



软件分析

错误定位技术

熊英飞

北京大学



自动化调试

- 静态分析、测试等技术都是为了发现缺陷
- 当一个缺陷被发现之后，如何修复该缺陷？
 - 如何知道缺陷是因为哪行程序的错误导致的？
 - 当定位到有缺陷的语句之后，如何修复该语句的缺陷？



基于测试的错误定位

- 输入：
 - 软件系统的源码
 - 一组测试，至少有一个没有通过
- 输出：
 - 一个可能有错误的程序元素列表，根据出错概率排序
- 程序元素可以定义在不同级别上
 - 表达式
 - 语句
 - 方法
 - 类
 - 文件
 -



基于测试的错误定位

程序切片



程序切片

- 给定程序中的一条语句S，找到所有可能影响S或者S可能影响的语句
 - 语句S称为切片准则
 - 切片准则也可能是执行到某个位置的某个变量
- 切片分类
 - 后向切片：找到所有影响S的语句
 - 前向切片：找到所有S可能影响的语句
 - 静态切片：找到在任何输入下可能被影响的语句
 - 动态切片：给定特定输入，只考虑该输入下可能被影响的语句



程序切片示例：静态切片

```
a=0;
b=3;
If (x>0)
  {a=1; b++;}
else
  {a=2; b--;}
z=a;
b=b+z;
b=b-a;
If (b>0)
...
```

后向
切片

```
a=0;
b=3;
If (x>0)
  {a=1; b++;}
else
  {a=2; b--;}
z=a;
b=b+z;
b=b-a;
If (b>0)
...
```

前向
切片



程序切片示例：静态切片

```
a=0;  
b=3;  
If (x>0)  
    {a=1; b++;}  
else  
    {a=2; b--;}  
z=a;  
b=b+z;  
b=b-a;  
If (b>0)  
...  

```

后向
切片

```
a=0;  
b=3;  
If (x>0)  
    {a=1; b++;}  
else  
    {a=2; b--;}  
z=a;  
b=b+z;  
b=b-a;  
If (b>0)  
...  

```

前向
切片



程序切片示例：动态切片

```
a=0;
b=3;
If (x>0)
  {a=1; b++;}
else
  {a=2; b--;}
z=a;
b=b+z;
b=b-a;
If (b>0)
...
```

后向
切片

```
a=0;
b=3;
If (x>0)
  {a=1; b++;}
else
  {a=2; b--;}
z=a;
b=b+z;
b=b-a;
If (b>0)
...
```

前向
切片

假设 $x>0$



程序切片示例：动态切片

```
a=0;  
b=3;  
If (x>0)  
  {a=1; b++;}  
else  
  {a=2; b--;}  
z=a;  
b=b+z;  
b=b-a;  
If (b>0)  
...
```

后向
切片

```
a=0;  
b=3;  
If (x>0)  
  {a=1; b++;}  
else  
  {a=2; b--;}  
z=a;  
b=b+z;  
b=b-a;  
If (b>0)  
...
```

前向
切片

假设 $x>0$



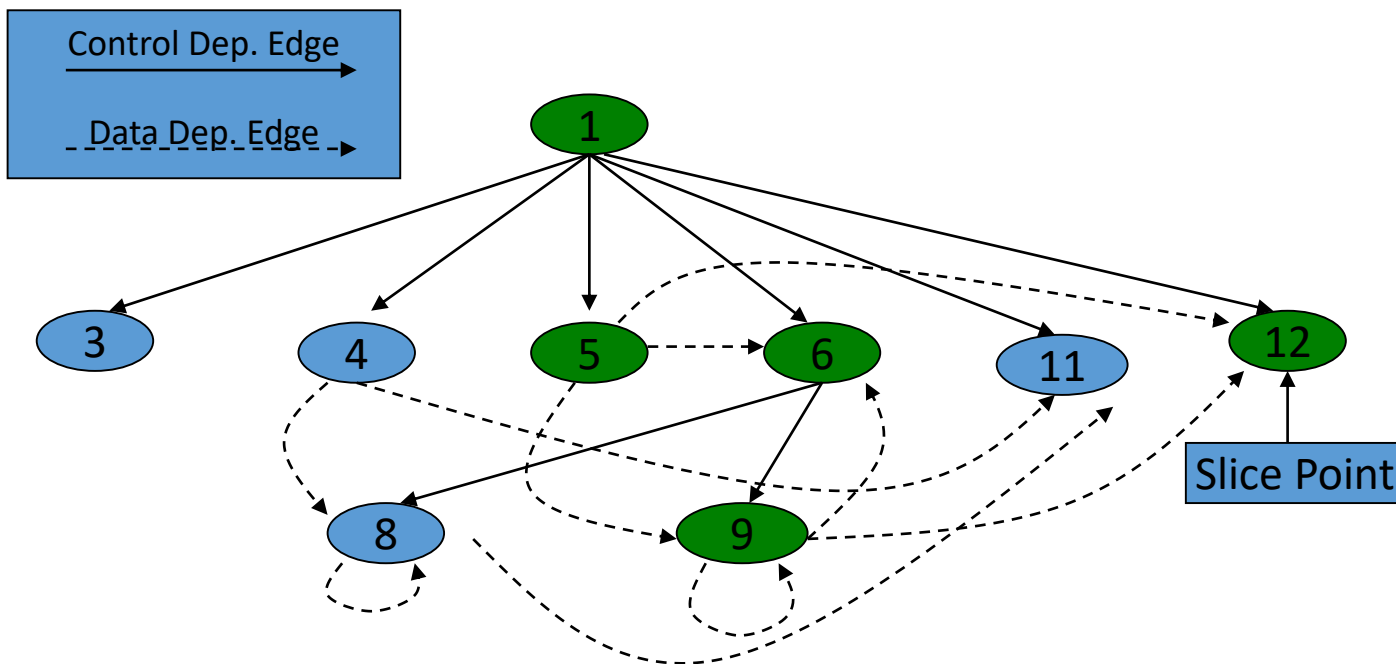
实现程序切片

- 三种依赖关系
- 数据依赖：语句a读取了由语句b写入的一个变量
- 控制依赖：语句a是否被执行由语句b的执行结果决定
- 同步依赖：在多线程程序同步时引入的依赖



程序依赖图

- 结点为语句，边为依赖关系
- 切片：从出发点开始求图可达性

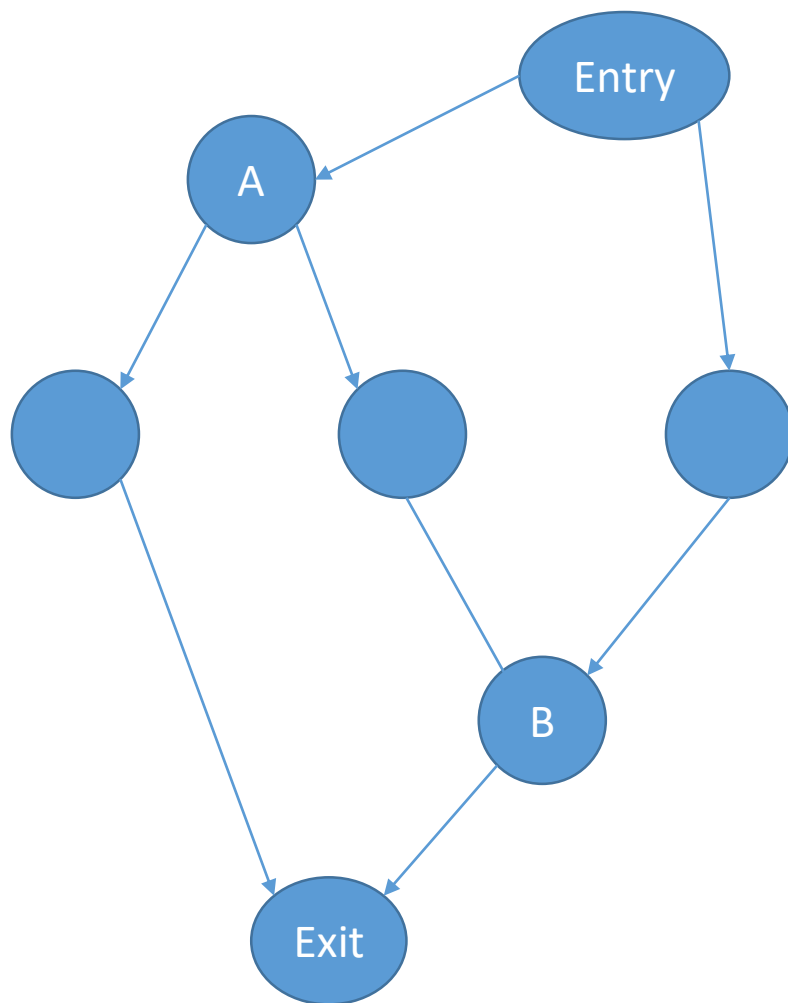




构造过程内静态依赖关系

- 数据依赖
 - 假设已经有了指针分析的结果
 - 流非敏感：s1写某个内存位置，s2读该内存位置，则有依赖关系
 - 流敏感：可达定值分析
- 控制依赖
 - 结构化程序
 - If, switch 每个分支中的语句依赖 if 条件
 - While, for 循环体中的语句依赖循环条件

非结构化程序的例子： A和B有控制依赖吗？





复习支配关系/边界

- 结点A支配 (dominate) 结点B: 所有从Entry到B的路径都要通过A
- 结点A严格支配 (Strictly dominate) 结点B: A支配B并且A和B不是一个结点
- 结点A的支配边界中包括B, 当且仅当
 - A支配B的某一个前驱结点—至少有一条路径经过A
 - A不严格支配B—至少有一条路径没有经过A, 且两条在B处汇合
- 存在快速算法可以计算支配边界



非结构化程序的控制依赖

- 结点B反向支配 (postdominate) 结点A: 所有从A到Exit的路径都要通过B
- 结点B严格反向支配结点A: B支配A并且B和A不是一个结点
- 结点B的反向支配边界中包括A, 当且仅当
 - B支配A的某一个后继结点
 - B不严格反向支配A
- 将支配边界算法反过来就是反向支配边界算法
- B控制依赖A: B的反向支配边界中包括A



构造过程间静态依赖关系

- 数据依赖——不考虑堆上的数据
 - 被调函数入口语句 依赖 调用语句的
 - 调用语句 依赖 被调函数返回语句



构造过程间静态依赖关系

- 数据依赖——考虑堆上的数据
 - 计算过程P读的内存位置的集合 P_r
 - 过程内的语句读x: $x \in P_r$
 - P调用了Q: $Q_r \subseteq P_r$
 - 类似可计算过程P写的内存位置集合 P_w
 - P_r 当参数处理, P_w 当返回值处理



构造过程间静态依赖关系

- 控制依赖
 - 函数中所有顶层语句依赖函数入口
 - 函数入口依赖调用该函数的语句
- 上下文敏感的过程间依赖关系
 - 通过上下文无关文法的可达性实现



构造动态依赖关系

- 打印程序的运行的追踪信息
 - 执行的语句编号
 - 每个语句读写的内存地址
 - 具体位置而非抽象位置
- 数据依赖
 - 语句执行a依赖于语句执行b \Leftrightarrow a读了一个最近由b写的内存位置
- 控制依赖
 - 实际在执行中发生的静态控制依赖



切片与错误

- 出错的语句只可能存在于动态反向切片中
 - 切片准则：发现出错的位置
 - 失败的assert语句
 - 抛出的未捕获的异常
 - 通常为运行追踪信息中的最后一条语句
- 动态反向切片可以有效的缩小错误语句的范围



基于测试的错误定位

基于测试覆盖的错误定位



基于频谱的错误定位

- 使用最广泛的自动化错误定位方法
 - 形式简单，效果较好
- 程序频谱(Program Spectrum)
 - 最早由威斯康星大学Tom Reps于1997年在处理千年虫问题时发明
 - 指程序执行过程中的统计量
- 基于频谱的错误定位
 - 佐治亚理工James Jone, Mary Jean Harrold等人2002把Tom Reps的方法通用化成通用调试方法
 - 主要用到的频谱信息为测试覆盖信息



基于频谱的错误定位

- 基本思想
 - 被失败的测试用例执行的程序元素，更有可能有错误
 - 被成功的测试用例执行的程序元素，更有可能没有错误
- 程序元素可以定义在不同的粒度上
 - 基本块
 - 方法
 - 类
 - 文件
 - 可以是语句、表示式吗？

例子



		T15	T16	T17	T18
1	<pre>int count; int n; Ele *proc; List *src_queue, *dest_queue; if (prio >= MAXPRIO) /*maxprio=3*/</pre>	●	●	●	●
2	<pre>{return;}</pre>	●			
3	<pre>src_queue = prio_queue[prio]; dest_queue = prio_queue[prio+1]; count = src_queue->mem_count; if (count > 1) /* Bug!/* supposed : count>0*/ {</pre>		●	●	●
4	<pre>n = (int) (count*ratio + 1); proc = find_nth(src_queue, n); if (proc) {</pre>		●	●	
5	<pre>src_queue = del_ele(src_queue, proc); proc->priority = prio; dest_queue = append_ele(dest_queue, proc); }</pre>		●	●	
Pass/Fail of Test Case Execution :		Pass	Pass	Pass	Fail



计算程序元素的怀疑度

- a_{ef} : 执行语句a的失败测试的数量, a_{nf} : 未执行语句a的失败测试的数量
- a_{ep} : 执行语句a的通过测试的数量, a_{np} : 未执行语句a的通过测试的数量

- Tarantula:
$$\frac{a_{ef}}{a_{ef}+a_{nf}} / \left(\frac{a_{ef}}{a_{ef}+a_{nf}} + \frac{a_{ep}}{a_{ep}+a_{np}} \right)$$

- Jaccard:
$$\frac{a_{ef}}{a_{ef}+a_{nf}+a_{ep}}$$

- Ochiai:
$$\frac{a_{ef}}{\sqrt{(a_{ef}+a_{nf})(a_{ef}+a_{ep})}}$$

- D*:
$$\frac{a_{ef}^*}{a_{nf}+a_{ep}}, \text{ *通常设置为2或者3}$$

- Naish1:
$$\begin{cases} -1 & a_{nf} > 0 \\ a_{np} & a_{nf} = 0 \end{cases}$$



哪个公式是最好的公式？

- 实验验证
 - 在不同对象上的实验结果并不一致
 - 早期实验认为Ochiai最好，D*论文认为D*最好
 - 最新在Java的真实缺陷上的研究认为不同公式之前并无统计性显著差异
 - 语句级别Top-5能平均能定位准18%，Top10为27%
- 理论研究
 - 武汉大学谢晓园等人理论上证明了Naish1优于Ochiai, Ochiai优于Jaccard, Jaccard优于Tarantula，但不存在单一最佳公式
 - 新加坡管理大学David Lo等人做实验验证出和谢晓园不一致的结论



其他可能的覆盖信息

- 之前考虑的是对程序元素的直接覆盖
- 也可以考虑其他覆盖类型
- 分支覆盖：对于分支语句的每个选择的覆盖
- 数据流覆盖：对于每个变量定义-使用对的覆盖
- 映射其他覆盖到程序元素的错误
 - 分支覆盖：分支语句的条件是出错语句
 - 数据流覆盖：定义语句是出错语句
- 平均来说效果更好，但并不稳定



数据流覆盖的例子

- `a=abs(a);`
 -
 - `if (...) {`
 - `b=sqrt(a);`
 - `}`
-
- 如果只有失败的测试用例覆盖`sqrt(a)`，会认为是`sqrt(a)`错误，但其实错误出现在对`a`取绝对值的时候



数据流覆盖的例子

- `a=1;`
 - `....`
 - `If (...) {`
 - `b=sqrt(-1);`
 - `}`
-
- 但是正确性是没有保障的



基于测试的错误定位

基于状态覆盖的错误定位



程序元素的粒度如何选择？

- 粒度越细
 - 缺陷定位的结果越精细，对测试信息的利用越精确
 - 单个元素上覆盖的测试数量越少，统计显著性越低
- 常见情况举例
 - 方法级别
 - 基本块级别



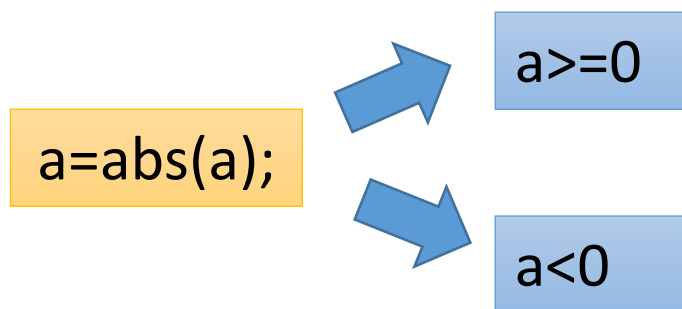
能否比语句更精细?

- 状态级别：程序的每个执行状态作为一个元素
 - 定位结果最精细，对测试的利用最充分
 - 几乎不会有两个测试覆盖同样的状态
- 能否找到一个折中方案?



基于状态覆盖的错误定位

- `a=abs(a);`
-
- `If (...) {`
- `b=sqrt(a);`
- `}`



- 该语句执行完系统的状态可以分成两组抽象状态
 - 通过的测试只有`a >= 0`的状态。
 - 只有失败的测试有`a < 0`的状态。
- 可以判断出`a < 0`是缺陷状态，引入该状态的语句为缺陷语句。



状态抽象方案1:预定义谓词

- 定义一些常见谓词(predicate), 每个谓词的不同状态把具体状态划分成抽象状态
 - 不同谓词形成的划分可以重叠
- 常见谓词
 - 对整形变量a
 - $a > 0$
 - $a < 0$
 - $a == 0$
 - 对布尔变量b
 - $b == \text{true}$
 - $b == \text{false}$
 - 对对象o
 - $o == \text{null}$
 - $o != \text{null}$



状态抽象方案2:谓词挖掘

- 从通过的测试执行中挖掘谓词而不是自定义
- Daikon: 从程序的运行过程中挖掘不变式
 - 给定不变式模板和程序中的位置, Daikon监控程序的执行, 并尽量多地挖掘出不变式
- 常见模板
 - 假设 x, y, z 是变量, a, b, c 是常量
 - $x \geq c$
 - $ax + by + c = 0$
 - 某数组是按升序排列



状态抽象方案3:定值位置

- 根据变量定值的位置定义抽象状态
- 给定语句 s , 令该语句读取的变量集合为 V
- 该位置的抽象状态为
 - $\prod_{v \in V}$ 执行到 s 时 v 可能的定值位置的集合
- 和基于数据流覆盖的情况有什么不同?
 - 考虑Def-Use关系的组合而不是单个Def-Use关系



如何给抽象状态的出错可能性打分?

- 打分方法1:
- 统计性调试公式
 - 假设令predicate为真的状态为a, 为假的状态为b
 - $$\frac{1}{\frac{a_{ef}}{a_{ep}+a_{ef}} - \frac{a_{ef}+b_{ef}}{a_{ep}+a_{ef}+b_{ep}+b_{ef}}} + \frac{\log F}{\log a_{ef}}$$
- 各种spectrum的公式
 - 谓词为真看做覆盖, 谓词为假看做不覆盖
 - 最新研究表明效果显著好于统计性调试公式



打分方法2:状态迁移的概率

- 给定程序依赖图上的两个结点 S_a 和 S_b , S_a 直接依赖于 S_b , 则 S_a 的任意抽象状态 a 直接依赖于 S_b 的抽象状态 b , 记为 $a \mapsto b$
- 对于任意满足 $a \mapsto b$ 的抽象状态 a 和 b , 基于通过的测试统计条件概率
 - $P(a | b)$
- 对于失败测试执行中的每一个状态 a , 计算出错可能性
 - $\frac{1}{\min_{a \mapsto b} P(a|b)}$



打分方法3：机器学习

- 基本思路：不同类型的谓词具有不同的预测能力
 - $n \neq \text{null}$ 可能有很强的预测能力
 - $n \geq 25$ 不一定
- 采用机器学习来给不同的谓词分的类打分
- 具体方法：
 - 把不同的谓词分类
 - Daikon已经分好了311个类别
 - 令 a 为对应某个谓词 P 为真的抽象状态， b 为 P 为假的抽象状态，假定 P 的类别为 S ，添加一系列的二元特征
 - $S_{p \neg f}$ ，为真表示 $b_{ep} = 0, a_{ep} > 0$, 且 $b_{ef} > 0$ ，即 P 在通过测试中恒成立，但在失败测试中不一定成立
 - $S_{\neg pf}$ ，为真表示 $b_{ef} = 0, a_{ef} > 0$, 且 $b_{ep} > 0$ ，即 P 在通过测试中不一定成立，但在失败测试中恒成立
 - 通过机器学习用这组特征预测语句出错的概率。

基于状态覆盖的错误定位代表方法



- 统计性调试：预定义谓词+统计调试公式
 - 斯坦福Ben Liblit 和Alex Aiken等人于2003年提出
- PredFL：预定义谓词+基于频谱错误定位公式
 - 北京大学姜佳君和王然等提出，效果显著超过原始统计性调试
- 概率依赖图：定值位置+状态迁移概率
 - 佐治亚理工Mary Jean Harrold等人于2010年（Mary去世前三年）提出
- Savant：谓词挖掘+机器学习
 - 新加坡管理大学David Lo等人于2016年提出



基于测试的错误定位

基于变异的错误定位



变异分析

- 变异：对程序的任意随机修改
- 变异分析：收集变异后程序上原测试用过与否的信息的分析
- 变异分析被广泛应用于测试领域来衡量一个测试集的好坏
 - 如果一个测试集中任意测试在一个变异后的程序上执行失败，称为该变异体被这个测试杀死
 - 能杀死越多变异体的测试集越好



常见变异测试工具

- C
 - Milu
- Java
 - MuJava: 基础变异测试工具, 支持变异算子较完善
 - Javalanche: 支持Mutation Schemata的加速
 - Major: 支持预先过滤测试执行的加速, 支持变异算子较少
 - PIT: 商业工具, 功能最完善速度最快



关于变异的假设

- 假设1：变异错误语句时
 - 失败测试用例输出发生变化的概率 > 通过测试用例输出发生变化的概率
- 假设2：变异正确语句时
 - 失败测试用例输出发生变化的概率 < 通过测试用例输出发生变化的概率
- 假设3：导致失败测试变成通过的概率
 - 变异错误语句时 > 变异正确语句时
- 假设4：导致通过测试变成失败的概率
 - 变异正确语句时 > 变异错误语句时

Metallaxis

MUSE



Metallaxis

- 卢森堡大学的Yves Le Traon教授等人2012年提出
- m :变异体, m_f : 输出发生变化的失败测试数, m_p : 输出发生变化的通过测试数, F : 原失败测试总数
- 变异体可疑度公式
 - $\frac{m_f}{\sqrt{F*(m_f+m_p)}}$
 - 与Ochiai类似, 但主要考虑输出的变化
- 程序元素可疑度为该元素上的最高变异体的可疑度



MUSE

- 韩国科学技术院Moonzoo Kim和英国UCL大学Shin Yoo于2014年提出
- m :变异体, m_{f2p} : m 上从失败变成通过的测试数,
 m_{p2f} : m 上从通过变成失败的测试数
- 变异体可疑度公式
 - $m_{f2p} - m_{p2f} \frac{\sum_m m_{f2p}}{\sum_m m_{p2f}}$
- 程序元素可疑度为该元素上的变异体的可疑度平均



基于变异vs基于频谱

- 在基于频谱的错误定位中，不同测试只要覆盖了语句，对结果的效果就是相同
- 但不同测试受同一个语句的影响是不同的
 - 不同测试触发错误的概率不同
 - 不同测试传播错误的概率不同
 - 不同测试捕获错误的概率不同
- 基于变异的错误定位实际依靠变异捕获了测试和语句之间的关系



基于测试的错误定位

构造正确执行状态



动机

- 在MUSE中，如果有一个变异让失败的测试通过，同时通过的测试仍然通过，那么该变异有最高的怀疑度
- 换句话说，该变异很可能是正确的补丁
- 动机：直接分析出这样的变异，然后将能产生出的语句当作怀疑度最高的语句
- 困难：直接分析出比较困难
- 解决方案：不分析出变异本身，只分析出该变异对系统状态的影响



谓词翻转Predicate Switching

- 2006年由普度的张翔宇教授提出
- 假设出错的是一个布尔表达式
 - 不考虑表达式的副作用
- 该表达式修改后，必然在原失败测试中至少一次求值返回翻转的结果
 - true -> false
 - false -> true
- 依次翻转失败测试中表达式求值结果，如果测试通过，则说明对应表达式可能有错误



天使调试Angelic Debugging

- 2013年由华盛顿大学的Emina Torlak提出
- 如何把谓词翻转从布尔表达式扩展到任意表达式上？如int, float, double等
- 天使性条件：存在常量 c （天使值）把表达式的求职结果替换成 c ，失败的测试变得通过
- 是否满足天使性条件就代表表达式很可能有缺陷呢？



天使性条件

`f(a):`

`b = a+1;`

`c = b+1;`

`d = c++;`

失败测试:

`f(1);`

`assert(d=4);`

以上每个表达式都满足条件



完整天使调试

- 基础天使调试条件对应原来目标的前一半：失败的测试变得通过
- 利用后一半：通过的测试仍然通过
- 假设：对表达式进行修改后，表达式在所有测试中都会得到不同的结果
 - 比较强的假设，但对数值型表达式有较大概率成立
- 灵活性条件：对于所有通过的测试中的每一次表达式求值，都可以把求值结果换成一个不同的值，并且测试仍然通过。
- 可疑语句需要同时具有天使性和灵活性



完整天使调试

f(a):

b = a+1;

c = b+1;

d = c++;

为什么谓词翻转不需要灵活性条件?

失败的测试:

f(1);

assert(d=4);

通过的测试:

f(2);

assert(c=5);

只有c++是可疑的表达式



如何判断天使性和灵活性?

- 采用符号执行
- 首先选定表达式
- 将表达式的返回值用符号 v 替换
- 从该表达式所在语句开始符号执行，考虑所有路径（循环最多执行 n 次），并收集路径约束和最后test oracle形成的约束求解
- 对于通过的测试，还要添加约束 $v \neq c$ ，其中 c 是原来运行的结果
- 由于符号执行的开销，天使调试无法应用到大型程序上



算法式调试



算法式调试

Algorithmic Debugging

- 之前的所有方法都是试图直接找出错误位置
- 交互式调试：通过询问程序员来定位错误位置
- 算法式调试
 - 1983年由Ehud Shapiro在《算法式调试》一书中提出
 - 主要针对函数语言设计，在Haskell等函数语言上广泛实现
 - 主要通过询问“是”或者“否”的问题找到出错函数

算法调试示例

```
main = insert [2,1,3]
```

```
insert [] = []
```

```
insert (x:xs) = insert x (insert xs)
```

```
insert x [] = [x]
```

```
insert x (y:ys) = if x>=y then (x:y:ys)
                  else (y:(insert x ys))
```

Starting Debugging Session...

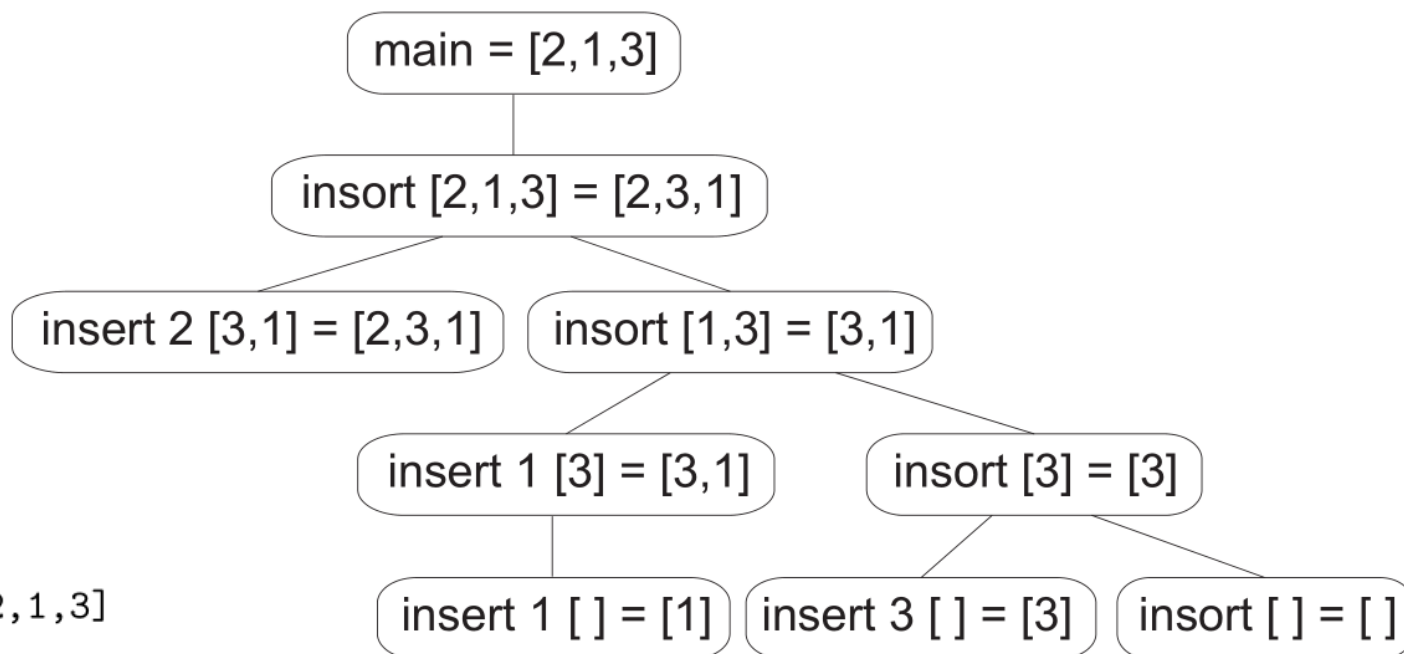
- (1) main = [2,3,1]? NO
- (2) insert [2,1,3] = [2,3,1]? NO
- (3) insert [1,3] = [3,1]? NO
- (4) insert [3] = [3]? YES
- (5) insert 1 [3] = [3,1]? NO
- (6) insert 1 [] = [1]? YES

Bug found in rule:

```
insert x (y:ys) = if x>=y then (x:y:ys)
                  else (y:(insert x ys))
```



执行树 Execution Tree



```
main = insert [2,1,3]
```

```
insert [] = []
```

```
insert (x:xs) = insert x (insert xs)
```

```
insert x [] = [x]
```

```
insert x (y:ys) = if x>=y then (x:y:ys)  
                  else (y:(insert x ys))
```



二分查找算法

- 当用户对某个结点回答“是”，该结点为根子树可以排除
- 当用户对某个结点回答“否”，该结点为根子树以外的结点可以排除
- 一个基本思路是问尽量少的问题
 - 即每次选择结点数最接近总结点一半的子树询问



算法式调试的其他改进

- 利用一次回答推出更多的信息
 - 利用重复的结点
 - 利用程序中的其他约束
- 减少人思维中的跳转，尽量同一时间针对一个函数问问题



差异化调试



差异化调试Delta Debugging

- 1999年由德国Saarland大学Andreas Zeller提出
- 场景1:
 - 昨天，测试还正常通过
 - 晚上，加班改了1000行代码
 - 今天，测试不通过了
 - 哪些修改是罪魁祸首？



更多场景

- 场景2
 - 写了一个编译器
 - 用户编译了一个1000万行代码的项目
 - 编译器崩溃了
 - 哪些输入代码导致编译器崩溃?
- 场景3
 - 输入a崩溃了, 输入b没有崩溃
 - 在某个关键函数进入之前, 系统中有1000个内存位置存有数据
 - 哪些内存位置存的数据导致输入a崩溃了?



基本思路

- 比较两个版本
 - 场景1：昨天的代码，今天的代码
 - 场景2：空白输入，失败输入
 - 场景3：测试b的状态，测试a的状态
 - 前者测试通过，后者测试不通过
- 找到最小修改集合C
 - 将C应用到前者上测试不通过
- 基本方法：集合上的二分查找



ddmin问题定义

- 输入：
 - 所有可能修改的集合 C
 - 测试函数 $test: 2^C \rightarrow \{x, \checkmark, ?\}$, 满足 $test(\emptyset) = \checkmark$
 - 集合 $c_x \subseteq C$, 满足 $test(c_x) = x$
- 输出： 集合 $c'_x \subseteq c_x$, 满足
 - $test(c'_x) = x$
 - $\forall c \in c'_x, test(c'_x - \{c\}) \neq x$
 - 并非完备的的最小定义, 但完备的做不出来

ddmin 算法运行示例

```
1 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> X
2 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
3 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
4 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
5 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> X
6 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> X
7 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
8 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
9 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
10 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> X
11 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
12 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
13 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
14 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
15 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
16 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> X
17 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> X
18 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> X
19 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
20 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
21 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
22 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
23 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
24 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
25 <SELECT NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
26 <SELECT NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> X
```



ddmin算法

The *ddmin* algorithm is defined as $ddmin(c_{\mathbf{x}}) = ddmin'(c'_{\mathbf{x}}, 2)$ with

$$ddmin'(c'_{\mathbf{x}}, n) = \begin{cases} c'_{\mathbf{x}} & \text{if } |c'_{\mathbf{x}}| = 1 \\ ddmin'(c'_{\mathbf{x}} \setminus c_i, \max(n-1, 2)) & \text{else if } \exists i \in \{1..n\} \cdot test(c'_{\mathbf{x}} \setminus c_i) = \mathbf{x} \\ & \text{("some removal fails")} \\ ddmin'(c'_{\mathbf{x}}, \min(2n, |c'_{\mathbf{x}}|)) & \text{else if } n < |c'_{\mathbf{x}}| \text{ ("increase granularity")} \\ c'_{\mathbf{x}} & \text{otherwise} \end{cases}$$

where $c'_{\mathbf{x}} = c_1 \cup c_2 \cup \dots \cup c_n$ such that $\forall c_i, c_j \cdot c_i \cap c_j = \emptyset \wedge |c_i| \approx |c_j|$ holds.

注意：99年Delta Debugging第一篇论文中的dd算法是错误的



ddmin算法的缺点

- ddmin算法运行时间较长
- 不用找到引发错误的完整输入
- 只用找到该输入中的任意部分就能开始调试了
- 找到两个修改集合
 - 一个通过
 - 一个不通过
 - 两个修改集合的差别尽可能的小



dd问题定义

- 输入：
 - 所有可能修改的集合 C
 - 测试函数 $test: 2^C \rightarrow \{x, \checkmark, ?\}$, 满足 $test(\emptyset) = \checkmark$
 - 集合 $c_x \subseteq C$, 满足 $test(c_x) = x$
- 输出：集合 c'_{\checkmark}, c'_x , 满足
 - $c'_{\checkmark} \subseteq c'_x \subseteq c_x$,
 - $test(c'_{\checkmark}) = \checkmark \wedge test(c'_x) = x$
 - $\forall c \in c'_x - c'_{\checkmark}, test(c'_{\checkmark} \cup \{c\}) \neq \checkmark \wedge test(c'_x - \{c\}) \neq x$



dd算法运行示例

↓

2 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> X
4 ☒SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> X

↑

7 ☒SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
6 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
5 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
3 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓
1 <SELECT_NAME="priority"_MULTIPLE_SIZE=7> ✓



dd算法

$dd(c_{\mathbf{x}}) = dd_2(\emptyset, c_{\mathbf{x}}, 2)$ where

$$dd_2(c'_{\checkmark}, c'_{\mathbf{x}}, n) = \begin{cases} dd_2(c'_{\checkmark}, c'_{\checkmark} \cup \Delta_i, 2) & \text{if } \exists i \in \{1, \dots, n\} \cdot test(c'_{\checkmark} \cup \Delta_i) = \mathbf{x} \\ dd_2(c'_{\mathbf{x}} - \Delta_i, c'_{\mathbf{x}}, 2) & \text{else if } \exists i \in \{1, \dots, n\} \cdot test(c'_{\mathbf{x}} - \Delta_i) = \checkmark \\ dd_2(c'_{\checkmark} \cup \Delta_i, c'_{\mathbf{x}}, \max(n-1, 2)) & \text{else if } \exists i \in \{1, \dots, n\} \cdot test(c'_{\checkmark} \cup \Delta_i) = \checkmark \\ dd_2(c'_{\checkmark}, c'_{\mathbf{x}} - \Delta_i, \max(n-1, 2)) & \text{else if } \exists i \in \{1, \dots, n\} \cdot test(c'_{\mathbf{x}} - \Delta_i) = \mathbf{x} \\ dd_2(c'_{\checkmark}, c'_{\mathbf{x}}, \min(2n, |\Delta|)) & \text{else if } n < |\Delta| \text{ ("increase granularity")} \\ (c'_{\checkmark}, c'_{\mathbf{x}}) & \text{otherwise ("done")} \end{cases}$$

where $\Delta = c'_{\mathbf{x}} - c'_{\checkmark} = \Delta_1 \cup \Delta_2 \cup \dots \cup \Delta_n$, all Δ_i are pairwise disjoint, and $\forall \Delta_i \cdot |\Delta_i| \approx |\Delta|/n$ holds.



ddmin和dd算法复杂度

- 最坏情况: $O(|c_x|^2)$
- 最好情况: $O(\log |c_x|)$



寻找因果链

- 差异化调试的一个扩展应用
- 假设输入a让程序崩溃
 - 或者其他可针对任意输入检查的缺陷类型
- 导致崩溃的因果链
 - 输入中的xx字符导致变量a被设置成了5，然后在f函数中，b变量被设置成了8，再然后在g函数中，c变量被设置成了5，最后崩溃了
- 方法
 - 首先运用dd算法找到两个差别最小的输入
 - 然后运用dd算法在每个函数调用入口对比两个输入的运行状态，找到有差异的变量
 - 最后把结果组织起来
 - 为节省时间，上述过程也可以应用二分查找，而不是在每个函数调用查找