## Complier\_Proj1

## 功能

• 词法分析和语法分析

根据 Appendix\_A.pdf 完成所需的基本词法和语法分析,为了方便后续的输出和语法树的构建,对于每个非终结符和终结符抽象成树上的节点,它有如下的结构

其中 name 为符号具体是什么, type 将符号分为几类, line 为符号位于程序的第几行, val 为具体的值, sons 为子节点, next 为同层下一个节点

```
typedef enum {
    T_INT,
    T_FLOAT,
    T_ID,
    T_TYPE,
    T_RELOP,
    T_TERMINAL,
    T_NTERMINAL,
    T_NULL
} SymbolType;
```

在词法分析lexical.l中,为符合要求的终结符生成语法树节点,除了 <u>int;float;id;type</u> 特殊考虑,其他的都是 <u>T\_NTERMINAL</u> 类型

对于终结符很容易处理结点,对于非终结符由于子节点数量不定,所以需要用到可变参来传变量,使用 va\_list , va\_start() , va\_arg() 等来处理,具体可见 syntax.y 下的

Complier\_Proj1 1

new\_node 函数,有了这些语法分析处理就相对容易,就是重复 new\_node 的过程,除了对于 Program 需要特殊处理设置一个根节点,其他的全部都是 \$\$ = new\_node(...) 的形式

8进制与16进制数

在 lexical.1 中增加对 hex 和 oct 匹配的正则表达式和报错匹配,同时在 new\_node 时对 name 进行特殊赋值以便在 new\_node 中特殊处理,直接采用 sscanf 来得到值而不是复杂的进制转换

```
0(0|([1-7][0-7]*)) { // Octal
...
}
0[xX](0|([1-9a-fA-F][0-9a-fA-F]*)) { // Hexadecimal
...
}
```

• 浮点数

支持了科学计数法的浮点数表示,只需要在正常的浮点数后加上 ([eE][+-]?{u\_int})?

注释

支持两种注释模式和相关的报错

• 报错

查阅官方文档中的 error recovery 后完成了 syntax 的报错,对于错误发生的位置用关键字 error 占位并规约并且重写 yyerror() 阻止程序中断

## 编译

在/Code下使用 make parser 即可成功编译出./parser

Complier\_Proj1 2