

语法分析

最初设计

采用递归子程序法进行自顶而下的分析。在调用子程序前先读入一个 token，然后每个子程序内通过读入 token 以及递归调用其他子程序来分析一种非终结符号，并将语法成分输出到文件中。

分析文法得知不存在左递归，为了避免回溯，采用了预读的方法，即在多个选择间存在冲突时提前读 1~3 个 token 进行判断出唯一选择，并回退到预读前的 token，然后调用该选择的子程序。

当读入的终结符号与预期不同时，由于避免了回溯，因此直接产生异常，保存至错误表中。

其中注意到 <有返回值函数调用> 与 <无返回值函数调用> 的语法完全一致，需要根据语义区分。因此建立简单符号表（等到语义分析时再加以完善），在函数定义时在符号表中添加“函数标识符 — 有无返回值”的映射，在需要区分函数调用时通过标识符查表，从而选择有返回值或无返回值函数调用。

实现与完善

设计 `Grammar` 类进行语法分析工作。在初始化时使用词法分析步骤的结果保存至 `tokens` 作为输入，并指定是否输出分析结果至文件。使用时，调用其 `analyze()` 方法进行语法分析主过程。

将符号表 `stmTable` 等全局变量作为该类的成员变量。

考虑到预读后需要回退至预读前的位置，因此将待输出内容按行保存至 `output_str` 中，在回退时删去上一个词法分析的输出行。

成员变量 `tk`，`sym`，`pos` 分别保存当前读到的词法分析结果、结果的词法成分、在所有词法分析tokens中的位置。

方法 `next_sym()`，`retract()`，`error()`，`output()` 分别进行读入token、预读结束后回退、存储错误、输出语法成分。

各个递归子程序作为方法保存在类中。

```
1  class Grammar {
2  public:
3      vector<LexResults> tokens;
4      vector<Error> errors;
5      map<string, SymTableItem> symTable;
6      vector<string> output_str;
7
8      bool save_to_file;
9      LexResults tk{INVALID, INVALID, -1, -1, -1};
10     int pos = 0;
11     string sym = "";
12
13     void error(const string &expected);
14     int next_sym();
15     void retract();
16     vector<GrammarResults> analyze(const char
17     *out_path);
18     Grammar(vector<LexResults> t, bool save) :
19     tokens(std::move(t)), save_to_file(save) {};
20     void output(const string &name);
21
22     void Program();
23     void ConstDeclare();
24     void ConstDef();
25     void UnsignedInt();
26     void Int();
```

```
25     void Identifier();
26     void DeclareHead();
27     void Const();
28     void VariableDeclare();
29     void VariableDef();
30     void TypeIdentifier();
31     void SharedFuncDef();
32     void RetFuncDef();
33     void NonRetFuncDef();
34     void CompoundStmt();
35     void ParaList();
36     void Main();
37     void Expr();
38     void Item();
39     void Factor();
40     void Stmt();
41     void AssignStmt();
42     void ConditionStmt();
43     void Condition();
44     void LoopStmt();
45     void PaceLength();
46     void CaseStmt();
47     void CaseList();
48     void CaseSubStmt();
49     void Default();
50     void SharedFuncCall();
51     void RetFuncCall();
52     void NonRetFuncCall();
53     void ValueParaList();
54     void StmtList();
55     void ReadStmt();
56     void WriteStmt();
57     void ReturnStmt();
58 };
```

`analyze()` 只需打开关闭输出文件流、读入第一个token、调用 `<程序>` 子程序即可。

<数字>， <标识符> 等基础的非终结符号在词法分析时已经进行过判断，因此不必写子程序。

每个递归子程序在调用前需要先使用 `next_sym()` 读入一个token，然后根据右部各选择的首符号进行选择（必要时采用预读），对于非终结符号调用其子程序，终结符号则判断是否与预期一致，不一致则报错。