

関数型プログラミング

第12回 モナドパーサ

萩野 達也

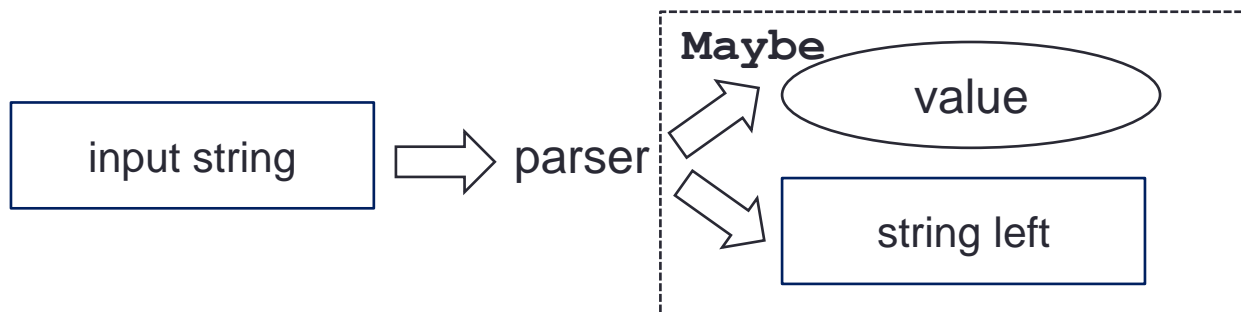
hagino@sfc.keio.ac.jp

モナド パーサ

- モナドを使って構文解析を行ってみましょう.

```
newtype Parser a = P (String -> Maybe (a, String))
```

- 字句解析も構文解析の一部に含めてしまいます.
- `Parser` がパーサのモナドです.
- モナドにするためには型変数を持つ方でなくてははいけません.
- `P` がデータコンストラクタです.
- パーサは文字列を受け取り, パースした結果と残りの文字列を返します.
- 構文解析は失敗するかもしれないため `Maybe` を使っています.



パーサを使う

- パーサがデータコンストラクタの中に入れていて直接使うことができないので、パーサを呼ぶ関数を定義しておきます。

```
newtype Parser a = P (String -> Maybe (a, String))
```

```
parse :: Parser a -> String -> Maybe (a, String)
```

```
parse (P p) cs = p cs
```

- `parse` はパーサに与えられた文字列を与えてパース結果を返す関数です。
- 例えば一文字だけを読み込みパーサは次のようになります。

```
parseOne :: Parser Char
```

```
parseOne = P (p)
```

```
  where p [] = Nothing
```

```
        p (c:cs) = Just (c, cs)
```

- 実行してみることもできる。

```
> parse parseOne "123"
```

```
Just ('1', "23")
```

Functor Parser

- モナドにする前に**Functor**のインスタンスにする必要があります.
- **Functor** `f` は `fmap` メソッドを持ちます.
 - `fmap :: (a -> b) -> f a -> f b`

```
import Control.Applicative

instance Functor Parser where
  fmap f p = P (λcs -> do (v, cs1) <- parse p cs
                          return (f v, cs1))
```

- **Parser** の場合, `fmap` はパースした結果に関数を適用するパーサを作ります.
 - `parseChar :: Parser Char`
 - `fmap isDigit parseChar :: Parser Bool`

```
> parse (fmap isDigit ParseOne) "123"
Just (True, "23")
```

Applicative Parser

- 次に `Applicative` のインスタンスにします.
- `Applicative f` にするには2つのクラスメソッドを定義します.
 - `pure :: a -> f a`
 - `(<*>) :: f (a -> b) -> f a -> f b`

```
instance Applicative Parser where
  pure v = P (∀cs -> return (v, cs))
  p <*> q = P (∀cs -> do (f, cs1) <- parse p cs
                        (v, cs2) <- parse q cs1
                        return (f v, cs2))
```

- パーサの `pure` は何もパースしません.
- `<*>` は2つのパーサを順番に適用し, 最初のパーサの結果に2つ目のパーサの結果を適用します.
- なお `Applicative` の `pure` と `<*>` は次の規則を満たさなくてはなりません.
 - `pure id <*> v = v`
 - `pure (.) <*> u <*> v <*> w = u <*> (v <*> w)`
 - `pure f <*> pure x = pure (f x)`
 - `u <*> pure y = pure ($ y) <*> u`

Monad Parser

- これで準備が完了したので次にMonadのインスタンスにします.
- Monad `m`にするには2つのクラスメソッドを定義します.
 - `return :: a -> m a`
 - `(>>=) :: m a -> (a -> m b) -> m b`

```
instance Monad Parser where
  p >>= f = P (∀cs -> do (v, cs1) <- parse p cs
                        parse (f v) cs1)
  return x = P (∀cs -> return (x, cs))
```

- `return` は `Applicative` の `pure` と同じです.
- `p >>= f` は `p` がうまくパースできたときに, その結果に `f` を適用して次のパースを続けます. 連続してパースするときに使います.
- `p` が失敗したとき(`Nothing`)は `f` は呼ばれません.
- `Monad` の `do` 式を使うと, プログラムが読みやすくなります.
 - `p >>= (∀x -> q)`
 - `do { x <- p; q }`

Alternative Parser

- さらに `Alternative` のインスタンスにすることで、パーサが書きやすくなります。
- `Alternative f` にするには2つのクラスメソッドを定義します。
 - `empty :: f a`
 - `(<|>) :: f a -> f a -> f a`

```
instance Alternative Parser where
  empty = P (∀cs -> Nothing)
  p <|> q = P (∀cs -> parse p cs <|> parse q cs)
```

- `empty` は何もしないパーサです。
- `p <|> q` は `p` がうまくパースできたときには `p` の結果で良く、うまくいかなかったときには `q` を試みます。
 - `Maybe` も `Alternative` なので定義の中で使っています。
- いくつかのパーサを並べて適用できるものを探するのに使うことができます。また、`some` と `many` が定義されています。
 - `some :: f a -> f [a]`
 - `many :: f a -> f [a]`
- `some` は1つ以上の繰り返し、`many` は0個以上の繰り返しを表します。
- `Alternative` は `empty` と `<|>` で半群になっています。

パーサの構成(1)

- 1文字をパースするパーサはすでに定義しました.

```
parseOne :: Parser Char
parseOne = P (λcs -> case inp of
                [] -> Nothing
                (c:cs) -> Just (c, cs))
```

- `parse parseOne "123"`
⇒ `Just ('1', "23")`
- `parse parseOne ""`
⇒ `Nothing`
- これを使って, その文字がある条件を満たすか調べるパーサを定義できます.

```
parseSat :: (Char -> Bool) -> Parser Char
parseSat f = do x <- parseOne
                if f x then return x else empty
```

- `parse (parseSat isDigit) "123abc"`
⇒ `Just ('1', "23abc")`
- `parse (parseSat isDigit) "abc"`
⇒ `Nothing`

パーサの構成(2)

- 一文字目がある文字であることを調べる.

```
parseChar :: Char -> Parser Char
parseChar x = parseSat (== x)
```

- `parse (parseChar 'a') "abc"`
⇒ `Just ('a', "bc")`
- `parse (parseChar 'a') "123"`
⇒ `Nothing`

- `parseChar` を連続させて, 最初がある文字列と一致するかを調べる.

```
parseString :: String -> Parser String
parseString [] = return []
parseString (x:xs) = do parseChar x
                        parseString xs
                        return (x:xs)
```

- `parse (parseString "abc") "abcab"`
⇒ `Just ("abc", "ab")`
- `parse (parseString "abc") "ababc"`
⇒ `Nothing`

パーサの構成(3)

- 空白を読み飛ばすパーサ

```
parseSpace :: Parser ()  
parseSpace = do many (parseSat isSpace)  
              return ()
```

- `parse parseSpace " 123"`
 ⇒ `Just (), "123"`
- `parse parseSpace "123"`
 ⇒ `Just (), ""`

- 数字をパースするパーサ

```
parseNum :: Parser Int  
parseNum = do parseSpace  
              cs <- some parseDigit  
              return (read cs)
```

- `parse parseNat " 123 + 567"`
 ⇒ `Just (123, " + 567")`
- 先頭の空白を読み飛ばす.

パーサの構成(4)

- 記号をパースするパーサ

```
parseSymbol :: String -> Parser String
parseSymbol xs = do parseSpace
                    parseString xs
```

- `parse (parseSymbol "*") " * 123"`
⇒ `Just ("*", " 123")`
- `parse (parseSpace "+") " + 123"`
⇒ `Nothing`
- `parseNum` と `parseSymbol` 組み合わせることで、いろいろなパースが可能になる.

```
do x <- parseNum
   parseSymbol "*"
   y <- parseNum
   return (x * y)
```

```
parseSymbol "*" <|> parseSymbol "+"
```

数式のパーズ(1)

- 構文木を作らずに, そのまま評価することにする.
 - `parseExpr :: Parser Int`
 - `parseTerm :: Parser Int`
 - `parseFactor :: Parser Int`
 - 「因子」の構文は
 - `factor ::= number | "(" expr ")"`
- なので, 数字であるか, 括弧で始まるかを調べればよい.

```
parseFactor :: Parser Int
parseFactor = parseNum
              <|>
              do parseSymbol "("
                 x <- parseExpr
                 parseSymbol ")"
                 return x
```


出力をつけて完成

- 入力された文字列を行ごとに分けて、パースした結果を出力する.

```
showResult::Maybe (Int, String) -> String
showResult (Just (x, [])) = show x
showResult _ = "error"

main::IO ()
main = do cs <- getContents
         putStr $
           unlines $
             map (showResult . parse parseExpr) $
               lines cs
```

パーサの全体(1)

calcmp.hs

```
import Control.Applicative
import Data.Char

newtype Parser a = P (String -> Maybe (a, String))

parse::Parser a -> String -> Maybe (a, String)
parse (P p) cs = p cs

instance Functor Parser where
  fmap f p = P (λcs -> do (v, cs1) <- parse p cs
                          return (f v, cs1))

instance Applicative Parser where
  pure v = P (λcs -> return (v, cs))
  p <*> q = P (λcs -> do (f, cs1) <- parse p cs
                          (v, cs2) <- parse q cs1
                          return (f v, cs2))

instance Monad Parser where
  p >>= f = P (λcs -> do (v, cs1) <- parse p cs
                          parse (f v) cs1)
  return x = P (λcs -> return (x, cs))

instance Alternative Parser where
  empty = P (λcs -> Nothing)
  p <|> q = P (λcs -> parse p cs <|> parse q cs)
```

```
parseOne::Parser Char
parseOne = P (p)
  where p [] = Nothing
        p (c:cs) = Just (c, cs)

parseSat::(Char -> Bool) -> Parser Char
parseSat f = do x <- parseOne
                if f x then return x else empty

parseChar::Char -> Parser Char
parseChar x = parseSat (== x)

parseString::String -> Parser String
parseString [] = return []
parseString (x:xs) = do parseChar x
                        parseString xs
                        return (x:xs)

parseSpace::Parser ()
parseSpace = do many (parseSat isSpace)
                return ()

parseNum::Parser Int
parseNum = do parseSpace
              cs <- some parseDigit
              return (read cs)

parseSymbol::String -> Parser String
parseSymbol xs = do parseSpace
                    parseString xs
```


パーサの全体(2)

```

parseFactor::Parser Int
parseFactor = parseNum
  <|>
  do parseSymbol "("
    x <- parseExpr
    parseSymbol ")"
    return x

parseTerm::Parser Int
parseTerm = parseFactor >>= nextFactor
  where nextFactor x = do parseSymbol "*"
    y <- parseFactor
    nextFactor (x * y)
  <|>
  do parseSymbol "/"
    y <- parseFactor
    nextFactor (x `div` y)
  <|>
  return x

parseExpr::Parser Int
parseExpr = parseTerm >>= nextTerm
  where nextTerm x = do parseSymbol "+"
    y <- parseTerm
    nextTerm (x + y)
  <|>
  do parseSymbol "-"
    y <- parseTerm
    nextFactor (x - y)
  <|>
  return x

```

```

showResult::Maybe (Int, String) -> String
showResult (Just (x, [])) = show x
showResult _ = "error"

```

```

main::IO ()
main = do cs <- getContents
  putStr $
    unlines $
      map (showResult . parse parseExpr) $
        lines cs

```

実行例

```

% ./calcmp
1+2
3
(1+2)*(3+4)
21
1+2*3-4/5
7
1 2
error
1+x-5
error

```

練習問題12

- 変数を扱うことのできる電卓に拡張しなさい。
 - 変数は英文字で始まり英数字の続いたものとしてます。

```
parseVar :: Parser String
parseVar = do parseSpace
             c <- parseSat isAlpha
             cs <- many (parseSat isAlphaNum)
             return (c:cs)
```

- 変数への代入や、数式内での変数への参照のため、次のように構文を変更します。

```
statement ::= var "=" expr | expr
expr ::= term ("+" | "-") term)*
term ::= factor ("*" | "/" ) factor)*
factor ::= number | "(" expr ")" | var
```

- たとえば、次のような計算が可能になります。
 - $x = 1 + 2$
 - $y = x * 3 + 4$
 - $z = x * (x - y)$

練習問題12(ヒント)

- 変数の現在の値を覚えておくために State を定義します。
 - 変数と値の連想リストです。
- パーサは, 入力行だけでなく, 現在の状態を受け取り, 状態の更新を行わなくてははいけません。
 - これまでの定義を修正しなさい。

```
type State = [(String, Int)]

newtype Parser a = P ((String, State) -> Maybe (a, String, State))
```

- main では, 何もない状態から開始し, 各行を評価していきます。

```
eval::State -> [String] -> [String]
eval s [] = []
eval s (cs:xs) = case parse parseStatement (cs, s) of
    Just (x, [], s1) -> (show x):(eval s1 xs)
    _ -> "error):(eval s xs)

main = do cs <- getContents
          putStr $ unlines $ eval [] $ lines cs
```