HW/LAB2 REVIEW

NJU SICP22 TAs

关于遇到的困难

- **打破固有思维**:"函数是一等公民"->函数也是数据的一种,并不特殊。"调用"会执行函数体,且严格遵守Lecture 2中"函数的运算顺序",不调用时它与其他数无异。
- **正向分析**: 遇到难以理解的部分->学会像程序一样思考,机器应该怎么执行,何时evaluate,如何lookup,走到哪步会解析出什么,是Function,是被调用Function的返回值,还是普通的int——"机器永远是对的"。
- 逆向思考:我该如何破解这道题?->分析程序需要什么输出,它 传入的参数会起到什么样的作用。如果输入的是函数,需要在什 么阶段被调用?如果输出的是函数,它需要满足什么功能?
 (适当时候def helper创造)

Lab2p4

```
def cycle(f1, f2, f3):
  def f(n):
    def g(x):
        i=0
        while i<n:
           if i\%3 = = 0:
              x=f1(x)
           if i\%3 = =1:
              x=f2(x)
           if i\%3 = = 2:
              x=f3(x)
           i+=1
        return x
     return g
  return f
```

发现n用不了?



如果需要对n的 值进行操作:



```
def cycle(f1,f2,f3):
    def helper(n,x):
        .....
return lambda n:lambda x:helper(n,x)
```

```
def cycle(f1, f2, f3):
    def f(n):
    def g(x):
    t=n
    ...#对t进行操作
    return x
    return g
    return f
```

Hw2p4

- 卡在mission2的: return lambda g: mission2(g(f))
 lambda g:mission2(g(f)) 被X调用的时候:
 - 1.g与X绑定,并运算mission2(X(f))
 - 2. 先运算操作数X(f)
 - 3.得到的返回值再与mission2中的f绑定
 - ->X=lambda func:(某个函数)
- ->X=lambda func:func(或者自己写一个lambda func:lambda x:x*2)



Hw2p5

```
def protected_secret(password, secret, num_attempts):
    def get_secret(password_attempt):
        .....
    return get_secret
```

怎么改变num_attempts?

->无法改变就创造一个新的frame

return get_secret

```
def protected_secret(password, secret, num_attempts):
    def get_secret(password_attempt):
```

return protected_secret(password,secret,num_attempts-1)
return get_secret



Church_number

- $zero = \lambda f$. λx . x
- one = λf . λx . f(x)
- $two = \lambda f$. λx . f(f(x))
- $church_n = \lambda f. \lambda x. f^n(x)$

```
def zero(f):
  return lambda x: x
def successor(n):
  return lambda f: lambda x: f(n(f)(x))
  #return lambda f:lambda x:n(f)(f(x))
def one(f):
  """Church numeral 1: same as successor(zero)"""
  return lambda x:f(x)
def two(f):
  """Church numeral 2: same as successor(successor(zero))"""
  return lambda x:f(f(x))
three = successor(two)
def church_to_int(n):
  return n(lambda x:x+1)(0)
```

- 定义church number的后继:如何改变f的嵌套层数?
- ->将上一元素的x的变为f(x)
- ->在上一元素的 $f^n(x)$ 外嵌套f

Church_add

$$m = \lambda f. \ \lambda x. \ f^{m}(x)$$

$$n = \lambda f. \ \lambda x. \ f^{n}(x)$$

$$=>m+n=\lambda f. \ \lambda x. \ f^{m+n}(x)$$

如何实现?

- =>以m为基础,让其中的参数x变成 $f^n(x)$
- ①拿到 $f^n(x)$:n(f)(x)
- ②将其传入m的参数中:m(f)(n(f)(x))
- ③还原外层f与x: $\lambda f. \lambda x. m(f)(n(f)(x))$

Church_mul

```
m = \lambda f. \ \lambda x. \ f^{m}(x)
n = \lambda f. \ \lambda x. \ f^{n}(x)
=>m \times n = \lambda f. \ \lambda x. \ f^{mn}(x)
```

如何实现?

- =>以m为基础,让其中的参数f变成 f^n
- ①拿到 f^n : n(f)
- ②将其传入m的参数中:m(n(f))
- ③还原外层 $f:\lambda f.m(n(f))$

Church_pow

$$m = \lambda f. \lambda x. f^m x$$

 $n = \lambda f. \lambda x. f^n x$
 $=>m^n = \lambda f. \lambda x. f^{m^n} x$
·如果我们对x进行m次 f^n 操作,就会得到 $f^{mn} x$
·但是,x可不可以是f?



- =>对f进行m次($\lambda f.f^n$)操作?(每次乘1个 f^n ,最终就会得到 f^{n^m})
- =>可以构造 $(\lambda f. \lambda x. f^n x)^m f \rightarrow \lambda x. f^{n^m} x$
- =>发现m(n)刚好能形成上述结构!

此时 $m(n)=\lambda x_1$. $(\lambda f. \lambda x. f^n x)^m x_1 = \lambda x_1. \lambda x_2. x_1^{nm} x_2$ = $\lambda f. \lambda x. f^{mn} x!$ 参数名不影响语义!

非常优雅地我们就会得到答案m(n)!