



中间代码生成

Part1: 简单语句的翻译

李 诚

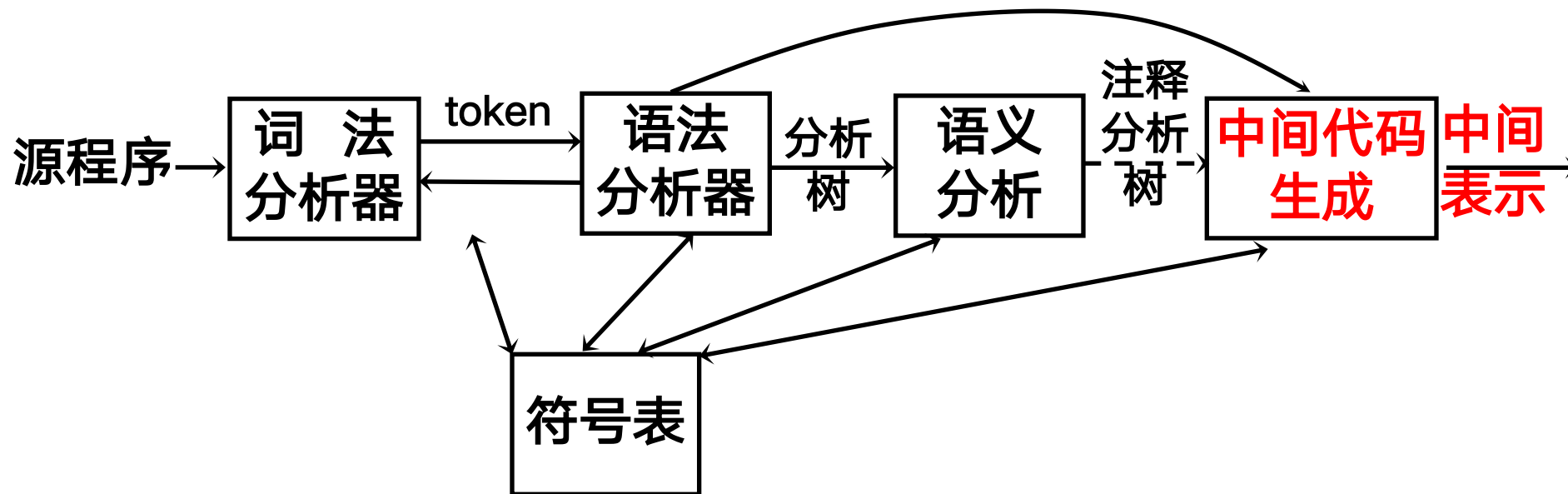
国家高性能计算中心(合肥)、信息与计算机国家级实验教学示范中心

计算机科学与技术学院

2025年03月27日



本节提纲



- 中间代码生成简介
- 表达式、switch语句、过程或函数的翻译



- 常用的三地址语句

- 运算/赋值语句 $x = y \text{ op } z, \quad x = \text{op } y, \quad x = y$
- 无条件转移 $\text{goto } L$
- 条件转移1 $\text{if } x \text{ goto } L, \text{ if False } x \text{ goto } L$
- 条件转移2 $\text{if } x \text{ relop } y \text{ goto } L$



• 常用的三地址语句

• 过程调用

- **param x_1** //设置参数
- **param x_2**
- ...
- **param x_n**
- **call p, n** //调用子过程 p , n 为参数个数

• 过程返回 **return y**

• 索引赋值 **$x = y[i]$ 和 $x[i] = y$**

- 注意: i 表示距离 y 处 i 个内存单元

• 地址和指针赋值 **$x = \&y$, $x = *y$ 和 $*x = y$**



- 表达式的翻译
- switch语句的翻译
- 过程或函数的翻译
- 控制流语句的翻译
- 类型检查
- 声明语句的翻译
- 记录或结构体的翻译
- 数组寻址的翻译

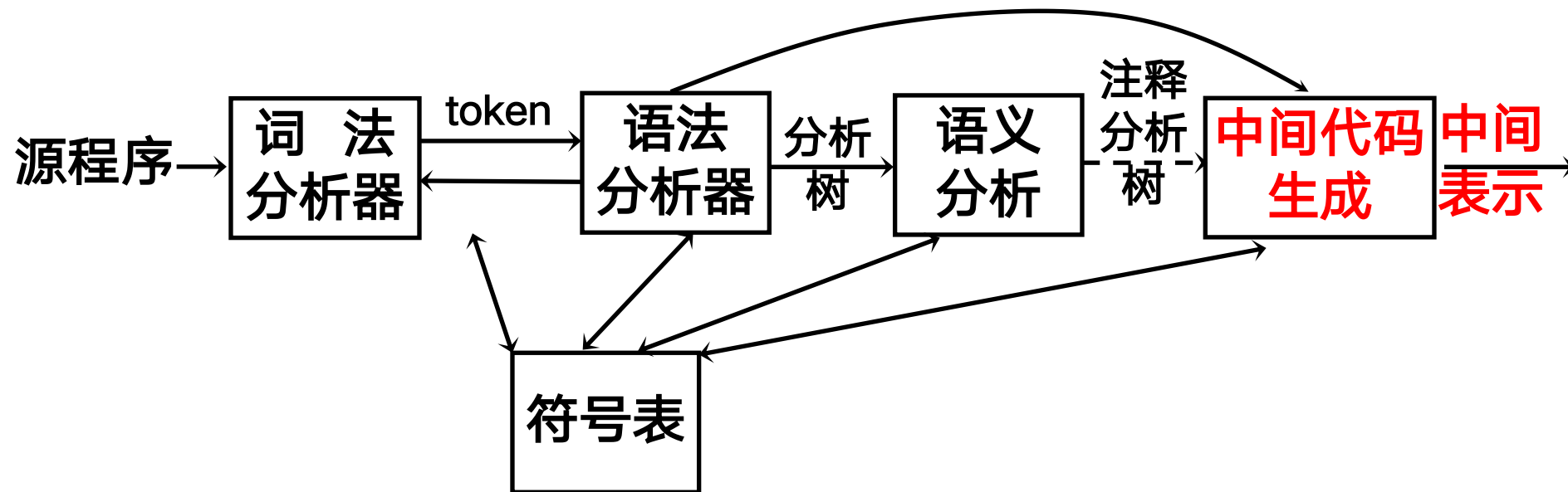
包含布尔表达式计算，较复杂，因此，单独讲

涉及到类型表达式、静态相对地址分配组织，因此，单独设计一个章节来讲

核心技术：
语法制导翻译



本节提纲



- 中间代码生成简介
- 表达式、switch语句、过程或函数的翻译



- 表达式文法

$S \rightarrow \text{id} := E \quad E \rightarrow E_1 + E_2 \mid -E_1 \mid (E_1) \mid \text{id}$

- 语法制导翻译方案

- 属性: $E.place$ 存放结果的地址
- 语义动作: 从符号表中获取id的地址
 - $lookup(id.lexeme)$; 如果不存在, 返回 nil
- 语义动作: 产生临时变量
 - $newTemp()$; 保存中间结果
- 语义动作: 输出翻译后的三地址指令
 - $gen(addr, op, arg1, arg2)$
 - 该动作将地址和运算符及临时变量拼接为字符串



表达式的中间代码翻译方案



$S \rightarrow id := E$ $\{p = \textit{lookup}(id.lexeme);$
 if $p \neq nil$ then
 $\textit{gen} (p, '=', E.place)$
 else $\textit{error} \}$

$E \rightarrow E_1 + E_2$
 $\{E.place = \textit{newTemp}();$
 $\textit{gen} (E.place, '=', E_1.place, '+', E_2.place) \}$



表达式的中间代码翻译方案

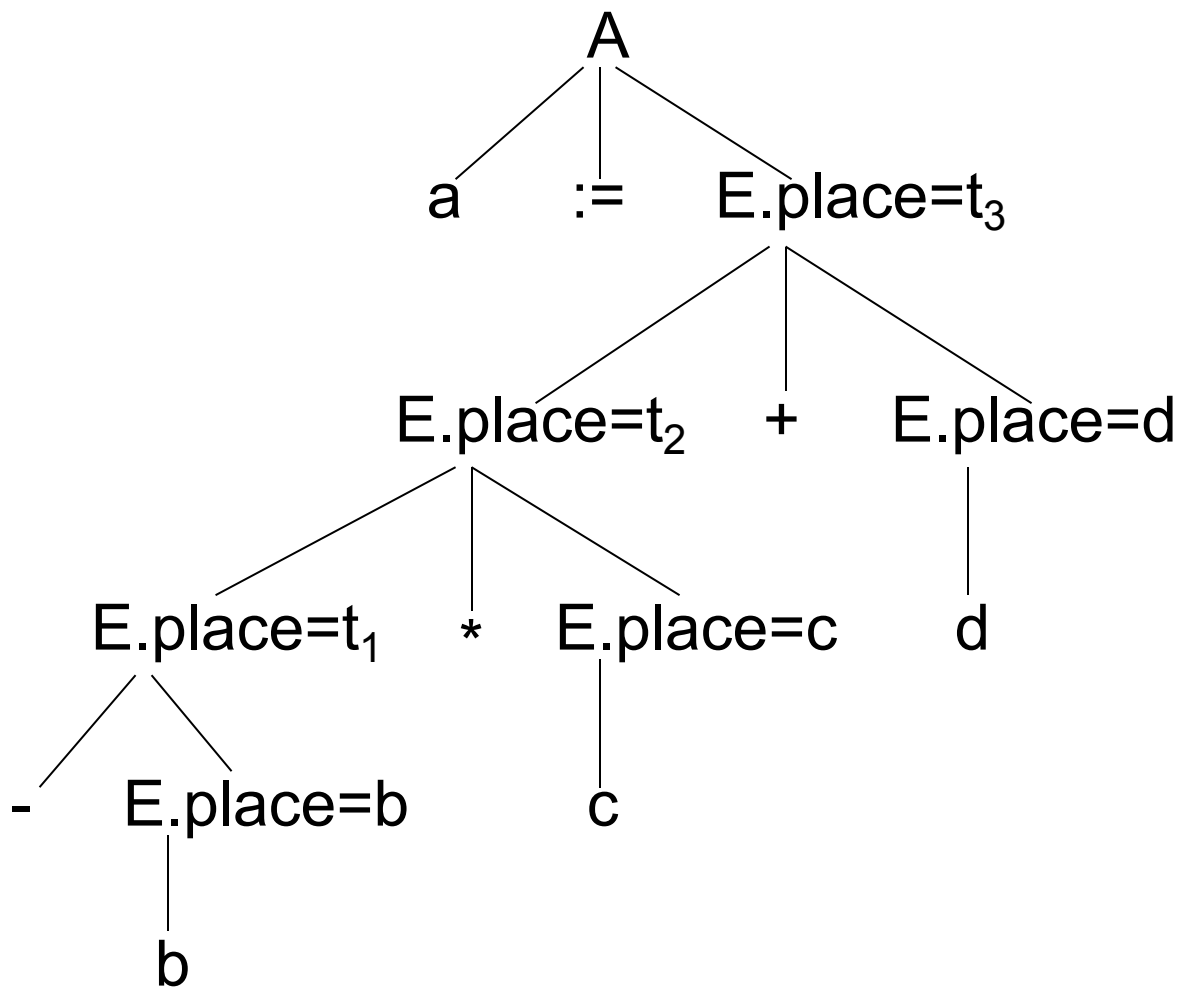

$$E \rightarrow -E_1 \{ \textcolor{blue}{E.place = newTemp()};$$
$$\textcolor{red}{gen (E.place, '=', 'uminus', E_1.place) } \}$$
$$E \rightarrow (E_1) \{ \textcolor{blue}{E.place = E_1.place} \}$$
$$E \rightarrow \text{id} \quad \{ \textcolor{blue}{p = lookup(id.lexeme)};$$
$$\text{if } p \neq \textit{nil} \text{ then}$$
$$\quad \textcolor{blue}{E.place = p}$$
$$\text{else } \textcolor{red}{error} \}$$



举例：表达式翻译



• $a := -b * c + d$ 的翻译



TAC:

1) $t_1 := -b$

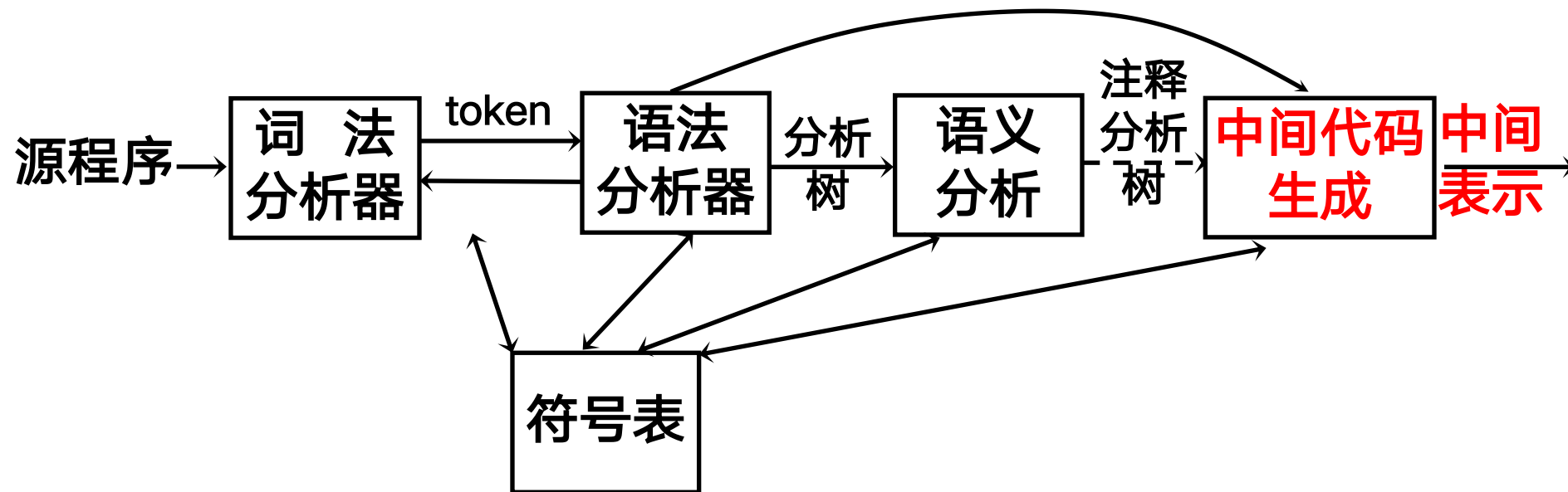
2) $t_2 := t_1 * c$

3) $t_3 := t_2 + d$

4) $a := t_3$



本节提纲



- 中间代码生成简介
- 表达式、switch语句、过程或函数的翻译



```
switch ( $E$ ){ //E是一个选择表达式  
    case  $V_1$ :  $S_1$ //  $V$ 是常量,  $S$ 是语句  
    case  $V_2$ :  $S_2$   
    ...  
    case  $V_{n-1}$ :  $S_{n-1}$   
    default:  $S_n$   
}
```



```
switch ( $E$ ) { //  $E$  是一个选择表达式  
    case  $V_1$ :  $S_1$  //  $V$  是常量,  $S$  是语句  
    case  $V_2$ :  $S_2$   
    ...  
    case  $V_{n-1}$ :  $S_{n-1}$   
    default:  $S_n$   
}
```

三地址代码形态:

- 计算 E 的值的代码
- S_j 语句的代码
- 匹配 E 的值与 V_j , 并执行对应 S_j 的逻辑



- 分支数较少时

*E*的代码

$t = E.place$

if $t \neq V_1$ goto L_1

S_1 的代码

goto next

L_1 : if $t \neq V_2$ goto L_2

S_2 的代码

goto next

L_2 : ...

...

| L_{n-2} : if $t \neq V_{n-1}$ goto L_{n-1}

| S_{n-1} 的代码

| goto next

| L_{n-1} : S_n 的代码

| next:



- 分支较多时，将分支测试代码集中在一起，便于生成较好的分支测试代码

	$t = E.place$	$L_n: S_n$ 的代码
	goto test	goto next
$L_1:$	S_1 的代码	test: if $t == V_1$ goto L_1
	goto next	if $t == V_2$ goto L_2
$L_2:$	S_2 的代码	...
	goto next	if $t == V_{n-1}$ goto L_{n-1}
	...	goto L_n
$L_{n-1}:$	S_{n-1} 的代码	next:
	goto next	

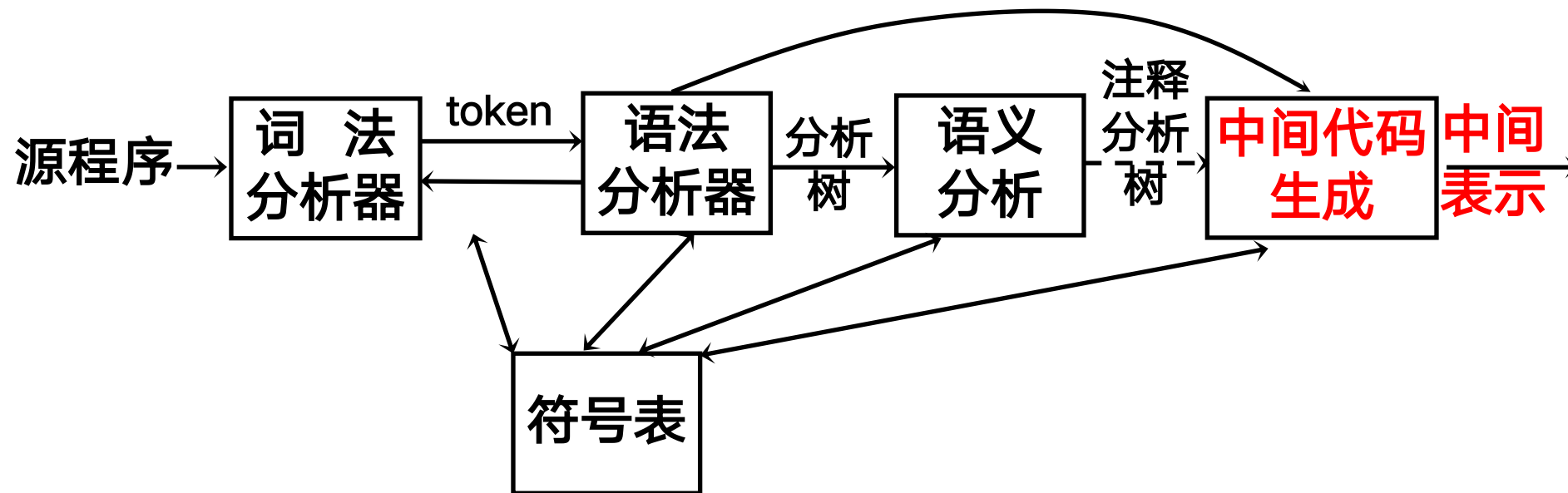


- 中间代码表示增加一种case语句，与之前的翻译等价，便于代码生成器对它进行特别处理

```
test: case t  $V_1$      $L_1$   
      case t  $V_2$      $L_2$   
      ...  
      case t  $V_{n-1}$   $L_{n-1}$   
      case t t       $L_n$   
next:
```




本节提纲



- 中间代码生成简介
- 表达式、switch语句、过程或函数的翻译



过程调用的翻译



$S \rightarrow \text{call id } (Elist)$

$Elist \rightarrow Elist, E$

$Elist \rightarrow E$

此处先忽略函数及过程的定义，会在后面的课程中讲解。



过程调用的翻译



• 过程调用 $\text{id}(E_1, E_2, \dots, E_n)$ 的中间代码结构

E_1 的代码

E_2 的代码

...

E_n 的代码

param $E_1.place$

param $E_2.place$

...

param $E_n.place$

call $\text{id}.place, n$



为 *Elist* 设计一个综合属性 *paramlist*，该列表记录函数调用的所有参数，且参数排列顺序与传参顺序一致

Elist \rightarrow *E*

```
{Elist.paramlist = createEmptyList();  
Elist.push_back(E.place);}
```



为 *Elist* 设计一个综合属性 *paramlist*，该列表记录函数调用的所有参数，且参数排列顺序与传参顺序一致

Elist \rightarrow *E*

```
{Elist.paramlist = createEmptyList();  
  Elist.paramlist.push_back(E.place);}
```

Elist \rightarrow *Elist*₁, *E*

```
{Elist.paramlist = Elist1.paramlist;  
  Elist.paramlist.push_back(E.place);}
```



$S \rightarrow \text{call id } (Elist)$

{for E_i in $Elist.paramlist$:

$gen(\text{'param'}, E_i.place);$

$gen(\text{'call'}, id.place, Elist.paramlist.size()) ;\}$

一起努力 打造国产基础软硬件体系！

李 诚

国家高性能计算中心(合肥)、信息与计算机国家级实验教学示范中心

计算机科学与技术学院

2025年03月27日