

Haskell 與代數視角

第一性原理：從算術到函數式設計模式

Number

- 閉合： $+$: $Number \times Number \rightarrow Number$
- 單位元： $0 + a = a + 0 = a$
- 結合律： $(a + b) + c = a + (b + c)$

Number

- 閉合： $\times : \textit{Number} \times \textit{Number} \rightarrow \textit{Number}$
- 單位元： $1 \times a = a \times 1 = a$
- 結合律： $(a \times b) \times c = a \times (b \times c)$

Number

- 閉合 : $\max : \text{Number} \times \text{Number} \rightarrow \text{Number}$
- 單位元 : $\max(-\infty, a) = \max(a, -\infty) = a$
- 結合律 : $\max(\max(a, b), c) = \max(a, \max(b, c))$

Boolean

- 閉合： $\wedge : \textit{Boolean} \times \textit{Boolean} \rightarrow \textit{Boolean}$
- 單位元： $T \wedge a = a \wedge T = a$
- 結合律： $(a \wedge b) \wedge c = a \wedge (b \wedge c)$

String

- 閉合: $+ : \textit{String} \times \textit{String} \rightarrow \textit{String}$
- 單位元: $\epsilon + a = a + \epsilon = a$
- 結合律: $(a + b) + c = a + (b + c)$

List

- 閉合： $+ : List \times List \rightarrow List$
- 單位元： $[] + a = a + [] = a$
- 結合律： $(a + b) + c = a + (b + c)$

List

- 閉合 : $merge(a, b) := sorted(a + b)$
- 單位元 : $merge([], a) = merge(a, []) = a$
- 結合律 : $merge(merge(a, b), c) = merge(a, merge(b, c))$

Function

· \rightarrow · (泛型)

```
type Func<A, B> = (_: A)  $\Rightarrow$  B;
```

- 閉合： $\circ : (Y \rightarrow Z) \times (X \rightarrow Y) \rightarrow (X \rightarrow Z)$
- 單位元： $(x \rightarrow x) \circ f = f \circ (x \rightarrow x)$
- 結合律： $(f \circ g) \circ h = f \circ (g \circ h)$

Function

函數調用不是一個閉合的二元運算

- $\cdot(\cdot) : (X \rightarrow Y) \times X \rightarrow Y$
- 單位元： $(x \rightarrow x)(y) = y$
- 結合律： $(f \circ g)(x) = f(g(x))$

應用式函子 Applicative Functor

函數調用 2.0（代數化）：把函數裝進盒子（泛型），把調用變成加法

```
// 數學（類型）意義上的“盒子”，不（只）是物理意義上的“盒子”  
class BlackBox<T> { magic(): Map<string, () => BlackBox<T> | T> {} }  
type Applicative<T> = () => BlackBox<BlackBox<T>>>;
```

- 閉合： $ap : A[X \rightarrow Y] \times A[X] \rightarrow A[Y]$
- 單位元： $ap(A[x \rightarrow x], Ay) = Ay$
- 結合律： $ap(Af \circ Ag, Ax) = ap(Af, ap(Ag, Ax))$

解析器組合子 Parser Combinator

概念由 Haskell 的 `parsec` 庫首創

```
const jsonArray = T.leftBracket
  .apr(sepBy(T.comma, jsonValue))
  .apl(T.rightBracket);

const jsonProperty = pure(makeKeyValuePair)
  .ap(jsonString)
  .apl(T.colon)
  .ap(jsonValue);

const jsonObject = T.leftBrace
  .apr(sepBy(T.comma, jsonProperty))
  .apl(T.rightBrace)
  .map(makeObject);

const jsonValue = jsonNull
  .or(jsonBoolean)
  .or(jsonNumber)
  .or(jsonString)
  .or(jsonArray)
  .or(jsonObject);
```

黑洞

吞噬一切

- $0 \times a = 0 \times a = 0$ (Number)
- $NaN \cdot a = a \cdot NaN = NaN$ (對於任何數字運算)
- $null(x) = f(null) = null$ (純屬妄想)

$$\text{定義 } ap\left(\begin{pmatrix} f_0 \\ f_1 \\ \vdots \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} x_0 \\ x_1 \\ \vdots \end{pmatrix}\right) := \begin{pmatrix} f_0(x_0) \\ f_0(x_1) \\ \vdots \\ f_1(x_0) \\ f_1(x_1) \\ \vdots \end{pmatrix}, \text{顯然 } ap(Af \circ Ag, Ax) = ap(Af, ap(Ag, Ax))$$

定義 $NULL := ()$ ，則自然得到

$$ap\left(NULL, \begin{pmatrix} x_0 \\ x_1 \\ \vdots \end{pmatrix}\right) = ap\left(\begin{pmatrix} f_0 \\ f_1 \\ \vdots \end{pmatrix}, NULL\right) = NULL$$

函子 Functor

函數調用 1.5 : $map : (X \rightarrow Y) \times A[X] \rightarrow A[Y]$

對於應用式函子 : $map(f, Ax) = ap(A[f], Ax)$

$$map\left(f, \begin{pmatrix} x_0 \\ x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}\right) := ap\left((f), \begin{pmatrix} x_0 \\ x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} f(x_0) \\ f(x_1) \\ f(x_2) \end{pmatrix}$$

Map + 坍縮

結構坍縮

$$\begin{aligned} & \text{bind}(A[x], f) & f : X \rightarrow A[Y] \\ & := \text{flatMap}(f, A[x]) \\ & := \text{flat}(\text{map}(f, A[x])) & \text{flat} : A[A[X]] \rightarrow A[X] \end{aligned}$$

內容坍縮

這裏 M 表示定義了某種加法的集合/類型，數學上叫 Monoid 幺半群

$$\begin{aligned} & \text{foldMap}(f, A[x]) & f : X \rightarrow M \\ & := \text{fold}(\text{map}(f, A[x])) & \text{fold} : A[M] \rightarrow M \\ & := \text{reduce}((m, x) \rightarrow m \cdot_M f(x), e, A[x]) \end{aligned}$$

比如求最大年齡： $A[X] \mapsto \text{List}[Person]$, $f \mapsto \text{getAge}$, $\cdot_M \mapsto \text{max}$

新代數：單子 Monad

函數調用3.0：拍平也要講基本法

- 定義 $f \circ_K g := x \rightarrow flatMap(f, g(x))$ ，要求 $flat$ 必須滿足：
- 單位元： $flatMap(x \rightarrow A[x], f(y)) = flatMap(f, (x \rightarrow A[x])(y)) = f(y)$
- 結合律： $flatMap(f \circ_K g, x) = flatMap(f, flatMap(g, x))$

$$\begin{aligned}
ap\left(\begin{pmatrix} f_0 \\ f_1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} x_0 \\ x_1 \end{pmatrix}\right) &:= bind\left(\begin{pmatrix} f_0 \\ f_1 \end{pmatrix}, f_i \rightarrow bind\left(\begin{pmatrix} x_0 \\ x_1 \end{pmatrix}, x_j \rightarrow (f_i(x_j))\right)\right) \\
&= flat\left(\begin{pmatrix} bind\left(\begin{pmatrix} x_0 \\ x_1 \end{pmatrix}, x_j \rightarrow (f_0(x_j))\right) \\ bind\left(\begin{pmatrix} x_0 \\ x_1 \end{pmatrix}, x_j \rightarrow (f_1(x_j))\right) \end{pmatrix}\right) \\
&= flat\left(\begin{pmatrix} flat\left(\begin{pmatrix} f_0(x_0) \\ f_0(x_1) \end{pmatrix}\right) \\ flat\left(\begin{pmatrix} f_1(x_0) \\ f_1(x_1) \end{pmatrix}\right) \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} f_0(x_0) \\ f_0(x_1) \\ f_1(x_0) \\ f_1(x_1) \end{pmatrix}
\end{aligned}$$

新代數： Kleisli 組合

函數組合3.0：單子的第二種表述

- 定義 $f \circ_K g := x \rightarrow flatMap(f, g(x))$ ，要求 $flatMap$ 必須滿足：
- 閉合： $\circ_K : (Y \rightarrow A[Z]) \times (X \rightarrow A[Y]) \rightarrow (X \rightarrow A[Z])$
- 單位元： $(x \rightarrow A[x]) \circ_K f = f \circ_K (x \rightarrow A[x]) = f$
- 結合律： $(f \circ_K g) \circ_K h = f \circ_K (g \circ_K h)$

Haskell 中的單子 (IO 單子)

(OCT. 1992) 論文 IMPERATIVE FUNCTIONAL PROGRAMMING

```
program = tell "Greetings!" >= \_ →  
          ask "What is your name?" >= \name →  
          tell "Hi " ++ name
```

(MAY. 1996) HASKELL 1.3 "DO-NOTATION" 語法糖:

```
program = do  
  _ ← tell "Greetings!"  
  name ← ask "What is your name?"  
  _ ← tell "Hi " ++ name  
  return name
```

Scala 中的單子

```
val program = tell("Greetings!") flatMap { s =>
  ask("What is your name?") flatMap { name =>
    tell("Hi " ++ name) flatMap {_ =>
      name
    }
  }
}
```

```
val program = for {
  _    <- tell("Greetings!")
  name <- ask("What is your name?")
  _    <- tell("Hi " ++ name)
} yield name
```

```
for {
  i <- 0 until n
  j <- 0 until m if i + j > v
} {
  println(s"($i, $j)")
  yield i + j
}
```

JavaScript 中的單子

Monad	<code>>>=</code>	"Do-Notation"
<code>`Array`</code>	<code>`Array.prototype.flatMap`</code>	不支持
<code>`Promise`</code>	<code>`Promise.prototype.then`</code>	<code>`async`</code> / <code>`await`</code>
<code>`rxjs/Observable`</code>	<code>`rxjs/operators/concatMap`</code>	不支持
<code>`rxjs/Observable`</code>	<code>`rxjs/operators/mergeMap`</code>	不支持
<code>`rxjs/Observable`</code>	<code>`rxjs/operators/switchMap`</code>	不支持

`Promise` 單子結合律

$$flatMap(f \circ_K g, x) = flatMap(f, flatMap(g, x))$$

```
const x = Promise.resolve(1);  
const f = async x => x + 1;  
const g = async x => x * 2;
```

```
// flatMap(compose(f, g), x)  
x.then(y => g(y).then(f))
```

```
// flatMap(f, flatMap(g, x))  
x.then(g).then(f);
```

Free Monad（自由單子）

React 與 Redux 陣營的理論根源

- **【必讀】Scala Cats**：<https://typelevel.org/cats/datatypes/freemonad.html>

為什麼會出現這些想法：React Fiber 兩階段渲染，React Hooks，Redux，Redux Saga

- 函子可以被直接改造成一個單子，通常用於內嵌 DSL
- 與 algebraic effect 的概念關係密切（effect 系統相當於 free monad 進行 foldMap）

Haskell 運算符

舉世皆代數，萬物皆可加

FP == PPAP

I have a pen
I have a apple
Uh!
Apple-Pen!

I have a pen
I have pineapple
Uh!
Pineapple-Pen!

Apple-Pen
Pineapple-Pen
Uh!
Pen-Pineapple-Apple-Pen!

$a \cdot b$

``a <> b``

$f \circ g$

``f . g``

$f \circ_K g$

``f <=> g``

$f(x)$

``f $ x``

$map(f, x)$

``f <$> x``

$ap(f, x)$

``f <*> x``

$apl(f, x)$

``f <* x``

$apr(f, x)$

``f *> x``

$bind(x, f)$

``x >=> f``

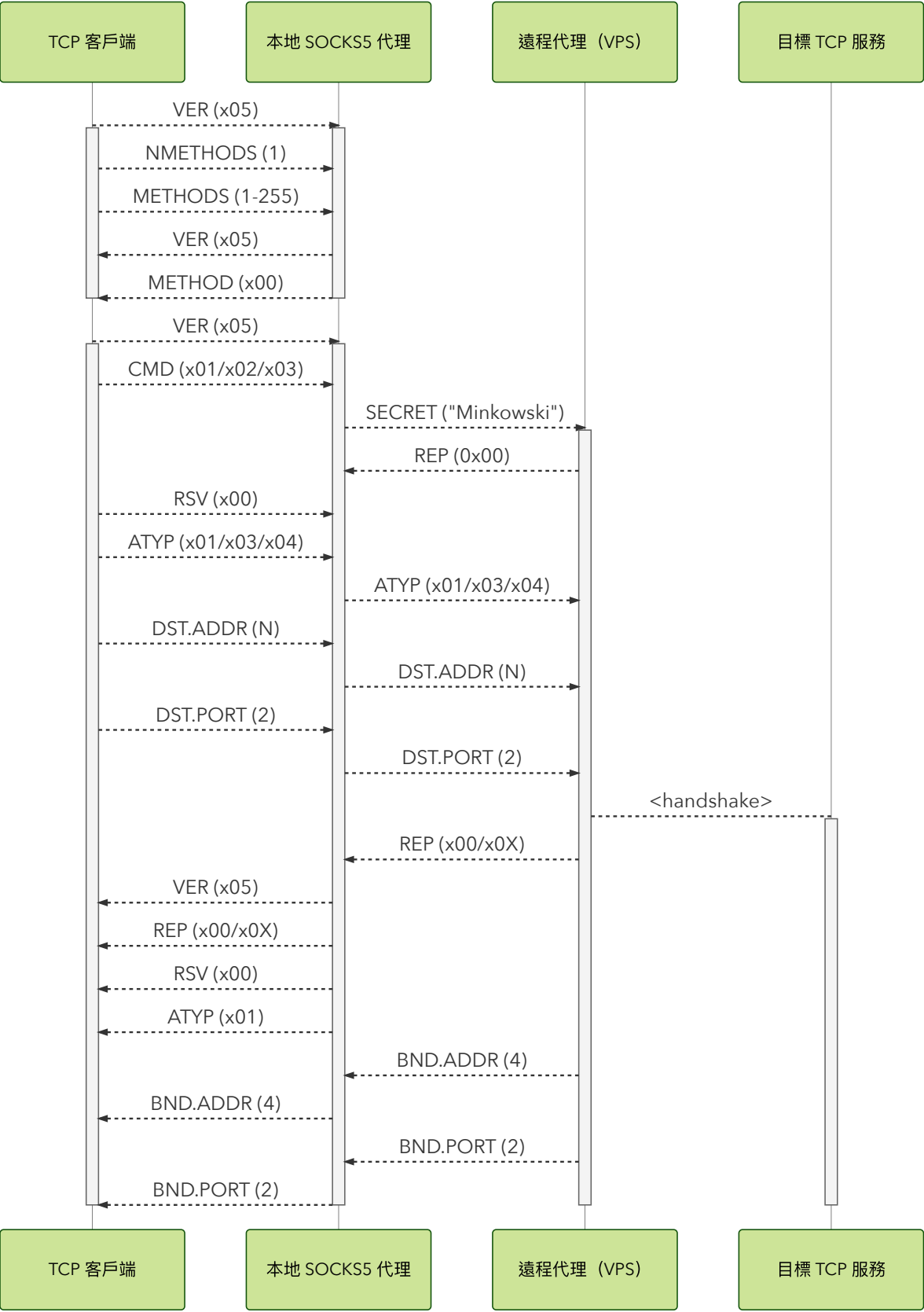
擴展閱讀

- 文章：Functor, Applicative, and Monads in Picture (英 / 中)
- 文章：Free Monad (英)
- 課本：Learn You a Haskell For Great Good (英 / 中)
- 課本：Haskell Programming from First Principles (英)

```
class Proxy(StreamRequestHandler):
    def forward(self, sock_a: socket, sock_b: socket, size: int = 4096) → bool:
        chunk = sock_a.recv(size)
        if not chunk:
            return True
        sock_b.send(chunk)
        return False

    def event_loop(self, sock_a: socket, sock_b: socket):
        selector = selectors.DefaultSelector()
        selector.register(sock_a, selectors.EVENT_READ, sock_b)
        selector.register(sock_b, selectors.EVENT_READ, sock_a)
        EOF = False
        while not EOF:
            for key, _ in selector.select():
                EOF = self.forward(key.fileobj, key.data)
            selector.unregister(sock_a)
            selector.unregister(sock_b)

    def handle(self):
        self.accept()
        self.event_loop(self.connection, self.connect())
```



<https://datatracker.ietf.org/doc/html/rfc1928>