

实验报告

151160055 吴宇昊 地理与海洋科学学院

程序如何被编译:

```
bison -d syntax.y
```

```
flex lexical.l
```

```
gcc main.c syntax.tab.c -lfl -o parser
```

将 makefile 里的上述语句粘贴至 linux 终端中, 使用 ./parser example1.txt 即可执行

程序功能:

在 flex 中构造了一个结构体 sign

```
struct sign{  
    int line;  
    int column;  
    int flag;  
    int token;  
    char type[32];  
    char text[32];  
    struct sign* root;  
    struct sign* leaf;  
    struct sign* brother;  
};
```

line 表示行号; column 表示列号; flag 表示该 token 是否含有多种含义或者多种信息, 如 type 有 int, float 两种类型, int 类型数据除了本身的类型信息还有它本身的数据信息等等; token 表示该表达式是否为 token; type 存储类型信息; text 存储 flag 中的特定类型的指针; root 保存根节点的指针; leaf 保存第一个子节点的信息; brother 保存临近兄弟节点的指针.

在 syntax.y 语法分析的代码中, %union{struct sign* sign;} 将 yylval 的类型改变为 sign* 类型, 即 flex 进行词法分析得到的 token 的属性为 sign* 类型, 可以传递到 bison 中使用, 同时非终结符后加上 <sign> 使得 bison 中的非终结符属性也为 sign* 类型.

struct sign* create_sign(char type[], int line_) 函数为 token 创造其对应的结构体.

借助 flex, 正则表达式, 结构体的创建, 完成词法分析, 并将 token 的位置, 类型, 数据信息通过 lex.yy.c 传递到了 bison 中.

bison 引用 lex.yy.c 得到 token 进行语法分析.

```
int brother(struct sign* brother1, struct sign* brother2);
```

```
int links(struct sign* root, struct sign* leaf);
```

```
int print(struct sign *root);
```

声明了三个函数

brother 用于兄弟节点之间根结点的传递以及将弟节点传给兄节点.

links 用于根节点与第一个子节点之间的传递,将根节点赋予子节点的根节点,子节点赋予根节点的子节点,同时将根节点的 **token** 赋值为 0,即进行了归约动作的根节点必然为非终结符.

print 用于绘制语法树.

使用附录中的文法,在每个归约动作为非终结符创造 **sign** 类型节点,进行 **links** 与 **brother** 动作,在空串表达式里只进行 **create_sign** 动作.

在语法分析的最顶层 **Program** 中会执行 **print** 函数,将 **Program** 的节点作为根节点传递到 **print** 函数中.**print** 函数绘制语法树的过程中,首先进行错误检测:有两个参数-**flex** 中的全局变量 **flexerror** 与 **bison** 中的全局变量 **error**,两个参数初始值为 0,分别在 **flex** 和 **bison** 的报错中才会进行数值的改变,**if(!flexerror&&!error)**保证了在没有出现语法错误和词法错误的情况下才会绘制语法树.根据 **LALR** 自底向上的分析方法,语法树的绘制遵从深度优先的原理,优先进行深度的搜索,即该节点若有子节点,优先进行跳转,其次进行兄弟节点的跳转,若一个节点没有子节点也没有兄弟节点,则进行根节点的回溯,若回溯至 **root** 节点则代表树遍历完毕循环结束,完成树的绘制,**printf** 的格式根据实验要求,在函数中声明了一个 **int** 型 **j** 变量,用于记录深度,每往下一层 **j++**,每回溯一次 **j--**,同时用于树的“ ”空格代表深度的绘制.

完成了基础的词法分析和语法分析,附加内容可能会陆续更新.