# $PL/0\epsilon$ 思考题解答

Jinghui Hu

<2024-03-20 Wed>



① 语法分析

② 语义分析

③ 代码优化



1

## 语法分析



#### 思考题 1: 文法歧义

- 造成文法歧义的本质是没有对运算的优先级进行限制
- ② 参考  $PL/0\epsilon$  文法关于表达式的定义,可以通过添加括号的方式来避免歧义

$$expr \rightarrow [+|-] term \{ addop term \}$$

$$term \rightarrow number | '(' expr ')'$$
(2)

$$addop \rightarrow +|-$$
 (3)

$$number \rightarrow \text{Unsigned Number}$$
 (4)



Jinghui Hu  $PL/0\epsilon$  思考題解答 <2024-03-20 Wed>

#### 思考题 2: 条件文法扩充

需要扩展  $PL/0\epsilon$  关于条件的文法来支持布尔运算

$$bool \rightarrow bool \parallel join \mid join$$

$$join \rightarrow join && cond \mid cond$$

$$cond \rightarrow expr \ relop \ expr$$
(5)
(6)

$$relop \rightarrow <|<=|>|>=|=|<>$$
 (8)



Jinghui Hu  $PL/0\epsilon$  思考題解答 <2024-03-20 Wed>

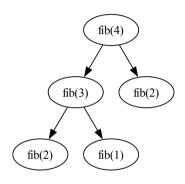
## 语义分析



```
function fib(n : integer ): integer; begin
   if n \le 2 then
      fib := 1
   else
      fib := fib(n-1) + fib(n-2);
end:
begin
   write(fib(4))
end
```

7/15

#### 思考题 1: 斐波那契数列(续)



符号表是 静态 的, 运行栈是 动态 的



8/15

Jinghui Hu  $PL/0\epsilon$  思考題解答 <2024-03-20 Wed>

思考题 1: 斐波那契数列(续)

#### 对应的符号表如下:

	sid	name	cate	type	value	label
tid=1	1	_start	4	1	0	L001
	2	fib	4	1	0	L002
tid=2	3	n	6	1	0	L003

可以通过 prtir 验证

./bin/prtir ./example/fib.pas



```
var ans : integer;
function f(x : integer):integer; begin f := x end;
function f(x, y : integer ):integer; begin f := x + y end;
begin
   ans := f(1);
   write(ans);
   ans := f(3, 4);
   write(ans)
end.
```



10/15

思考题 2: 函数重载(续)

- 基于 v1.1.8 新建一个分支 feat/overload 进行开发 git checkout -b feat/overload v1.1.8
- ② 查看修改内容

git diff v1.1.8 feat/overload



### 思考题 2: 函数重载(续)

```
#编译代码, -q表示添加调试信息
fpc -g overload.pas
# 查看程序符号表
nm overload | grep 'PROGRAM'
输出结果中包含: f() 重置函数的名称
pcc/example > nm overload | grep 'PROGRAM'
000000000000158 N $PROGRAM$ Ld1
000000000000176 N $PROGRAM$ Ld2
000000000401190 T DEBUGEND $P$PROGRAM
000000000401090 T DEBUGSTART $P$PROGRAM
000000000401090 T P$PROGRAM $$ F$SMALLINT$$SMALLINT
OOOOOOOO4010b0 T P$PROGRAM $$ F$SMALLINT$SMALLINT$$SMALLINT
00000000042e840 b U $P$PROGRAM $$ ANS
```



思考题 2: 函数重载(续)

- 符号表添加一些操作函数,可以处理传入待操作的符号表 stab
- ② 定义类型简写映射
  - VOID => V, INT => I, CHAR => C, STR => S
- ◎ 函数(或过程)进入符号表时改名,同名当时参数列表不同的对应不同 syment\_t
  - 第一个 f() 函数修改成 f\$I
  - 第二个 f() 函数修改成 f\$I\$I
- 调整函数(或过程)头声明是查询符号表的时机
- 调用函数(或过程)时,对参数列表进行类型推导



## 代码优化



#### 思考题 1: SSA 的 DAG 图

$$p \leftarrow a + b$$

$$q \leftarrow p - c$$

$$p \leftarrow q * d$$

$$p \leftarrow e - p$$

$$q \leftarrow p + q$$

$$\begin{aligned} p_1 &\leftarrow a + b \\ q_1 &\leftarrow p_1 - c \\ p_2 &\leftarrow q_1 * d \\ p_3 &\leftarrow e - p_2 \\ q_2 &\leftarrow p_3 + q_1 \end{aligned}$$

