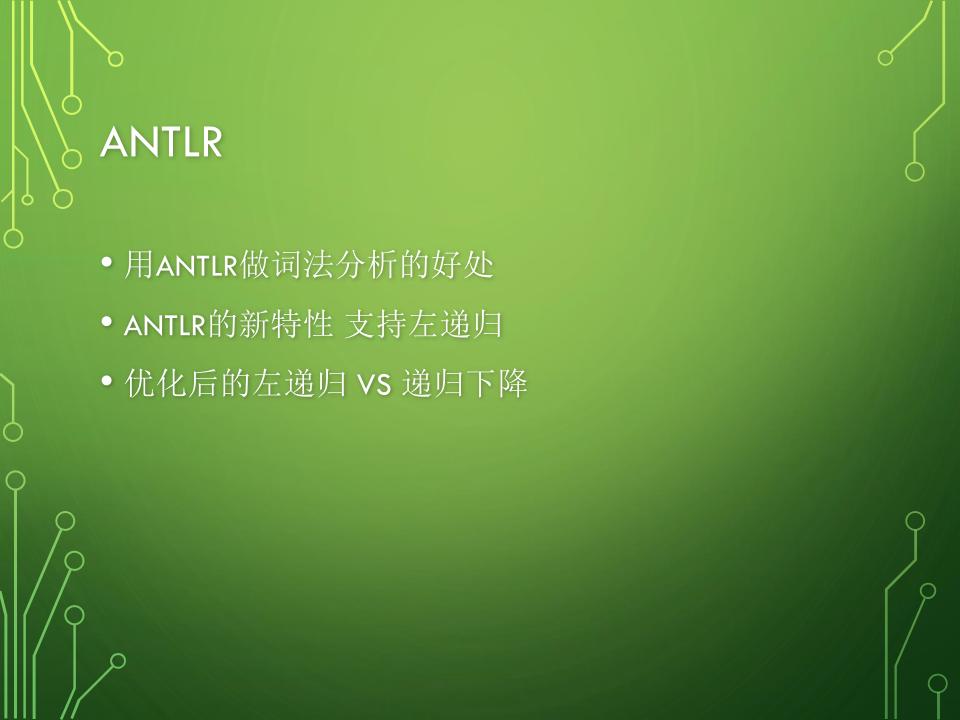
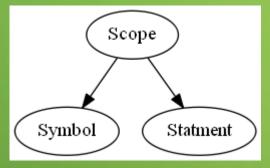
MEAZZA COMPILER 蔡万鑫

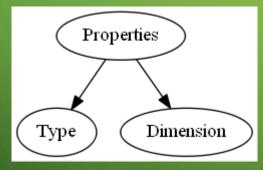


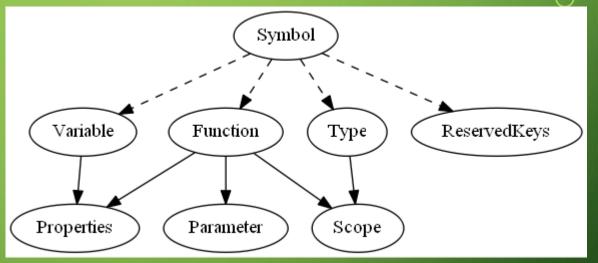
SYNTAX CHECK • 什么时候检查 • ANTLR的Visitor模式

AST • CST 转 AST Without Symbol Table

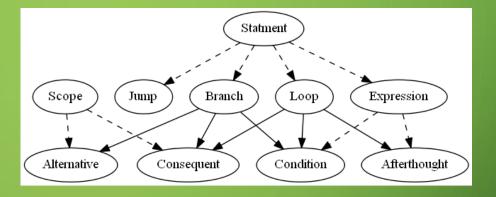
AST

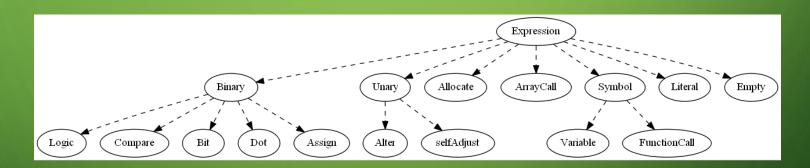






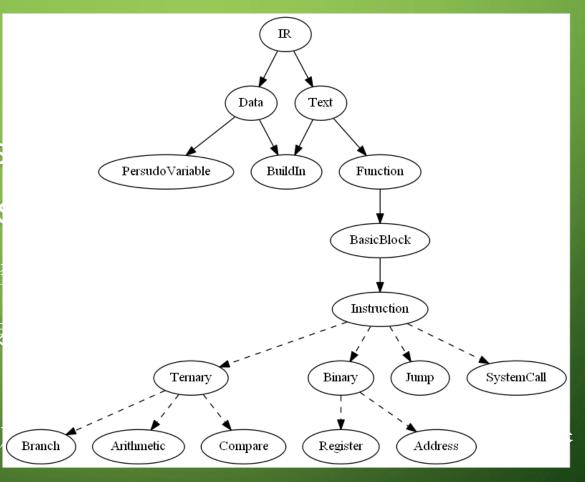
AST





伪MIPS

- 思想: MIPS
- 对Symbol做\$
- 全局变量、
- a₀ ... a₃, t₀传 头指针
- 进入函数时



冗余代码删除

- Compare和Branch结合
- 如果没有RAW, 则删去该语句
- 如果一个寄存器没有被Read,则删去Write语句
- 自己move到自己(可在分配完寄存器后实施)
- 多余move

MIPS寄存器分配

 Classify the virtual register: temporary / local / global / save in address

(*在代码中的分类是 local , localSave , global, saveInAddress)

Optimize the usage

Allocate & Deal with some cases

怎么CLASSIFY

- Temporary: 只在一个Basic Block 里面出现
- Local 在多个Basic Block 里面出现,但RAW不会跨越function call
- Global RAW跨越function call,但不会跨越可能导致自调用的call
- Save In Address RAW跨越自调用call
 - Frame size 就是 Save In Address的size

寄存器初始分配方案

- Temporary : v_0 , v_1 , a_0 ... a_4 , t_0 , r_a
- Local : $t_1 \dots t_7$
- Global : $s_0 \dots s_6$
- Reserved: s_7 , $(global\ variable)\ s_8(f_p)(global\ base\ adress)$
- Kernel: $\$0,\$1,\$g_p,\$k_1,\$k_2$

寄存器初始分配方案

- 先对于每个函数,将读写最多的local虚拟寄存器分配 到 $t_1 \dots t_7$
- 在这个函数里面t₁ ... t₇唯一表示一个虚拟寄存器。

- 然后统计全局有global标记的虚拟寄存器,将读写最多的分配到 $s_0 \dots s_6$
- $s_0 \dots s_6$ 在全局唯一表示一个虚拟寄存器。

寄存器分配优化

• 用f[i][k]表示第i个函数读写次数最多k个的local虚拟寄存器读写次数之和,g[k]表示读写次数最多的global 虚拟寄存器读写次数之和

• Find k to maximize $\sum_i f[i][k] + g(14 - k)$

寄存器分配优化

• 全局变量可以一开始不用放入内存,而是分配一个虚拟寄存器然后标记为global,如果没有分配到global 寄存器再放入内存。

TEMPORARY寄存器的分配

- 在进入每个函数的时候check如果有没有用到的local和global寄存器,将它标记为temporary
- 将temporary标记的虚拟寄存器与temporary寄存器挂钩
- 如果虚拟寄存器生命周期结束,就释放寄存器
- 如果temporary寄存器都是占用的,将最早使用的temporary寄存器 取出,在.data的VReg区域找一个空位放进去,然后腾出寄存器。

注意点

• 给Parameter传值的时候,应该给parameter所用的 temporary寄存器加个lock。

• 压栈操作在寄存器分配后进行,如果发现一个函数的 save in address是0就不去压栈。