

# Learning a Classifier for False Positive Error Reports Emitted by Static Code Analysis Tools



Learning a Classifier for False Positive Error.pdf  
2018-08-11 10:41:14, 830 KB

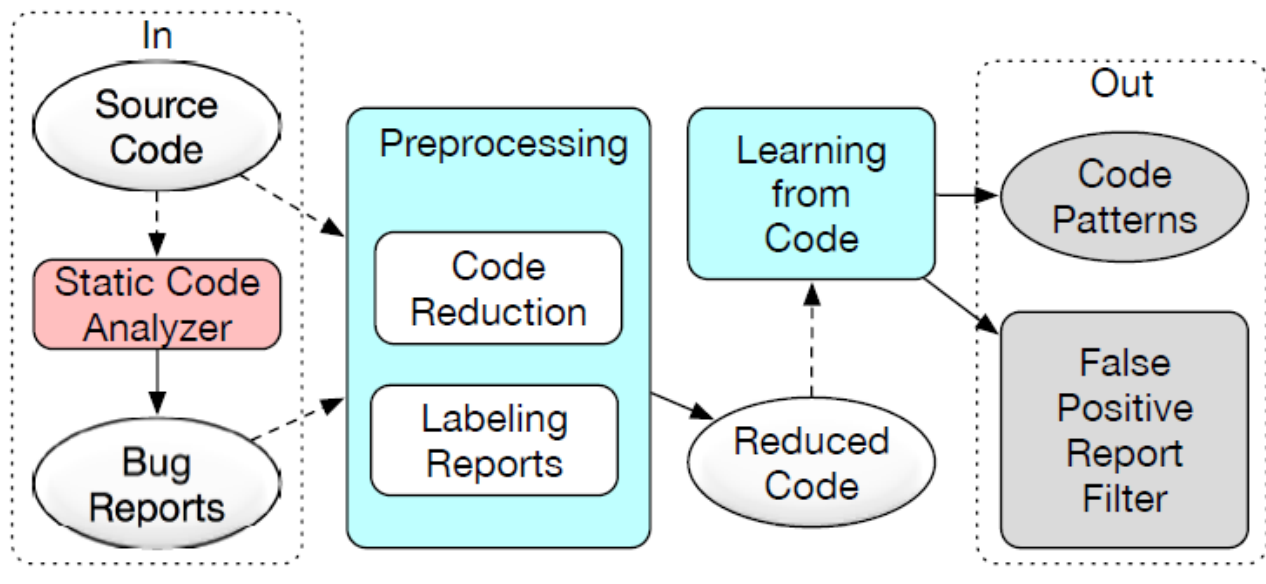
## 术语

- taint analysis: 检查从不可信来源到安全关键汇聚点的数据流

## Abstract

- 当代软件系统的大规模和高复杂度→准确的static code analysis (SCA) 不可行
  - SCA工具的over-approximate和assumption→误报率高
  - 解决部分问题的方法: 探索导致误报 **程序结构**, 并根据此程序结构进行预测
1. 预处理代码: 将与缺陷报告相关的代码独立出来
    - a. 简单的方法: 将包含warning的方法body部分取出来
    - b. 计算warning的backward slice
  2. 使用一种简单的机器学习 (Navie Bayes) 方法探索与缺陷报告相关的 **程序结构**
  3. 学习分类器, 使用更高级的机器学习技术 (long short-term memories, LSTM) 来过滤误报
- 个案研究: 一个广泛使用的Java SCA工具 (FindSecBugs), 训练导致错误报告的程序 (Java字节码表示)
  - 对SCA工具产生误报的原因做了一些解释
  - 人工标注的有监督学习

## Approach



**Figure 1.** Learning approach overview.

## Code Preprocessing

- Method body
- Program slicing

计算从warning line到程序入口的程序slice可以得到一个backward slice，覆盖所有与错误报告相关的代码位置

WALA，计算backward slice的工业级规模框架

## Learning

- Goals
  - a. discovering code pieces correlated with these classes: Navie Bayes
  - b. learning a classifier: LSTM

### 1. Navie Bayes Inference

- $P(e = 0)$ ，误报
- $P(e = 1)$ ，正确的缺陷报告
- $P(\text{Code})$ ，从所有代码的未知分布中获得特定代码的概率

$$P(e = 0 | \text{code}) = \frac{P(\text{code} | e = 0)P(e = 0)}{P(\text{code})} = \frac{P(\text{code} | e = 0)P(e = 0)}{P(\text{code} | e = 0)P(e = 0) + P(\text{code} | e = 1)P(e = 1)}$$

- $\text{code} = \langle l_1, l_2, \dots, l_n \rangle$ ，指令序列（字节码）

$$\begin{aligned}
P(\text{code}|e = 0) &= P(I_1, I_2, \dots, I_n|e = 0) \\
&= P(I_1|e = 0)P(I_2, \dots, I_n|I_1, e = 0) \\
&= P(I_1|e = 0)P(I_2|I_1, e = 0)P(I_3, \dots, I_n|I_1, I_2, e = 0) \\
&\dots \\
&= P(I_1|e = 0)P(I_2|I_1, e = 0)\dots P(I_n|I_1, I_2, \dots, e = 0)
\end{aligned}$$

- Markvo property

$$P(\text{code}|e = 0) = P(I_1|e = 0)P(I_2|e = 0)\dots P(I_n|e = 0)$$

- 计算 $P(I_i | e=0)$

---

### Algorithm 1 Computing Probabilities

---

```

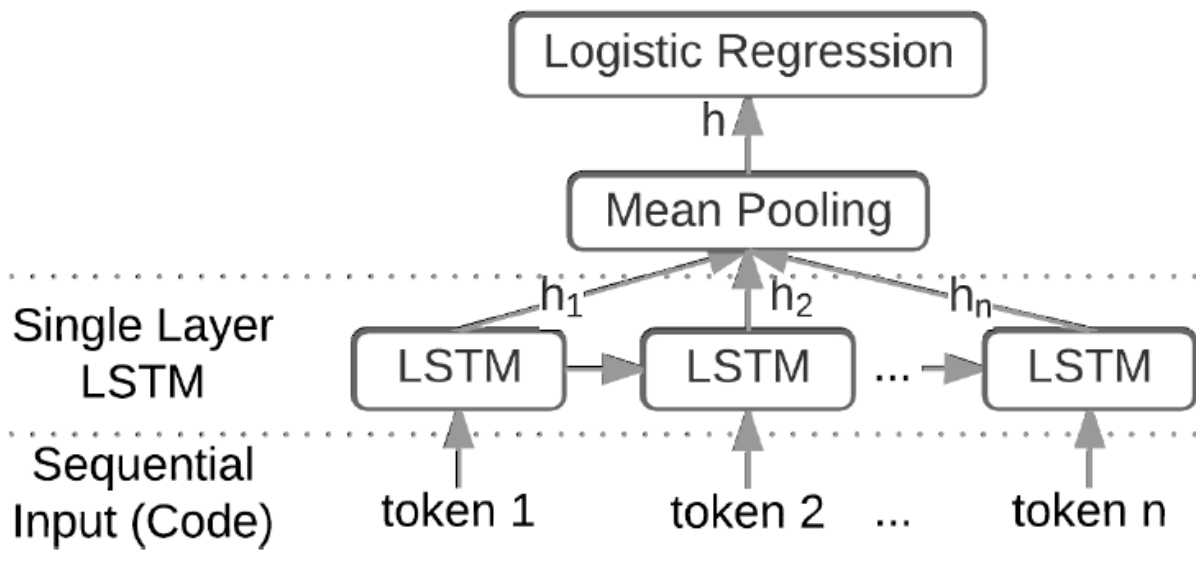
1: for each code C in Dataset do
2:   for each instruction I in C do
3:     count[C.isTruePositive][I]++
4:     total[C.isTruePositive]++
5:   end for
6: end for
7: for each instruction I do
8:    $P(I|e = 1) \leftarrow \text{count}[True][I] / \text{total}[True]$ 
9:    $P(I|e = 0) \leftarrow \text{count}[False][I] / \text{total}[False]$ 
10: end for

```

---

## 1. Long Short Term Memory (LSTM)

- 使用LSTM的原因：数据是序列化的；long-term dependency与缺陷报告的是否为误报有关
- 可能在代码中形成Long-term dependency的示例：变量定义-使用对、带参数的方法调用、访问类字段
- 为了可视化模型的内部工作，倾向于有更少的cell（4个），每个cell都是LSTM
- LSTM随时间推移展开的结构



**Figure 2.** The LSTM model unrolled over time.

## Case Study

### 实验目标工具和warning类型

- SQL注入缺陷类型
- FindSecBugs, FindBugs的安全检测插件
  - a. taint analysis
  - b. SQL注入的安全关键汇聚点-Connection.execute(String)
  - c. 传递给该方法的string如果来自一个不可信的源 (HTTP Cookie; 用户输入), 则认为是受污染的
- 目前模型是为某SCA工具扫描出来的特定缺陷训练的, 不能同时支持多种缺陷类型

**Data:** 没有标记好的数据, 使用评价SCA 工具性能的数据集-  
OWASP benchmark

- 误报示例

```

1 public class BenchmarkTest16536 extends HttpServlet {
2     public void doPost(HttpServletRequest r){
3         String param = "";
4         Enumeration<String> headers =
5             r.getHeaders("foo");
6         if (headers.hasMoreElements()) {
7             // just grab first element
8             param = headers.nextElement();
9         }
10        String bar = doSomething(param);
11        String sql = "{call verifyUserPassword('foo','"
12            + bar + "')}"
13        Connection con = DatabaseHelper.getConnection();
14        CallableStatement stmt = con.prepareCall(sql);
15        stmt.execute();
16    } // end doPost
17
18    private static String doSomething(String param){
19        String bar = "safe!";
20        HashMap<String, Object> map = new HashMap();
21        map.put("keyA", "a_Value");
22        map.put("keyB", param.toString());
23        map.put("keyC", "another_Value");
24        bar = (String) map.get("keyB");
25        bar = (String) map.get("keyA");
26        return bar;
27    }
28 }

```

**Figure 3.** An example Owasptest-case that FindSecBugs generates a false positive error report for (simplified for presentation).

## 预处理

- 更关注数据的字节码：程序特定的token和syntactic component更少；更适合机器学习算法（simplified, itemized）
- method body和backward slice（WALA）
- backward slice，理论上来说，backward slice应该包括覆盖与错误报告相关的所有代码的位置，但是太耗时了
  - a. 忽略exception objects, base pointers, and heap components
  - b. 将entry point设置的尽可能靠近warning method（warning line是起点，entry point是终点）
  - c. 去除与本case study无关的utilities classes, Java classes, 第三方库

- WALA的输出会附加如"new", "branch", "return", 表示purpose
- 移除program-specific tokens和literal expressions→是分类器具有更好的共享性

## Restful and Analysis

### 1. Navie Bayes

- False Positive Dependency

$$\left[ \frac{P(I|e=0)}{P(I|e=0) + P(I|e=1)} - 0.5 \right]$$

- 接近1, 误报
- 接近-1, 正确的缺陷
- 接近0,  $P(I|e=0)$  约等于  $P(I|e=1)$ , 与SQL注入缺陷无关

- 实验结果

classifier	dataset	training time (m)	recall	precision %	accuracy
Naive	method body	0.02	60	64	63
Bayes	backward slice	0.03	66	75	72
LSTM	method body	17	81.3	97.3	89.6
	backward slice	18	97	78.2	85

**Table 1.** Results.

- 可能造成误报, 或错过正确缺陷的指令

instructions	False Positive Dependence	
	method body	backward slice
invoke esapi.Encoder	-0.09	-0.36
invoke java.util.ArrayList	0.04	0.18
invoke java.util.HashMap	0.18	0.25

**Table 2.** Important instructions

- 缺陷: 多条指令说明是正确的缺陷, 但是一条或几条指令说明其是安全的 (误报), Navie Bayes会识别错误