Lisp

时间限制: 1.0 秒

空间限制: 128 MB 相关文件: 题目目录

题目背景

Lisp 语言由 John McCarthy 教授(1927-2011,1971 年图灵奖得主)发明于 1958 年,是现今还在使用的第二古老的高级语言(最古老的是 Fortran,比 Lisp 发明还早一年)。Lisp 的语法与常见的编程语言很不一样,Lisp 程序由很多列表组成,Lisp 也得名于列表处理器(List Processor)。

本题的任务是编写一个列表处理器,实现 Lisp 语言的基本功能(当然你可以把它看作是 Lisp 语言的一个简化版本)。输入是一段 Lisp 程序,输出是这个程序的运行结果。下面将详细的介绍需要实现的功能。

题目描述

Lisp 是一种函数式编程语言,每一个表达式都可以计算出一个结果。Lisp 表达式有两种形式——原子或列表。所谓原子,简单的讲就是一个字符串,可以使用的字符有大小写英文字母、数字和 +-*/!?=<>_; 而列表则是由若干个表达式和一对括号在两侧括起构成。

原子的例子:

```
12
+
John
Burger
```

上面给出了一些原子的例子。 12 就是一个整数,就像其他编程语言中的 int 一样,但后面三个却略有不同。在 Lisp 中,这些含有非数字字符的原子被称作标识符。实际上每一个标识符都指代了一个值,不过有些标识符对应 的值 Lisp 已经自动绑定好了,比如 + 指代加法函数,而更多的标识符需要在程序中人为地指定一个值。下面则是几个列表的例子。在书写格式上,列表中的每两个表达式由一个空格分隔,左右再加一对圆括号括起。

列表的例子:

```
(f a b c)
(define x (+ 2 3))
(+ 1 1)
```

在 Lisp 中,函数的使用是通过列表来完成的。通常使用圆括号时,会把列表中的第一个表达式的值默认为是一个函数,后面表达式的值则被视为传入该函数的参数,而函数的返回值就是整个表达式的值。所以 $(+\ 1\ 2)$ 就代表了 1 和 2 做加法运算,该表达式的结果显然为 3 。

```
(+ 1 2) //表示1和2做加法运算,结果为3。
(+ (* 5 2) 3) //先计算5乘2,结果为10;再与3相加,最终结果为13。
```

在本题中,基本的函数有四个:加减乘除(整除),分别用标识符表示 + 、 - 、 * 、 / 指代。而我们要处理的数字(包括运算的中间结果),也都是小于等于 10^9 的自然数,且保证整除运算第二个参数不为 0 。我们的列表处理器同样支持布尔类型,分别用标识符 True 和 False 指代逻辑值真和假。此外还有一些 Lisp 预先定义好的函数,我们将在下面逐一介绍。

eq?

判断两个整数或两个逻辑值是否相等。如果相等返回 True , 否则返回 False 。 两个参数的值 或者同为整数,或者同为逻辑值。

```
(eq? 1 1) //True
(eq? 4 (+ 1 2)) //False
(eq? (eq? 1 2) False) //True
```

define

这是唯一一个没有返回值的函数,所以它不能被嵌套在列表之中。它的作用是为标识符绑定一个值。要求每个标识符只能被绑定一次,Lisp自带的标识符相当于已经被绑定过一次,所以不能再成为 define 函数的第一个参数。

```
(define a 5) //a的值绑定为5
(define add +) //add的值绑定为加法函数
```

lambda

返回一个新定义的函数。第一个参数是一个由若干个(至少一个)标识符构成的列表,表示新函数的参数列表,这些标识符做为新函数的参数仅在第二个参数中有效。需要注意的是,这里虽然也使用了列表的形式,但无需进行函数运算。

第二个参数表示新函数的返回值。在第二个参数中使用的标识符有两种情况,一种是通过 define 定义的标识符,一种是做为新函数参数的标识符。因为在定义函数时并不需要进行具体计算,我们要做的只是把它先存储下来,所以在第二个参数中可以使用暂时还没有绑定过值的标识符,只要保证在使用该函数进行计算时每个标识符都已经绑定了值即可。另一方面, lambda 表达式可以嵌套使用,这就导致了在第二个参数中使用的标识符也可能是外层函数的参数。为避免歧义,Lisp对标识符的取值采取就近原则,即优先解释为较近层的函数参数;如果在任何一层的参数列表中都找不到这个标识符,就采用 define 表达式绑定的值。

此外,一个单独的 lambda 表达式没有任何意义。在Lisp中,一个值为函数的表达式一定被嵌套在列表之中:或者在 define 函数中使用,或者做为一个匿名函数直接参与运算。

```
(define add3 (lambda (x y z) (+ (+ x y) z))) //定义了一个将三个参数相加的函数add3; ((lambda (+ -) (* + -)) 2 3) //这里用匿名函数的形式定义了乘法函数,然后计算2乘3; (add3 2 3 4) //使用刚刚定义的add3函数,结果为9。
```

cond

选择函数,参数个数不定但至少为2,其中每个参数都是一个由两个表达式构成的列表,且第一个表达式的值一定是逻辑类型(真或假)。类似地,这里的列表也不起函数计算作用。

cond 函数会依次检查每个参数的第一个表达式,如果值为真,则将第二个表达式的值返回,并且不再继续检查后面的参数。

```
(cond ((eq? a 2) 0) ((eq? a 3) 1) (True 2)) //a等于2时返回0,等于3时返回1,其它情况返回2。
```

保证每个 cond 函数至少存在至少一个参数,其第一个表达式为真。

输入格式

从标准输入读入数据。

一段 Lisp 程序,其中每行是一个表达式。

保证程序格式正确无误,运行时不会出现任何异常(每个函数都一定会有返回值、进行计算时不会遇到无法解释的标识符等等)。

输出格式

输出到标准输出。

对于 Lisp 程序中每一行的表达式,相应输出一行。

如果该表达式使用了 define 函数则输出 define , 否则输出该表达式的值。

样例1输入

```
(define y 10)
(define f (lambda (x y) (+ x ((lambda (x) (* x y)) y))))
(f 1 2)
y
```

样例1输出

```
define
define
5
10
```

样例1解释

定义了一个二元函数: $f(x, y) = x + y \times y$ 。

样例2输入

```
(define y 10)
  (define sqr+y (lambda (x) (+ y (* x x))))
  (define f (lambda (x y) (sqr+y x)))
  (sqr+y 5)
  (f 5 1)
```

样例2输出

```
define
define
define
35
35
```

样例2解释

f 函数的参数 y 并不能在 sqr+y 函数中起作用,即使 f 调用了 sqr+y 。

样例3输入

```
(define fact (lambda (n) (cond ((eq? n 1) 1) (True (* n (fact (- n 1)))))))
(fact 1)
```

```
(fact 5)
(fact 10)
(define sum (lambda (n) (cond ((eq? n 1) 1) (True (+ n (sum (- n 1)))))))
(sum 50)
```

样例3输出

```
define
1
120
3628800
define
1275
```

样例4输入

```
(define fun1 (lambda (x) (cond ((eq? x 0) 1) (True (fun2 (- x 1))))))
(define fun2 (lambda (x) (cond ((eq? x 0) 2) (True (fun1 (/ x 2))))))
(fun1 2)
(fun2 2)
(fun1 5)
(fun2 5)
```

样例4输出

```
define
define
1
2
1
1
```

样例5输入

```
(define 33g (lambda (x1 x2 x3 x4) ((lambda (x1 x2) ((lambda (x1 x2 x3) (+ x4 (+ x1 ((lambda (x4 x1) (+ (* x4 x3) (* x1 x1))) x2 x3)))) x2 x3 0alpha)) x1 x3)))
(define 0alpha 666)
(33g 1 2 3 4)
(33g 2 4 6 8)
(33g 0 0 0)
(define 666kk (lambda (x1) (lambda (x2 x3) (+ x1 (+ x2 x3)))))
((666kk 10) 20 30)
```

样例 5 输出

```
define
define
445561
447566
```

443556 define 60

提示

针对题意有些疑问的地方,我们统一在这里做出进一步的说明。

在本题中,一个表达式的值有且仅有三种可能:整数,逻辑值(True 或 False)和函数,传给函数的参数和函数返回值的类型可能是其中的任意一种。对于Lisp内置的函数,加减乘除函数的参数只能是整数, eq? 和 cond 等的参数要求如题面所述。

用 lambda 表达式定义函数 f1 时,如果在参数一中定义了标识符 x ,那么这个 x 仅在后面表示返回值的参数二中起作用。如果参数二调用了在别的地方定义的函数 f2 ,我们认为参数二只是使用了那个函数的函数名 f2 ,函数 f2 的返回值部分不会被算做在 f1 的参数二里,自然 x 就不会在 f2 中生效了。换言之,作用范围只考虑定义时书写上的关系,而不考虑运行时的调用关系。样例 2 恰好说明了这个问题。另一个类似的例子:在C语言中,即使 a 函数调用了 b 函数, a 中定义的变量同样也不能在 b 中起作用。

子任务

前 30% 的数据, 没有 lambda 函数;

前 60% 的数据, lambda 函数不会嵌套出现;

对于 100% 的数据,输入程序的行数小于等于 200,每一行不多于 200 个字符(换行符不计),且函数调用时深度不会超过 50。调用 Lisp 自带函数和匿名定义的函数不计入函数调用深度,样例3中计算 sum(50) 时函数调用深度恰好为 50。

递交历史			
#	状态	时间	
No data available in table			



© 2017 中国计算机学会