Structure and Interpretation of Computer Programs

(计算机程序的构造与解释(原书第二版))

参考网址: http://www.mitpress.mit.edu/sicp/

Lisp 语言

第一章 构造过程抽象

1.1 程序设计的基本元素

- 1) 基本表达形式
- 2) 组合的方法
- 3) 抽象的方法

1.1.1 表达式

组合式:包含运算对象和前缀运算符,允许嵌套

1.1.2 命名和环境

define 名字与对象关连

全局环境:保持有关的名字-值对偶的轨迹

1.1.3 组合式的求值

树形积累

1.1.4 复合过程

过程定义:一般形式如下:

(define (< name > < formal parameters >) < body >)

1.1.5 过程应用的代换模型

应用序求值:完全展开而后归约,避免对表达式的重复求值(Lisp)

正则序求值: 先求值参数而后应用, (解释器)

检测求值方式代码:

- (define (p) (p))
 (define (test x y))
 (if (= x 0))
 0
- 5. **y))**
- 6. **(test 0 (p))**

代码分析: 调用 (p) 总是进入一个无限循环(infinite loop), 因为函数 p 会不断调用自身 因此,在应用序中,对 (p) 的求值将使解释器进入无限循环,陷入停滞。在正则序求值

中, 调用 (p) 从始到终都没有被执行, 顺利返回 0。

1.1.6 条件表达式和谓词

分情况分析: cond, 一般情况如下

Racket 中用的是[< p1 > < e1 >],每个分支用中括号而不是小括号,并且最后一句判断必须为: [#t < e >]. 即前面的判断都不正确,则进行 $e \times d$ 。

Cond 后子句为表达式对偶(<e>),每个对偶中第一个表达式为谓词。

如果 p 值为 true. 则返回相应的序列表达式<e>的值. 否则继续往下寻找。

If 表达式的形式 (if < predicate > < consequent > < alternative >)两个分支只有一个会求值。

三个复合运算符:与 and,或 or,非 not

$$(and < e1 >< e2 > \cdots < en >)$$

 $(or < e1 >< e2 > \cdots < en >)$
 $(not < e >)$

and 和 or 是逐步判断,并不是所有子表达式都求值

1.1.7 实例:采用牛顿法求平方根

牛顿逐步逼近:对 x 的平方根的猜测值为 y, 新的猜测值尾 y 和 x/y 的平均值。

1.1.8 过程作为黑箱抽象

局部名:约束变量(形式参数的具体名字与过程无关)

内部定义和块结构:过程的形式参数是相对应过程体里的局部参数。

1) 块结构:嵌套定义

2):词法作用域:是形式参数作为内部定义的自由变量

1.2 过程与它们所产生的计算

1.2.1 线性的递归和迭代

递归计算:计算过程构造一个推迟进行的链条、收缩截断表现这些运算的实际执行。

线性递归过程:递归链的长度正比于函数运算数(参数)

迭代计算:固定数目的状态变量描述计算的过程,类似于尾递归。

线性迭代过程:计算步骤随着函数参数线性增长。

1.2.2 树形递归

多参数的递归

1.2.3 增长的阶

记 R(n)为 theta(f(n))的增长阶, $R(n) = \theta(f(n))$

如果·存在与 n 无关的整数 k1 和 k2, 使得

$$k1 f(n) \le R(n) \le k2 f(n)$$

对于任意足够大的 n 都成立

1.2.4 求幂

递归的使用

1.2.5 最大公约数

欧几里得算法:辗转相除

Lame 定理:如果欧几里得算法需要用 k 步计算出一对整数得 GCD,那么这对数中较小得一个数必然大于或则等于第 k 个斐波那契数。

1.2.6 素数检测

1) 寻找因子:从2开始寻找最小整数因子

2) 费马检查:基于费马小定理,概率上的正确性

1.3 用高阶函数做抽象

1.3.1 过程作为参数

类似于柯里化函数

1.3.2 用 lambda 构造过程

与 define 一样的作用,但不为过程提供名字,类似于 sml 中的 fn let 可以创建局部变量

1.3.3 过程作为一般性的方法

计算过程形式化为一个过程

牛顿法:导数用极限定义, 求不动点

抽象和第一级过程:变量命名,提供过程作为参数,由过程作为结果返回,包含在数据结构