Lisp 语言解释器(lisp)

【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(+12)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°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。

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。 参数的值只能是整数。

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)。

【程序分析与解释】

输入从标准输入读入数据。一段 Lisp 程序, 其中每行是一个表达式。

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。如果该表达式发生语法错误或者语义错误,则输出 syntax error 或 semantic error;如果使用了 define 函数则输出 define ,否则输出该表达式的值。

【类型检测】

输入从标准输入读入数据。一段 Lisp 程序, 其中每行是一个表达式。

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。如果该表达式发生语法错误或者语义错误,则输出 syntax error 或 semantic error;如果使用了 define 函数则输出其定义的值的类型(int, boolean, fun),否则输出该表达式的值的类型。

【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类型输出】

Int

Fun

Int

Int

【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类型输出】
Int
Fun
Fun
Int
Int
 【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3类型输出】
Fun
Int
Int
Int
Fun
Int
```

【样例4输入】

Int Int Int Int

```
(define fun1 (lambda (x) (cond ((eq? \times 0) 1) (True (fun2 (- \times 1))))))
(define fun2 (lambda (x) (cond ((eq? \times 0) 2) (True (fun1 (/ \times 2))))))
(fun1 2)
(fun2 2)
(fun1 5)
(fun2 5)
 【样例4输出】
define
define
1
2
1
1
 【样例 4 类型输出】
Fun
Fun
```