

编译设计文档

编译器介绍

整个编译器分为四个部分:词法分析,文法分析,中间代码生成和目标代码生成。每个部分之间内部实现相互独立，只要规定了接口即可。这样保证了哪怕更换了目标程序或者源程序，整个编译器也不需要大概，只需要更改前端或者后端即可。

编译器总体设计

作为一个 `cpp` 苦手，选择了相对熟悉的 `java`，反正实现应该大差不差吧。

对于编译器的每一个部分都有一个文件夹进行打包，保证代码结构的清晰。

编译器入口为 `Compile.java` 文件，该文件只负责更改输入输出，调用各个 `package` 即可。

词法分析对应的 `package` 为 `Lexer`，该 `package` 负责读入代码，转换成一个一个的 `word` 以及对应的 `TokenType`。

语法分析对应的 `package` 为 `Parser` 和 `Node`，负责读入 `Lexer` 的分析结果，根据 `Node` 里面的类搭建一个语法树。

词法分析设计

词法分析部分比较简单，读入整个文件，然后遍历每个单词获取`word`。

首先设计一个 `Source` 对象，该对象负责读入文件，然后对 `Lexer` 提供字母。该对象提供往前查看多个字符的接口。因此一个变量记录当前读入的位置，然后向前或者向后移动即可。`Java` 的 `ArrayList` 真香。

`Lexer` 类则负责获取一个一个字符，放入 `switch` 块分类讨论。初次之外，先初始化一个 `word2Token` 的 `HashMap`，并放入所有的关键字，这样在获取词法分析中，碰到了 `identToken`，不需要辨别是否是关键字，直接查找是否在 `word2Token` 中有这个 `key`，没有就是 `identToken`，有那就是 `key` 对应的 `value`。

另外定义一个枚举类 `Token`，用于存放词法分析阶段用到的 `Token`。

语法分析设计

语法分析设计比较简单,主题思路就是递归下降,每次从词法分析的结果中读入一个单词,然后根据文法递归即可。

首先是根据已有的文法定义不同的树结点，所有结点统一继承 **Node** 类。

然后是 **Parser** 类的编写，此类需要获得 **word**，以及构建一个语法树。

在构建方面，我参考了 Rust 的 **Rowan** 包写法，创建了两个栈：**parent**，**children**，调用 **parse** 函数时，往 **parent** 压栈，记录当前 **children** 的个数。离开 **parse** 函数的时候弹栈，此时多的 **children** 栈里面的元素则都为该 **parent** 的孩子。

words 则类似 **source**，提供往后看多个 **word** 的方法。

parse 类主要就是递归下降。但是在编写过程中，发现左递归,候选式无法决定等问题，下面是解决方式：

- 候选式无法决定问题：主要是 **IVaI** 和 **IdenI** 无法分辨，一开始选择改文法，但是考虑到要输出分终结符的问题，选择了往后面 **peek**，寻找特征 **token**。
- 左递归问题：这个必须要改文法了，但是为了非终结符输出不改，需要对 **parent** 栈进行操作，以 **addExp** 为例，当读到第二个 **mulExp** 的时候，就必须往 **parent** 栈中压入 **addExp**，其对应的 **children point** 和初始 **addExp** 相同，然后立马将其弹出栈，以实现对上一个 **mulExp** 的回收。然后再 **parse** 下一个 **mulExp**。