

🎵 TypeScript 上的 Reader 🎵

荀洪道

二〇二四年一〇月二九日

背后的动机

“这个世界已经被 Java 统治了。”

身为 node 码农，眼看 node 已有被 java 严重渗透趋势：仿佛不用 java 那套笨重的方法便解决不了问题。java 的注解，迁移到 typescript 就成了装饰器，本质上还是比较接近，都是为了实现依赖注入，然而它们的实现都依赖运行时注入，无法在编译期完成检查；.Net 也有同样问题。

typescript 从类型角度上讲，还是有可取之处，尤其 structural type，可以做一些简单的类型合并(8)，可以说，ts 也有了个简易版的 dependent type；虽然造出不通用的 Monad，但特化的某一 Monad 还是没问题的。

基于 typescript 编译期的计算、检查，就可以造出类型安全的依赖注入。

阅读要求

1. 懂一点 Haskell，至少能看懂函数签名。
2. 懂 typescript 类型计算，不需要复杂类型体操，能懂基本操作即可。

Reader

reader 是什么？

这个问题很好回答，reader 就是一个普通的函数，同时，它正是一个依赖注入。在 haskell，一条函数可以用 $(\rightarrow r\ a)$ 表示，或者写成 $(r \rightarrow a)$ ， r 正是 reader，也可以需要注入的环境、变量。乍一看没什么特别的，实际上 $(\rightarrow r)$ 构成了一个 Monad，于是我们可以使用 `bind` 连接多个 reader。

```
inc :: Int → Int
inc = (+ 1)

add10 :: Int → Int
add10 = (+ 10)

f :: Int → String
f = do
  a ← inc
  b ← add10
  pure $ show a ++ " " ++ show b

main :: IO ()
main = do
  print $ f 1    -- 2 11
  print $ f 11   -- 12 21
```

我们重点看 `f`，它的引用了 `inc` 和 `add10`，同时将这两个函数的返回值拼接成 String：`f` 接受参数 1 时，它调用 `inc` 时也将 1 传了过去，`add10` 同理，所以可以得到 `a` 和 `b` 的值分别为 2 和 11，最后拼成 String。我们并没有显式传值，但 `inc` 和 `add10` 依然能知道当前上下文——这个上下文就是我们所说的依赖——这是因为 Monad 的 `do` 记法隐藏了传值过程。

这也是叫 Reader 的原因，因为只是读取环境、变量，不会去改动环境、变量的值。

reader 在 typescript 中的表示

reader 就是一个普通函数，这在 ts 很容易，我们同样可以写上 `inc` 和 `add10`。

```
const inc = (n: number): number => n + 1;
const add10 = (n: number): number => n + 10;

const f = (n: number): string => ?;
```

到这 `f` 这里，我们好像写不出来 Haskell 那股味道了：`inc` 和 `add10` 必须显示传值。我们好像没有办法做到隐式传值了？

函数的另一种形式

我们先扯一些别的话题：说到函数，你会想到什么？

大家的直觉就是 function 定义出来的就是函数。

那么再换个角度：一个可以调用的对象，可以是函数吗？

如果说一个对象可调用，我们为一个对象实现 `Callable`，是不是这个对象就成了函数？这样一讲，是不是很像 C++ 的 `Functor`（跟 Haskell 的 `Functor` 不是一个东西）。

```
Functor f = new Functor(10);
f();

Functor g = new Functor();
g(10);
```

`f` 和 `g` 都可视为函数的用法，唯一区别在于入参的位置：`f` 在对象创建时入参就确定，`g` 需要到调用时才确定。基于依赖注入的要求，`f` 更符合传递依赖的要求，因为 `f` 在创建时就获取了环境，那么内部可以任意处理这个状态了，不用担心这个环境何时传入、哪里传入。那么我们就可以写出一个普通的 `Functor (Reader)` 了。

```
abstract class Reader<T, R> {
    protected readonly env: T;

    constructor(env: T) {
        this.env = env;
    }

    abstract run(): R;
}

class Inc extends Reader<number, number> {
    run(): number {
        return this.env + 1;
    }
}

const inc = new Inc(10);
inc.run(); // 11
```

看起来很不错，`Inc` 只要继承自 `Reader`，相当于隐式获取了 `number (T = number)` 这个 `env`，用 `run` 得到这个函数的返回值 `number (R = number)`。

如果一个地方返回了 Inc 对象，我们能否说返回了一个高阶函数回来呢？

对象的缺点

说到大的缺点也是没有的，既然对象能变成函数，那么该有的作用，它也是有的，唯一问题没有高阶对象，我们再考虑一种情况：

```
const f = (n: number): ? => {
  return class Int extends Reader<number, number> {
    run(): number {
      return this.env + n;
    }
  }
};
```

`f` 的返回值无法确定了，它需要先在函数内创建 `Int` 才能知道具体类型，而返回需要预先知道，所以 `f` 这个函数类型写不来。而且本身也会报错，`env` 在匿名类中，不会再变成 `protected`，可能会被任意篡改。

闭包表示法

当我们抛弃了对象，那么我们只能继续使用函数本身。上面说到单纯的函数，是无法做到隐式传参的，所以我们可以往函数上加一层：

```
interface Reader<T, R> {
  runReader: (env: Readonly<T>) => R;
}
```

构造成这个结构，一方面不失原来函数本身的作用，调用 `runReader` 依然可以完成函数调用，另一方面，可以方便日后扩展。

数据结构定下，那么我们就可以将普通的函数转化成 `Reader`：

```
const reader = <T, R>(f: (env: Readonly<T>) => R): Reader<T, R> => {
  const runReader: Reader<T, R>["runReader"] = env => f(env);

  return {
    runReader
  }
};

const f: Reader<number, number> = reader(n => n + 1);

f.runReader(1); // 2
```

实现完整的 Reader

Reader 的实现

我们已经构造了最简单的 `Reader`，接下去需要完成 `Reader` 间的引用——如果仅仅是普通引用，这跟普通函数调用没有任何区别——这就需要有一个中间层，能记录当前 `env`，同时能自动调用其它 `Reader`。对于这个中间层，我们尚且命名为 `ReaderCtx`，因为保留了当前 `env`，所以它需要保留下 `T` 这个入参类型。

```
interface ReaderCtx<T> {
  ask: () => Readonly<T>;
  bindFrom: <R>(r: Reader<T, R>) => R;
}
```

ask 用于获取当前 env，上面的 `reader(n => n + 1)` 的 `n`，即我们所说的 env，此时要用 ask 获取得到；bindFrom 调用其他 Reader，从签名可以知道，`r` 的入参要跟原先一致，但返回值可以是任意的，这里的 `R` 与 `Reader<T, R>` 不是同一个 `R`。那么原先的 `reader` 也需要改：

```
const reader = <T, R>(f: (ctx: ReaderCtx<T>) => R): Reader<T, R> => {
  const runReader: Reader<T, R>["runReader"] = env => {
    const ctx: ReaderCtx<T> = {
      ask: () => env,
      bindFrom: r => r.runReader(env)
    };
    return f(ctx);
  }

  return {
    runReader
  }
};
```

`reader` 的 `f` 从 `T => R` 变成了 `ReaderCtx<T> => R`，可以认为 `ReaderCtx` 是 `T` 的一个 wrapper，同时提供更多的便捷操作。我们回头看 `bindFrom` 实现：`r => r.runReader(env)`。很简单的一句话，就是将当前的 env 传给另一个 Reader，并得到结果。有了这个“暗箱操作”，我们就可以写出这样的代码：

```
const f: Reader<number, number> = reader(ctx => ctx.ask() + 1);

const g: Reader<number, number> = reader(ctx =>
  ctx.bindFrom(f) + ctx.bindFrom(f));

g.runReader(10); // 22
```

`g` 中直接调用 `f`，因 `ReaderCtx.bindFrom` 会自动传参给 `f`，所以可以直接省却。

Reader 的组合

到目前为止，已经完成了我们心中的 Reader Monad：不仅能当成普通函数使用，还能相互间调用。但我们还是可以继续前进一步，完成 Reader 的 compose 操作。这时 Reader 留下的 interface 就有可扩展空间，我们改一下 Reader 结构：

```
interface Reader<T, R> {
  runReader: (env: Readonly<T>) => R;
  pipe: <RA>(r: Reader<R, RA>) => Reader<T, RA>;
}
```

大家都很了解函数间的组合：已知 $F: A \Rightarrow B$ ， $G: B \Rightarrow C$ ，那么 $F \triangleright G$ 即为 $A \Rightarrow C$ 。

同理可得知，`Reader<T, R>` 组合 `Reader<R, RA>`，结果自然也是 `Reader<T, RA>`，这也是 pipe 签名的含义。我们就要去实现它：

```
const pipe: Reader<T, R>["pipe"] = r => {
  return reader(ctx => {
    const envR = f(ctx);
    return r.runReader(envR);
  })
};
```

因为需要重新组合成新的 Reader，所以调用 `reader` 方便生成新 Reader。有了这个组合方法，我们又可以操作一番：

```
const f: Reader<number, number> = reader(ctx => ctx.ask() + 1);

const g: Reader<number, number> = reader(ctx => {
  const add3 = f.pipe(f).pipe(f);
  const add5 = f.pipe(f).pipe(f).pipe(f).pipe(f);

  return ctx.bindFrom(add3) + ctx.bindFrom(add5);
});

g.runReader(10); // 28
```

上面的代码已经不用再说明了，不言自明。

扩展 Reader

经过我们一番抽象行为，这个 Reader 基本能满足大部分场景，但我们还是要有自定义 Reader 的，第三方的 Reader 永远是第三方，自己定义出来的 Reader 才是自己的。

假设我们需要 zip 两个 Reader，在不改变 Reader 的基础上，我们可以扩展出自己的 interface：

```
interface ZipReader<T, R> extends Reader<T, R> {
  zip: <RA>(r: ZipReader<T, RA>) => ZipReader<T, [R, RA]>;
};
```

这段很容易理解，`A zip B = [A, B]`。我们接下去扩展原来的 reader：

```
const zipReader = <T, R>(f: (ctx: ReaderCtx<T>) => R): ZipReader<T, R> => {
  const theReader = reader(f);

  const zip: ZipReader<T, R>["zip"] = r => {
    return zipReader(ctx => {
      const envA = f(ctx);
      const envB = r.runReader(ctx.ask());
      return [envA, envB];
    });
  };

  return {
    ... theReader,
    zip
  }
};

const f: ZipReader<number, number> = zipReader(ctx => ctx.ask() + 1);
const g: ZipReader<number, number> = zipReader(ctx => {
  const k = f.zip(f);
  const [a, b] = ctx.bindFrom(k);
  return a + b;
});

g.runReader(1); // 4
```

我们依然调用 `reader` 生成最原始的 `Reader`，之后额外定义一个 `zip`，再与 `theReader` 合并，这样就得到我们新的 `ZipReader`。

因为我们抛弃了对象，也舍弃了 OOP 语法上的继承，只能通过 JS 对象上的合并达到继承。但好在也是能实现，只是样板代码要多一些。

结尾

经过我们一番艰苦卓越的操作，终于实现了 typescript 版的 `Reader`，虽然上面都在讲如何实现，实际上它已经能做到完整的类型检查。

正如开篇所讲，一个 `Reader` 其实就是一个普通函数，`Reader` 能做的，与一个函数没有区别：正因如此，单独看 `Reader` 反而不如函数实用。我们在开篇时也提到了依赖注入，`Reader` 能实现依赖注入的前提，就是能显示传递依赖到下层函数，经过我们改版后 `Reader` 是能做到的，所以从实用角度上讲，`Reader` 比普通函数更适合用作依赖注入。