NASAC青年软件创新奖论坛

# 程序合成

从补丁合成到算法合成

汇报人:熊英飞

北京大学计算机学院

## 程序合成



程序合成研究如何自动从规约中生成程序,一直被认为是程序设计理论上最重要的问题之一。



"One of the most central problems in the theory of programming."

----Amir Pneuli 图灵奖获得者 "(软件自动化)提升软件 生产率的根本途径"

----徐家福先生 中国软件先驱

### 程序合成的应用

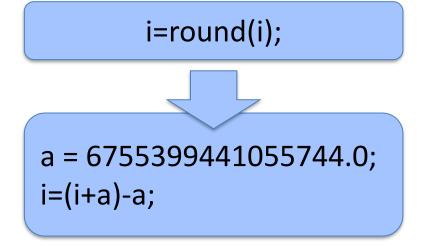


	A	В
1	Email	Column 2
2	Nancy.FreeHafer@fourthcoffee.com	nancy freehafer
3	Andrew.Cencici@northwindtraders.com	andrew cencici
4	Jan.Kotas@litwareinc.com	jan kotas
5	Mariya.Sergienko@gradicdesigninstitute.com	mariya sergienko
6	Steven.Thorpe@northwindtraders.com	steven thorpe
7	Michael.Neipper@northwindtraders.com	michael neipper
8	Robert.Zare@northwindtraders.com	robert zare
9	Laura.Giussani@adventure-works.com	laura giussani
10	Anne.HL@northwindtraders.com	anne hi
11	Alexander.David@contoso.com	alexander david

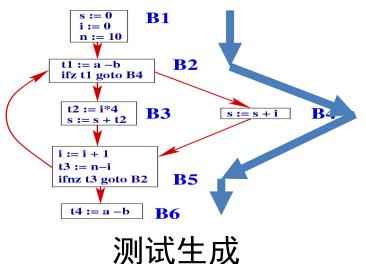
#### 最终用户编程

```
/** Compute the maximum of two walve
* @param a first value
                      合成出新的表达
* @param b second value 式来替换掉旧的
* @return b if a is lesser or equal to b, a otherwise
public static int max(final int a, final int b) {
   return (a b) ? a b
```

缺陷修复



#### 优化代码

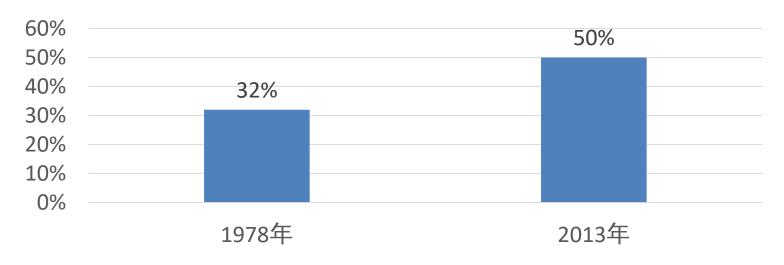


### 缺陷修复成本



#### 缺陷修复成本不断增加,已成为软件开发的主要成本支出

#### 缺陷修复占软件开发成本的比例[1][2]



#### 现代开发团队常没有足够资源修复所有发现的缺陷[3]

<sup>[1]</sup> B. P. Lientz, E. B. Swanson, and G. E. Tompkins, "Characteristics of application software maintenance," Commun. ACM, vol. 21, no. 6, pp. 466–471, 1978

 $<sup>\</sup>hbox{\cite{bulk} [2] Britton et al. Quantify the time and cost saved using reversible debuggers. Cambridge report, 2013}\\$ 

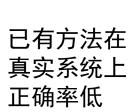
<sup>[3]</sup> J. Anvik, L. Hiew, and G. C. Murphy, "Coping with an open bug repository," eXchange, 2005, pp. 35–39

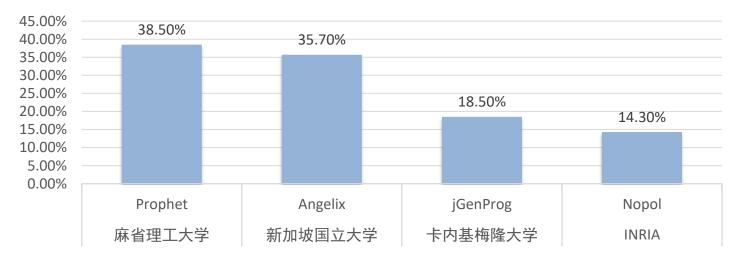
## 程序合成应用到修复的问题



传统程序合成面向规约合成程序。

实际软件中规约往往不完备,导致修复正确率低。





"First open challenge."

-- Claire Le Goues (CMU), ESEC/FSE, 2015

#### "Key discussion topic"

-- Dagstuhl Report 17022 "Automated Program Repair"

## 本团队贡献——数据驱动的缺陷修复



#### 基于差别的 修复表示模型

基于补丁前后的差别 表示补丁空间,解决 之前基于状态的空间 表示低效和信息丢失 问题。

正确修复数量最高可达SOTA的237.5%

MODEL最有影响论文奖、 ASE最有影响论文入围

# 概率和逻辑结合的 程序合成框架

提出玲珑框架,采用 全新扩展文法引导搜 索概率最大的程序, 并结合抽象解释剪枝, 避免不完备规约影响

缺陷修复正确率从 38.5%提升到85%

3篇ACM SIGSOFT杰出论文、 1篇SCI高引论文、ISSTA18和 ICSE17引用第一和第二

#### 交互式程序合成 理论和方法

统一程序合成和最优决 策树构建,采用交互式 问答辅助程序员复查并 过滤掉潜在错误补丁, 降低补丁审阅的开销

> 提高程序员 修复成功率62.5%

IEEE TSE封面论文 IEEE TCSE杰出论文

## 数据驱动的缺陷修复逐渐成为主流



多家企业开发和部署数据驱动的缺陷修复工具。部分企业直接转换本团队成果。



**ZTE中兴** TTP工具 Alibaba Group 阿里巴里集团 Precfix

facebook.

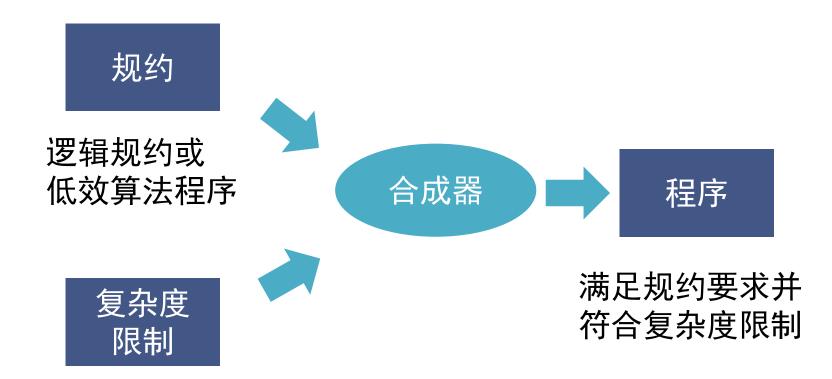
SapFix



### 算法合成——问题定义



合成满足复杂度限制的程序,通常需要应用特定类型的算法



如: $O(n^2)$ 或多项式复杂度或在O(n)个处理器上是常数时间

# 算法合成意义——从程序合成角度



现有程序合成技术通常只能完成表达式级别的合成,对程序员帮助有限,合成算法才能真正帮助程序员。





## 算法合成意义——从编译优化的角度



# 目前的编译优化技术只能进行局部小替换,通常很难显著降低程序复杂度。算法合成有望对程序进行整体大幅优化。

#### 数据流敏感重写 flow-sensitive rewrites

- 条件常量传播 conditional constant propagation
- 主导测试检测 dominating test detection
- 基于流承载的类型缩减转换 flow-carried type narrowing
- 无用代码消除 dead code elimination

#### 语言相关的优化技术 language-specific techniques

- 类型继承关系优化 class hierarchy analysis
- 去虚拟机化 devirtualization
- 符号常量传播 symbolic constant propagation
- 自动装箱消除 autobox elimination
- 逃逸分析 escape analysis
- 锁消除 lock elision
- 锁膨胀 lock fusion
- 消除反射 de-reflection

#### 内存及代码位置变换 memory and placement transformation

- 表达式提升 expression hoisting
- 表达式下沉 expression sinking
- 冗余存储消除 redundant store elimination
- 相邻存储合并 adjacent store fusion
- 卡痕消除 card-mark elimination
- 交汇点分离 merge-point splitting

#### 循环变换 loop transformations

- 循环展开 loop unrolling
- 循环剥离 loop peeling
- 安全点消除 safepoint elimination
- 迭代范围分离 iteration range splitting
- 范围检查消除 range check elimination
- 循环向量化 loop vectorization

#### 全局代码调整 global code shaping

- 内联 inlining (graph integration)
- 全局代码外提 global code motion
- 基于热度的代码布局 heat-based code layout
- switch 调整 switch balancing
- 抛出内联 throw inlining

#### 常见编译优化技术

### 算法合成意义——从约束求解/规划的角度



约束求解/规划试 图采用通用算法解 决任意判定/优化 问题 

 判定问题
 CSP求解器

 优化问题
 OMT求解器

实际应用中往往只需要求解特定类型的问题,采用通用 算法效率不高

特定类型 问题定义 具体输入1具体问题1具体输入2具体问题2具体输入3具体问题3具体输入4具体问题4

算法合成可以对这 些问题进行离线优 化

特定类型 问题定义 算法合成

高效求解算法

问题答案

具体输入

# 算法合成——从程序验证的角度



验证往往只能在协议/模型层面完成,而模型驱动的方法生成的实现往往效率低下。算法合成从验证后的模型生成高效实现,有望解决该问题。



模型/协议:

容易验证





手动编写



实现代码:

难以验证 安全无保障

传统验证



模型/协议:

容易验证保障安全



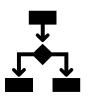
编译



实现代码:

效率低下 难以应用





模型/协议:

容易验证保障安全



算法合成



实现代码:

保障安全 执行高效





#### 算法合成——例子



最大子段和问题:输入一个整数的列表,求列表上连续一段的最大和。

可用穷举解决: 遍历子段开头和列表结尾, 选出和最大的子段。

p l = maximum (map sum [t | i <- inits l, t <- tails i])

该程序作为算法合成的规约。

当前算法复杂度为 $O(n^3)$ ,期望复杂度为O(n/m),其中m是处理器的数量。

### 算法合成——例子



可能的解决方案:采用分治求解,每次将输入列表平均分成两部分,对每一部分计算最大子段和、最大前缀和、最大后缀和,再用这些结果组合出完整列表的结果。

```
f l = (mps l, mts l, sum l)
 where
                                             dc'l =
 mts = maximum.(scanr (+) 0)
                                               if length 1 <= 1 then (p 1, f 1)
 mps = maximum.(scanl (+) 0)
                                               else c (dc' (take m 1)) (dc' (drop m 1))
c (mss1, (mps1, mts1, sum1))
                                               where m = div (length 1) 2
  (mss2, (mps2, mts2, sum2)) =
                                             dc = fst.dc'
                (mss3, (mps3, mts3, sum3))
 where
 mss3 = maximum [mss1, mss2, mts1 + mps2]
 mps3 = max mps1 (sum1 + mps2)
                                                   书写难度和验证难度均远大于
 mts3 = max (mts1 + sum2) mts2
                                                   前页穷举程序
 sum3 = sum1 + sum2
```

## 算法合成——挑战



- 01
- 如何得到这样的程序?
  - 现有合成算法以枚举为基础,无法合成这么大的程序
  - 现有合成算法对递归支持有限,无法合成这样复杂的递归

02

### 如何知道该程序满足规约的要求?

• 现有合成算法通过SMT求解器验证程序正确性,但SMT求解器的可伸缩性和对递归程序的支持都不足

03

### 如何知道该程序满足复杂度的要求?

• 虽然存在静态分析程序复杂度的方法,但在递归程序上收敛性不足

## 程序演算



程序演算: 旨在建立一个形式化系统来帮助人们推导出高效的程序。

算法策略:程序演算领域整理出的算法结构表示。

# 算法 模板

```
dc' l =
   if length l <= 1 then (p l, f l)
   else c (dc' (take m l)) (dc' (drop m l))
   where m = div (length l) 2
dc = fst.dc'</pre>
```

参数: f, c

#### 并行分治 算法策略

#### 应用 条件

$$(p(l_1 + l_2), f(l_1 + l_2)) = c((pl_1, fl_1), (pl_2, fl_2))$$

### 算法 效果

如果c是常数时间,f应用在常数长度的list上是常数时间,那么算法在m = O(n/logn)个处理器上的运行时间为O(n/m)。

# 采用算法策略显著降低算法合成的难度



01

### 如何得到这样的程序?

- 只需要找到模板的参数
- 模板的参数通常不包含递归

02

#### 如何知道该程序满足规约的要求?

- 只需要验证应用条件
- 但应用条件仍然涉及带递归的原程序

03

## 如何知道该程序满足复杂度的要求?

- 根据复杂度选择合适的算法策略
- 参数的复杂度要求可以通过语法保证

显著降低

少量降低

已解决

# 挑战1——如何得到模板的参数



# 问题

• 模板参数的规模仍然太大, 超出现有程序合成算法的能力

# 思路

- 不同于一般的程序合成,这里能拿到应用条件的形式
- 可以针对应用条件设计专门算法

# 成果

- 目前已经针对三类应用条件设计了合成算法
  - Lifting: 用于撰写分治算法和其他相关算法
  - Thinning: 用于撰写动态规划算法
  - Incrementalization: 用于优化程序中传递的数据结构

## 挑战2——如何验证程序的正确性



# 问题

• 原程序带递归,难以形式化验证

# 思路

• 考虑概率正确性

概率正确性是否可接受? 实践中计算机系统的安全 保障都是概率性的

- 软件很难完全验证
- 硬件总有概率损坏

# 成果

- 基于机器学习领域奥卡姆学习理论,提出奥卡姆求解器的概念和实现算法
- 对任意概率正确级别,给出对应数量的测试用例

### 目前实现与效果



#### 目前已经实现两个算法合成工具。

• AutoLifter: 用于求解并行分治和有相似应用条件的问题

• MetHyl: 用于求解动态规划问题

#### AutoLifter验证

- 57个已有数据集、论文和codeforces.com中的 分治和其他问题
  - 最大子段和
  - 字符串转换成数字
  - 检查字符串中括号是否匹配
  - 线段树问题
  - Petrozavodsk冬令营题目(全球243支队伍 只有26支解出)
- AutoLifter在时间复杂度O(n/m)下解出56题, 平均用时8秒左右, 所有答案完全正确
- 解题成功率和速度均高于之前的半自动方法

#### MetHyl验证

- 37个构造自《算法导论》的动态规划 问题
  - 0-1背包问题
  - 木材切割问题(木材切成不同长 度有不同价值,求最大价值和)
- MetHyl在97.3%的问题上带来指数级 提速
- 在70.3%的问题和标准答案复杂度相 同
- 所有答案均正确,平均求解时间不到 一分钟

#### 其他进行中的工作



#### 数据集构建

- 包含CSP-S/J、NOI、IOI近十年 左右的比赛题目
- 所有题目用MiniZinc形式化描述
  - 可以直接采用现有CSP/OMT求解器求解
- 所有题目同时包含自然语言描述、测试用例

#### 其他算法合成途径

- 约束求解/规划算法中包含了 通用的问题求解算法
- 如果针对问题定义尽量将该算 法离线化增量化,就有可能得 到高效算法

## 算法合成——总结与展望



- 算法合成——软件自动化下一阶段的重要问题
- 目前研究结果表明发展前景广阔
- 欢迎各位老师/同学一起进行算法合成的研究
  - 合成算法:约束求解/规划/逻辑编程、增量计算、神经网络、程序验证/分析,多条不同的路径可以尝试
  - 语言设计:如何让用户更容易地描述问题?需要程序设计语言、人机 交互、可视化背景的研究人员
  - 实际应用:各种软件工程、系统和形式化应用都能用到算法合成
- 本报告相关论文和实现
  - Ruyi Ji, Jingtao Xia, Yingfei Xiong, Zhenjiang Hu. Generalizable Synthesis Through Unification.
     OOPSLA'21.
  - Ruyi Ji, Yingfei Xiong, Zhenjiang Hu. Black-Box Algorithm Synthesis Divide-and-Conquer and More. Available at: <a href="https://jiry17.github.io/pistool/papers/AutoLifter.pdf">https://jiry17.github.io/pistool/papers/AutoLifter.pdf</a>
  - Ruyi Ji, Tianran Zhu, Yingfei Xiong, Zhenjiang Hu. Synthesizing Efficient Dynamic
     Programming Algorithms. Available at: <a href="https://jiry17.github.io/pistool/papers/MetHyl.pdf">https://jiry17.github.io/pistool/papers/MetHyl.pdf</a>
  - PISTool合成工具集: https://jiry17.github.io/pistool/

# 感谢各位老师同学! 敬请批评指正!



博士二年级



博士一年级 孙奕灿



本科四年级 李思源



讲席 教授