

P1/0 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〉 | 〈复合语句〉 | 〈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〉)

〈加减运算符〉 → + | -

〈乘除运算符〉 → * | /

〈关系运算符〉 → = | # | < | <= | > | >=

<条件语句> → if<条件>then<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(<表达式>{ , <表达式>})

<字母> → a|b|c... x|y|z

<数字> → 0|1|2... 7|8|9

一 . PL/0 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： \geq 、 \leq 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/0 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 →

TX1 →

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
◦	◦	◦	◦
◦	◦	◦	◦
◦	◦	◦	◦

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/0 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：

f	l	a
---	---	---

其中 f 代表功能码，l 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，l 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,l 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，l 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. I：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 1 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 P1/0 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