第03章 中间代码 Pcode (上)

上一章中介绍了 TinyC 源程序的语法,本章及下一章介绍中间代码 Pcode 的语法,同时介绍 Pcode 虚拟机的内部结构、如何用 Pcode 模拟器运行 Pcode 、以及 Pcode 命令与 TinyC 程序之间的对应关系。

3.1 Pcode 、 Pcode 虚拟机及 Pcode 模拟器概述

Pcode 是 TinyC 编译器的中间代码,是本人参考 pascal 编译器的中间代码 pcode 、并结合逆波兰表达式 (后缀表达式) 的逻辑后,设计出的一种非常简单的、基于栈和符号表的虚拟代码。

Pcode 虚拟机是一个用来运行 Pcode 命令的、假想的机器,它包括:一个代码区(code)、一个指令指针(eip)、一个栈(stack)、一个变量表(var_table)、一个函数表(func_table)以及一个标签表(label_table)。

Pcode 模拟器是本人用 Python 编写的一个解释和运行 Pcode 的程序,它实现了 Pcode 虚拟机的全部要素。

Pcode 的所有命令都是对栈顶及附近的元素进行操作的,如 push/pop 命令分别将元素入栈和出栈, add 命令将栈顶的两个元素取出,相加后再放回栈顶。如:

```
x = 1 + 2 * 3;
```

可以翻译成以下Pcode:

```
push 1
push 2
push 3
mul
add
pop x
```

看起来是不是很眼熟,和所谓的逆波兰表达式(后缀表达式)有点相似吧?

Pcode 中以分号 ";" 开始的为注释,以标识符加冒号的为标签(如 "Label:")。

Pcode 命令一共只有7组,都是非常简单的命令,其中也可以分为系统命令和自定义命令两种,自定义命令其实就是函数调用,是对系统命令的扩充。以下详细介绍 Pcode 的系统命令、各命令执行过程中 Pcode 虚拟机的状态变化、如何创建自定义命令(函数)、以及如何用 Pcode 模拟器运行 Pcode。

3.2 变量声明命令

var 命令,声明变量,向下增长栈的空间,将新增的空间分配 (绑定)给刚声明的变量,并将变量名及分配给它的地址保存到变量表中。有以下用法:

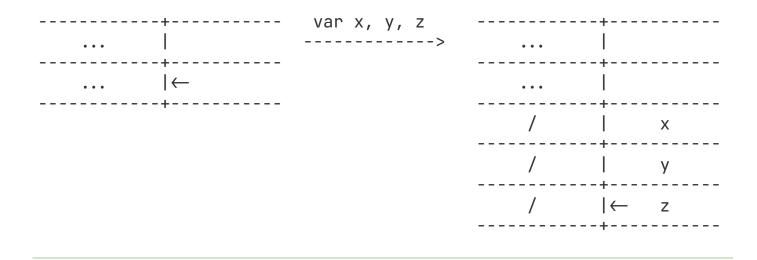
```
var a ; 栈顶向下增长 1 个单元,将新的栈顶单元分配 (绑定)给 a var x, y, z ; 栈顶向下增长 3 个单元,将新的栈顶单元分配 (绑定)给 x, y,
```

"var a"命令运行后栈及符号表的变化如下所示,其中左边为栈,右边为绑定的符号表,"←"指向栈顶,该命令运行后,栈顶向下增长1个单元,并将变量 a绑定到新的栈顶单元上。斜杠 "/"来表示此单元尚未赋初始值,如果此单元在被赋初值之前被使用(读取),则虚拟机将出错终止。



"var x, y, z"命令运行后栈及符号表的变化所示,该命令运行后,栈顶向下增长 3 个单元,并将变量 x, y, z 绑定到新的栈顶单元上。

	+		
stack	bind var		bind var
•••		•••	•



var 命令运行后, Pcode 虚拟机会将刚刚声明的变量及分配给它的地址记录 在变量表中,在后面的命令中可以根据变量名称来引用其内容。

以上图示中,栈的增长方向都是向下,这是为了和大部分计算机系统架构和编译原理教材的惯例保持一致。

3.3 入栈及出栈命令

push / pop 命令,将元素放入栈顶,或取出栈顶元素。有以下用法:

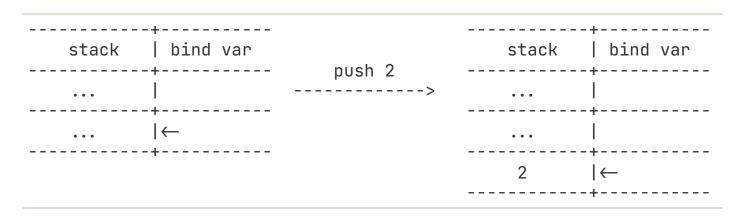
push 2 ; 将常数 2 入栈

push a ; 将变量 a 的值入栈, a 必须已被声明、且已被赋值过

pop ; 将栈顶向上减少一个单位

pop a ; 取出栈顶元素, 并赋给变量 a , a 必须已被声明

"push 2" 命令运行后,常数 2 被放入栈顶,如下:

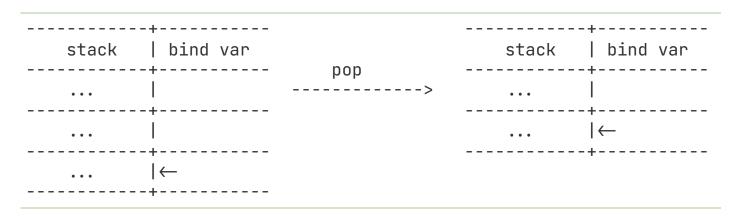


[&]quot;push a" 命令运行后,变量 a 的值 <5> 被放入栈顶,如下图。

stack	-+ bind var			bind var
	-+ a -+	avala a	5	l a
• • •		push a >	•••	1
• • •			•••	Ì
	,		5	

当虚拟机执行 push 命令时,若后面是一个变量名,则虚拟机会在其变量表中查找此变量名,如果查到了,且该变量的值不是空值 "/",则将此变量名对应的值放入栈顶,但若此时该变量尚未被赋初值(为空值 "/"),则虚拟机将出错而终止,如果没有查找到,则虚拟机也会出错终止。

"pop" 命令运行后,栈顶向上减少一个单位,栈顶元素被丢弃,如下:



"pop a"命令运行后,栈顶的元素被取出,并将其值赋给了变量 a ,相当于 a = stack.pop() ,此命令是唯一一个能给 **直接** 给变量赋值的命令。栈的变化如下:

	-+			
stack	 bind var			bind var
• • •	l a		5	l a
• • •	-+ -+	pop a >	•••	1
•••	1		•••	←

当虚拟机执行 pop 命令后,若后面是一个变量名,虚拟机会在其变量表中查找此变量名,若查到了,则虚拟机会将栈顶元素取出,赋给该变量名对应的栈单元,若没查到,虚拟机会出错终止。

此处同样需要注意的是,若此时 **栈顶单元** 尚未被赋初值(为空值"/"),则虚拟机将出错而终止。总而言之,栈上未被赋初值的单元是不能被使用(读取)的,此约束对后面将要介绍的所有命令都有效,因此后面就不再重复申明此约束了。

3.4 数据运算命令

add / sub / mul / div / mod / cmpeq / cmpne / cmpgt / cmplt / cmpge / cmple / and / or / not / neg 命令,包括算术、比较和逻辑运算命令。对应于 TinyC 中的以下运算符:

$$+, -, *, /, %, =, \neq, >, <, \geq, \&, ||, !, -$$

注意最后一个"-"是反号的意思,应和减号区别开来。

以上命令中,除 not 和 neg 命令外,其余命令均为二元操作命令,先取出栈顶两个元素,进行运算后,再将结果放回栈顶, not 和 neg 命令则为一元操作命令,只对栈顶一个元素进行操作。所有二元操作中, 原栈顶元素是第二个操作符。

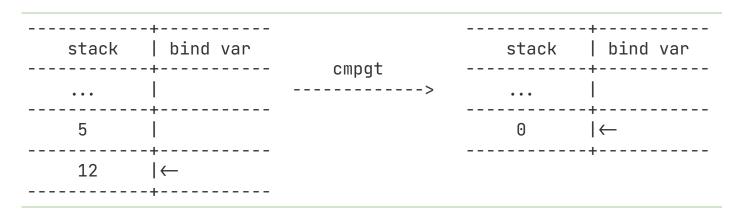
" add " 命令运行后栈的变化如下:

	bind var	add	stack	bind var
• • •	•	>	• • •	İ
5	Ì		17	\mid \leftarrow
12	•			-+

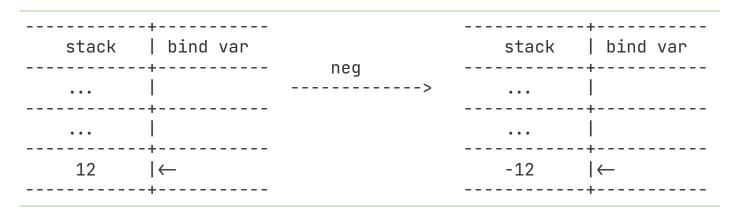
" sub " 命令运行后栈的变化如下,注意, **原栈顶元素是第二个操作符** ,最后的结果是 **5** - **12** 。

	bind var	sub	stack 	bind var
• • •	1	> -	• • •	
5	•		-7	\mid \leftarrow
12	-+			-+

" cmpgt " 命令运行后栈的变化如下,注意原栈顶元素是第二个操作符,最后的结果是 5 > 12 ,因此是 0 (非真)。



" neg " 命令运行后栈的变化如下,栈顶位置不变,栈顶元素被反号。



数据运算命令和入栈、出栈命令组合,即可实现简单的表达式求值。如:

```
a = 1 + 2 * 3;

b = 8 - 5;
```

可以翻译成以下 Pcode:

注意表达式中的元素的入栈顺序为 **从左向右入栈** ,这样的顺序和人的阅读顺序是一致的。

3.5 输入及输出命令

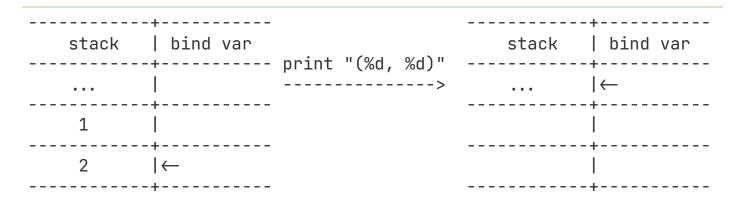
print / readint 命令, 用法如下:

```
print "Hello world" ; 输出: Hello world

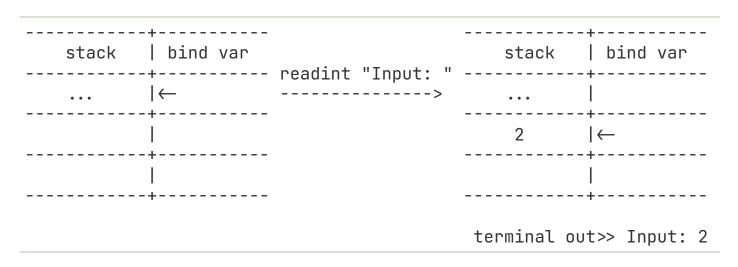
push 1
push 2 ; 相当于 print("(%d, %d)", 1, 2);
print "(%d, %d)" ; 输出: (1, 2)

readint "Input: "
pop x ; 相当于 x = readint("Input: ");
```

print 命令会根据字符串的 "%d" 依次将栈顶元素取出,并打印出来,也就是说,上面第二个例子中 print 命令之前入栈的两个参数 1 和 2 ,在 print 后都将出栈。另外注意:参数的入栈的顺序需要从左向右入栈。



readint 命令先打印提示信息,再从标准输入中读取一个整数,返回后将其放 入栈顶。



3.6 退出命令

exit 命令,退出虚拟机的运行,并设置退出码,有以下用法:

exit 0 ; 退出码为 0 exit a ; 退出码为 a 的值

exit ~ ; 退出码为栈顶元素的值

上面的代码中用 "~"来代表栈顶, 这将是 Pcode 中的一个约定。

第 3 章完