

MP1, MP2 Report

总述

- **MP1+MP2**实现了**cool**语言的**词法分析+语法分析+中间代码生成**，即实现了**cool**语言子集的编译器前端。
- 其中在**MP1**中实现了**cool**语言的词法分析与语法分析，**MP2**中实现了**cool**语言子集的中间代码生成。
- 实验主要包含以下几个方面
 - 使用**flex**把输入的字符流转化为**token**流
 - 使用**bison**把**token**流转化为**AST**
 - 利用**AST**生成**LLVM IR**

问题与对策

MP1

- **MP1.1**
 - 回答六个问题，只需要看一下**list, string table**的代码。
 - 遇到问题
 - 对**std::list**了解不够深，对策是查资料(STL源码剖析)结合看代码(**stl_list.h**)
- **MP1.2**
 - 实现词法分析器。
 - 遇到问题
 - 正则表达式表达能力有限，对于前后匹配类型的表达式，只用正则是没法表示的，因此需要使用**start condition**
 - 实现的词法分析器没有通过所有测试，原因如下
 - 没有考虑周全，在出现类似**"*"+)**的表达式时，没有处理，导致最后出现bug
 - **string**存在1025的长度限制，但是我把这个限制同时加在了**id**上，导致没有通过长度大于1025的**id**测试
- **MP1.3**

- 实现语法分析器
- 第一次提交
 - 处理正确的程序
 - 遇到问题
 - **let**语句行号与**reference-binaries**里的**parser**产生的不同
 - 在没有对**let**语句中的临时变量赋值的情形下出现
 - 原因应该在于，如果没有赋值语句，在赋值处没有进行规约，导致行号与**let**语句结束时一致
 - 因此只需要修改规约方式，赋值或者不赋值都会规约，就可以使行号与**reference-binaries**里的**parser**一致
- 第二次提交
 - 错误处理
 - 遇到问题
 - 存在考虑一方面但另一方面仍有问题的情况
 - 例如下面的情况

```
class a{};  
A{};  
class a{};
```

- 如果写成下面这样就能同时检查出这三行都有错

```
class : CLASS error ';'   
      { yyerrork; }
```

- 如果写成下面这样，中间一行就会被吃掉，只报第一和第三行错。

```
class : CLASS error   
      { yyerrork; }
```

- 但也不是说上面那种就完美了，像下面这种情况，如果照

上面的写法，就会一直吃到第二行最后的分号，导致第二行的`class`其实有错但没有报

```
class a <- {}  
class a {};
```

- 我觉得这是一种`tradeoff`，为了尽可能多报错误而导致报错出错，或者为了不出现报错出错而少报错，都是不好的。其实只要控制有一定数量的报错，让程序员能够快速找到错误的地方，提高效率即可。

MP2

- 实现中间代码生成
- 遇到问题
 - `ValuePrinter`类虽然说提供了丰富的接口，但是有的接口并不那么好用。
 - 比如说`make_fresh_operand`，利用它可以生成名为`vtpm.\d`类型的变量名，但是后面的数字是静态变量，且那个文件不能改，有时需要的调整无法进行。
 - 打印有些东西时候会出现多余的换行。
 - 解决方式是有时候直接弃用`ValuePrinter`的某些接口，使用`CgenEnvironment::new_name`和仿造`ValuePrinter`造的方法`make_main_operand`来获取变量名。
 - `cond_class`的`code`函数一开始不知道怎么实现，因为不知道如何在执行分支之前得到`if`表达式的值类型。直接把全程变为`std::stringstream`，在执行一个分支后进行流回退，最后再把`std::stringstream`的内容转为`std::string`输出
 - 后来发现其实可以利用宏`Expression_EXTRAS`里面定义的函数`get_type`获得`Expression`的类型
 - 我的做法的缺陷就在于程序大的时候疯狂吃内存。
 - 可以知道`cool-tree.handcode.h`的主要作用就是可以通过宏定义，在不改`cool-tree.h`的前提下修改各个`AST`节点的定义
 - `let`语句是唯一有对`ID`赋值与`ID`语句的地方。因此开始检查的时候有所

疏忽，最后一次提交修正的好几个bug都出在这里，有了变量之后会出现额外的store等操作，而这是外面语句所没有的，有可能外面检查不出的顺序问题都出在这里。这反映出我构造测试例还是不够认真。

- 其中有几个问题，let语句中的ID可赋初值也可不赋(其实还是要根据是Int还是Bool赋值0或false)，还有进入作用域和出作用域需要注意`var_table`。
- 对method_class的code函数实现做一定处理，使得其更具有拓展性和通用性。由于本次MP2只需要实现一个Main_main方法，参数为空，返回值为Int。但是如果以后实验要调用method_class的code函数则不一定满足这几点了。所以对method_class的处理需要具有通用性，加入参数列表，检查返回类型，生成函数名(生成方式现在看来是类名+下划线+方法名)。

核心问题、设计、实现设计

- MP1
 - 需要掌握flex与bison的基本使用。
 - 按照先易后难的顺序
 - MP1.2先实现除多行注释和字符串外的其他表达式，再利用start condition实现多行注释和字符串
 - MP1.3先实现除let外其他表达式，最后再实现let
- MP2
 - 首先理清MP2的执行过程
 - main函数位于cgen-phase.cc，调用cgen函数利用parser(semant)的输出一步步生成代码
 - cgen构造CgenClassTable对象，CgenClassTable开始构造对象，总共有两遍的过程，实际上我们只要完成第二遍的代码生成即可
 - 代码生成调用code_module，进一步会生成main函数与Main_main函数
 - 代码生成的过程就是调用各个表达式类的成员(其实也是各表达式类)的虚函数code，由于都是指针，执行时根据不同表达式类的动态类型自顶向下调用不同的code函数自底向上生成代码
 - 所以可以知道，MP2的主要任务
 - 实现main函数和Main_main函数

- 实现各种表达式类的code函数
- 其中有一部分难点就在于能够清楚知道如何准确地调用各种API来很好地实现。
- 所以也是先易后难，先实现常量、算数运算等较为简单的，最后实现let, if, while等语句

参考资料

1. 候捷. STL 源码剖析[J]. 2002.
2. Moo B E, Lajoie J. C++ Primer[J]. 2012.
3. Flex manual
4. Bison manual(<https://www.gnu.org/software/bison/manual>)