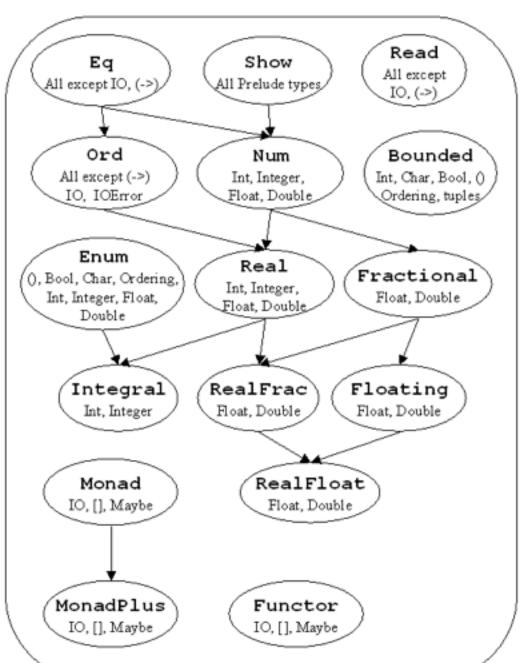
Haskellの整数定数

- o Num:数を表す型クラス
- o Integral:整数を "
- o Fractional:分数を "

```
Prelude> :t 1
1 :: Num a => a
Prelude> :t (+)
(+) :: Num a => a -> a -> a
Prelude> :t (/)
(/) :: Fractional a => a -> a -> a
Prelude> :t div
div :: Integral a => a -> a -> a
```

標準の型と型クラス

• Haskell 98 Language Reportより



今回のまとめ

o Haskellの基本的な機能について 簡単に説明した

◆ 次回は型クラス (予定) について もっと詳しく見る

第8回レポート課題締切 6/17 13:00

- o 以下の関数をHaskellで書け
 - ◆ 挿入ソート: insSort
 - ◆ Quickソート: quickSort
 - ◆ 選択ソート: selectionSort
 - ◆ Mergeソート: mergeSort
- o 型はどれも同じになるはず
 - ◆ プログラムは読み易さを重視すること
 - ◆ ただし、quickSortは平均の(nlogn), mergeSortは最悪の(nlogn)で動作すること

```
○ 以下の無限リストを作成せよ
◆ ones = [1, 1, 1, 1, ...]
◆ nats = [1, 2, 3, 4, ...]
◆ fibs = [1, 1, 2, 3, 5, 8, ...]
◆ primes = [2, 3, 5, 7, 11, ...]
```

- 以下の無限リストを作成せよ
 - ◆ natPairs =
 - [(1,1),…,(n,m),…] * 任意の自然数の組が いずれ出現するように

o 関数memoizeとmfibを以下で定義する

```
memoize f = let rs = map f [0..] in (rs !!)

mfib = memoize

(\x -> if x <= 2 then 1

else mfib (x-1) + mfib (x-2))
```

- ◆ このときmfib nの計算時間はnの多項式程度となる.なぜそうなるか説明せよ
- ◆ memoize fを以下で定義すると上記のようには行かない. なぜか説明せよ

```
memoize f i = let rs = map f [0..] in rs !! i
```

発展1 (Bird's repmin)

- o 二分木の型を以下で定義する data T a = Fork (T a) (T a) | Tip a
 - ◆ この木を受け取り、その最小の要素で木の各要素を置き換えた木を返す関数repminを作成せよ
 - ◆ ただし、1-passで行うようにせよ
 - * 1-pass:入力の木は再帰関数で一回だけ 走杳される
 - * 1-passでないものは不可

補足

o 2-passなら簡単

```
repmin t = replace t (minim t)

replace (Tip x) m = Tip m
replace (Fork t1 t2) m =
   Fork (replace t1 m) (replace t2 m)

minim (Tip x) = x
minim (Fork t1 t2) =
   min (minim t1) (minim t2)
```

発展2

o 以下のコードの片方は型検査を通るが もう一方は通らない、何故か?

```
myId \times = \times
foo = (myId 1, myId "a")
```

```
myId \times = let _ = foo in \times
foo = (myId 1, myId "a")
```

- o これを踏まえ、前回作成したインタプ リタでHaskell風相互再帰を許すには どうすればよいか議論せよ
 - ◆ グラフ上のある操作を使う?

発展3

- o 次の二つの関数は同じではない。
 - ◆ 正確にはfは組の上の恒等関数だが gが組の上の恒等関数ではない

```
f(x, y) = (x, y)

g(x) = (fst(x), snd(x))
```

- ohfとhgが異なる出力となるような hを定義せよ
 - * ヒント:止まらない式を考える