# 编译实习MiniC报告

#### 罗昊 1700010686

hcc(Hao miniC Compiler) is a simple compiler for MiniC.

It contains 3 parts: eeyore, tigger and risc-v.

Get source code from https://github.com/vangohao/hcc

## supported additional C rules besides MiniC

- 0. 支持空语句(;)
- 1. 支持逻辑表达式与算术表达式互相自动转换.
- 2. 支持无返回值调用函数.
- 3. 支持调用函数时使用表达式作为参数.
- 4. 支持在程序体内声明函数.
- 5. 支持C风格多行注释和C++风格单行注释.

## error report

- 0. 报告语法错误和词法错误及其行号,并给出该处正确的token类型提示.
- 1. 检查标识符使用,如果使用了未定义的标识符会报错.
- 2. 检查标识符重复,对于重复定义的报错,函数名与变量名冲突的报错,如果在{}程序块内使用与程序块外同名的变量,则不会报错.
- 3. 检查函数参数表,对于重复声明但参数表不一致,或定义与声明参数表不一致,或调用时所用的参数表与声明的类型不一致时报错.
- 4. 检查+,-,\*,/,%运算符对于数组类型变量的不合法操作给出错误提示,这些操作中除了 (int[])+(int), (int)+ (int[]), (int[])-(int), 外涉及数组的运算都是不合法 的.
- 5. 检查对数组变量的赋值,无法将数值赋给数组变量.
- 6. 检查a[b]使用,如果a不是数组变量,会报错.

## eeyore

- 0. 使用flex,bison和C++构建,将输入的MiniC代码转换为Eeyore三地址代码.
- 1. 使用STL的map模板制作符号表,使用链表串联内外层程序块的符号表.
- 2. 使用回填法构建eeyore中的标号及goto语句.

## Tigger

#### 代码结构

代码由analyz.cpp/h lexer.l tigger.y tigger.cpp/h main.cpp 构成

analyz.cpp: 包含三个类的定义: 1.Expression类,每个Expression对象对应一条Tigger/RiscV指令; 2.Func类,每个Func对象对应一个函数; 3.Analyz类,单例类,负责整体处理工作以及函数间优化工作.

analyz.h: 包含上述三个类的声明.

lexer.l: 词法分析器,负责词法分析,其中对于变量,区分全局变量,局部变量和形参,使用Analyz中的vcount属性为变量分配id,并包含在yylval中.

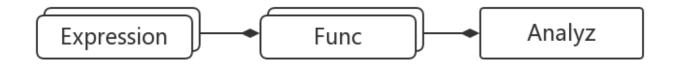
tigger.y: 语法分析器,负责语法分析,负责将Eeyore语句转换为Expression对象,以及负责Func类对象创建, Func类对象负责tigger的主要函数体内工作.

tigger.cpp: 包含一些公共函数.

tigger.h: 公共头文件.

main.cpp: 主程序函数和少量全局变量.

类结构



### 1. Expression类:

```
class Expression
{
public:
                        //类型
   ExprType type;
                        //是否为传送指令
   bool isMove;
   bool dead;
                        //是否为死代码
   bool visited;
                        //是否被访问过(用于活性分析)
   vector<int> left;
                        //左值变量
                        //右值变量
   vector<int> right;
   vector<int> imm;
                        //直接数
   vector<int> use;
                        //使用的变量集合
   vector<int> def;
                        //定义的变量集合
                        //入口活跃集合
   set<int> in;
                        //出口活跃集合
   set<int> out;
   list<Expression*> nexts;//下一条指令集合
   list<Expression*> prevs;//上一条指令集合
   map<int,int> constant; //常数变量表,用于常数传播
   string funtocall;
                        //仅用于call语句
    //构造函数,用于创建Expression并自动将指针加入当前所在函数的exprs表
   Expression(ExprType _type, vector<int> _left,
   vector<int> right, vector<int> imm,
   string _funtocall="",bool push=true);
};
```

#### 2.Func类

```
class Func
{
public:
   Func(int _paramCount, string _name); //构造函数
                                  //主函数
   void Processor();
   int insert(int s,int v);
                                  //向栈空间添加变量,s为大小,
                                  //v为变量id,返回值为栈上的编号
                                  //处理Return语句,v为变量id或常数值,
   void ReturnFunc(int v,int t);
                                  //t为选项(0表示常数,1表示变量)
   void CallParam(int v,int t);
                                  //处理Param语句,v和t的含义同上
   void CallFunc(int v,string f);
                                  //处理call语句,v为存返回值变量,f为函数名称
   int getParamVar(int r);
                                  //获取形参对应的局部变量编号
   friend class Expression;
                                  //将Expression声明为友元
private:
                                  //参数数量
   int paramCount;
                                  //调用参数计数器
   int paramToCallWithCount;
   int frameSize;
                                  //栈空间大小(不含保存调用者保存寄存器的临时空
间)
   int frameMaxSize;
                                  //栈空间大小
   unordered_map<int,int> frameSaveTable; //记录被调用者保存寄存器的保存位置
   unordered_map<int,int> frameArrayTable; //从栈上数组变量id映射到栈上位置
                                  //函数名称
   string name;
   vector<int> offset;
                                  //栈上数据位置
                                  //栈上数据大小
   vector<int> size;
   vector<int> paramTable;
                                  //形参对应局部变量表
   list<Expression*> exprs;
                                  //语句表
   vector<int> spilledVariableFrameMap; //由变量id映射到上面的offset和size数组的下
标
   //Color Algorithm图染色算法
   static int colorNumber;
                                  //颜色数
   list<int> initial;
                                  //待初始化的节点表
   list<int> simplifyWorklist;
                                  //低度数传送无关节点表
   list<int> freezeWorklist;
                                  //低度数传送相关节点表
   list<int> spillWorklist;
                                  //高度数节点表
   list<int> spilledNodes;
                                  //溢出节点
                                  //已合并节点
   list<int> coalescedNodes;
   list<int> coloredNodes;
                                  //已染色节点
   list<int> selectStack;
                                  //栈
   list<Expression*> coalescedMoves;
                                 //已合并传送指令
   list<Expression*> constrainedMoves; //已约束传送指令
   list<Expression*> frozenMoves;
                                 //己冻结传送指令
   list<Expression*> worklistMoves;
                                  //待合并的传送指令
   list<Expression*> activeMoves;
                                  //活跃的传送指令
   vector<vector<int>> adjMatrix;
                                  //邻接矩阵
                                  //邻接表
   vector<list<int>> adjList;
   vector<int> degrees;
                                  //度
                                  //别名
   vector<int> alias;
                                  //颜色
   vector<int> color;
   vector<NodeStatus> status;
                                  //顶点状态
   vector<list<Expression*>> useList; //使用该变量的指令表
   vector<list<Expression*>> defList; //定义该变量的指令表
```

```
vector<list<Expression*>> moveList; //与该变量有关的传送指令表
   void ColorAlgorithmMain();
                                      //图染色主函数
   void AddEdge(int x,int y);
                                      //建图添加边
                                     //活性分析
//初始化
   void livelyAnalyz();
   void InitColorAlgorithm();
   void DecrementDegree(int m); //顶点度数减1
bool MoveRelated(int n); //n是否是传送
                                      //n是否是传送相关的
   list<Expression*>& NodeMoves(int n);//与n相关的传送指令(未冻结的)
   list<int>& Adjacent(int n); //n的邻点集
   //合并
//表取别名(由合并产生)
void AddWorklist(int u);
//加入工作事
   void Simplify();
                                      //简化
   bool TestPrecoloredCombine(int u/*precolored*/,int v); //测试预着色节点相关传送
指令是否可以合并
   bool TestConservative(int u,int v); //测试传送指令是否可以保守合并
   void Combine(int u,int v); //合并
void EnableMoves(int m); //将m相关的传送指令设为待合并的
void FreezeMoves(int u); //将u相关的传送指令冻结
void FreezeAction(); //冻结
   void SelectSpill(); //选择高度数节点溢出
void AssignColors(); //分配颜色
void RewriteProgram(); //重写程序.对于有直动
                                      //重写程序,对于有真实溢出的情况
   void InsertExprForWrite(Expression* e, int v); //插入栈内存写入
   void InsertExprForRead(Expression* e,int v); //插入栈内存读取
   int GenTempVariable();
                              //获取一个新临时变量的id
   //程序流处理及优化
                                 //初始化
   void InitializeVectorSpace();
                                      //函数入口形参处理
   void InitFunEnv();
                                    //释放栈的最后一个空间
//call语句出保存调用者保存的寄存器
//优化程序流(常数传播)
                                     //添加一个int变量到栈中
   int insert();
   void frameFree();
   void SaveReg();
   void OptimizeFlow();
void OptimizeDead();
                                     //死代码消除
   void OptimizeLoadStore();
                                     //优化
                                      //生成程序流
   void genFlow();
   //生成代码
   string opstring(int op);//获得op对应的运算符string opinstruct(int op);//获得op对应的RiscV才
                                      //获得op对应的RiscV指令
   void OutputArithRIMul(int reg1,int reg2,unsigned imm); //处理ArithRI指令的
RiscV输出(将乘以2的幂改为左移)
                                       //生成tigger代码
   void GenCode();
   void GenRiscv64();
                                      //生成RiscV64代码
                                      //生成Riscv32代码
   void GenRiscv32();
   void checkReturn();
                                      //检查函数退出前是否有返回指令
};
```

以语句为基本块进行自下而上的活性分析

#### 寄存器分配

使用图着色算法进行寄存器分配.

利用活性分析的结果构造冲突图,兼用邻接表和邻接矩阵表示冲突图.

图染色有四种操作:

- 1.简化 对于度数小于k的传送无关的点,将其从图中删除并放入栈中.
- 2.合并 对于一条传送指令,对其关联的两个点在保守规则下合并.
- 3.冻结 冻结一条传送指令,将他当作非传送指令.
- 4.溢出将图中度数最大的点放入栈中,并从图中删除...

操作按1.2.3.4的优先级进行,直到图中不再有点.

将栈中元素依次弹出,并为其分配颜色,如果无颜色可用,则将该顶点真实溢出.

若有真实溢出发生,则重写程序,为溢出的变量分配栈空间,加入load语句和store语句来读取和写回,并创建临时变量进行运算.

### 其他说明

Tigger不再创建符号表,因为其中所有变量名称的作用域都是全局,所以直接由词法分析器为其分配一个id(>27). 全局变量和栈数组不分配寄存器,直接存到内存中.

#### 预着色节点的处理

Tigger有28个寄存器,给其确定id为0-27,以作为预着色节点,在活性分析中与其他变量处于同等地位. 在图着色时也可与与其相关的传送节点合并.

#### 形参的处理

函数参数及返回值需要预着色,函数体的开头会创建临时变量,使用传送指令将预着色节点传送到临时变量作为形参,以避免形参长期占用a开头寄存器.

#### 调用函数

该部分tigger.y代码:

```
Expression:
| ...
| PARAM Symbol
{AnalyzInstance.currentFunc().CallParam($2,1);}
| PARAM INTEGER
{AnalyzInstance.currentFunc().CallParam($2,0);}
| Symbol '=' CALL FUNCTION
{AnalyzInstance.currentFunc().CallFunc($1,$4);}
| ...
```

#### 该部分analyz.cpp代码:

```
void Func::CallParam(int v,int t)
{
    if(t == 1)
    {
    new Expression(MoveRR, {(int)(a0)+paramToCallWithCount}, {v}, {});
    }
    else
    new Expression(MoveRI, {(int)(a0)+paramToCallWithCount}, {}, {v});
    paramToCallWithCount++;
void Func::CallFunc(int v,string f)
{
    vector<int> paramvec;
    paramvec.push_back(int(a0));
    for(int i = 1; i<paramToCallWithCount;i ++)</pre>
        paramvec.push_back((int)(a0) + i);
    new Expression(Call,{(int)(a0)},paramvec,{},f);
    new Expression(MoveRR, {v}, {(int)(a0)}, {});
    paramToCallWithCount = 0;
}
```

Func类设置了一个计数器计数当前传入参数的个数. 计数器初始化为0, 每扫描并处理一个Param语句, 将计数器值加一.

对于Param x语句,将其处理为 a0 = x(对应Expression的类型为MoveRR), 其中0可能为0-7,是传参计数器的当前值.

由Eeyore的构成,在Param语句和对应的Call语句之间不会有其他会改变参数寄存器值的语句,而Call语句的right属性会被设置成{a0,a1,..,at},其中t为参数的个数-1;

因此活性分析的结果会阻止Param语句和Call语句之间的其他无关变量被分配为a0-at寄存器.

合并预着色点相关传送节点的例子

#### MiniC代码

```
int v0;
v0 = getint();
int v1;
v1 = func(v0);
int v2;
v2 = putint(v1+1);
return v2;
```

#### tigger代码

```
call getint
call func
a0 = a0 + 1
call putint
return
```

## riscv64代码

```
main:
              sp,sp,-16
        add
        sd
              ra,<mark>8(sp</mark>)
        call getint
        call func
        addiw a0,a0,1
        call
               putint
       ld
               ra,<mark>8(sp</mark>)
        addi
               sp,sp,16
        jr
               ra
        .size main, .-main
```

变量大量合并,只用了a0,没有一条move指令.