

编译原理 stage 5 报告

傅子轩 2020010742 计01

主要改动

1. `parser` 中增加了对数组定义和访问的解析
2. 增加了 `ast` 结点 `ArrayType` 和 `ArrayRef` , `ArrayRef` 接受一个 `Lvalue` 和一个 `Expr` , 分别作为基址和偏移
3. `build_sym` 中对数组声明生成对应的 `ArrayType` , 对 `ArrayRef` 分别 `accept` 其 `arr_base` 和 `index`
4. `type_check` 中, 对全局变量、数组这类通过地址访问的变量, 对 `VarRef::ATTR(lv_kind)` 设置为 `MEM_VAR` , 对于保存在寄存器上的局部变量设置为 `SIMPLE_VAR` 。以在翻译阶段生成不同代码。对于 `ArrayRef` , 其 `arr_base` 的类型必须为 `ArrayType` , `ArrayRef` 的类型为 `arr_base` 的元素类型。
5. `translation` 中对于 `MEM_VAR` 类型的左值, 通过 `LoadSymbol` 或基址加偏移计算其地址。对于这种类型的左值, `LvalueExpr` 使用 `Load` , `AssignExpr` 使用 `Store` , 否则使用 `Assign` 或直接访问。对于局部数组声明, 使用 `tac::ALLOC` 在栈上分配空间
6. `riscv_md` 中, 先遍历所有指令, 找到 `ALLOC` , 并在 `RiscvStackManager` 中预留空间, 并记录偏移, 随后再进行翻译。`ALLOC`指令的翻译就是简单的 `addi dest, sp, offset`

思考题

step 11

先使用一块空间记录原 `sp` , 申请可变数组空间时, 计算所需空间大小, 减小 `sp` 以分配这块空间, 返回时直接恢复原 `sp` 即可。(栈上的临时变量是用 `fp` 寻址的, 所以 `sp` 的改变不会影响其他代码)