

第五章 程序插桩技术

蔡彦

计算机科学国家重点实验室中国科学院软件研究所

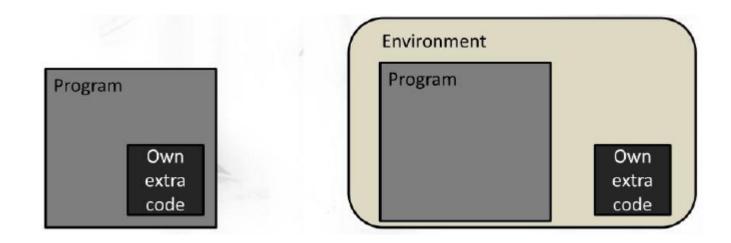
yancai@ios.ac.cn

目录

- 程序插桩技术
 - 技术原理
 - 基本原理
 - 分类
 - 简单示例
 - 常用插桩工具
 - 困难与挑战
- 运行时监控
- 错误定位方法

1.程序插桩技术

- 基本概念
 - 插桩 (Instrumentation) 是一种用于动态软件测试等领域方法
 - 向目标程序或运行环境插入特定的代码片段(称为**桩、探针**)
 - 程序运行时通过探针的执行获取程序关键信息



1.程序插桩技术

• 实例:

- 调试程序时,在程序中的某个点位插入一些输出语句,查看程序的运行状态

- 本质上是手动插桩

```
Value *SrcValue = possibleValues.front();
printf("hit\n");
possibleValues.pop();
```

1.1 技术原理

基本原理

- 通过插入代码片段(探针)将目标程序P变换为P'
- 保证目标程序P的逻辑完整性
- 运行时通过探针的执行获取目标程序P的运行时信息

基本原理

- 手动插桩效率低, 在实际场景中不可行
- 程序插桩技术的目的是实现自动化插桩
 - 按照**预先配置**的规则
 - 在程序**运行时**或编译时的不同阶段
 - 对所有满足要求的点位自动插入探针

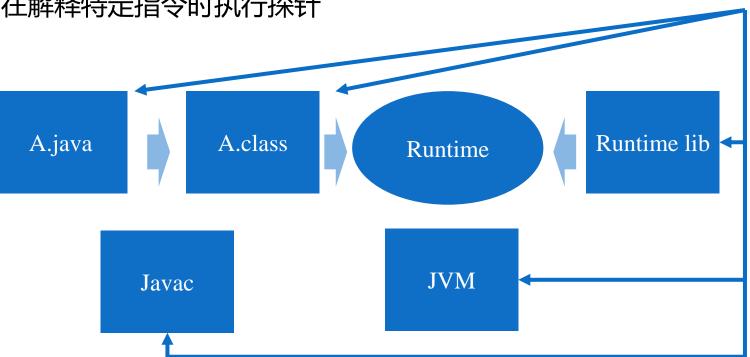
基本原理

• 基本流程

- 1. 确定需要收集的运行时信息
- 2. 根据1,设计要插入的代码片段(探针),探针不能影响目标程序的逻辑 完整性
- 3. 在程序编译或运行时的不同阶段,选择合适的点位,插入2中设计的探针

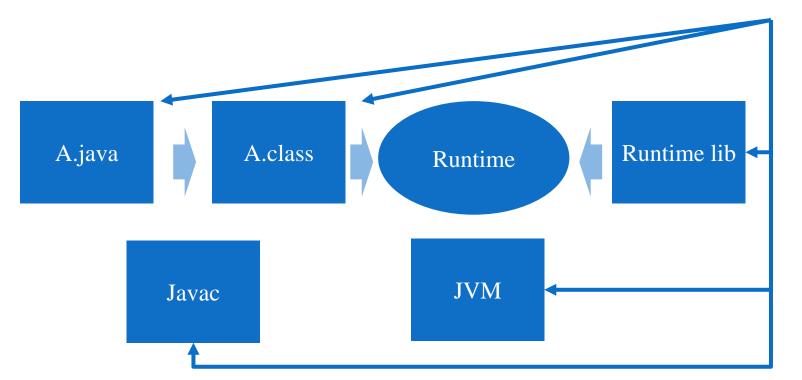
- 按照插桩目标分类:
 - 直接插桩
 - 直接插桩目标程序,是最常用的插桩方式
 - 间接插桩 (解释器)

• 使用解释器调试选项, 在解释特定指令时执行探针



可插桩阶段

- 按照插桩阶段分类:
 - 静态插桩:
 - 在编译阶段进行插桩
 - 根据编译阶段的不同,又可分为:
 - 源码级
 - 中间表示(IR)级
 - 二进制级
 - 动态插桩
 - 在运行阶段进行插桩



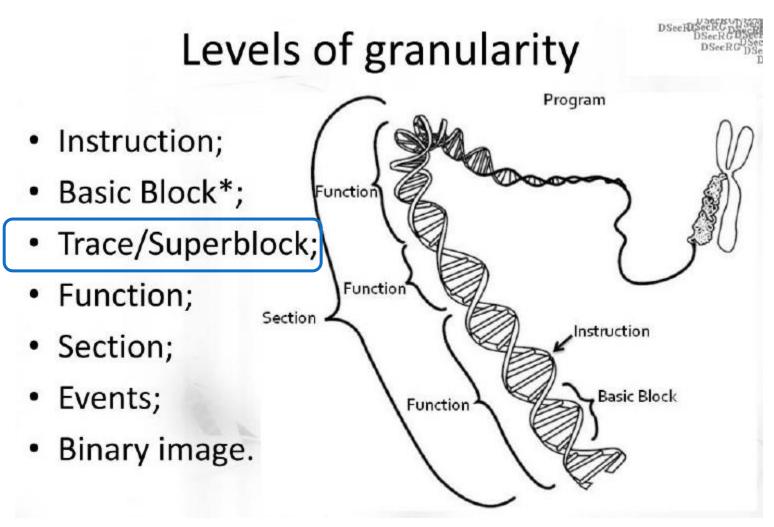
可插桩阶段

- 动态插桩(续):
 - 一般用于二进制程序
 - 通过运行时插入二进制探针、指令覆盖等,进行插桩
- 动态插桩可分为:
 - 即时模式(Just-In-Time mode):
 - 执行一段二进制代码时
 - 借助Just-In-Time编译器,生成插桩过的二进制代码
 - 替代原始二进制代码执行

- 解释模式(Interpretation mode):
 - 执行一段二进制代码代码时
 - 在替换表中查找对应的替换规则
 - 如果存在,则根据替换规则执行替换后的二进制指令
 - 否则执行原始二进制指令
- 探测模式(Probe mode):
 - 向程序中加入探针
 - 探针用于检测程序状态是否满足一定的条件
 - 条件满足时,探针将被触发,程序执行一段预定义好的二进制指令

- 按插桩粒度分类:
 - 指令 (语句) 级
 - 基本块级
 - 函数级
 - 其他

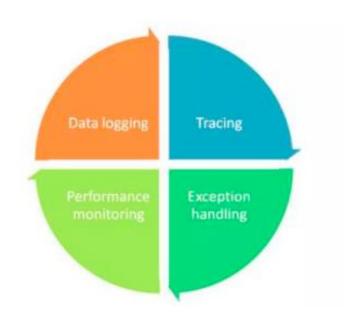
Traces usually begin at the target of a taken branch and end with an unconditional branch, including calls and returns.



https://www.slideserve.com/rhiannon/light-and-dark-side-of-code-instrumentation

- 按插桩目的分类:
 - 控制流信息
 - 获取程序的分支覆盖情况
 - 数据流信息
 - 获取运行时变量的值
 - 性能评估
 - 评估程序性能 (用时、内存等)
 - 异常处理
 - 其他

Code Instrumentation



https://www.slideshare.net/mtekbir/code-instrumentation

简单示例

• 例子: 在函数调用时打印提示信息

```
public void func1()
{
   int a;
   ...
}
printf(''function func1 is called'');
```

- 对C/C++代码进行静态插桩
 - 使用clang进行源码插桩
 - 使用clang/llvm进行中间表示 (IR) 插桩
 - 直接对汇编码进行插桩

简单实例:源码插桩

• 使用clang进行源码插桩

编写clang tool

Clang Static Analyzer: handleXXX(YYY)

```
class MyASTConsumer : public ASTConsumer {
   public:
       MyASTConsumer(){}
       virtual bool HandleTopLevelDecl(DeclGroupRef DR) {
           for (DeclGroupRef::iterator b = DR.begin(), e = DR.end(); b != e; ++b) {
                                                                                      遍历所有函数定义
               if(FunctionDecl * funcDecl = dyn cast<FunctionDecl> (*b)){
                   if(funcDecl->hasBody()){
                       if(CompoundStmt * bodyStmt =
                           dyn cast<CompoundStmt> (funcDecl->getBody())){
                          string call_printf = string("\n\tprintf(\"function ") +
                                                                                      需要插入的printf语句
                                                  funcDecl->getName().str() +
                                                  string(" is called\");");
                          MyRewriter.InsertTextAfterToken(
                                                                                      使用Rewriter,在函
                              bodyStmt->getBeginLoc(),
                                                                                      数体开始处插入目
                               call_printf);
                                                                                      标语句
                                                            printf("function func1 is called");
           return true:
```

```
class MyFrontendAction : public ASTFrontendAction {
   public:
       MyFrontendAction() {}
       std::unique ptr<ASTConsumer> CreateASTConsumer(CompilerInstance &CI, StringRef file) override {
           MyLangOpts = CI.getLangOpts();
           ptrMySourceMgr= &(CI.getSourceManager());
           MyRewriter = Rewriter(*ptrMySourceMgr, MyLangOpts);
                                                                     初始化Rewriter
           return std::make unique<MyASTConsumer>();
       void EndSourceFileAction() override {
           const RewriteBuffer *RewriteBuf =
                                                                                  输出插桩后的代码
               MyRewriter.getRewriteBufferFor(ptrMySourceMgr -> getMainFileID());
           RewriteBuf->write(llvm::outs());
```

简单实例:源码插桩

• 插桩效果

```
void f(){
}
int main(){
   f();
   return 0;
}
```

源文件

```
void f(){
   printf("function f is called");
}
int main(){
   printf("function main is called");
   f();
   return 0;
}
```

插桩后源文件

• 使用LLVM Pass进行IR插桩

· 需要插入的log函数:

```
void __funtion_call_log(const char * funcname){
   printf("function %s is called\n", funcname);
}
```

• 编写LLVM Pass:

```
const char * LOG_CALL_STR = "__funtion_call_log";
struct Instru: public ModulePass {
   static char ID;
   Instru() : ModulePass(ID) {}
   bool runOnModule(Module &M) override {
       declare_log_functions(M); 插入log函数的声明
       for(Function & F : M){
           if(!F.isIntrinsic() && !F.isDeclaration()){
               errs() << F.getName() << '\n';
               instrumentCall(M, F);
                                      入log函数的调用
       return true;
   void declare log functions(Module &M) { ···
   void instrumentCall(Module &M, Function &f) { ···
```

• 插入log函数的声明

定义log函数的类型

向模块中插入 log函数的声明

```
void declare log functions(Module &M) {
    LLVMContext &C = M.getContext();
    Type *voidType = Type::getVoidTy(C);
    Type *StringType = Type::getInt8PtrTy(C);
    std::vector<Type*> callFunctionCallParams;
    callFunctionCallParams.push back(StringType);
    FunctionType *callFunctionType = FunctionType::get(
        voidType, callFunctionCallParams, false
   M.getOrInsertFunction(LOG CALL STR, callFunctionType);
```

```
void __funtion_call_log(const char * funcname){
   printf("function %s is called\n", funcname);
}
```

• 插入log函数的调用

获取插入位置

获取log函数

设定传入参数

插入函数调用语句

```
void instrumentCall(Module &M, Function &f) {
    BasicBlock &entryBlock = f.getEntryBlock();
    Instruction *firstInstr = entryBlock.getFirstNonPHI();
    Function *logFunction = M.getFunction(LOG_CALL_STR);
    IRBuilder<> builder(firstInstr);
    Value *strPointer = builder.CreateGlobalStringPtr(f.getName());
    std::vector<Value *> args;
    args.push_back(strPointer);
    CallInst::Create(logFunction, args, "", firstInstr);
```

```
void __funtion_call_log(const char * funcname){
   printf("function %s is called\n", funcname);
}
```

插桩效果:

```
; Function Attrs: noinline nounwind uwtable
define dso local void @f() #0 {
entry:
  ret void
: Function Attrs: noinline nounwind uwtable
define dso local i32 @main() #0 {
entry:
  %retval = alloca i32, align 4
  store i32 0, i32* %retval, align 4
  call void @f()
  ret i32 0
```

```
; Function Attrs: noinline nounwind uwtable
define dso local void @f() #0 {
entry:
  call void @ funtion call log(i8* getelementptr inbound
  ret void
; Function Attrs: noinline nounwind uwtable
define dso local i32 @main() #0 {
entry:
  call void @ funtion call log(i8* getelementptr inbound
  %retval = alloca i32, align 4
  store i32 0, i32* %retval, align 4
  call void @f()
  ret i32 0
declare void @ funtion_call_log(i8*)
```

IR 插桩后IR

简单实例: 汇编码插桩

• 要插入的代码片段

```
call_printf =
                    $%s, %%rdi',
         movabsq
                                     调用printf
         callq
                  printf',
ro_section = '
                  .section
                               .rodata.str1.1, "aMS",@progbits,1'
str_section =
                                                    rodata段开头
                  %s,@object',
         .type
    '%s:',
                   \"%s\"',
         .asciz
         .size
                  %s, %d'
```

```
for line in src lines:
    if ':' in line and not (line.startswith('.') or line.startswith('#')):
                                                                          查找需要插桩的函数
       func_to_instrument = line.split(':')[0]
       instrumented asm += line + '\n'
    elif func to instrument != None and 'movq\t%rsp, %rbp' in line:
       str_name = '.str' + str(funcCnt)
       instrumented asm += line + '\n'
                                                                          在函数开头处插入printf的调用
       instrumented asm += ('\n'.join(call printf)) % (str name,) + '\n'
       log str = 'function %s is called\\n' % (func to instrument, )
       str_sections.append(('\n'.join(str_section)) % \
                                                                                   准备好要打印的
                           (str_name, str_name, log_str, str_name, len(log_str) + 1))
       funcCnt += 1
       func to instrument = None
    elif '.section' in line and '.note.GNU-stack' in line:
       instrumented asm += ro section + '\n'
                                                                                    |将要打印的字符串
       for sec in str sections:
                                                                                     加入rodata段
           instrumented asm += sec + '\n'
    else:
        instrumented asm += line + '\n'
```

简单实例:汇编码指

• 插桩效果:

```
f:
    .cfi_startproc

# %bb.0:

pushq %rbp
    .cfi_def_cfa_offset 16
    .cfi_offset %rbp, -16

movq %rsp, %rbp
    .cfi_def_cfa_register %rbp
popq %rbp
    .cfi_def_cfa %rsp, 8
retq
```

```
main:
   .cfi startproc
# %bb.0:
   pushq %rbp
   .cfi def cfa offset 16
   .cfi_offset %rbp, -16
           %rsp, %rbp
   .cfi def cfa register %rbp
           $16, %rsp
   subq
   movl
           $0, -4(%rbp)
   callq
           %eax, %eax
   xorl
   addq
           $16, %rsp
           %rbp
   popq
   .cfi_def_cfa %rsp, 8
   retq
```

```
f:
    .cfi_startproc
    # %bb.0:
    pushq %rbp
    .cfi_def_cfa_offset 16
    .cfi_offset %rbp, -16
    movq %rsp, %rbp
    movabsq $.str0, %rdi
    callq printf
    .cfi_def_cfa_register %rbp
    popq %rbp
    .cfi_def_cfa %rsp, 8
    retq
```

```
main:
    .cfi startproc
# %bb.0:
    pusha %rbp
    .cfi def cfa offset 16
    .cfi offset %rbp, -16
    movq %rsp, %rbp
    movabsq
              $.str1, %rdi
            printf
    callq
    .cfi def cfa register %rbp
    subq
           $16, %rsp
    movl
           $0, -4(%rbp)
    callq
           %eax, %eax
    xorl
    addq
           $16, %rsp
           %rbp
    popq
    .cfi_def_cfa %rsp, 8
    retq
```

```
.section
               .rodata.str1.1, "aMS", @progbits, 1
  .type
            .str0,@object
str0:
   .asciz
             "function f is called\n"
   .size
            .str0, 23
            .str1,@object
   .type
str1:
  .asciz
             "function main is called\n"
   .size
            .str1, 26
```

1.2 常用插桩工具

• 源代码(字节码)插桩工具:

– C/C++: Clang/LLVM

– Java: ASM, WALA, Soot

Android: Soot, Dexlib2

• 二进制插桩工具: Qemu, Pintool, DynamoRIO

1.2 常用插桩工具

• 源代码(字节码)插桩工具:

- C/C++: Clang/LLVM

– Java: ASM, WALA, Soot

Android: Soot, Dexlib2

• 二进制插桩工具: Qemu, Pintool, DynamoRIO

编译后运行的程序

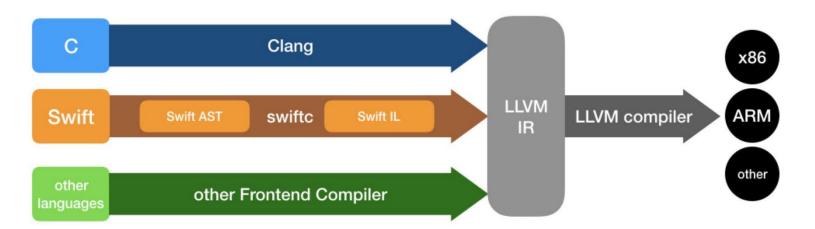
- 一个程序的编译过程可以划分为前端与后端两部分:
 - 前端把源代码翻译成中间表示 (IR)
 - 后端把IR编译成目标平台的机器码
- 经典的编译器 (如gcc)
 - 在设计上没有显式地区分前端与后端,只提供端到端(输入源码,输出可执行文件)的编译服务。
 - 用户不需要知道它使用的IR是什么样的,它也不会暴露中间接口来让用户操作它的IR。
 - 从前端到后端,这些编译器的大量代码都是强耦合的。

编译后运行的程序

- 经典的编译器(续):
 - 优势: 为特定平台提供专属优化策略
 - 劣势:每当一种新语言或一个新的平台出现,就从头至尾地重新设计整个编译器
 - 如果有M种语言、N种目标平台,那么最坏情况下要实现 M*N 套编译器。这是很低效的。

- 如果大家都共用一种IR呢?
 - 每当增加一种新的语言,我们只需要重新设计一个从这个语言到IR的前端;
 - 每当增加一个新的目标平台,我们只需要重新设计一个从IR到这个目标平台的后端。
 - 如果有M种语言、N种目标平台,那么我们至多只需要实现 M+N 个前后端!
- LLVM就是这样一个项目。

- LLVM的核心设计了一个叫 LLVM IR 的中间表示,并以**库**(Library) 的方式提供一系列接口,为用户提供诸如操作IR、生成目标平台代码等等后端的功能。
- Clang是一个基于LLVM的编译器驱动。它提供了把C/C++/OC等语言翻译成LLVM IR的前端,并使用LLVM的库实现了LLVM IR到目标平台的后端。



- 实现了一系列周边工具,帮助开发者完成编译器后端的翻译任务:
 - Ilvm-as: 把LLVM IR从人类能看懂的文本格式汇编翻转换成二进制格式。注意: 此处得到的不是目标平台的机器码。
 - **Ilvm-dis**: Ilvm-as的逆过程,即反汇编。 不过这里的反汇编的对象是LLVM IR 的二进制格式,而不是机器码。
 - opt: 优化LLVM IR。输出新的LLVM IR。
 - IIc: 把LLVM IR编译成汇编码。需要用as进一步得到机器码。
 - IIi: 解释执行LLVM IR。

- LLVM IR有三种表示:
 - .Ⅱ 格式:人类可以阅读的、汇编风格的文本。
 - .bc 格式: 适合机器存储的二进制文件。
 - 内存表示: LLVM核心库中存储、访问LLVM IR的格式。

- LLVM IR有三种表示:
 - ─ . II 格式:人类可以阅读的、汇编风格的文本。

```
; Function Attrs: mustprogress noinline norecurse optnone uwtable
    define dso_local noundef i32 @main() #2 {
     %1 = alloca i32, align 4
     %2 = alloca i32, align 4
     %3 = alloca i32, align 4
     store i32 0, ptr %1, align 4
     store i32 1234, ptr %2, align 4
     %4 = call i32 @_setjmp(ptr noundef @Jmpbuf) #6
     %5 = icmp eq i32 %4, 0
      br i1 %5, label %6, label %8
11 6:
                                                      ; preds = %0
      call void @_Z5func1Pi(ptr noundef %2)
12
      %7 = call noundef i32 @_Z5func2Pi(ptr noundef %2)
13
14
      store i32 %7, ptr %3, align 4
15
      br label %8
```

- .c格式源码文件、.ll格式IR和.bc格式IR相互之间的转换方式:
 - .c -> .ll: clang -emit-llvm -S a.c -o a.ll
 - .c -> .bc : clang -emit-llvm -c a.c -o a.bc
 - .ll -> .bc : llvm-as a.ll -o a.bc
 - .bc -> .ll : llvm-dis a.bc -o a.ll
 - .bc -> .s : Ilc a.bc -o a.s
- 通过向clang指定-emit-llvm参数, 使得原本要生成汇编以及机器码 的指令生成了LLVM IR的.II格式和.bc格式。
- 理解为:对于LLVM IR来说,川文件就相当于汇编,.bc文件就相当于 机器码。

- 在LLVM中,通常通过LLVM Pass对LLVM IR进行修改和变形。
- LLVM Pass:就是"遍历一遍IR,可以同时对它做一些操作"的意思。
- 在实现上,用户可以通过以下步骤设计、调用Pass,实现诸如优化、 插桩、静态分析等等多种目的:
 - 继承由LLVM的核心库提供的一些基础Pass类;
 - 根据目的,修改并实现继承的Pass类的一些方法;
 - 使用LLVM的编译器调用自己设计的Pass类,遍历和修改LLVM IR, 达成目的。

```
1 struct MyPass : public PassInfoMixin<MyPass>
     PreservedAnalyses run(Function &F, FunctionAnalysisManager &FAM)
       if (F.getName() != "printHello")
        FunctionCallee TestHello;
         auto &M = *F.getParent();
        AttributeList Attr;
         Attr = Attr.addFnAttribute(M.getContext(), Attribute::NoUnwind);
         IRBuilder<>
            IRB(M.getContext());
12
         // 查找符号名为printHello,返回值类型为void,参数列表类型为[void*]的函数,注册到TestHello中
         TestHello = F.getParent()->getOrInsertFunction("printHello", Attr, IRB.getVoidTy(), IRB.getInt8PtrTy());
         // 调整插入点至函数入口
         IRB.SetInsertPoint(&F.getEntryBlock(), F.getEntryBlock().getFirstInsertionPt());
         // 插入对IRB.getVoidTy()的函数调用,并传递一个函数参数(此处参数值为NULL)
         IRB.CreateCall(TestHello, {IRB.CreateBitOrPointerCast(IRB.getInt8(0), IRB.getInt8PtrTy())});
       return PreservedAnalyses::all();
25 };
```

```
继承LLVM核心库提供的基础Pass类
1 struct MyPass : public PassInfoMixin<MyPass>
     PreservedAnalyses run(Function &F, FunctionAnalysisManager &FAM)
      if (F.getName() != "printHello")
        FunctionCallee TestHello;
        auto &M = *F.getParent();
        AttributeList Attr;
        Attr = Attr.addFnAttribute(M.getContext(), Attribute::NoUnwind);
        IRBuilder<>
            IRB(M.getContext());
12
        // 查找符号名为printHello,返回值类型为void,参数列表类型为[void*]的函数,注册到TestHello中
        TestHello = F.getParent()->getOrInsertFunction("printHello", Attr, IRB.getVoidTy(), IRB.getInt8PtrTy());
        // 调整插入点至函数入口
        IRB.SetInsertPoint(&F.getEntryBlock(), F.getEntryBlock().getFirstInsertionPt());
        // 插入对IRB.getVoidTy()的函数调用,并传递一个函数参数(此处参数值为NULL)
        IRB.CreateCall(TestHello, {IRB.CreateBitOrPointerCast(IRB.getInt8(0), IRB.getInt8PtrTy())});
      return PreservedAnalyses::all();
25 };
```

```
重载run()方法,实现对函数的扫描
1 struct MyPass : public PassInfoMixin<MyPass>
     PreservedAnalyses run(Function &F, FunctionAnalysisManager &FAM)
       if (F.getName() != "printHello")
        FunctionCallee TestHello;
        auto &M = *F.getParent();
        AttributeList Attr;
        Attr = Attr.addFnAttribute(M.getContext(), Attribute::NoUnwind);
         IRBuilder<>
            IRB(M.getContext());
12
        // 查找符号名为printHello,返回值类型为void,参数列表类型为[void*]的函数,注册到TestHello中
        TestHello = F.getParent()->getOrInsertFunction("printHello", Attr, IRB.getVoidTy(), IRB.getInt8PtrTy());
        // 调整插入点至函数入口
        IRB.SetInsertPoint(&F.getEntryBlock(), F.getEntryBlock().getFirstInsertionPt());
        // 插入对IRB.getVoidTy()的函数调用,并传递一个函数参数(此处参数值为NULL)
        IRB.CreateCall(TestHello, {IRB.CreateBitOrPointerCast(IRB.getInt8(0), IRB.getInt8PtrTy())});
       return PreservedAnalyses::all();
25 };
```

```
1 struct MyPass : public PassInfoMixin<MyPass>
     PreservedAnalyses run(Function &F, FunctionAnalysisManager &FAM)
      if (F.getName() != "printHello")
                                             扫描过程中,修改LLVM IR,在函
        FunctionCallee TestHello;
                                             数入口插入对printHello的调用
        auto &M = *F.getParent();
        AttributeList Attr;
        Attr = Attr.addFnAttribute(M.getContext(), Attribute::NoUnwind);
         IRBuilder<>
            IRB(M.getContext());
12
        // 查找符号名为printHello,返回值类型为void,参数列表类型为[void*]的函数,注册到TestHello中
        TestHello = F.getParent()->getOrInsertFunction("printHello", Attr, IRB.getVoidTy(), IRB.getInt8PtrTy());
        // 调整插入点至函数入口
        IRB.SetInsertPoint(&F.getEntryBlock(), F.getEntryBlock().getFirstInsertionPt());
        // 插入对IRB.getVoidTy()的函数调用,并传递一个函数参数(此处参数值为NULL)
        IRB.CreateCall(TestHello, {IRB.CreateBitOrPointerCast(IRB.getInt8(0), IRB.getInt8PtrTy())});
       return PreservedAnalyses::all();
25 };
```

```
PassPluginLibraryInfo getPassPluginInfo()
      const auto callback = [](PassBuilder &PB)
        PB.registerPipelineEarlySimplificationEPCallback(
            [&](ModulePassManager &MPM, auto)
              MPM.addPass(createModuleToFunctionPassAdaptor(MyPass()));
              return true;
10
            });
11
12
13
      return {LLVM PLUGIN API VERSION, "name", "0.0.1", callback};
14
    };
15
    extern "C" LLVM_ATTRIBUTE_WEAK PassPluginLibraryInfo llvmGetPassPluginInfo()
17
      return getPassPluginInfo();
18
19
```

- 源代码(字节码)插桩工具:
 - C/C++: Clang/LLVM
 - Java: ASM, WALA, Soot
 - Android: Soot, Dexlib2
- 二进制插桩工具: Qemu, Pintool, DynamoRIO

在Java的编译流程中,源码(.java格式代码)先被翻译成统一格式的字节码(.class格式代码),然后再进一步被翻译为目标机器代码(例如用于Android虚拟机的.dex格式代码)

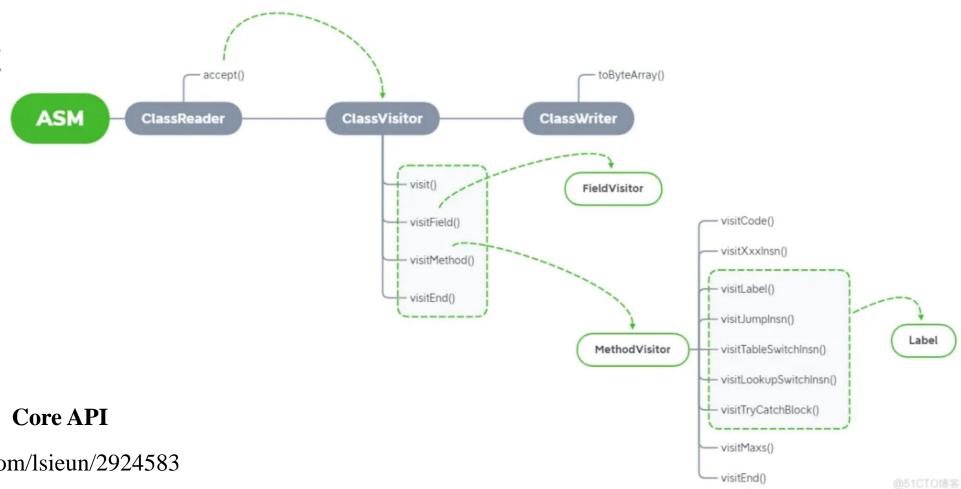


- ASM是一个通用的Java字节码操作和分析框架。
 - 直接以二进制形式用于修改现有类或动态生成类
 - 提供了一些常见的字节码转换和分析算法,可以从中构建定制的复杂转换和代码分析工具
 - 提供了与其他Java字节码框架类似的功能,但是侧重于性能。因为它的设计和实现是尽可能的小和尽可能快,所以它非常适合以动态插桩方式使用 (当然也可以以静态插桩方式使用,例如在编译器中)

- ASM是一个通用的Java字节码操作和分析框架。
 - 直接以二进制形式用于修改现有类或动态生成类
 - 提供了一些常见的字节码转换和分析算法,可以从中构建定制的复杂转换和代码分析工具
 - 提供了与其他Java字节码框架类似的功能,但是侧重于性能。因为它的设计



• 访问者模式



Java ASM系列一: Core API

https://blog.51cto.com/lsieun/2924583

- 访问者模式
- ASM 主要依赖以下三个核心功能类:
 - ClassReader: 读取并分析字节码
 - ClassVisitor:抽象类,访问类的解析,如注解、方法、成员变量的解析,对应的具体子类分别是 AnnotationVisitor、MethodVisitor(会解析方法上的注解、参数、代码等)、FieldVisitor
 - ClassWriter: ClassVisitor的子类,可以获得解析结果



```
private byte[] modifyClass(FileInputStream fis) throws IOException {
   ClassReader classReader = new ClassReader(fis);
   ClassWriter classWriter = new ClassWriter(0);
   ClassVisitor classVisitor = new ClassVisitor(ASM7, classWriter) {
       @Override
       public MethodVisitor visitMethod(int access, String name, String descriptor, String signature, String[]
           if ("print".equals(name)) {
               return null;
           if ("setName".equals(name)) {
               access = ACC PRIVATE;
           return super.visitMethod(access, name, descriptor, signature, exceptions);
```



```
private byte[] modifyClass(FileInputStream fis) throws IOException {
   ClassReader classReader = new ClassReader(fis);
   ClassWriter classWriter = new ClassWriter(0);
   ClassVisitor classVisitor = new ClassVisitor(ASM7, classWriter) {
       @Override
       public MethodVisitor visitMethod(int access, String name, String descriptor, String signature, String[]
           if ("print".equals(name)) {
               return null;
           if ("setName".equals(name)) {
               access = ACC PRIVATE;
           return super.visitMethod(access, name, descriptor, signature, exceptions);
```



```
private byte[] modifyClass(FileInputStream fis) throws IOException {
   ClassReader classReader = new ClassReader(fis);
   ClassWriter classWriter = new ClassWriter(0);
   ClassVisitor classVisitor = new ClassVisitor(ASM7, classWriter) {
       @Override
       public MethodVisitor visitMethod(int access, String name, String descriptor, String signature, String[]
           if ("print".equals(name)) {
               return null;
           if ("setName".equals(name)) {
               access = ACC PRIVATE;
           return super.visitMethod(access, name, descriptor, signature, exceptions);
```



```
@Override
public void visitEnd() {
   FieldVisitor fieldVisitor = cv.visitField(ACC PRIVATE, "address", "Ljava/lang/String;", null, null);
   fieldVisitor.visitEnd();
   MethodVisitor methodVisitor = cv.visitMethod(ACC PUBLIC, "getAddress", "()Ljava/lang/String;", null,
    methodVisitor.visitCode();
   methodVisitor.visitVarInsn(ALOAD, 0);
   methodVisitor.visitFieldInsn(GETFIELD, "com/example/asm/Demo1", "address", "Ljava/lang/String;");
    methodVisitor.visitInsn(IRETURN);
   methodVisitor.visitMaxs(1, 1);
   methodVisitor.visitEnd();
    super.visitEnd();
```



```
@Override
public void visitEnd() {
   FieldVisitor fieldVisitor = cv.visitField(ACC PRIVATE, "address", "Ljava/lang/String;", null, null);
    fieldVisitor.visitEnd();
   MethodVisitor methodVisitor = cv.visitMethod(ACC_PUBLIC, "getAddress", "()Ljava/lang/String;", null,
    methodVisitor.visitCode();
   methodVisitor.visitVarInsn(ALOAD, 0);
   methodVisitor.visitFieldInsn(GETFIELD, "com/example/asm/Demo1", "address", "Ljava/lang/String;");
    methodVisitor.visitInsn(IRETURN);
   methodVisitor.visitMaxs(1, 1);
   methodVisitor.visitEnd();
    super.visitEnd();
```



```
@Override
public void visitEnd() {
   FieldVisitor fieldVisitor = cv.visitField(ACC PRIVATE, "address", "Ljava/lang/String;", null, null);
   fieldVisitor.visitEnd();
   MethodVisitor methodVisitor = cv.visitMethod(ACC PUBLIC, "getAddress", "()Ljava/lang/String;", null,
   methodVisitor.visitCode();
   methodVisitor.visitVarInsn(ALOAD, 0);
   methodVisitor.visitFieldInsn(GETFIELD, "com/example/asm/Demo1", "address", "Ljava/lang/String;");
   methodVisitor.visitInsn(IRETURN);
   methodVisitor.visitMaxs(1, 1);
   methodVisitor.visitEnd();
    super.visitEnd();
```



```
private byte[] modifyClass(FileInputStream fis) throws IOException {
   ClassReader classReader = new ClassReader(fis);
   ClassWriter classWriter = new ClassWriter(0);
   ClassVisitor classVisitor = new ClassVisitor(ASM7, classWriter) {
       @Override
       public MethodVisitor visitMethod(int access, String name, String descriptor, String signature, String[]
           if ("print".equals(name)) {
           if ("setName".equals(name)) {
               access = ACC_PRIVATE;
           return super.visitMethod(access, name, descriptor, signature, exceptions);
```

```
};
classReader.accept(classVisitor, 0);
return classWriter.toByteArray();
}
```

使用classVisitor类访问原有字节码,进行 插桩,并将结果记录到classWriter类中

- 源代码(字节码)插桩工具:
 - C/C++: Clang/LLVM
 - Java: ASM, WALA, Soot
 - Android: Soot, Dexlib2
- 二进制插桩工具: Qemu, Pintool, DynamoRIO

WALA

- WALA是用于静态和动态程序分析的Java库。
- 也可用于对Java字节码进行插桩。
- 最初诞生于IBM TJ Watson研究中心,2006年,IBM将其捐赠给开源社区。

WALA

• WALA的核心功能:

- Java类型系统和类层次结构分析
- 支持Java和JavaScript的源语言框架
- 过程间数据流分析 (RHS求解器)
- 基于上下文的基于列表的切片器
- 指针分析和调用图构造
- 基于SSA的寄存器传输语言IR
- 迭代数据流的通用框架
- 通用分析工具和数据结构
- 字节码检测库 (Shrike) 和Java的动态加载时检测库 (Dila)



• 一个使用WALA打印所有类名的例子

```
public class analysisclass {

public static void classanalysis() throws IOException, ClassHierarchyException {
    AnalysisScope scope = AnalysisScopeReader.instance.makeJavaBinaryAnalysisScope("h2.jar", (new FileProvider()).
    ClassHierarchy cha = ClassHierarchyFactory.make(scope);
    for(IClass klass : cha){
        System.out.println(klass.getName());
    }
}

public static void main(String[] args) throws IOException, ClassHierarchyException {
    classanalysis();
}
```



- 一个使用WALA打印所有类名的例子
 - 指定分析域为 "h2.jar"



- 一个使用WALA打印所有类名的例子
 - 读取 "h2.jar" 中的类层次结构

```
public class analysisclass {

public static void classanalysis() throws IOException, ClassHierarchyException {
    AnalysisScope scope = AnalysisScopeReader.instance.makeJavaBinaryAnalysisScope("h2.jar", (new FileProvider()).
    ClassHierarchy cha = ClassHierarchyFactory.make(scope);
    for(IClass klass : cha){
        System.out.println(klass.getName());
    }
}

public static void main(String[] args) throws IOException, ClassHierarchyException {
    classanalysis();
}
```



- 一个使用WALA打印所有类名的例子
 - 遍历打印所有类名

```
public class analysisclass {

public static void classanalysis() throws IOException, ClassHierarchyException {
    AnalysisScope scope = AnalysisScopeReader.instance.makeJavaBinaryAnalysisScope("h2.jar", (new FileProvider()).
    ClassHierarchy cha = ClassHierarchyFactory.make(scope);

    for(IClass klass : cha){
        System.out.println(klass.getName());
    }

    public static void main(String[] args) throws IOException, ClassHierarchyException {
        classanalysis();
    }
}
```

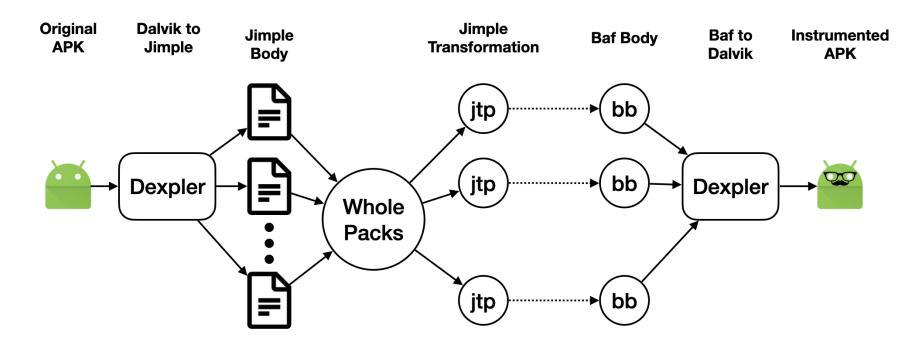
- 源代码(字节码)插桩工具:
 - C/C++: Clang/LLVM
 - Java: ASM, WALA, Soot
 - Android: Soot, Dexlib2
- 二进制插桩工具: Qemu, Pintool, DynamoRIO

Soot

- Soot作为一种Java程序优化框架被开发。
- Soot现在可用于对Java和Android程序的程序分析、插桩、优化、 可视化等多项任务。
- 一个"重量级"的工具。
- Soot即将停止维护,开发团队将转向新的SootUp项目(为原先 Soot项目的一个扩展)

Soot

- Soot插桩Android APK的工作流程:
 - Dalvik->Jimple->插桩后的Jimple->Baf-> Dalvik



- 源代码(字节码)插桩工具:
 - C/C++: Clang/LLVM
 - Java: ASM, WALA
 - Android: Soot, Dexlib2
- 二进制插桩工具: Qemu, Pintool, DynamoRIO

Dexlib2

- Dexlib2是一个使用Java编写的Dex文件(Android机器码文件)的编辑库。
- · 常用来修改Dex文件,合并Dex文件等。
- 通过修改Dex文件,可实现对Android程序的插桩。

· 安卓虚拟机 vs Java 虚拟机

- Java虚拟机的模型:基于栈的机器
- 安卓虚拟机的模型: 基于寄存器的机器 (ARM)
- 两者均实现解释执行到本地执行的设计,提高性能
- 导致插桩差异很大

- 源代码(字节码)插桩工具:
 - C/C++: Clang/LLVM
 - Java: ASM, WALA
 - Android: Soot, Dexlib2
- 二进制插桩工具: Qemu, Pintool, DynamoRIO

Qemu

- QEMU是一款仿真软件,可进行应用与系统级软件仿真
 - 提供包括处理器、存储器、总线以及中断控制器、MMU(memory management unit)、FPU(float point unit)以及其他外设的全系统仿真,可以不作修改运行任何客户机系统软件。
- QEMU在运行过程中主要执行两方面任务:
 - 执行调度
 - 动态二进制翻译
- 判断当前基本翻译块(translate block, TB)是否已经在TB Cache中:
 - 不在:则进行动态二进制翻译
 - 在: 根据该基本翻译块执行宿主机指令

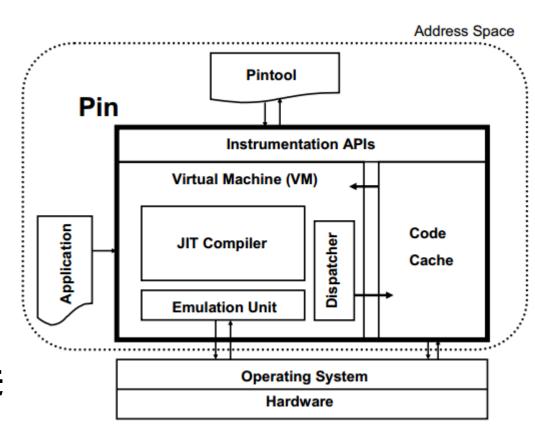
Qemu

- 动态二进制翻译包含翻译前端和翻译后端2个阶段
 - 在第一阶段, 读取客户机指令序列, 进行反汇编, 并产生中间码。
 - 在第二阶段,遍历中间码,将中间码转换成宿主机指令,保存翻译块并加入TB Cache。
- 通过修改第一阶段生成的中间码,可实现动态二进制插桩。

- 源代码(字节码)插桩工具:
 - C/C++: Clang/LLVM
 - Java: ASM, WALA, Soot
 - Android: Soot, Dexlib2
- 二进制插桩工具: Qemu, Pintool, DynamoRIO

Pintool

- Pin是由英特尔公司开发的动态二进制 插桩框架
 - 支持Windows, Linux和OSX等
- Pin 允许在可执行文件 文件的任意位置插入任意的代码 (C/C++编写)
- 优势:
 - 一代码可以被动态的添加到正在执行的可执 行文件中
 - 可以将 pin 附加 (attach) 到正在运行的进程中



```
ofstream OutFile;
static UINT64 icount = 0;
// 每次 Instruction 函数都会调用这个函数进行 icount 变量自增
VOID docount() { icount++; }
VOID Instruction(INS ins, VOID* v)
   INS InsertCall(ins, IPOINT BEFORE, (AFUNPTR)docount, IARG END);
KNOB< string > KnobOutputFile(KNOB_MODE_WRITEONCE, "pintool", "o", "inscount.out", "specify output file name");
```

```
ofstream OutFile;
static UINT64 icount = 0;
// 每次 Instruction 函数都会调用这个函数进行 icount 变量自增
VOID docount() { icount++; } 想要向程序中插桩docount函数
VOID Instruction(INS ins, VOID* v)
   INS InsertCall(ins, IPOINT BEFORE, (AFUNPTR)docount, IARG END);
KNOB< string > KnobOutputFile(KNOB MODE WRITEONCE, "pintool", "o", "inscount.out", "specify output file name");
```

```
ofstream OutFile;
static UINT64 icount = 0;
// 每次 Instruction 函数都会调用这个函数进行 icount 变量自增
VOID docount() { icount++; }
VOID Instruction(INS ins, VOID* v)
   INS InsertCall(ins, IPOINT BEFORE, (AFUNPTR)docount, IARG END);
KNOB< string > KnobOutputFile(KNOB MODE WRITEONCE, "pintool", "o", "inscount.out", "specify output file name");
```

```
int main(int argc, char* argv[])
   if (PIN_Init(argc, argv)) return Usage();
   OutFile.open(KnobOutputFile.Value().c_str());
   INS_AddInstrumentFunction(Instruction, 0);
   PIN_AddFiniFunction(Fini, 0);
   PIN_StartProgram();
   return 0;
```

```
int main(int argc, char* argv[])
   if (PIN_Init(argc, argv)) return Usage();
   OutFile.open(KnobOutputFile.Value().c_str());
   INS_AddInstrumentFunction(Instruction, 0);
   PIN_AddFiniFunction(Fini, 0);
   PIN_StartProgram();
   return 0;
```

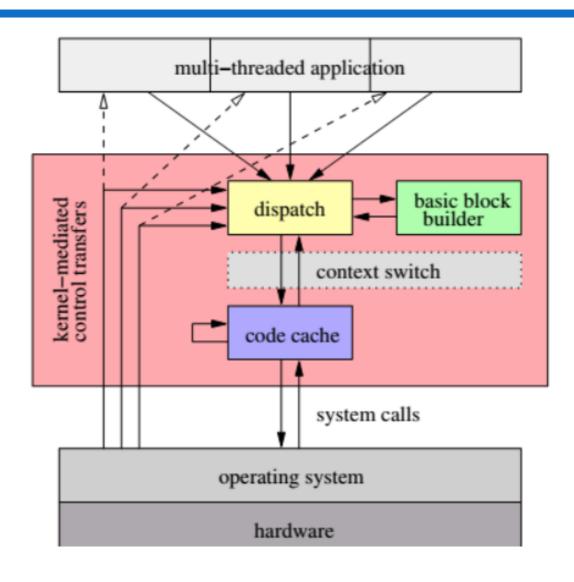
常用插桩工具

- 源代码(字节码)插桩工具:
 - C/C++: Clang/LLVM
 - Java: ASM, WALA
 - Android: Soot, Dexlib2
- 二进制插桩工具: Qemu, Pintool, DynamoRIO

DynamoRIO

- DynamoRIO是一个使用动态二进制插桩框架的平台。
 - 由惠普的Dynamo优化系统和麻省理工学院的Runtime Introspection and Optimization (RIO) 研究小组合作开发
- 支持Windows和Linux
- DynamoRIO是一个运行时刻代码(runtime code)操作系统。
- 它在操作系统和应用程序之间,构成一个中间层,允许我们在程序运行时对程序的任何部分进行代码转换。

DynamoRIO



DynamoRIO

- DynamoRIO的内核由三个模块组成
 - 调度器 (Dispatch): 截获被测程序的指令,完成内存事件的分发并协调各个模块之间的工作
 - 基本块构建器 (Basic block builder) : 从被测程序中切分出基本块并完成插桩
 - 代码缓存器 (Code cache) : 缓存并管理已经插桩完毕的基本块

DynamoRIO vs Pintool

插桩工具比较

	GCC	Clang	LLVM	ASM	WALA	SOOT	Dexlib2	QEMU	Pintool	DynamoRIO
语言	C/C++		IR		Java		Dex	二进制		
插桩级别	源码		中间码	字节码		中间码			二进制	
成熟度	高									中
难易度	难								中	难
静态分析	有			无		有			无	
	GCC	Clang	LLVM	ASM	WALA	SOOT	Dexlib2	QEMU	Pintool	DynamoRIO

对机器模型的知识

1.3 困难与挑战

- 自动化程序插桩技术面临的挑战主要包括:
 - 减少插桩引入的额外开销:
 - 插桩的代码段本身会带来一定开销
 - 这些额外开销会降低程序性能,影响性能评估的准确性
 - 因此需要设计高效的插桩代码

1.3 困难与挑战

- 选择合适的插桩粒度:
 - 较细的插桩粒度(语句级)
 - 能更全面地收集程序信息
 - 会引入更大的预处理和运行开销
 - 较粗的插桩粒度(基本块级、函数级)
 - 只能收集到粗粒度的运行时信息
 - 开销较小,不会显著影响程序性能
 - 需要对二者进行权衡



