Lab/Hw2 review

TAs

好消息: 新作业发布啦!

并且, Proj玩的开心吗?

Lab03/Hw03··· 莉莉丝精心准备了题目

- 高阶函数的返回和调用
 - 高阶函数:参数/返回值为函数的函数
 - 函数本身是操作的对象
 - 程序包含数据和对数据的操作
 - "操作"也变得抽象了(作为参数),甚至操作也可以被操作(作为返回值)。
- · (Personally) 计算机学习的难点:恰当地调整思考角度与抽象层次。
 - 比如,将操作也看作数据或反之
 - 比如,将加法、乘法看作一个满足交换律、结合律的自然数上的二元运算 思考角度与思考的抽象层次并不一定是"正交的"(彼此独立的)
 - 解答一个问题,可能需要多个层次、多个视角
 - 坏消息: 我们总想用直觉理解晦涩的概念, 但朴素的直觉常常出错
 - 好消息: 我们永远可以回归确定的概念本身
- •回顾: hw2, accumulate及其使用

- def summation_square(n):对0到n范围内的每个自然数k,执行square(k),再加起来(初始值为0)。
 - 可以任选范围上限
- **def summation(n, f)**: 将0到n范围内的每个自然数k, 执行f(k), 再加起来(初始值为0)
 - 可以任选对每个元素做的操作,自由度变高
- def accumulate (combiner, base, n, f):
 - 抽象掉了对每个元素做的操作,以及对操作结果的操作(某个符合结合律与交换律的二元运算,自初始值始,依次使用在每一个结果上),初始值可以自由选择

- $\mathbf{n} = \lambda \mathbf{f}$. $\lambda \mathbf{x}$. $\mathbf{f}^{\mathbf{n}} \mathbf{x}$
- 思路: 把握"纯结构",再思索语义
- f, x 没有类型, 语义有很大的不确定性

- $\mathbf{n} = \lambda \mathbf{f}$. $\lambda \mathbf{x}$. $\mathbf{f}^{\mathbf{n}} \mathbf{x}$
- 思考我们能做的操作可以如何影响fn
- 我们能做的事:增加1ambda/提供参数 增减嵌套层数。
- 理解Succ
 - 为了n->n+1,需要拆两层(通过提供参数)
 - Succl: f n 不变, x变为f x -> n(f)(f(x))
 - Succ2: f n x 不变, 在最左侧加一个f -> f(n(f)(x))
 - 再把两层加回去
 - λf . λx . n(f)(f(x)) \vec{y} λf . λx . f(n(f)(x))

- $\mathbf{m} = \lambda \mathbf{f}$. $\lambda \mathbf{x}$. $\mathbf{f}^{\mathbf{m}} \mathbf{x} = \mathbf{h} \mathbf{f}$. $\lambda \mathbf{x}$. $\mathbf{f}^{\mathbf{n}} \mathbf{x}$
- •加法:以m为基础,自然的思路,将m中的x变为 fn x
 - m: 拆一层f, 使其直接接受第二个参数x: m(f)
 - n: 变为fⁿ x: n(f)(x)
 - 合体: m(f)(n(f)(x))
- 增加外层的f与x
 - λf . λx . m(f)(n(f)(x))

- $\mathbf{m} = \lambda \mathbf{f}$. $\lambda \mathbf{x}$. $\mathbf{f}^{\mathbf{m}} \mathbf{x} = \mathbf{h} \mathbf{f}$. $\lambda \mathbf{x}$. $\mathbf{f}^{\mathbf{n}} \mathbf{x}$
- 乘法: 以m为基础, 自然的思路, 使f变为fn, 并接受与f相同的参数
 - m接受f,不需要调整
 - n改变为fⁿ , 并作为m的f参数传入, 需要匹配参数列表x, 这需要拆包 n: n(f)
 - 合体: m(n(f)), 得到 λx. (λx. fⁿ x)^m x, 也就是 λx. f^{n*m}x
 - 增加最外层的f
- 注意,这里指数上m的含义与幂运算不同,指的是嵌套次数

- $\mathbf{m} = \lambda \mathbf{f}$. $\lambda \mathbf{x}$. $\mathbf{f}^{\mathbf{m}} \mathbf{x} = \mathbf{h}$. $\lambda \mathbf{f}$. $\lambda \mathbf{x}$. $\mathbf{f}^{\mathbf{n}} \mathbf{x}$
- 幂:以m为基础,朴素地替换思路已经无法实现
 - 我们只能实现((f^n)^m x), 也就是对x进行m次(f^n)操作
 - 但是,我们能不能让x是f?
 - 对f进行m次(^n)的操作?
 - 可以想象, (λf. fⁿ)^m f -> fˆ(nˆm)
 - 我们可以构造类似形式的: $(\lambda f. \lambda x. f^n x)^m f \rightarrow \lambda x. f^{n*nm} x$, 只差最外层
 - 自然地想到, m(n) 能形成这个子结构, λx. (λf. λx. fⁿ x)^m x
 - 但是还差作为参数的f…
 - 真的差吗?
 - $\mathbf{m} = \lambda f$. λx . $f^{m} x = \lambda x$. λf . $x^{m} f$ 参数名不影响函数的语义! alphaequivalence
 - 很优美地: m(n)
 - ("作用域")

```
(\lambda f. \lambda x. f^n x)^m f \rightarrow \lambda x. f^{n*n···n} x,
```

$$\lambda f. \quad \lambda x. \quad f^{n*n\cdots n} x$$

Lab03/Hw03···