# 深入分析GadgetInspector核心代码

笔者是某大学本科在读,初涉安全的萌新,才疏学浅,如果文章有错误之处还请大佬指出!

最近本来在做审计相关的事情,遇到 GadgetInspector 比较感兴趣,于是做了些深入的分析

目录

```
深入分析GadgetInspector核心代码
   1前言
       1.1 简介
       1.2 整体流程
       1.3 加载
       1.4 基础
       1.5 杂项
   2 MethodDiscoveryClassVisitor
       2.1 visit
       2.2 visitAnnotation
       2.3 visitField
       2.4 visitMethod
       2.5 visitEnd
       2.6 作用
   3 MethodCallDiscoveryClassVisitor
       3.1 visit
       3.2 visitMethod
       3.3 作用
   4 MethodCallDiscoveryMethodVisitor
       4.1 构造
       4.2 visitMethodInsn
       4.3 作用
   5 TaintTrackingMethodVisitor
       5.1 JVM Frame
       5.2 SavedVariableState
       5.3 构造
       5.4 visitCode
       5.5 push & pop & get
       5.6 visitFrame
       5.7 visitXxxInsn
           5.7.1 visitInsn
           5.7.2 visitIntInsn
           5.7.3 visitVarInsn
           5.7.4 visitTypeInsn
           5.7.5 visitFieldInsn
           5.7.6 visitMethodInsn
           5.7.7 visitlnvokeDynamiclnsn
           5.7.8 visitJumpInsn
           5.7.9 visitLabel
           5.7.10 visitLdclnsn
           5.7.11 visitTableSwitchInsn
           5.7.12 visitLookupSwitchInsn
           5.7.13 visitMultiANewArrayInsn
           5.7.14 visitOthers
       5.8 xxxTaint
       5.9 couldBeSerialized
       5.10 作用
   6 PassthroughDataflowClassVisitor
       6.1 构造
       6.2 visit
       6.3 visitMethod
       6.4 getReturnTaint
   7 PassthroughDataflowMethodVisitor
       7.1 构造
       7.2 visitCode
       7.3 visitInsn
       7.4 visitFieldInsn
       7.5 visitMethodInsn
       7.6 作用
   8 PassthroughDiscovery
       8.1 属性
       8.2 discover
       8.3 discoverMethodCalls
       8.4 topologicallySortMethodCalls
       8.5 dfsTsort
       8.6 calculatePassthroughDataflow
       8.7 分析
   9 参考
```

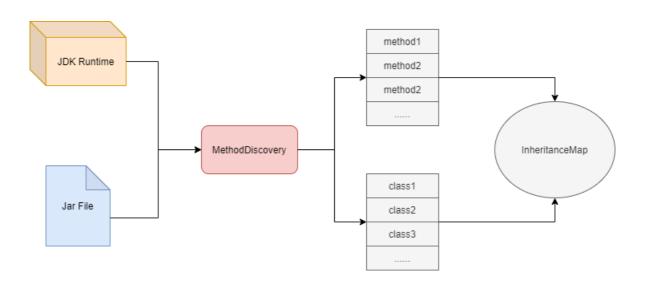
# 1前言

# 1.1 简介

GadgetInspector是**Black Hat 2018**提出的一个Java反序列化利用链自动挖掘工具,核心技术的Java ASM,结合字节码的静态分析。根据输入JAR包和JDK已有类进行分析,最终得到利用链

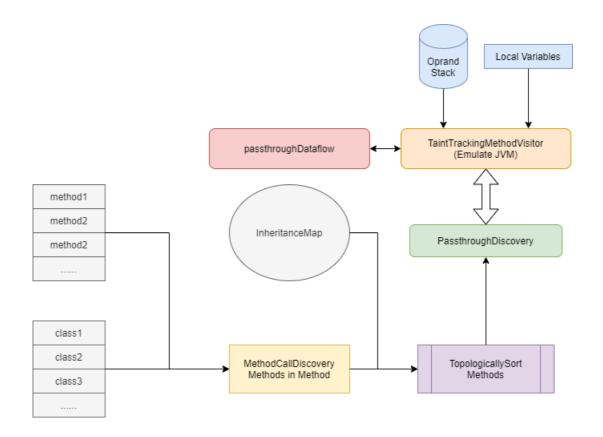
### 1.2 整体流程

整个流程第一步是根据 JDK 和输入的 Jar 得到所有的字节码,然后通过 MethodDiscovery 分析,参考第2,3章。获取所有的方法 信息,类信息和继承信息。继承关系 InheritanceMap 指某个类的父类和实现的接口都有哪些

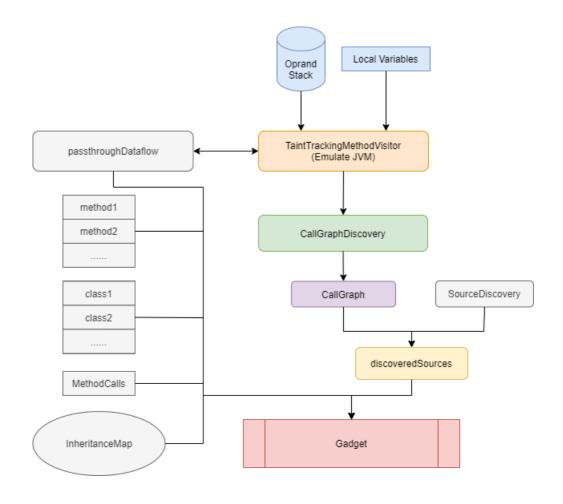


第二步是本文的核心,数据流分析确定:方法的参数和返回值之间的关系。利用第一步获得信息得到方法中的方法调用,结合 Inh eritanceMap 的继承关系,将所有方法进行拓扑逆排序(参考8.7)实现最先调用的方法在最前端。然后利用 PassthroughDiscovery 得到每个方法的参数和返回值之间的关系,也就是返回值能够被哪些参数污染

而 PassthroughDiscovery 的底层是 TaintTrakingMethodVisitor ,这个类是该项目的核心,参考第5节,他模拟了 JVM Stack Frame 中的 Operand Stack 和 Local Variables Array 让代码"动"起来,进而根据方法调用流程拿到具体的结果 passthroughDataflow,参考第6,7和8节。这个结果从一开始是最底层的调用,所以他的第一步结果可以被第二步分析使用



后续利用上文模拟的机制,生成调用图( CallGraph )后结合漏洞触发入口( readObject 等)得到 discoveredSources ,主要保存了方法入口和污染参数信息。在最后一步和之前所有信息合并



## 1.3 加载

主要是区分了 SpringBoot Fat Jar , Jar Lib , War 三种方式:

- SpringBoot Fat Jar: 一个大List,加入解压后的 BOOT-INF/classes 路径,并加入 BOOT-INF/lib 下所有Jar Lib的路径,最终构造一个 URLClassLoader 用于获取所有字节码文件,JVM停止后自动删除解压路径
- Jar Lib: 直接将所有输入的Jar Lib加入 JarClassLoader (该类继承自 URLClassLoader )
- War: 一个大List,加入解压后的 WEB-INF/classes 路径,并加入 WEB-INF/lib 下所有Jar Lib的路径,最终构造一个 URLClassLoader 用于获取所有字节码文件, JVM停止后自动删除解压路径

加载字节码的核心方法来自 guava 库的 ClassPath.from(classLoader).getAllClasses()

最终获得的都是 ClassLoader 对象, 然后统一获得所有字节码文件

```
for (ClassPath.ClassInfo classInfo : ClassPath.from(classLoader).getAllClasses()) {
    result.add(new ClassLoaderClassResource(classLoader, classInfo.getResourceName()));
}
```

加载JDK的rj.jar代码如下,利用String类拿到rt.jar的路径,构造 URLClassLoader 然后加载

```
// java.Lang.String类在rt.jar中, JDK不只是rt.jar, 个别类并不属于rt.jar

URL stringClassUrl = Object.class.getResource("String.class");

URLConnection connection = stringClassUrl.openConnection();

Collection<ClassResource> result = new ArrayList<>();

if (connection instanceof JarURLConnection) {

URL runtimeUrl = ((JarURLConnection) connection).getJarFileURL();

URLClassLoader classLoader = new URLClassLoader(new URL[]{runtimeUrl});

// 类似的操作

for (ClassPath.ClassInfo classInfo : ClassPath.from(classLoader).getAllClasses()) {

result.add(new ClassLoaderClassResource(classLoader, classInfo.getResourceName()));
}

}
```

经过测试, ClassPath.from 方式拿到Jar的class文件是包含rt.jar的,大概在三万多。如果jar数量多,会出现**大量的重复**,造成不小的性能问题,是否存在一种方式可以直接拿到rt.jar和输入jar的所有class文件的 inputStream 并且不重复?(已实现,后续开源)

当然,也可能是笔者本地调试的问题,由于一些特殊原因导致出现大量的重复,这点不是文章的重点,顺便提到而已

#### 1.4 基础

基础主要是ASM技术的一些基础,需要大致明白ASM如何解析字节码

这里给出 ClassVisit 和 MethodVisit 的顺序,以便于后续的理解

ClassVisit: 大体来看 visit->visitAnno->visitField或visitMethod->visitEnd

```
visit
[visitSource][visitModule][visitNestHost][visitPermittedSubclass][visitOuterClass]
(
    visitAnnotation |
    visitTypeAnnotation |
    visitAttribute
)*
(
    visitNestMember |
    visitInnerClass |
    visitRecordComponent |
    visitField |
    visitMethod
)*
    visitEnd
```

MethodVisit: 大体来看 visitParam->visitAnno->visitCode->visitFrame或visitXxxInsn->visitMax->visitEnd

```
(visitParameter)*
[visitAnnotationDefault]
(visitAnnotation | visitAnnotableParameterCount | visitParameterAnnotation | visitTypeAnnotation | visitAttribute)*
    visitCode
       visitFrame
       visitXxxInsn
       visitLabel
       visitInsnAnnotation |
       visitTryCatchBlock |
       visitTryCatchAnnotation |
       visitLocalVariable |
       visitLocalVariableAnnotation |
       visitLineNumber
    visitMaxs
1
visitEnd
```

GadgetInspector模拟了JVM Stack中Frame的Operand Stack和Local Variables Array,这一步是基础将在5.1中介绍

## 1.5 杂项

一些细节,比如 ClassReference.Handle 重写 equal

可以看到判断两个类名对象 Handle 是否相等是根据字符串 name 做的,因此 hashcode 只需要根据 name 做

```
@Override
public boolean equals(Object o) {
    if (this == o) return true;
    if (o == null || getClass() != o.getClass()) return false;
    Handle handle = (Handle) o;
    return name != null ? name.equals(handle.name) : handle.name == null;
}

@Override
public int hashCode() {
    return name != null ? name.hashCode() : 0;
}
```

处理jar包内的class文件,比较巧妙。可以看到创建了一个临时目录,比如windows在 C:\\User\\AppData\\Local\\Temp 中。添加一个 shutdownHook 会在JVM退出的时候调用,在这里面删除这个临时目录。而临时目录中保存的是jar中的所有class文件,用于创建输入流,然后交给 ClassReader 做分析

```
final Path tmpDir = Files.createTempDirectory("exploded-jar");
// Delete the temp directory at shutdown
Runtime.getRuntime().addShutdownHook(new Thread(() -> {
    try {
        deleteDirectory(tmpDir);
    } catch (IOException e) {
        LOGGER.error("Error cleaning up temp directory " + tmpDir.toString(), e);
    }
}));
```

还有一些小问题,这里就不继续写了,回到重点

# 2 MethodDiscoveryClassVisitor

继承自ASM的ClassVisitor,主要作用是对所有字节码中的类进行观察,下文将根据ASM定义的visit顺序进行分析

#### 2.1 visit

```
// 观察到某一个类的时候会先调用visit方法
public void visit ( int version, int access, String name, String signature, String superName, String[]interfaces){
   // 给一些全局变量赋值
   this.name = name:
   this.superName = superName;
   this.interfaces = interfaces;
   // 接下来分析
   this.isInterface = (access & Opcodes.ACC_INTERFACE) != 0;
   this.members = new ArrayList<>();
   this.classHandle = new ClassReference.Handle(name);
   // 注解
   annotations = new HashSet<>();
   // 完成自己的逻辑后需要调用super.visit继续
   // 类似中间人攻击,不阻断正常流程,且可以在中间做事情
   super.visit(version, access, name, signature, superName, interfaces);
}
```

注意到其中的 (access & Opcodes.ACC\_INTERFACE) != 0 为什么这样可以判断是否为接口,因为 Opcode 中定义如下,发现每一种标识恰好二进制某一位为1,如果按位与,只要不包含该表示,那么得出结果一定是0

```
// 0000 0000 0000 0001
int ACC_PUBLIC = 0x0001; // class, field, method
// 0000 0000 0000 0010
int ACC_PRIVATE = 0x0002; // class, field, method
// 0000 0000 0100
int ACC_PROTECTED = 0x0004; // class, field, method
// 0000 0010 0000 0000
int ACC_INTERFACE = 0x0200; // class
```

#### 2.2 visitAnnotation

注解在整个流程中没有什么实际的意义

```
// 调用完visit后会到达visitAnnotation
public AnnotationVisitor visitAnnotation(String descriptor, boolean visible) {
    annotations.add(descriptor);
    // 不阻断
    return super.visitAnnotation(descriptor, visible);
}
```

## 2.3 visitField

```
// visitField和visitMethod调用优先级一样
// 对类属性进行观察
public FieldVisitor visitField(int access, String name, String desc,
                            String signature, Object value) {
   // 该属性非STATIC
   if ((access & Opcodes.ACC_STATIC) == 0) {
       Type type = Type.getType(desc);
       String typeName;
       if (type.getSort() == Type.OBJECT || type.getSort() == Type.ARRAY) {
           // 属性类型非引用调用getInternaLName得到名称
           typeName = type.getInternalName();
       } else {
           // 普通类型直接得到类型
           typeName = type.getDescriptor();
       // 给全局变量赋值
       members.add(new ClassReference.Member(name, access, new ClassReference.Handle(typeName)));
   }
   // 传递
   return super.visitField(access, name, desc, signature, value);
```

### 2.4 visitMethod

```
// 对类里的方法进行观察

public MethodVisitor visitMethod(int access, String name, String desc, String signature, String[] exceptions) {

    // 是否是STATIC

    boolean isStatic = (access & Opcodes.ACC_STATIC) != 0;

    // 找到一个方法,添加到缓存

    discoveredMethods.add(new MethodReference(
        classHandle,
        name,
        desc,
        isStatic));

    // 传递

    return super.visitMethod(access, name, desc, signature, exceptions);
}
```

#### 2.5 visitEnd

#### 2.6 作用

# 3 MethodCallDiscoveryClassVisitor

#### 3.1 visit

#### 3.2 visitMethod

在Java7以前的版本会用到jsr指令,本质原因是为了程序的兼容性,兼容Jar包和JDK一些老类

#### 3.3 作用

与 MethodCallDiscoveryMethodVisitor 一起记录所有方法内的所有方法调用

```
public String Test(){
    A a = new A();
    a.test1();
    // static
    B.test2();
}
```

例如这里的 test1 和 test2 就是方法内的方法调用

# 4 MethodCallDiscoveryMethodVisitor

# 4.1 构造

# 4.2 visitMethodInsn

方法中的方法相关指令

```
@Override
public void visitMethodInsn(int opcode, String owner, String name, String desc, boolean itf) {
    // visit的方法中如果存在方法调用都加入全局变量(无论static,interface还是普通调用)
    calledMethods.add(new MethodReference.Handle(new ClassReference.Handle(owner), name, desc));
    super.visitMethodInsn(opcode, owner, name, desc, itf);
}
```

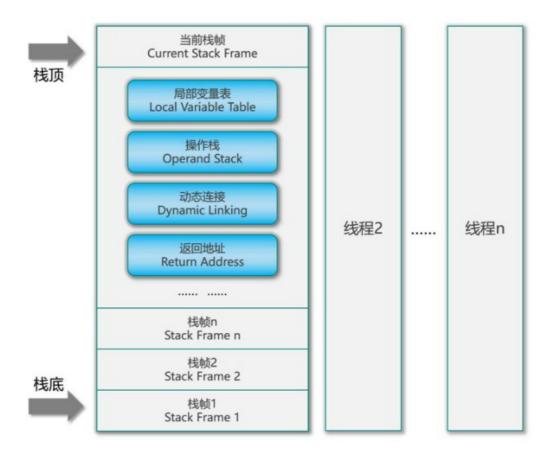
# 4.3 作用

与 MethodCallDiscoveryClassVisitor 一起记录方法内的方法调用,参考3.3

# **5 TaintTrackingMethodVisitor**

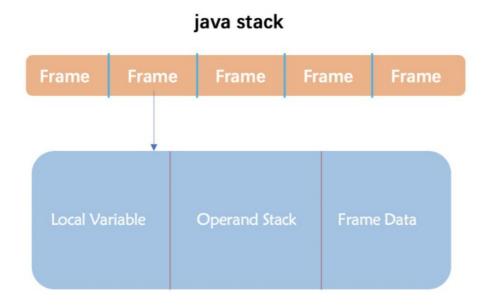
## 5.1 JVM Frame

分析该类离不开JVM的原理。JVM Stack在每个线程被创建时被创建,用来存放一组栈帧(Frame)



每次方法调用均会创建一个对应的Frame,方法执行完毕或者异常终止,Frame被销毁

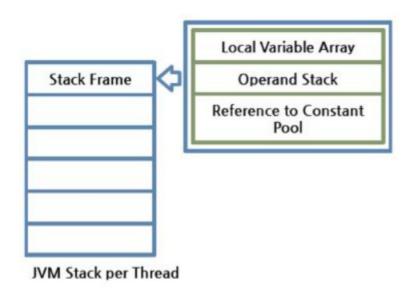
而每个Frame的结构如下,主要由本地变量数组(local variables)和操作栈(operand stack)组成



局部变量表所需的容量大小是在编译期确定下来的,表中的变量只在当前方法调用中有效

JVM把操作数栈作为它的工作区——大多数指令都要从这里弹出数据,执行运算,然后把结果压回操作数栈。比如,iadd指令就要从操作数栈中弹出两个整数,执行加法运算,其结果又压回到操作数栈中

例如:方法调用会从当前的Stack里弹出参数,而弹出的参数就到了新的局部变量表里,执行完返回的时候就得把返回值PUSH回



之所以介绍JVM Frame,是因为代码模拟了比较完善的Operand Stack和Local Varialbles交互,例如方法调用会从Stack中弹出参数,方法返回值会压入栈中。根据这样的规则,进而执行数据流的分析

#### 5.2 SavedVariableState

在5.1中介绍 stack 和 local variables 因为在 TaintTrackingMethodVisitor 中自行实现了这样的结构

注意到这里保存的Set集合,实际上代码中要么是空Set和Null做占位,要么保存的是实际有意义的值,也就是污染点

污染点的含义是参数索引,进而分析影响返回值的参数是什么。那为什么要用Set不会数组或List呢?因为Set自带去重,分析代码中会往Stack中设置多次污染信息(见后文分析)

```
private static class SavedVariableState<T> {
   // [local variables]
   List<Set<T>>> localVars;
   // [operand stack]
   List<Set<T>> stackVars;
   // 新建构造
    public SavedVariableState() {
       localVars = new ArrayList<>();
       stackVars = new ArrayList<>();
    }
    // 复制构造
    public SavedVariableState(SavedVariableState<T> copy) {
       this.localVars = new ArrayList<>(copy.localVars.size());
       this.stackVars = new ArrayList<>(copy.stackVars.size());
       for (Set<T> original : copy.localVars) {
           this.localVars.add(new HashSet<>(original));
       for (Set<T> original : copy.stackVars) {
           this.stackVars.add(new HashSet<>(original));
       }
    // 根据传入值合并
    public void combine(SavedVariableState<T> copy) {
        for (int i = 0; i < copy.localVars.size(); i++) {</pre>
            while (i >= this.localVars.size()) {
               this.localVars.add(new HashSet<T>());
           this.localVars.get(i).addAll(copy.localVars.get(i));
        for (int i = 0; i < copy.stackVars.size(); i++) {</pre>
           while (i >= this.stackVars.size()) {
               this.stackVars.add(new HashSet<T>());
           this.stackVars.get(i).addAll(copy.stackVars.get(i));
       }
    }
}
```

## 5.3 构造

有一些变量将在后文分析

```
// 根据已有类信息分析生成的[子类->[祖先类,祖先的子类...父类]]
private final InheritanceMap inheritanceMap;
// 暂不分析
private final Map<MethodReference.Handle, Set<Integer>>> passthroughDataflow;
// 一个工具类,暂不分析
private final AnalyzerAdapter analyzerAdapter;
// public/private...
private final int access;
// 方法名
private final String name;
// void(int a) -> (I)V
private final String desc;
// 泛型, 这里没用
private final String signature;
// 异常,这里没用
private final String[] exceptions;
public TaintTrackingMethodVisitor(...) {
   super(api, new AnalyzerAdapter(owner, access, name, desc, mv));
   // 一系列赋值
   this.inheritanceMap = inheritanceMap;
// stack和Local variables
private SavedVariableState<T> savedVariableState = new SavedVariableState<T>();
// 处理goto问题,暂不分析
private Map<Label, SavedVariableState<T>> gotoStates = new HashMap<Label, SavedVariableState<T>>();
// 处理异常问题, 暂不分析
private Set<Label> exceptionHandlerLabels = new HashSet<Label>();
```

#### 5.4 visitCode

最先调用 visitCode , 在进入方法体的时候

这是数据流动的起始位置,注意到根据实际情况在局部变量表里设置参数,这是模拟JVM真实的情况,以便于后续数据流分析

```
// 首先执行的方法
public void visitCode() {
   super.visitCode();
   // 清空stack和Local variables
   savedVariableState.localVars.clear();
   savedVariableState.stackVars.clear();
   if ((this.access & Opcodes.ACC_STATIC) == 0) {
       // 如果方法非static那么local variables[0]=this
       // 这里没有给出实际的值,而是直接占了一位
       savedVariableState.localVars.add(new HashSet<T>());
   }
   // 方法参数类型
   for (Type argType : Type.getArgumentTypes(desc)) {
       // size 只会是1或2
       for (int i = 0; i < argType.getSize(); i++) {</pre>
           // 根据size将所有参数都占位
           savedVariableState.localVars.add(new HashSet<T>());
       }
   }
}
```

# 5.5 push & pop & get

模拟Stack的push和pop操作

```
// 模拟stack的push
private void push(T ... possibleValues) {
   Set<T> vars = new HashSet<>();
   for (T s : possibleValues) {
       vars.add(s);
   savedVariableState.stackVars.add(vars);
// 模拟stack的push,直接设置Set
private void push(Set<T> possibleValues) {
   savedVariableState.stackVars.add(possibleValues);
// 模拟stack的pop
private Set<T> pop() {
   // 注意stack后入先出,所以是最后一个
   return savedVariableState.stackVars.remove(savedVariableState.stackVars.size()-1);
private Set<T> get(int stackIndex) {
   // 假设stack大小为10,传入index是3,那么get的索引为6,是第7个
   return savedVariableState.stackVars.get(savedVariableState.stackVars.size()-1-stackIndex);
```

#### 5.6 visitFrame

visitFrame 在 visitCode 后调用

主要作用是根据ASM给出"正确"的Frame计算方法同步当前模拟的Stack和局部变量表,确保不出现问题

第一步判断的 F\_NEW 原因可以参考ASM源码: Must be Opcodes.F\_NEW for expanded frames

几个参数的意义参考ASM文档:

- type: the type of this stack map frame
- nLocal: the number of local variables in the visited frame
- local: the local variable types in this frame. This array must not be modified
- nStack: the number of operand stack elements in the visited frame
- stack: the operand stack types in this frame. This array must not be modified

```
public void visitFrame(int type, int nLocal, Object[] local, int nStack, Object[] stack) {
    if (type != Opcodes.F_NEW) {
       throw new IllegalStateException("Compressed frame encountered; class reader should use accept() with
EXPANDED_FRAMES option.");
    }
   int stackSize = 0;
    for (int i = 0; i < nStack; i++) {</pre>
       Object typ = stack[i];
       int objectSize = 1;
       // Long和double的大小为2
       if (typ.equals(Opcodes.LONG) || typ.equals(Opcodes.DOUBLE)) {
           objectSize = 2;
       for (int j = savedVariableState.stackVars.size(); j < stackSize+objectSize; j++) {</pre>
           // 根据size在模拟stack中占位
           savedVariableState.stackVars.add(new HashSet<T>());
       // 统计总stack大小
       stackSize += objectSize;
    int localSize = 0;
    for (int i = 0; i < nLocal; i++) {</pre>
       Object typ = local[i];
       int objectSize = 1;
       // 类似
       if (typ.equals(Opcodes.LONG) || typ.equals(Opcodes.DOUBLE)) {
           objectSize = 2;
        // 类似, 占位
       for (int j = savedVariableState.localVars.size(); j < localSize+objectSize; j++) {</pre>
           savedVariableState.localVars.add(new HashSet<T>());
       // 统计
       localSize += objectSize;
    // 根据统计出的真实size进行缩容,达到一致
    for (int i = savedVariableState.stackVars.size() - stackSize; i > 0; i--) {
        savedVariableState.stackVars.remove(savedVariableState.stackVars.size()-1);
   // 根据统计出的真实size进行缩容,达到一致
    for (int i = savedVariableState.localVars.size() - localSize; i > 0; i--) {
       savedVariableState.localVars.remove(savedVariableState.localVars.size()-1);
    super.visitFrame(type, nLocal, local, nStack, stack);
    // 验证
    sanityCheck();
}
private void sanityCheck() {
    // 利用anaLyzerAdapter计算和验证stack的size
    if (analyzerAdapter.stack != null && savedVariableState.stackVars.size() != analyzerAdapter.stack.size()) {
       throw new IllegalStateException("Bad stack size.");
    }
```

#### 5.7 visitXxxInsn

根据 opcode 和操作数进行push和pop操作,模拟了 JVM Frame 中的 OperandStack 操作

#### 5.7.1 visitInsn

```
public void visitInsn(int opcode) {
   // 这些是临时变量,用于复制等指令
   Set<T> saved0, saved1, saved2, saved3;
   // 对模拟stack的size进行验证
   sanityCheck();
   switch(opcode) {
       // NOP跳过
       case Opcodes.NOP:
           break;
       // push null
       case Opcodes.ACONST_NULL:
       // push int
       case Opcodes.ICONST_M1:
       case Opcodes.ICONST_0:
       case Opcodes.ICONST_1:
       case Opcodes.ICONST_2:
       case Opcodes.ICONST_3:
       case Opcodes.ICONST_4:
       case Opcodes.ICONST_5:
       case Opcodes.FCONST_0:
       case Opcodes.FCONST_1:
       case Opcodes.FCONST_2:
           // 模拟进行一次push
           push();
           break;
       // Long和double的size为2
       case Opcodes.LCONST_0:
       case Opcodes.LCONST_1:
       case Opcodes.DCONST_0:
       case Opcodes.DCONST_1:
           // size为2需要两次push
           push();
           push();
           break;
       // 这里是push各种类型的数组的索引对应的值
       // array,index -> value
       case Opcodes.IALOAD:
       case Opcodes.FALOAD:
       case Opcodes.AALOAD:
       case Opcodes.BALOAD:
       case Opcodes.CALOAD:
       case Opcodes.SALOAD:
           // 弹出数组引用和弹出index
           pop();
           pop();
           // push进去value
           push();
           break;
       // Long和double的size为2
       case Opcodes.LALOAD:
       case Opcodes.DALOAD:
           // 弹出数组引用和弹出index
           pop();
           pop();
           // 两次push因为size为2
           push();
           push();
           break;
       // 弹出各种数组以及index和value
       case Opcodes.IASTORE:
       case Opcodes.FASTORE:
       case Opcodes.AASTORE:
```

```
case Opcodes.BASTORE:
case Opcodes.CASTORE:
case Opcodes.SASTORE:
   // value
   pop();
   // index
    pop();
    // array
    pop();
    break;
// 多pop一次因为size为2
case Opcodes.LASTORE:
case Opcodes.DASTORE:
   pop();
    pop();
    pop();
    pop();
    break;
// 显而易见
case Opcodes.POP:
   pop();
    break;
// 显而易见
case Opcodes.POP2:
    pop();
    pop();
    break;
// 复制栈顶元素
case Opcodes.DUP:
    push(get(0));
    break;
// 复制栈顶插入到第2位
case Opcodes.DUP_X1:
   saved0 = pop();
    saved1 = pop();
    push(saved0);
    push(saved1);
    push(saved0);
    break;
// 复制栈顶插入到第3位
case Opcodes.DUP_X2:
    saved0 = pop(); // a
   saved1 = pop(); // b
    saved2 = pop(); // c
    push(saved0); // a
    push(saved2); // c
    push(saved1); // b
    push(saved0); // a
    break;
// 复制栈顶两个
case Opcodes.DUP2:
    push(get(1));
    push(get(1));
    break;
// 复制两个并向下插入
// ..., value3 , value2 , value1 \rightarrow
// ..., value2 , value1 , value3 , value2 , value1
case Opcodes.DUP2_X1:
    saved0 = pop();// value1
    saved1 = pop();// value2
    saved2 = pop();// value3
    push(saved1);// value2
    push(saved0);// value1
    push(saved2);// value3
    push(saved1);// value2
    nuch(caveda) · // value1
```

```
pusit(saveuo/)// vucues
    break;
// 复制两个再向下两个插入
// ..., value4 , value3 , value2 , value1 \rightarrow
// ..., value2 , value1 , value4 , value3 , value2 , value1
case Opcodes.DUP2_X2:
    saved0 = pop();
    saved1 = pop();
    saved2 = pop();
    saved3 = pop();
   push(saved1);
   push(saved0);
   push(saved3);
   push(saved2);
   push(saved1);
   push(saved0);
    break;
// 交换栈顶和第二个元素
case Opcodes.SWAP:
   saved0 = pop();
    saved1 = pop();
    push(saved0);
    push(saved1);
    break;
// 取栈顶两元素做完数学操作后push结果
case Opcodes.IADD:
case Opcodes.FADD:
case Opcodes.ISUB:
case Opcodes.FSUB:
case Opcodes.IMUL:
case Opcodes.FMUL:
case Opcodes.IDIV:
case Opcodes.FDIV:
case Opcodes.IREM:
case Opcodes.FREM:
   pop();
   pop();
   push();
   break;
// Long和size都乘2
case Opcodes.LADD:
case Opcodes.DADD:
case Opcodes.LSUB:
case Opcodes.DSUB:
case Opcodes.LMUL:
case Opcodes.DMUL:
case Opcodes.LDIV:
case Opcodes.DDIV:
case Opcodes.LREM:
case Opcodes.DREM:
   pop();
   pop();
   pop();
   pop();
   push();
   push();
   break;
// 取出栈顶元素判断是否为int
// 结果push回去
case Opcodes.INEG:
case Opcodes.FNEG:
   pop();
   push();
   break;
// Long和double都乘2
case Opcodes.LNEG:
```

```
case Opcodes.DNEG:
   pop();
   pop();
   push();
   push();
   break;
// 取栈顶两个进行位运算
// 结果push回去
case Opcodes.ISHL:
case Opcodes.ISHR:
case Opcodes.IUSHR:
   pop();
   pop();
   push();
   break;
// Long和double的size为2
// 操作数是int为1所以是3次pop
case Opcodes.LSHL:
case Opcodes.LSHR:
case Opcodes.LUSHR:
   pop();
   pop();
   pop();
   push();
   push();
   break;
// 取栈顶两个进行位运算
// 结果push回去
case Opcodes.IAND:
case Opcodes.IOR:
case Opcodes.IXOR:
   pop();
   pop();
   push();
    break;
// Long和double的size为2
// Long和Long自己操作,所以是4次pop
case Opcodes.LAND:
case Opcodes.LOR:
case Opcodes.LXOR:
    pop();
    pop();
   pop();
   pop();
   push();
   push();
   break;
// 类型转换结果push回去
case Opcodes.I2B:
case Opcodes.I2C:
case Opcodes.I2S:
case Opcodes.I2F:
   pop();
   push();
   break;
// 转Long要2次push
case Opcodes.I2L:
case Opcodes.I2D:
   pop();
   push();
   push();
   break;
// Long转要2次pop
case Opcodes.L2I:
case Opcodes.L2F:
```

```
pop();
    pop();
    push();
    break;
// Long转doubLe各2次
case Opcodes.D2L:
case Opcodes.L2D:
    pop();
    pop();
    push();
    push();
    break;
// float转int
case Opcodes.F2I:
    pop();
    push();
    break;
// Long是2次
case Opcodes.F2L:
case Opcodes.F2D:
    pop();
    push();
    push();
    break;
// double是2次
case Opcodes.D2I:
case Opcodes.D2F:
    pop();
    pop();
    push();
    break;
// 比较栈顶两个Long,结果push
case Opcodes.LCMP:
    pop();
    pop();
    pop();
    pop();
    push();
    break;
// 比较栈顶两个fLoat,结果push
case Opcodes.FCMPL:
case Opcodes.FCMPG:
    pop();
    pop();
    push();
    break;
// 比较栈顶两个double,结果push
case Opcodes.DCMPL:
case Opcodes.DCMPG:
    pop();
    pop();
    pop();
    pop();
    push();
    break;
// return弹出一个
case Opcodes.IRETURN:
case Opcodes.FRETURN:
case Opcodes.ARETURN:
    pop();
    break;
// size为2
case Opcodes.LRETURN:
case Opcodes.DRETURN:
    pop();
    pop();
```

```
break;
       // void没操作
       case Opcodes.RETURN:
           break;
       // 算数组长度
       case Opcodes.ARRAYLENGTH:
           pop();
           push();
           break;
       // 抛出异常类似return
       case Opcodes.ATHROW:
           pop();
           break;
       // 监视对象,弹出1个即可
       case Opcodes.MONITORENTER:
       case Opcodes.MONITOREXIT:
           pop();
           break;
       default:
           throw new IllegalStateException("Unsupported opcode: " + opcode);
    }
    // 传递
   super.visitInsn(opcode);
    // stack校验
    sanityCheck();
}
```

#### 5.7.2 visitIntInsn

单int操作数指令

```
// 类似上文
public void visitIntInsn(int opcode, int operand) {
    switch(opcode) {
       // push一个值
       case Opcodes.BIPUSH:
       case Opcodes.SIPUSH:
           push();
           break;
       // 弹出一个size创建数组push回去引用
       case Opcodes.NEWARRAY:
           pop();
           push();
           break;
       default:
           throw new IllegalStateException("Unsupported opcode: " + opcode);
    }
   // 传递
   super.visitIntInsn(opcode, operand);
   // stack校验
    sanityCheck();
}
```

#### 5.7.3 visitVarInsn

加载或存储局部变量值的指令

能够进行数据流动正式因为这一步从局部变量表获得或设置数据,而局部变量表数据是从5.4中获得,形成一个完整的流程

模拟JVM进行PUSH/POP操作

```
public void visitVarInsn(int opcode, int var) {
   // 同步到本地模拟Local variables
   for (int i = savedVariableState.localVars.size(); i <= var; i++) {</pre>
       savedVariableState.localVars.add(new HashSet<T>());
    // 临时变量
    Set<T> saved0;
    switch(opcode) {
       // push int/float
       case Opcodes.ILOAD:
       case Opcodes.FLOAD:
           push();
           break;
       // push long/double
       case Opcodes.LLOAD:
       case Opcodes.DLOAD:
           push();
           push();
           break;
       // push object
       case Opcodes.ALOAD:
           // 从局部变量表里push一个object
           push(savedVariableState.localVars.get(var));
           break;
       // pop int/float -> 加入局部变量表
       case Opcodes.ISTORE:
       case Opcodes.FSTORE:
           savedVariableState.localVars.set(var, new HashSet<T>());
           break;
       // size为2
       case Opcodes.DSTORE:
       case Opcodes.LSTORE:
           pop();
           pop();
           savedVariableState.localVars.set(var, new HashSet<T>());
           break;
       // pop object -> 加入局部变量表
       case Opcodes.ASTORE:
           saved0 = pop();
           savedVariableState.localVars.set(var, saved0);
           break;
       // JSR相关,对stack和局部变量表没用影响
       case Opcodes.RET:
           break;
       default:
           throw new IllegalStateException("Unsupported opcode: " + opcode);
    // 传递
    super.visitVarInsn(opcode, var);
    // stack校验
    sanityCheck();
}
```

## 5.7.4 visitTypeInsn

以类的内部名称作为参数的指令

```
public void visitTypeInsn(int opcode, String type) {
   switch(opcode) {
       // push object
       case Opcodes.NEW:
           push();
           break;
       // 弹出个size后push数组
       case Opcodes.ANEWARRAY:
           pop();
          push();
          break;
       // 检查类型,stack不变化
       case Opcodes.CHECKCAST:
          break;
       // 判断类是否一致
       // pop类引用,push结果
       case Opcodes.INSTANCEOF:
          pop();
           push();
           break;
       default:
           throw new IllegalStateException("Unsupported opcode: " + opcode);
    }
   // 传递
   super.visitTypeInsn(opcode, type);
   // stack校验
   sanityCheck();
}
```

#### 5.7.5 visitFieldInsn

加载或存储对象字段值的指令

程序在这一步并没有过多的操作,只是简单的POP和PUSH

```
@Override
public void visitFieldInsn(int opcode, String owner, String name, String desc) {
   // size
   int typeSize = Type.getType(desc).getSize();
    switch (opcode) {
       // 获得static属性push进去
       case Opcodes.GETSTATIC:
            for (int i = 0; i < typeSize; i++) {</pre>
               push();
           }
           break;
       // 设置static属性pop出
       case Opcodes.PUTSTATIC:
           for (int i = 0; i < typeSize; i++) {</pre>
               pop();
           }
           break;
       // pop 出对象
       // 从对象里获取的值push进去
       case Opcodes.GETFIELD:
           // ref
           for (int i = 0; i < typeSize; i++) {</pre>
               // value
               push();
           }
           break;
       // pop出对象和值
        // 设置到对象里面(不影响stack)
       case Opcodes.PUTFIELD:
           for (int i = 0; i < typeSize; i++) {</pre>
               // value
               pop();
           // ref
           pop();
           break;
           throw new IllegalStateException("Unsupported opcode: " + opcode);
    }
    // 传递
   super.visitFieldInsn(opcode, owner, name, desc);
    // stack校验
    sanityCheck();
}
```

#### 5.7.6 visitMethodInsn

方法调用, 比较核心的方法

根据方法调用需要的参数,在Stack中POP,这是对真实情况的模拟

如果是构造方法,那么 argTaint 第0位的this添加到污染

如果是 void ObjectInputStream.defaultReadObject() 不传参,这时候对象本身this就是污染,给当前局部变量表第O位设置污染(这种情况下这一步拿不到污染,在后续的数据流中得到污染)

如果目前的方法恰好匹配到白名单(很可能存在漏洞)那么白名单函数的参数位置设置到污染(其实白名单就是简化了分析,固定出了哪些类的哪些函数是存在漏洞的,它的第几个参数是可被污染的,如果匹配到白名单,直接设置该参数即可)

根据已有的 passthroughDataflow 得到与返回值有关的参数索引Set,加入污染(这一步是外部生成的,也就是Visit其他类的生成

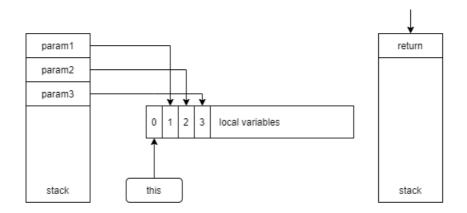
的,根据已有信息进行污点设置。参考8.7中的分析,调用链最末端的最优先被分析,因此调用到的方法必然已被visit分析过。由于Set的特性,并不会冲突,只是一次补充的效果)

如果当前类是集合类子类,认为集合中所有元素都是污染,这里不得到结果,只是设置污染,然后继续分析;如果返回对象或数组,认为返回是污染,这个结果是要并入PUSH的污染中的

最后把污染结果入栈,这模拟的就是执行完方法的PUSH返回值(代码第二次的PUSH是为了补位)

进一步的分析参考7.5

给出一个非STATIC方法调用的图



```
@Override
public void visitMethodInsn(int opcode, String owner, String name, String desc, boolean itf) {
   // 方法信息,这里HandLe是重新
   final MethodReference.Handle methodHandle = new MethodReference.Handle(
           new ClassReference.Handle(owner), name, desc);
   // 所有参数类型
   Type[] argTypes = Type.getArgumentTypes(desc);
   // 非静态调用
   if (opcode != Opcodes.INVOKESTATIC) {
       // 如果执行的非静态方法,则本地变量[0]=this
       // 这里获得的参数类型argTypes中不存在this,需要手动加
       Type[] extendedArgTypes = new Type[argTypes.length+1];
       System.arraycopy(argTypes, 0, extendedArgTypes, 1, argTypes.length);
       // 把this的type加到argTypes[0]
       extendedArgTypes[0] = Type.getObjectType(owner);
       argTypes = extendedArgTypes;
   }
   // 返回类型和size
   final Type returnType = Type.getReturnType(desc);
   final int retSize = returnType.getSize();
   switch (opcode) {
       // 四种方法调用
       case Opcodes.INVOKESTATIC:
       case Opcodes.INVOKEVIRTUAL:
       case Opcodes.INVOKESPECIAL:
       case Opcodes.INVOKEINTERFACE:
           // 构造污染参数集合,方法调用前先把操作数入栈
           final List<Set<T>> argTaint = new ArrayList<Set<T>>(argTypes.length);
           for (int i = 0; i < argTypes.length; i++) {</pre>
               // 占位
               argTaint.add(null);
           for (int i = 0; i < argTypes.length; i++) {</pre>
               Type argType = argTypes[i];
```

```
// 力法调用需要消耗掉赵些豕釵,笙部pop J
              if (argType.getSize() > 0) {
                  for (int j = 0; j < argType.getSize() - 1; j++) {</pre>
                     pop();
                  // 根据参数类型大小,从栈底获取入参,参数入栈是从右到左的
                  // 整体过程参考图片
                  argTaint.set(argTypes.length - 1 - i, pop());
          }
          Set<T> resultTaint;
           // 构造
          if (name.equals("<init>")) {
              // 如果被调用的方法是构造方法,则直接通过this污染
              // 之前已经设置第0位是this
              resultTaint = argTaint.get(0);
          } else {
              resultTaint = new HashSet<>();
          // void ObjectInputStream.defaultReadObject()
          if (owner.equals("java/io/ObjectInputStream") && name.equals("defaultReadObject") && desc.equals("()V"))
{
              // this加入到局部变量表,污染与参数无关
              savedVariableState.localVars.get(0).addAll(argTaint.get(0));
          // 这是一个很大的白名单,在下文给出
          for (Object[] passthrough : PASSTHROUGH_DATAFLOW) {
              // 恰好匹配到item
              if (passthrough[0].equals(owner) && passthrough[1].equals(name) && passthrough[2].equals(desc)) {
                  for (int i = 3; i < passthrough.length; i++) {</pre>
                     // 保存信息
                     resultTaint.addAll(argTaint.get((Integer)passthrough[i]));
                  }
              }
          }
          // 方法返回值与哪个参数有关系(见7,8)
          if (passthroughDataflow != null) {
              // 与哪个参数有关
              Set<Integer> passthroughArgs = passthroughDataflow.get(methodHandle);
              if (passthroughArgs != null) {
                  for (int arg : passthroughArgs) {
                     // 污点是第几个参数
                     resultTaint.addAll(argTaint.get(arg));
                  }
              }
          // 如果对象实现java.util.Collection或java.util.Map
          // 则假定任何接受对象的方法都污染了collection
          // 假设任何返回对象的方法都返回集合的污点
          if (opcode != Opcodes.INVOKESTATIC && argTypes[0].getSort() == Type.OBJECT) {
              // 获取被调用函数的所有基类
              Set<ClassReference.Handle> parents = inheritanceMap.getSuperClasses(new
ClassReference.Handle(argTypes[0].getClassName().replace('.', '/')));
              // 如果基类中存在collection或map
              if (parents != null && (parents.contains(new ClassReference.Handle("java/util/Collection")) ||
                     parents.contains(new ClassReference.Handle("java/util/Map")))) {
                  // 如果该类为集合类,则存储的所有元素都是污染
                  for (int i = 1; i < argTaint.size(); i++) {</pre>
                     argTaint.get(0).addAll(argTaint.get(i));
                  // 如果返回是对象或数组,认为this是污染
                  if (returnType.getSort() == Type.OBJECT || returnType.getSort() == Type.ARRAY) {
                     resultTaint.addAll(argTaint.get(0));
```

```
}
}
}
// 如果有返回
if (retSize > 0) {
    // 污染结果入栈
    push(resultTaint);
    // return的push从1开始,少1位
    for (int i = 1; i < retSize; i++) {
        push();
    }
    break;
    default:
        throw new IllegalStateException("Unsupported opcode: " + opcode);
}
// 传递
super.visitMethodInsn(opcode, owner, name, desc, itf);
// stack校验
sanityCheck();
}
```

白名单

#### 5.7.7 visitInvokeDynamicInsn

动态调用方法

```
@Override
public void visitInvokeDynamicInsn(String name, String desc, Handle bsm, Object... bsmArgs) {
   // 参数总size
   int argsSize = 0;
   for (Type type : Type.getArgumentTypes(desc)) {
       argsSize += type.getSize();
    // 返回size
   int retSize = Type.getReturnType(desc).getSize();
   // 方法调用需要pop参数
   for (int i = 0; i < argsSize; i++) {</pre>
       pop();
    // 返回值需要push进去
   for (int i = 0; i < retSize; i++) {</pre>
       push();
   super.visitInvokeDynamicInsn(name, desc, bsm, bsmArgs);
    // stack校验
    sanityCheck();
}
```

# 5.7.8 visitJumpInsn

jump后应该处理Stack和局部变量表的问题

```
@Override
public void visitJumpInsn(int opcode, Label label) {
    switch (opcode) {
       // 取出栈顶元素判断
       case Opcodes.IFEQ:
       case Opcodes.IFNE:
       case Opcodes.IFLT:
       case Opcodes.IFGE:
       case Opcodes.IFGT:
       case Opcodes.IFLE:
       case Opcodes.IFNULL:
       case Opcodes.IFNONNULL:
           pop();
           break;
       // 取出栈顶两个元素判断
       case Opcodes.IF_ICMPEQ:
       case Opcodes.IF_ICMPNE:
       case Opcodes.IF_ICMPLT:
       case Opcodes.IF_ICMPGE:
       case Opcodes.IF_ICMPGT:
       case Opcodes.IF_ICMPLE:
       case Opcodes.IF_ACMPEQ:
       case Opcodes.IF_ACMPNE:
           pop();
           pop();
           break;
       // goto
       case Opcodes.GOTO:
           break;
       // 跳转子程序
       // push地址
       case Opcodes.JSR:
           push();
           super.visitJumpInsn(opcode, label);
       default:
           throw new IllegalStateException("Unsupported opcode: " + opcode);
    }
    // 合并goto后的stack和Local variables
   mergeGotoState(label, savedVariableState);
    // 传递
    super.visitJumpInsn(opcode, label);
    // stack校验
    sanityCheck();
}
private void mergeGotoState(Label label, SavedVariableState savedVariableState) {
    if (gotoStates.containsKey(label)) {
       // goto需要合并stack和Local variables
       SavedVariableState combinedState = new SavedVariableState(gotoStates.get(label));
       combinedState.combine(savedVariableState);
       // 出现过的LabeL直接合并
       gotoStates.put(label, combinedState);
       gotoStates.put(label, new SavedVariableState(savedVariableState));
}
```

#### 5.7.9 visitLabel

标签指定了紧接着它将被访问的指令

```
@Override
public void visitLabel(Label label) {
    // 如果跳转Label 已被初始化过
    if (gotoStates.containsKey(label)) {
        // 从已被初始化过的地方拿到stack和局部变量表信息
        savedVariableState = new SavedVariableState(gotoStates.get(label));
    }
    // 如果是异常Label,类似return需要把异常push进去
    if (exceptionHandlerLabels.contains(label)) {
        // 只是占位
        push(new HashSet<T>());
    }
    // 传递
    super.visitLabel(label);
    // stack校验
    sanityCheck();
}
```

#### 5.7.10 visitLdcInsn

常量池操作

```
@Override
public void visitLdcInsn(Object cst) {

// push 常量池
// size为2

if (cst instanceof Long || cst instanceof Double) {

    push();
    push();
    } else {

        // size为1
        push();
    }

    // 传递
    super.visitLdcInsn(cst);

    // stack校验
    sanityCheck();
}
```

#### 5.7.11 visitTableSwitchInsn

通过索引访问跳转表并跳转

```
@Override
public void visitTableSwitchInsn(int min, int max, Label dflt, Label... labels) {
    // pop index
    pop();
    // 根据跳转LabeL合并状态
    mergeGotoState(dflt, savedVariableState);
    for (Label label: labels) {
        mergeGotoState(label, savedVariableState);
    }
    // 传递
    super.visitTableSwitchInsn(min, max, dflt, labels);
    // stack 校验
    sanityCheck();
}
```

## 5.7.12 visitLookupSwitchInsn

通过键匹配和跳转访问跳转表

任何跳转都需要处理Stack和局部变量表

```
@Override
public void visitLookupSwitchInsn(Label dflt, int[] keys, Label[] labels) {
    // pop key
    pop();

    // 根据跳转LabeL合并状态
    mergeGotoState(dflt, savedVariableState);
    for (Label label : labels) {
        mergeGotoState(label, savedVariableState);
    }
    // 传递
    super.visitLookupSwitchInsn(dflt, keys, labels);
    // stack校验
    sanityCheck();
}
```

#### 5.7.13 visitMultiANewArrayInsn

创建新的多维数组

```
@Override
public void visitMultiANewArrayInsn(String desc, int dims) {
    // 每个维度有个size
    for (int i = 0; i < dims; i++) {
        pop();
    }
    // 创建完把引用push回去
    push();
    // 传递
    super.visitMultiANewArrayInsn(desc, dims);
    // stack校验
    sanityCheck();
}
```

#### 5.7.14 visitOthers

这部分基本没有业务逻辑,也没有POP/PUSH操作

```
public AnnotationVisitor visitInsnAnnotation(int typeRef, TypePath typePath, String desc, boolean visible) {
    return super.visitInsnAnnotation(typeRef, typePath, desc, visible);
@Override
public void visitTryCatchBlock(Label start, Label end, Label handler, String type) {
    // 异常LabeL保存
   exceptionHandlerLabels.add(handler);
    super.visitTryCatchBlock(start, end, handler, type);
}
@Override
public AnnotationVisitor visitTryCatchAnnotation(int typeRef, TypePath typePath, String desc, boolean visible) {
    return super.visitTryCatchAnnotation(typeRef, typePath, desc, visible);
@Override
public void visitMaxs(int maxStack, int maxLocals) {
    super.visitMaxs(maxStack, maxLocals);
@Override
public void visitEnd() {
   // visit 完毕
   super.visitEnd();
```

## 5.8 xxxTaint

一些出入栈和局部变量表的操作

这些方法并不影响Stack的POP/PUSH, 只是往已有的位置设置污染信息

```
protected Set<T> getStackTaint(int index) {
   // 出栈,注意是栈结构,index=0为栈顶
   return savedVariableState.stackVars.get(savedVariableState.stackVars.size()-1-index);
protected void setStackTaint(int index, T ... possibleValues) {
    Set<T> values = new HashSet<T>();
    for (T value : possibleValues) {
       values.add(value);
   // 入栈, index=0为栈顶
    savedVariableState.stackVars.set(savedVariableState.stackVars.size()-1-index, values);
protected void setStackTaint(int index, Collection<T> possibleValues) {
   Set<T> values = new HashSet<T>();
    values.addAll(possibleValues);
    savedVariableState.stackVars.set(savedVariableState.stackVars.size()-1-index, values);
}
protected Set<T> getLocalTaint(int index) {
    // 局部变量表直接操作
    return savedVariableState.localVars.get(index);
protected void setLocalTaint(int index, T ... possibleValues) {
   // 局部变量表直接操作
   Set<T> values = new HashSet<T>();
   for (T value : possibleValues) {
       values.add(value);
    savedVariableState.localVars.set(index, values);
}
protected void setLocalTaint(int index, Collection<T> possibleValues) {
   // 局部变量表直接操作
   Set<T> values = new HashSet<T>();
   values.addAll(possibleValues);
    savedVariableState.localVars.set(index, values);
```

#### 5.9 couldBeSerialized

是否能被序列化,决策者其实就是一个方法,用来判断什么情况下可以被序列化,什么情况下存在漏洞

```
protected static final boolean couldBeSerialized(SerializableDecider serializableDecider, InheritanceMap
inheritanceMap, ClassReference.Handle clazz) {
       if (Boolean.TRUE.equals(serializableDecider.apply(clazz))) {
           return true;
       // 获取所有子类
       Set<ClassReference.Handle> subClasses = inheritanceMap.getSubClasses(clazz);
       if (subClasses != null) {
           // 遍历所有子类是否存在可被序列化的class
           for (ClassReference.Handle subClass : subClasses) {
               // 使用决策者判断是否可被序列化
               if (Boolean.TRUE.equals(serializableDecider.apply(subClass))) {
                   return true;
               }
           }
   return false;
}
```

```
@Override
public Boolean apply(ClassReference.Handle handle) {
   if (isNoGadgetClass(handle)) {
       return false;
   // 类是否通过决策的缓存集合
   Boolean cached = cache.get(handle);
   if (cached != null) {
       return cached;
   Set<MethodReference.Handle> classMethods = methodsByClassMap.get(handle);
   if (classMethods != null) {
       for (MethodReference.Handle method : classMethods) {
           // 该类只要有无参构造方法就通过决策
           if (method.getName().equals("<init>") && method.getDesc().equals("()V")) {
               cache.put(handle, Boolean.TRUE);
               return Boolean.TRUE;
       }
   }
    cache.put(handle, Boolean.FALSE);
   return Boolean.FALSE;
}
private boolean isNoGadgetClass(ClassReference.Handle clazz) {
   // 黑名单匹配
   if (JacksonSourceDiscovery.skipList.contains(clazz.getName())) {
   return false;
```

# 5.10 作用

该类模拟了JVM中的operand Stack和Local Varaibles,个人理解相当于**把完全静态的代码做成了半动态**,结合业务逻辑代码,实现数据流动分析。POP和PUSH的都是空Set,如果分析中认为存在污点,那么就把对应Set位置设为污染

# 6 PassthroughDataflowClassVisitor

该类不是重点,第7条 PassthroughDataflowMethodVisitor 应重点关注

#### 6.1 构造

```
// [类名->类信息]
Map<ClassReference.Handle, ClassReference> classMap;
// 要观察的方法
private final MethodReference.Handle methodToVisit;
// [子类->[父类,父类的父类...]]或相反
private final InheritanceMap inheritanceMap;
// 方法返回值与哪个参数有关系
private final Map<MethodReference.Handle, Set<Integer>> passthroughDataflow;
// 决策者
private final SerializableDecider serializableDecider;
// 当前visit的类名
private String name;
// 一介MethodVisitor
private PassthroughDataflowMethodVisitor passthroughDataflowMethodVisitor;
public PassthroughDataflowClassVisitor(...) {
   super(api);
   // 赋值
   this.classMap = classMap;
   this.inheritanceMap = inheritanceMap;
   this.methodToVisit = methodToVisit;
   this.passthroughDataflow = passthroughDataflow;
   this.serializableDecider = serializableDecider;
}
```

#### 6.2 visit

#### 6.3 visitMethod

```
public MethodVisitor visitMethod(int access, String name, String desc,
                               String signature, String[] exceptions) {
   // 当前visit的方法不是目标方法需要跳过
   if (!name.equals(methodToVisit.getName()) || !desc.equals(methodToVisit.getDesc())) {
       return null:
   // method visitor不能重复
   if (passthroughDataflowMethodVisitor != null) {
       throw new IllegalStateException("Constructing passthroughDataflowMethodVisitor twice!");
   // 对当前方法进行观察
   MethodVisitor mv = super.visitMethod(access, name, desc, signature, exceptions);
   passthroughDataflowMethodVisitor = new PassthroughDataflowMethodVisitor(
           classMap, inheritanceMap, this.passthroughDataflow, serializableDecider,
           api, mv, this.name, access, name, desc, signature, exceptions);
   // 参考3.2, 出于兼容性的考虑
   return new JSRInlinerAdapter(passthroughDataflowMethodVisitor, access, name, desc, signature, exceptions);
}
```

## 6.4 getReturnTaint

```
// 一个非visit方法,获得返回污点,返回值与哪些参数有关
public Set<Integer> getReturnTaint() {
    if (passthroughDataflowMethodVisitor == null) {
        throw new IllegalStateException("Never constructed the passthroughDataflowMethodVisitor!");
    }
    return passthroughDataflowMethodVisitor.returnTaint;
}
```

#### 6.5 作用

与7结合分析数据流之间的污染

# 7 PassthroughDataflowMethodVisitor

继承自 TaintTrackingMethodVisitor

#### 7.1 构造

```
// 父类TaintTrackingMethodVisitor在7分析
private static class PassthroughDataflowMethodVisitor extends TaintTrackingMethodVisitor<Integer> {
   // [类名->类信息]
   private final Map<ClassReference.Handle, ClassReference> classMap;
   // [子类->[父类,父类的父类...]]或相反
   private final InheritanceMap inheritanceMap;
   // [方法名->[1,2,3]] 方法返回值与哪个参数有关系
   private final Map<MethodReference.Handle, Set<Integer>>> passthroughDataflow;
   // 后文分析,决策者
   private final SerializableDecider serializableDecider;
   // 当前方法access (public/private...)
   private final int access;
   // 当前方法desc (void(int a) -> (I)V)
   private final String desc;
   // 被污染的返回
   private final Set<Integer> returnTaint;
   public PassthroughDataflowMethodVisitor(...);
       // 赋值
       this.classMap = classMap;
       this.inheritanceMap = inheritanceMap;
       this.passthroughDataflow = passthroughDataflow;
       this.serializableDecider = serializableDeciderMap;
       this.access = access;
       this.desc = desc;
       returnTaint = new HashSet<>();
   }
```

#### 7.2 visitCode

在进入方法体的时候调用

父类先清空stack和局部变量表,重新设置局部变量表为正确的值

然后交给子类给该方法每个参数位置设置污染到局部变量表

```
// visit流程中最先调用的
public void visitCode() {
   super.visitCode();
   // local variables数组
   int localIndex = 0;
   // 参数数量
   int argIndex = 0;
   // 判断逻辑参考2.1
   if ((this.access & Opcodes.ACC_STATIC) == 0) {
      // 非静态情况, 本地变量[0] = this
      // 添加到本地变量表集合
      setLocalTaint(localIndex, argIndex);
      localIndex += 1;
      argIndex += 1;
   for (Type argType : Type.getArgumentTypes(desc)) {
      // 判断参数类型,得出变量占用空间大小,然后存储
      // 例如Long的大小是2,int大小为1
      setLocalTaint(localIndex, argIndex);
      localIndex += argType.getSize();
      // 参数数量
      argIndex += 1;
   }
}
```

## 7.3 visitInsn

无操作数的操作,注意子类和父类的顺序不可乱

#### 子类:

如果操作是return,将返回值加入到返回污点中

### 父类:

进行POP/PUSH等正常操作

```
public void visitInsn(int opcode) {
   switch(opcode) {
      // 从当前方法返回int
      case Opcodes.IRETURN:
      // 从当前方法返回fLoat
      case Opcodes.FRETURN:
      // 从当前方法返回对象引用
      case Opcodes.ARETURN:
          // 父类方法,返回污点里保存栈顶元素
          returnTaint.addAll(getStackTaint(0));
          break;
      // 从当前方法返回Long
      case Opcodes.LRETURN:
      // 从当前方法返回double
      case Opcodes.DRETURN:
          // 父类方法,返回污点里保存栈顶元素(size为2)
          returnTaint.addAll(getStackTaint(1));
          break;
      // 从当前方法返回void不处理
      case Opcodes.RETURN:
          break;
      default:
          break;
   }
   // 交给父类
   super.visitInsn(opcode);
```

#### 7.4 visitFieldInsn

字段(属性)相关的操作

子类:

如果opcode是GETFIELD,这个操作需要从Stack里POP出一个对象再把得到的值PUSH进去

如果这个字段类型包括基类都可以被反序列化,那么目前栈顶的这个对象就是污染

可以看到, 先暂存了这个污染对象

父类:

模拟JVM的POP/PUSH操作,这时候栈顶就是PUSH进去的值

根据暂存的污染对象,把目前栈顶的值设置为污染

这样做的目的是能够让污染传递下去, 从右边到左边

```
public void visitFieldInsn(int opcode, String owner, String name, String desc) {
    switch (opcode) {
        // 如果是获得STATIC变量的值跳过
        case Opcodes.GETSTATIC:
            break;
        // 如果是设置STATIC变量的值跳过
        case Opcodes.PUTSTATIC:
            break;
        // 如果是获得普通字段的值
        case Opcodes.GETFIELD:
        // 获取字段类型
```

```
Type type = Type.getType(desc);
           // 非Long和double时size为1
          if (type.getSize() == 1) {
              // 可能为引用类型
              // 是否不可序列化
              Boolean isTransient = null;
              // 父类方法,判断调用的字段类型是否可序列化
              if (!couldBeSerialized(serializableDecider, inheritanceMap, new
ClassReference.Handle(type.getInternalName()))) {
                  isTransient = Boolean.TRUE;
              } else {
                  // 若调用的字段可被序列化,则取当前类实例的所有字段,找出调用的字段,判断是否被标识了transient
                  // 找到当前的类信息
                  ClassReference clazz = classMap.get(new ClassReference.Handle(owner));
                  while (clazz != null) {
                     // 遍历字段
                     for (ClassReference.Member member : clazz.getMembers()) {
                         if (member.getName().equals(name)) {
                             // 如果字段是TRANSIENT的不可被反序列化则跳过
                             isTransient = (member.getModifiers() & Opcodes.ACC_TRANSIENT) != 0;
                             break;
                     if (isTransient != null) {
                         break;
                     // 向上父类遍历查找可被序列化字段
                     clazz = classMap.get(new ClassReference.Handle(clazz.getSuperClass()));
                  }
              }
              // 污点列表
              Set<Integer> taint;
              if (!Boolean.TRUE.equals(isTransient)) {
                  // 可被序列化
                  taint = getStackTaint(0);
              } else {
                  // 不可被序列化
                  taint = new HashSet<>();
              }
              // 父类处理
              super.visitFieldInsn(opcode, owner, name, desc);
              // 设置栈顶是污点
              setStackTaint(0, taint);
              return;
          }
          break;
       // 如果是设置普通字段的值,跳过
       case Opcodes.PUTFIELD:
          break:
       default:
           throw new IllegalStateException("Unsupported opcode: " + opcode);
   super.visitFieldInsn(opcode, owner, name, desc);
}
```

#### 7.5 visitMethodInsn

方法的调用需要从Stack里面取参数,最后把返回值压入Stack,参考5.7.6中的图片

关于 passthroughDataflow ,已经进行DFS排序,调用链最末端最先被visit,因此,调用到的方法必然已被visit分析过(参考三梦师傅)

子类做的事:

得到模拟Stack中应该获取的参数,设置到 argTaint

如果是构造方法,那么 argTaint 第0位this就是污染

根据已有的 passthroughDataflow 得到与返回值有关的参数索引Set, 加入污染

#### 父类做的事:

参考5.7.6,根据方法调用需要的参数,在Stack中POP

如果是构造方法,那么 argTaint 第0位this就是污染

如果是 void ObjectInputStream.defaultReadObject() 不传参,这时候对象本身this就是污染,给局部变量表第0位设置污染

如果目前的方法恰好匹配到白名单(很可能存在漏洞)那么白名单函数的参数位置设置到污染

根据已有的 passthroughDataflow 得到与返回值有关的参数索引Set, 加入污染

如果当前类是集合类子类,认为集合中所有元素都是污染;如果返回对象或数组,认为返回也是污染

最后把污染结果入栈,这模拟的就是执行完方法的PUSH返回值

#### 子类继续做:

这时候子类取到Stack顶的RETURN值,在父类的污染中再加入子类得到的污染

注意: 重复添加了很多污染,会不会重复? 不会,因为污染是参数的位置int值组成的Set, Set特性是不会重复

```
// 如果方法中有方法相关的操作
public void visitMethodInsn(int opcode, String owner, String name, String desc, boolean itf) {
   // 获取method参数类型
   Type[] argTypes = Type.getArgumentTypes(desc);
   // 静态调用
   if (opcode != Opcodes.INVOKESTATIC) {
       // 如果执行的非静态方法,则本地变量[0]=this
       // 这里获得的参数类型argTypes中不存在this,需要手动加
       Type[] extendedArgTypes = new Type[argTypes.length+1];
       System.arraycopy(argTypes, 0, extendedArgTypes, 1, argTypes.length);
       // 把this的type加到0,后面的往后推
       extendedArgTypes[0] = Type.getObjectType(owner);
       argTypes = extendedArgTypes;
   // 获取返回值类型大小
   int retSize = Type.getReturnType(desc).getSize();
   // 返回值污点
   Set<Integer> resultTaint;
   switch (opcode) {
       // 任何一种方法调用
       case Opcodes.INVOKESTATIC:
       case Opcodes.INVOKEVIRTUAL:
       case Opcodes.INVOKESPECIAL:
       case Opcodes.INVOKEINTERFACE:
          // 构造污染参数集合
          final List<Set<Integer>> argTaint = new ArrayList<Set<Integer>>(argTypes.length);
          for (int i = 0; i < argTypes.length; i++) {</pre>
              // 占位
              argTaint.add(null);
              4. 工产外海田亭市端山松市协会料
```

```
// 田丁万法驹用需要弹出栈中的奓釵
           int stackIndex = 0;
           for (int i = 0; i < argTypes.length; i++) {</pre>
               Type argType = argTypes[i];
               if (argType.getSize() > 0) {
                  // 根据参数类型大小,从栈底获取入参,参数入栈是从右到左的
                  argTaint.set(argTypes.length - 1 - i, getStackTaint(stackIndex + argType.getSize() - 1));
               // stack深度根据size增加
               stackIndex += argType.getSize();
           }
           // 构造方法的调用
           if (name.equals("<init>")) {
               // 参数this就是污点
               resultTaint = argTaint.get(0);
           } else {
               resultTaint = new HashSet<>();
           // 方法返回值与哪个参数有关系,可能是空
           Set<Integer> passthrough = passthroughDataflow.get(new MethodReference.Handle(new
ClassReference.Handle(owner), name, desc));
           if (passthrough != null) {
              for (Integer passthroughDataflowArg : passthrough) {
                  resultTaint.addAll(argTaint.get(passthroughDataflowArg));
           }
           break;
       default:
           throw new IllegalStateException("Unsupported opcode: " + opcode);
   }
   super.visitMethodInsn(opcode, owner, name, desc, itf);
   // 存在返回,设置返回为污点
   if (retSize > 0) {
       getStackTaint(retSize-1).addAll(resultTaint);
}
```

关于这个 passthroughDataFlow 是个全局变量,是一个缓存,visit一个类就缓存一次

# 7.6 作用

与6结合分析数据流之间的污染,由 5 TaintTrackingMethodVisitor 作为驱动,模拟JVM执行代码

# 8 PassthroughDiscovery

业务逻辑代码,同样是重点

# 8.1 属性

```
// 方法调用关系
private final Map<MethodReference.Handle, Set<MethodReference.Handle>> methodCalls = new HashMap<>();
// passthroughDatafLow
private Map<MethodReference.Handle, Set<Integer>> passthroughDataflow;
```

#### 8.2 discover

这里需要注意一个流程: 先DFS排序,然后再进行 PassthroughDataflowMethodVisitor 的数据流污染分析,分析见8.7

```
// 加载文件记录的所有方法信息
Map<MethodReference.Handle, MethodReference> methodMap = DataLoader.loadMethods();
// 加载文件记录的所有类信息
Map<ClassReference.Handle, ClassReference> classMap = DataLoader.loadClasses();
// 加载文件记录的所有类维承、实现关联信息
InheritanceMap inheritanceMap = InheritanceMap.load();
// 搜索方法间的调用关系,缓存至methodCalLs集合,返回类名->类资源,见8.3
Map<String, ClassResourceEnumerator.ClassResource> classResourceByName = discoverMethodCalls(classResourceEnumerator);
// 对方法调用关系进行字典排序,见8.4
List<MethodReference.Handle> sortedMethods = topologicallySortMethodCalls();
// 得到passthroughDatafLow,见8.6
passthroughDatafLow,见8.6
passthroughDataflow = calculatePassthroughDataflow(classResourceByName, classMap, inheritanceMap, sortedMethods,config.getSerializableDecider(methodMap, inheritanceMap));
```

## 8.3 discoverMethodCalls

主要是结合3,4做方法内的方法调用收集,没有什么难度

```
private Map<String, ClassResourceEnumerator.ClassResource> discoverMethodCalls(final ClassResourceEnumerator
classResourceEnumerator) throws IOException {
   // className -> classResource
   Map<String, ClassResourceEnumerator.ClassResource> classResourcesByName = new HashMap<>();
   for (ClassResourceEnumerator.ClassResource classResource : classResourceEnumerator.getAllClasses()) {
       // 读入字节码
       try (InputStream in = classResource.getInputStream()) {
           ClassReader cr = new ClassReader(in);
           try {
               // 参考3和4,记录了方法调用
               MethodCallDiscoveryClassVisitor visitor = new MethodCallDiscoveryClassVisitor(Opcodes.ASM6);
               cr.accept(visitor, ClassReader.EXPAND_FRAMES);
               // 保存
               classResourcesByName.put(visitor.getName(), classResource);
           } catch (Exception e) {
               LOGGER.error("Error analyzing: " + classResource.getName(), e);
           }
       }
    return classResourcesByName;
```

# 8.4 topologicallySortMethodCalls

核心代码

```
private List<MethodReference.Handle> topologicallySortMethodCalls() {
   Map<MethodReference.Handle, Set<MethodReference.Handle>> outgoingReferences = new HashMap<>();
    // copy
    for (Map.Entry<MethodReference.Handle, Set<MethodReference.Handle>> entry : methodCalls.entrySet()) {
       MethodReference.Handle method = entry.getKey();
       outgoingReferences.put(method, new HashSet<>(entry.getValue()));
    LOGGER.debug("Performing topological sort...");
    // 深度优先搜索,利用stack回溯
   Set<MethodReference.Handle> dfsStack = new HashSet<>();
    // 己被visit的节点
   Set<MethodReference.Handle> visitedNodes = new HashSet<>();
    List<MethodReference.Handle> sortedMethods = new ArrayList<>(outgoingReferences.size());
    for (MethodReference.Handle root : outgoingReferences.keySet()) {
       // 见8.5
       dfsTsort(outgoingReferences, sortedMethods, visitedNodes, dfsStack, root);
    LOGGER.debug(String.format("Outgoing references %d, sortedMethods %d", outgoingReferences.size(),
sortedMethods.size()));
    return sortedMethods;
```

#### 8.5 dfsTsort

遍历集合中的起始方法,进行递归深度优先搜索DFS,实现逆拓扑排序。最终结果是调用链的最末端排在最前面,这样才能实现入参、返回值、函数调用链之间的污点影响(参考三梦师傅)

stack保证了在进行逆拓扑排序时不会形成环, visitedNodes避免了重复排序(参考Longofo师傅)

深入分析参考8.7

```
private static void dfsTsort(Map<MethodReference.Handle, Set<MethodReference.Handle>> outgoingReferences,
                            List<MethodReference.Handle> sortedMethods, Set<MethodReference.Handle>
visitedNodes,Set<MethodReference.Handle node) {</pre>
   if (stack.contains(node)) {
       return;
   if (visitedNodes.contains(node)) {
       return;
   // 根据起始方法,取出被调用的方法集
   Set<MethodReference.Handle> outgoingRefs = outgoingReferences.get(node);
   if (outgoingRefs == null) {
       return;
   // 入栈,以便于递归不造成类似循环引用的死循环整合
   stack.add(node);
   for (MethodReference.Handle child : outgoingRefs) {
       dfsTsort(outgoingReferences, sortedMethods, visitedNodes, stack, child);
   }
   stack.remove(node);
   // 记录已被探索过的方法,用于在上层调用遇到重复方法时可以跳过
   visitedNodes.add(node);
   // 递归完成的探索,会添加进来
   sortedMethods.add(node);
}
```

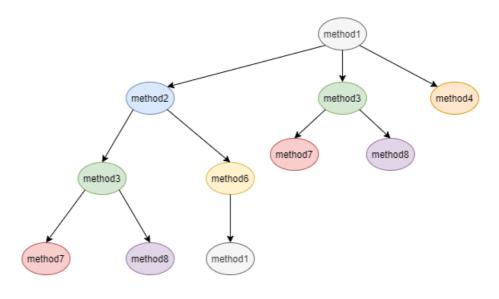
# 8.6 calculatePassthroughDataflow

```
private static Map<MethodReference.Handle, Set<Integer>> calculatePassthroughDataflow(Map<String,</pre>
ClassResourceEnumerator.ClassResource> classResourceByName,Map<ClassReference.Handle, ClassReference>
classMap,InheritanceMap inheritanceMap,List<MethodReference.Handle> sortedMethods,SerializableDecider
serializableDecider) throws IOException {
    final Map<MethodReference.Handle, Set<Integer>> passthroughDataflow = new HashMap<>();
    for (MethodReference.Handle method : sortedMethods) {
       // 跳过static静态代码块
       if (method.getName().equals("<clinit>")) {
            continue;
       // 获取所属类进行观察
       ClassResourceEnumerator.ClassResource classResource =
classResourceByName.get(method.getClassReference().getName());
       try (InputStream inputStream = classResource.getInputStream()) {
           ClassReader cr = new ClassReader(inputStream);
           try {
               // 参考6和7
               PassthroughDataflowClassVisitor cv = new PassthroughDataflowClassVisitor(classMap,
inheritanceMap,passthroughDataflow, serializableDecider, Opcodes.ASM6, method);
               cr.accept(cv, ClassReader.EXPAND_FRAMES);
               // 缓存方法返回值与哪个参数有关系
               passthroughDataflow.put(method, cv.getReturnTaint());
           } catch (Exception e) {
               LOGGER.error("Exception analyzing " + method.getClassReference().getName(), e);
       } catch (IOException e) {
           LOGGER.error("Unable to analyze " + method.getClassReference().getName(), e);
    return passthroughDataflow;
```

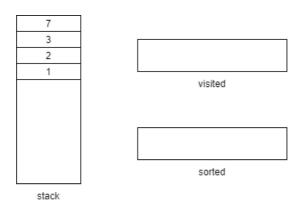
## 8.7 分析

关于逆拓扑排序,参考Longofo师傅的文章,对图片做了一些优化和精简

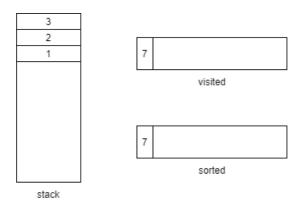
这是一个方法调用关系:



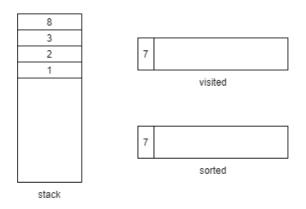
在排序中的stack和visited和sorted过程如下:



到达method7发现没有子方法,那么弹出并加入visited和sorted



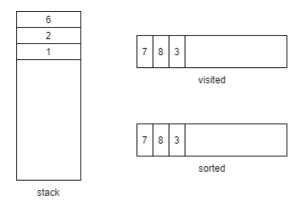
回溯上一层,method3还有一个method8子方法,压栈



method8没有子方法,回溯上一层method3也没有,都弹出并进入右侧



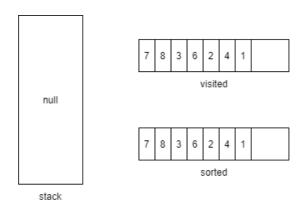
到达method6,有子方法,压栈,找到method6下的method1,压栈,注意这里是Set结构不重复,所以压了等于没压



回溯后method6和method2都没有子方法了,弹出并进入右边



往后执行遇到method1的两个子方法method3和method4,由于method3已在visited,直接return,把method4压栈。然后method4没有子方法弹栈,最后剩下的method1也没有子方法,弹栈



最终得到的排序结果就是7836241,达到了最末端在最开始的效果

# 9 参考

原版代码: https://github.com/JackOfMostTrades/gadgetinspector

三梦师傅代码: https://github.com/threedr3am/gadgetinspector

Oracle JVM Doc: https://docs.oracle.com/javase/specs/jvms/se7/html/jvms-6.html

三梦师傅的文章: https://xz.aliyun.com/t/7058

Longofo师傅的文章: https://paper.seebug.org/1034/			
		关注   2	点击收藏   0
上一篇: Tomcat 内存马(二)Filter型	下一篇: Weblogic	漏洞学习: T3反序列化	
0 条回复			
动动手指,沙发就是你的了!			
登录 后跟帖			
RSS   关于社区   友情链接   社区小黑板   举报中心   我要投诉			