関数プログラミングと再帰

塚田竜勇孫

今日は再帰について話します。

なぜ再帰?

再帰は関数プログラミングにおいて重要な概念。 関数プログラミングではループ構文の代わりに再帰を使用する。

ループ構文を使う場合、ミュータブルな値が必要になる

```
static long Factorial(int n)
{
    long factorial = 1;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
    {
        factorial *= i;
    }
    return factorial;
}</pre>
```

対して関数型言語では基本的に一度、作ったデータは変わることがなく、未来永劫そ の値を持ち続ける

関数プログラミングではこのような参照透過性を持つため、ループ構文ではなく再帰 で問題を解決する。

ローカル変数の代入を関数の引数の初期化で置き換えることができる。

Listのmapを実装して再帰について学んでみる

まずリストをパターンマッチする。

```
let map f lst =
  match lst with
  | [] -> failwith "TODO"
  | head :: rest -> failwith "TODO"
```

空のリストが渡された場合は、空のリストを返す

```
let map f lst =
  match lst with
  | [] -> []
  | head :: rest -> failwith "TODO"
```

リストが空でなかった場合は、先頭の要素をheadとそれ以降の要素を含むリストに分割する。

引数で受け取った関数をheadに適用させる。

:: で f head の返り値と再帰呼出しして得た結果のリストを結合させる。

```
let rec map f lst =
  match lst with
  | [] -> []
  | head :: rest -> (f head) :: (map f rest)
// [1;2;3] = 1::2::3::[] = 1::(2::(3::[]))
```

mapを実装できた!!だが問題がある

この実装には問題がある。

```
let rec map f lst =
  match lst with
  | [] -> []
  | head :: rest -> (f head) :: (map f rest)
```

再帰呼び出しがされるたびに関数がコールスタックに追加され、 今のままの実装では長いリストを扱う場合は、Stack overflowが発生してしまう。

```
- let rec map f lst =
    match lst with
    | [] -> []
     head::tail -> f head :: (map f tail);;
val map: f: ('a -> 'b) -> lst: 'a list -> 'b list
 - map (fun x -> x ^* 2) [1..400000] ;;
Stack overflow.
Repeat 130700 times:
   at FSI 0002.map[[System.Int32, System.Private.CoreLib, Version=8.0.0.0, Culture=neutral, PublicKeyToken=7cec85d7bea7798e], [System.Int3
   at <StartupCode$FSI 0003>.$FSI 0003.main@()
   at System.RuntimeMethodHandle.InvokeMethod(System.Object, Void**, System.Signature, Boolean)
   at System.Reflection.MethodBaseInvoker.InvokeWithNoArgs(System.Object, System.Reflection.BindingFlags)
   at System.RuntimeType.InvokeMember(System.String, System.Reflection.BindingFlags, System.Reflection.Binder, System.Object, System.Obje
   at System.Type.InvokeMember(System.String, System.Reflection.BindingFlags, System.Reflection.Binder, System.Object, System.Object[], S
   at FSharp.Compiler.Interactive.Shell+execs@1898.Invoke(Microsoft.FSharp.Core.Unit)
   at FSharp.Compiler.Interactive.Shell.f@2039-28(FsiDynamicCompiler, DiagnosticsLogger, Microsoft.FSharp.Core.FSharpRef`1<Microsoft.FSha
   at FSharp.Compiler.Interactive.Shell+FsiDynamicCompiler.ProcessCodegenResults(Internal.Utilities.Library.CompilationThreadToken, Diagn
   at FSharp.Compiler.Interactive.Shell+FsiDynamicCompiler.ProcessInputs(Internal.Utilities.Library.CompilationThreadToken, DiagnosticsLo
   at FSharp.Compiler.Interactive.Shell+FsiDynamicCompiler.EvalParsedDefinitions(Internal.Utilities.Library.CompilationThreadToken, Diagn
   at FSharp.Compiler.Interactive.Shell+FsiDynamicCompiler.EvalParsedExpression(Internal.Utilities.Library.CompilationThreadToken, Diagno
   at FSharp.Compiler.Interactive.Shell+FsiInteractionProcessor.InteractiveCatch[[System.__Canon, System.Private.CoreLib, Version=8.0.0.0
   at FSharp.Compiler.Interactive.Shell+FsiInteractionProcessor.ExecuteParsedInteractionInGroups(Internal.Utilities.Library.CompilationTh
   at FSharp.Compiler.Interactive.Shell+FsiInteractionProcessor.ExecuteParsedInteraction(Internal.Utilities.Library.CompilationThreadToke
   at System.Runtime.CompilerServices.RuntimeHelpers.DispatchTailCalls(IntPtr, Void (IntPtr, Byte ByRef, System.Runtime.CompilerServices.
```

そんなときに末尾再帰

末尾再帰とは

再帰呼出しが一つだけで、その呼び出しが関数の最後の処理になっている再帰のパターンのこと。

末尾再帰はコンパイラに再帰呼び出しを関数呼び出しではなく、goto文(戻り先を保存しない飛び越し命令)に変換させる。goto文はスタックに追加されない。

これを末尾呼び出し最適化と呼ぶ。

アキュムレータを用いて末尾再帰でmapを実装する

mapの中に補助関数として再帰関数を定義し、引数でアキュムレータを受け取れるようにする。

空のリストを受け取った場合は、アキュムレータを返すようにする。 それ以外のリストの場合はfにheadを適用した値をアキュムレータに累積していく。

```
let map f lst =
  let rec mapInner f lst acc =
    match lst with
  | [] -> acc
    | head::rest -> mapInner f rest ((f head) :: acc)
    mapInner f lst [] |> List.rev
```

やったか?..

先ほどと同じ要素数でmapを呼び出してもStack overflowは発生しなくなった。

```
> - let map f lst =
   let rec mapInner f lst acc =
   match lst with
- | [] -> acc
   | head::tail -> mapInner f tail ((f head) :: acc)
   mapInner f lst [] |> List.rev;;
val map: f: ('a -> 'b) -> lst: 'a list -> 'b list
> - map (fun x -> x * 2) [1..400000] ;;
val it: int list =
 [2; 4; 6; 8; 10; 12; 14; 16; 18; 20; 22; 24; 26; 28; 30; 32; 34; 36; 38; 40;
  42; 44; 46; 48; 50; 52; 54; 56; 58; 60; 62; 64; 66; 68; 70; 72; 74; 76; 78;
  80; 82; 84; 86; 88; 90; 92; 94; 96; 98; 100; 102; 104; 106; 108; 110; 112;
  114; 116; 118; 120; 122; 124; 126; 128; 130; 132; 134; 136; 138; 140; 142;
  144; 146; 148; 150; 152; 154; 156; 158; 160; 162; 164; 166; 168; 170; 172;
  174; 176; 178; 180; 182; 184; 186; 188; 190; 192; 194; 196; 198; 200; ...]
> -
```

木構造の場合

このような木構造があるとする

```
type 'a Tree =
| Leaf of 'a
| Node of 'a Tree * 'a Tree
```

木構造におけるmap

リストと同じような形でmapを書くとこうなる。 この複数再帰呼び出しをする場合、アキュムレータを使ってもうまくいかず、 このコードは末尾再帰になっていない。

```
let rec map f tree =
  match tree with
  | Leaf x -> f x |> Leaf
  | Node (left, right ) ->
    let leftResult = map f left
    let rightResult = map f right
    Node(leftResult, rightResult)
```

そんなときに継続渡しスタイル(CPS)

「次に何をするか」という関数を再帰呼び出しの引数に渡していく。 これは末尾再帰になっていて、スタックにはプッシュ追加されない。

```
let map f tree =
  let rec mapInner tree continuation =
    match tree with
    | Leaf x ->
        Leaf(f x) |> continuation
    | Node (left, right) ->
        mapInner left (fun leftResult ->
        mapInner right (fun rightResult ->
        mapInner tree id
        Node(leftResult, rightResult) |> continuation))
```

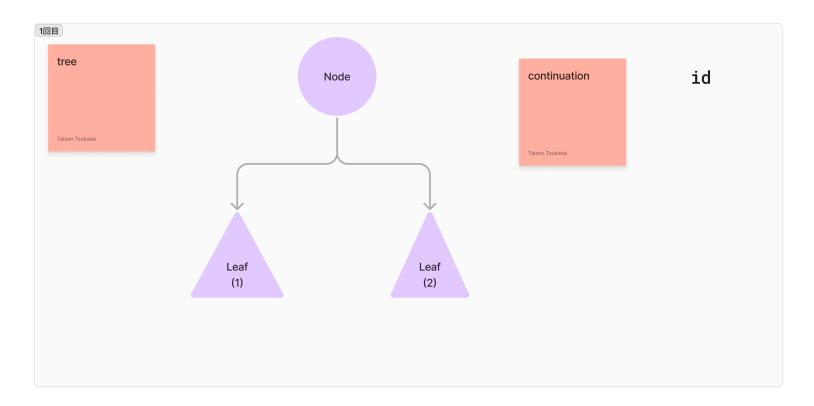
単純な木構造 Node (Leaf 1, Leaf 2) でなにが起こっているのかを紐解いていく。

```
let map f tree =
  let rec mapInner tree continuation =
    printfn "tree: %A" tree
    match tree with
    Leaf x ->
        Leaf(f x) |> continuation
    | Node (left, right) ->
        mapInner left (fun leftResult ->
          mapInner right (fun rightResult ->
            Node(leftResult, rightResult) |> continuation))
 mapInner tree id
> mapTree (fun x -> x * 2) (Node (Leaf 1, Leaf 2));;
```

```
> mapTree (fun x -> x * 2) (Node (Leaf 1, Leaf 2));;
tree: Node (Leaf 1, Leaf 2)
tree: Leaf 1
tree: Leaf 2
val it: int Tree = Node (Leaf 2, Leaf 4)
```

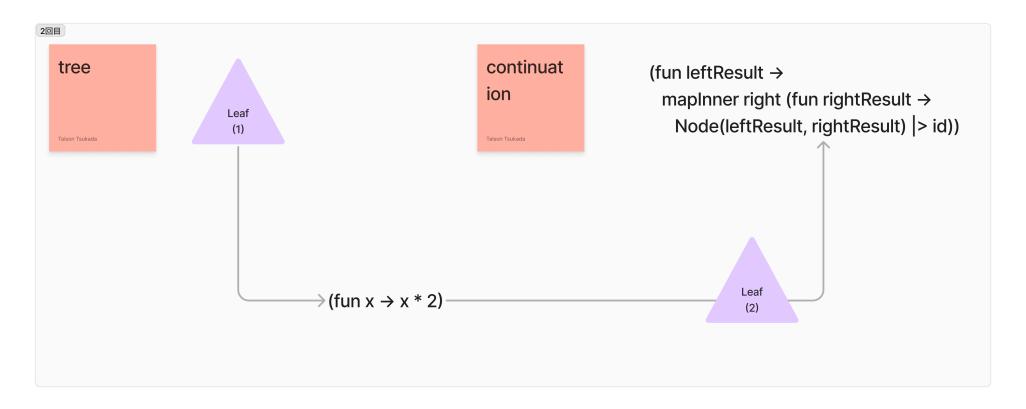
初回はnodeなので以下のパターンに入る。

```
| Node (left, right) ->
    mapInner left (fun leftResult ->
    mapInner right (fun rightResult ->
    Node(leftResult, rightResult) |> continuation))
```



2回目の再帰呼び出しはLeafなのでこのパターンに入る。 引数で受け取った関数を適用してその結果でcontinuationを呼び出す。

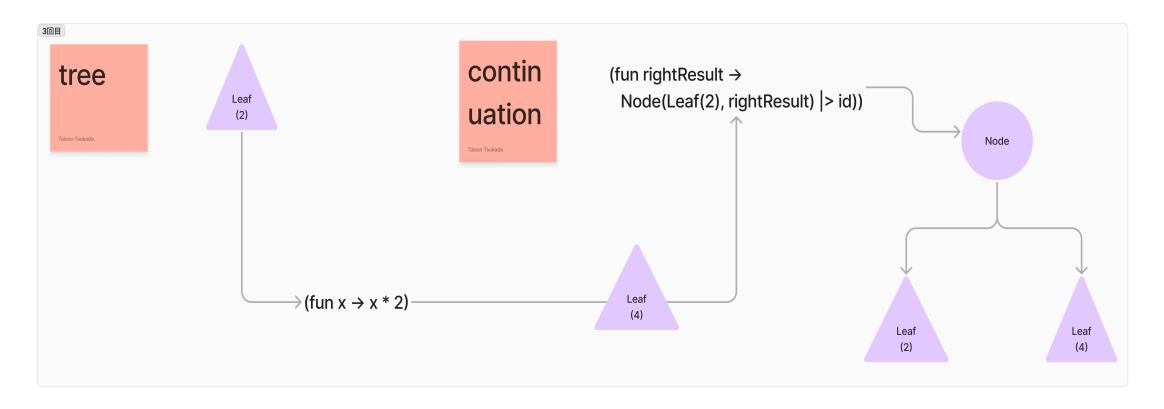
```
| Leaf x ->
Leaf(f x) |> continuation
```



3回目の再帰呼び出し。

continuationの結果がidに渡されmapping操作されたNodeが変える。

```
| Leaf x ->
Leaf(f x) |> continuation
```



改めて全体像

その他の再帰的な構造

他にも再帰的な構造はたくさんある。 それらに対しても再帰が有効である。

- ファイルシステム
- 業界
 - 大分類 > 中分類 > 小分類
- 組織図
- 世界の国
 - アジア > 東アジア > 日本

まとめ

本日紹介したテクニックなどを用いて再帰を使いこなして、関数プログラミングを楽 しもう