# PL/0 语言文法的 BNF 表示:

〈程序〉→〈分程序〉。

〈分程序〉→ [<常量说明部分>][〈变量说明部分>][〈过程说明部分>]〈语句〉

<常量说明部分> → CONST<常量定义>{ ,<常量定义>};

〈常量定义〉→〈标识符〉=〈无符号整数〉

〈无符号整数〉→〈数字〉{〈数字〉}

<变量说明部分> → VAR<标识符>{,<标识符>};

#### 〈标识符〉→〈字母〉{〈字母〉|〈数字〉}

〈过程说明部分〉→〈过程首部〉〈分程度〉: {〈过程说明部分〉}

<过程首部> → procedure<标识符>;

<语句>→ <赋值语句>|<条件语句>|<当型循环语句>|<过程调用语句>|<读语句>|<写语句>|<写语句>|<空>

〈赋值语句〉→〈标识符〉:=〈表达式〉

<复合语句> → begin<语句>{; <语句>}<end>

〈条件〉→〈表达式〉〈关系运算符〉〈表达式〉 odd〈表达式〉

〈表达式〉→ [+|-]〈项〉{〈加减运算符〉〈项〉}

〈项〉→〈因子〉{〈乘除运算符〉〈因子〉}

〈因子〉→〈标识符〉|〈无符号整数〉|(〈表达式〉)

〈加减运符〉 → + -

〈乘除运算符〉→ \* //

〈关系运算符〉→ = |#| < | <= | > | >=

<条件语句> → <mark>if</mark><条件><mark>then</mark><语句>

<过程调用语句> → call<标识符>

<当型循环语句> → while<条件>do<语句>

<读语句> → read(<标识符>{ , <标识符>})

<写语句> → write(<标识符>{, <标识符>})

<字母> → a|b|c···x|y|z

<数字> → 0|1|2…7|8|9

# 一. PL/O 语言建立一个词法分程序 GETSYM(函数)

把关键字、算符、界符称为语言固有的单词,标识符、常量称为用户自定义的单词。为此设置三个全程量: SYM, ID, NUM。

SYM: 存放每个单词的类别, 为内部编码的表示形式。

ID: 存放用户所定义的标识符的值, 即标识符字符串的机内表示。

NUM: 存放用户定义的数。

GETSYM 要完成的任务:

- 1. 滤掉单词间的空格。
- 2. 识别关键字,用查关键字表的方法识别。当单词是关键字时,将对应的类别放在 SYM 中。如 IF 的类别为 IFSYM, THEN 的类别为 THENSYM。
- 3. 识别标识符,标识符的类别为 IDENT, IDENT 放在 SYM 中,标识符本身的值放在 ID 中。关键字或标识符的最大长度是 10。
- 4. 拼数,将数的类别 NUMBER 放在 SYM 中,数本身的值放在 NUM 中。

- 5. 拼由两个字符组成的运算符,如: >=、<=等等,识别后将类别存放在 SYM 中。
- 6. 打印源程序,边读入字符边打印。 由于一个单词是由一个或多个字符组成的,所以在词法分析程序 GETSYM 中定义一个读字符过程 GETCH。

## 二. PL/O 语言建立一个语法分析程序 BLOCK (函数)

PL/0 编译程序采用一遍扫描的方法, 所以语法分析和代码生成都有在 BLOCK 中完成。BLOCK 的工作分为两步:

a) 说明部分的处理

说明部分的处理任务就是对每个过程(包括主程序,可以看成是一个主过程)的说明对象造名字表。填写所在层次(主程序是0层,在主程序中定义的过程是1层,随着嵌套的深度增加而层次数增大。PL/0最多允许3层),标识符的属性和分配的相对地址等。标识符的属性不同则填写的信息不同。

所造的表放在全程量一维数组 TABLE 中, TX 为指针, 数组元素为结构体类型数据。LEV 给出层次, DX 给出每层的局部量的相对地址, 每说明完一个变量后 DX 加 1。

例如:一个过程的说明部分为:

const a=35, b=49;

var c, d, e;

procedure p;

var g;

对它的常量、变量和过程说明处理后, TABLE 表中的信息如下:

TX0 →

NAME: a	KIND: CONSTANT	VAL: 35	
NAME: b	KIND: CONSTANT	VAL: 49	
NAME: c	KIND: VARIABLE	LEVEL: LEV	ADR: DX
NAME: d	KIND: VARIABLE	LEVEL: LEV	ADR: DX+1
NAME: e	KIND: VAEIABLE	LEVEL: LEV	ADR: DX+2
NAME: p	KIND: PROCEDURE	LEVEL: LEV	ADR:
NAME: g	KIND: VARIABLE	LEVEL: LEV+1	ADR: DX
o	o	0	o
o	o	٥	o
o	0	0	0

TX1 →

对于过程名的 ADR 域, 是在过程体的目标代码生成后返填过程体的入口地址。

TABLE 表的索引 TX 和层次单元 LEV 都是以 BLOCK 的参数形式出现,在主程序调用 BLOCK 时实参的值为 0。每个过程的相对起始位置在 BLOCK 内置初值 DX=3。

#### 2. 语句处理和代码生成

对语句逐句分析,语法正确则生目标代码,当遇到标识符的引用则去查 TABLE 表,看是否有过正确的定义,若有则从表中取出相关的信息,供代码生成 用。PL/O 语言的代码生成是由过程 GEN 完成。GEN 过程有三个参数,分别代表目 标代码的功能码、层差、和位移量。生成的目标代码放在数组 CODE 中。CODE 是一维数组,数组元素是结构体类型数据。

PL/0 语言的目标指令是一种假想的栈式计算机的汇编语言, 其格式如下:



其中f代表功能码, I代表层次差, a代表位移量。

#### 目标指令有8条:

- ① LIT: 将常数放到运栈顶, a 域为常数。
- ② LOD: 将变量放到栈顶。a 域为变量在所说明层中的相对位置, | 为调用层与说明层的层差值。
- ③ STO: 将栈顶的内容送到某变量单元中。a. I 域的含义与 LOD 的相同。
- ④ CAL: 调用过程的指令。a 为被调用过程的目标程序的入中地址, I 为 层差。
- ⑤ INT: 为被调用的过程(或主程序)在运行栈中开辟数据区。a 域为开辟的个数。
- ⑥ JMP: 无条件转移指令, a 为转向地址。
- ⑦ JPC:条件转移指令,当栈顶的布尔值为非真时,转向 a 域的地址,否则顺序执行。
- ⑧ OPR:关系和算术运算。具体操作由a域给出。运算对象为栈顶和次顶的内容进行运算,结果存放在次顶。a域为0时是退出数据区。

## 三. 建立一个解释执行目标程序的函数

编译结束后,记录源程序中标识符的 TABLE 表已退出内存,内存中只剩下用于存放目标程序的 CODE 数组和运行时的数据区 S。S 是由解释程序定义的一维整型数组。解释执行时的数据空间 S 为栈式计算机的存储空间。遵循后进先出的规则,对每个过程(包括主程序)当被调用时,才分配数据空间,退出过程时,则所分配的数据空间被释放。

为解释程序定义四个寄存器:

- 1. 1: 指令寄存器, 存放当前正在解释的一条目标指令。
- 2. P: 程序地址寄存器,指向下一条要执行的目标指令(相当于 CODE 数组的下标)。
- 3. T: 栈顶寄存器,每个过程运行时要为它分配数据区(或称为数据段),该数据区分为两部分。

静态部分:包括变量存放区和三个联单元。

动态部分:作为临时工作单元和累加器用。需要时临时分配,用完立即释放。栈顶寄存器 T 指出了当前栈中最新分配的单元 (T 也是数组 S 的下标)。

4. B: 基地址寄存器,指出每个过程被调用时,在数据区 S 中给出它分配的数据段起始地址,也称为基地址。每个过程被调用时,在栈顶分配三个联系单元。这三个单元的内容分别是:

SL: 静态链, 它是指向定义该过程的直接外过程运行时数据段的基地址。

DL: 动态链, 它是指向调用该过程前正在运行过程的数据段的基地

址。

RA: 返回地址, 记录调用该过程时目标程序的断点, 即当时的程序地址寄存器 P 的值。

具体的过程调用和结束,对上述寄存器及三个联系单元的填写和恢复由 下列目标指令完成。

- 1. INT 0 a
  - a: 为局部量个数加3
- 2. OPR 0 0

恢复调用该过程前正在运行过程(或主程序)的数据段的基地址寄存器的值,恢复栈顶寄存器 T的值,并将返回地址送到指令寄存器 P中。

3. CAL I a

a 为被调用过程的目标程序的入口,送入指令地址寄存器 P 中。 CAL 指令还完成填写静态链,动态链,返回地址,给出被调用过程的基地址值、送入基址寄存器 B 中。

```
例:一个 PI/0 源程序及生成的目标代码:
    const a=10;
    var b.c:
    procedure p;
    begin
      c:=b+a
    end:
2 int 0 3
3 lod 1 3
4 lit 0 10
5 opr 0 2
6 sto 1 4
7 opr 0 0
    begin
      read(b);
      while b#0 do
       begin
         call p;
         write (2*c);
         read(b)
        end
    end .
8 int 0 5
9 opr 0 16
10 sto 0 3
11 lod 0 3
12 lit 0 0
13 opr 0 9
14 jpc 0 24
```

- 15 cal 0 2
- 16 lit 0 2
- 17 lod 0 4
- 18 opr 0 4
- 19 opr 0 14
- 20 opr 0 15
- 21 opr 0 16
- 22 sto 0 3
- 23 jmp 0 11
- 24 opr 0 0