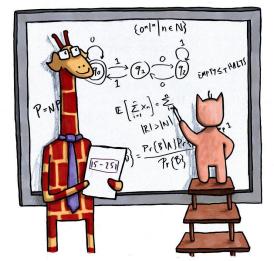
## 程序综合 报告

唐雯豪, 易普, 谢睿峰

EECS, PKU January 6, 2021



math is hard, but you don't have to do it alone!

1 概述

2 方法一: VSA

3 方法二:直接法

4 方法三: DSL 增强的搜索

5 方法四:基于 Rosette 的暴力展开

6 总结

程序综合报告 唐雯豪, 易普, 谢睿峰 2 / 21

#### 概述

我们小组设计并实现了四种方法,最后提交的程序使用了其中三种方法并行求解,可以解出 open tests 中所有测试用例,并且具有一定泛化能力。

程序综合报告 唐雯豪, 易普, 谢睿峰 3/21

1 概述

2 方法一: VSA

3 方法二:直接法

4 方法三: DSL 增强的搜索

5 方法四:基于 Rosette 的暴力展开

6 总结

程序综合报告 唐雯豪, 易普, 谢睿峰 4 / 21

## 算法过程

#### 和上课讲的基本相同:

- 1. 随机生成几个样例
- 2. 从样例中生成 VSA 并求交
- 3. 从求交后的 VSA 中生成任意一个程序
- 4. 扔给 SMT solver,有反例的话从反例生成 VSA 并跟当前 VSA 求交,重复上一步;否则得到结果

程序综合报告 唐雯豪, 易普, 谢睿峰 5/21

#### 效果

写得太差了,只能解出 three 和 max2 max3 中随着样例数量增加,VSA 中非终结符数量的增长: 33  $\rightarrow$  208  $\rightarrow$  1466  $\rightarrow$  10251  $\rightarrow$  71990  $\rightarrow$  VSA 求交函数爆栈 沉没成本,果断放弃

程序综合报告 唐雯豪, 易普, 谢睿峰 6 / 21

1 概述

2 方法一: VSA

3 方法二:直接法

4 方法三: DSL 增强的搜索

5 方法四:基于 Rosette 的暴力展开

6 总结

程序综合报告 唐雯豪, 易普, 谢睿峰 7 / 21

## 观察

- 1. SyGuS 问题直接给了我们对函数结果的约束
- 2. 大多数对函数结果的约束都是等号约束
  - 对于 open tests 来说,除了 max 系列问题之外都是只有等号 约束
  - 并且除了 three 问题之外,所有等号约束都是函数结果只出现在等号一边(也就是没有递归约束)

→ 直接从约束中综合出程序。

#### 算法过程

主要想法: 提取每个对函数结果的等号约束成立时的条件,然后把整个程序写成一堆 if 语句。

具体分为三个步骤:

- 1. 约束规范化
- 2. 分支提取
- 3. 局部搜索

## 约束规范化

- 1. 将所有 constraint 语句用 and 连起来
- 2. 对于传递了常数的函数调用,将常数参数作为一个条件前置,比如将 f3 ... = y 转化成  $(x = 3) \rightarrow fx ... = y$
- 3. 将  $A \rightarrow B$  转化成  $\neg A \wedge B$
- 4. 使用  $\neg(A \land B) = \neg A \lor \neg B$ ,  $\neg(A \lor B) = \neg A \land \neg B$ ,  $\neg \neg A = A$  将  $\neg$  下传并消减。
- 5. 将连续的 and 和 or 合并成一个,比如将  $(and \ x \ (and \ y \ z))$  转化成  $(and \ x \ y \ z)$

最终的约束树中的只有多分支的 and 和 or,所有 not 都在最底层。

#### 分支提取

从规范化后的约束中提取每个对函数结果的等号约束成立时的条 件。

在这里我们假设约束确实对应了一个函数(可以是 partial 的)。 只需要分别考虑遇到 and 和 or 时应该怎么办:

- and: 对于所有有函数结果约束的分支 x,将其所有没有函数结果约束的兄弟分支的 and 作为 x 中约束成立的条件的一部分。
- or: 对于所有有函数结果约束的分支 x,考虑其所有没有函数结果约束的兄弟分支的 and 取反后作为 x 中约束成立的条件的一部分。

正确性尚未证明。

#### 局部搜索

问题:SyGuS 问题中给的语法没有涵盖约束中出现的所有语法。

- 1. 有的语法没有给出,比如没有 and
- 2. 有的常数没有给出,比如 5 或者 False
- 3. 没有不动点,写不了递归

问题一和问题二都可以通过对于语法、常数或者含有它们的局部 进行搜索的方法解决,也可以内置一些语法糖。搜索或者内置的 结果举例:

- $\blacksquare$  and(x, y) = ite(x, y, False)
- $\blacksquare$  False = x < x
- x < 5 = x + x < 10

问题三没法解决,交给其它方法做

#### 一个简单的例子

```
(set-logic LIA)
(synth-fun findIdx ( (y1 Int) (y2 Int) (k1 Int)) Int
((Start Int ( 0 1 2 y1 y2 k1 (ite BoolExpr Start Start)))
(BoolExpr Bool ((< Start Start) (< Start Start) (> Start Start) (> Start Start)))
(declare-var x1 Int)
(declare-var x2 Int)
(declare-var k Int)
(constraint (\Rightarrow (< x1 x2) (\Rightarrow (< k x1) (= (findIdx x1 x2 k) 0))))
(constraint (\Rightarrow (< x1 x2) (\Rightarrow (> k x2) (= (findIdx x1 x2 k) 2))))
(constraint (\Rightarrow (< x1 x2) (\Rightarrow (and (> k x1) (< k x2)) (= (findIdx x1 x2 k) 1))))
(check-synth)
['and',
 ['or',
  ['not', ['<', 'x1', 'x2']],
   ['not', ['<', 'k', 'x1']],
   ['=', ['findIdx', 'x1', 'x2', 'k'], ('Int', 0)]],
  Γ'or',
  ['not', ['<', 'x1', 'x2']], ['not', ['>', 'k', 'x2']],
  ['=', ['findIdx', 'x1', 'x2', 'k'], ('Int', 2)]],
 ['or',
  ['not', ['<', 'x1', 'x2']], ['not', ['>', 'k', 'x1']],
   ['not', ['<', 'k', 'x2']],
  ['=', ['findIdx', 'x1', 'x2', 'k'], ('Int', 1)]]]
 ['ite',
  ['ite', ['<', 'y1', 'y2'], ['<', 'k1', 'y1'], ['<', 'y1', 'y1']],
  0,
  ['ite',
   ['ite', ['<', 'y1', 'y2'], ['>', 'k1', 'y2'], ['<', 'y1', 'y1']],
   2,
   111
```

程序综合报告 唐雯豪, 易普, 谢睿峰 13 / 21

## 效果

- open tests 中除了 max 和 three 都能解,并且可以在 1s 内解完。
- 理论上对于所有 SyGuS 问题,只要它对函数结果的约束只有等号约束,并且函数结果只在等号一边出现,都可以用该方法解出。
- 并没有什么实用件。
- 或许可以推广到部分带有非等号约束的问题。

1 概述

2 方法一: VSA

3 方法二:直接法

4 方法三: DSL 增强的搜索

5 方法四:基于 Rosette 的暴力展开

6 总结

## 动机

- 1. "目前 Synthesis 方法的效率高度依赖 DSL 的设计"
- 2. MaxFlash 论文里和 TText 对比时说 TText 的 DSL 有 regex 所以它解的更快。
- 3. 加上 max(x, y) = ite(x < y, y, x) 这个语法糖后 max 问题的 程序可以随便写。
- → 在 DSL 中加入一些更强的构造,并优先使用这些构造进行搜索,搜出程序后再加一个解语法糖的过程。

## 效果

max 问题都可以很快的搜出来。 我们组提交的测试用例是 min15,也可以很快的搜出来。 但我们现在只加了 max 和 min 这两个语法,只对含有需要他们 的程序有优化效果。

程序综合报告 唐雯豪, 易普, 谢睿峰 17 / 21

1 概述

2 方法一: VSA

3 方法二:直接法

4 方法三: DSL 增强的搜索

5 方法四:基于 Rosette 的暴力展开

6 总结

## 算法过程

- Rosette 是 Racket 语言的一个扩展,提供了 solver-aided programming 的能力,简单来说就是可以直接把代码扔给 SMT solver。
- 并且 Rosette 提供了一个 define synthax 语法构造,可以 定义一个 CFG 并且暴力展开 k 层,然后扔给 SMT solver 求 解。
- 于是我们在外面套了一个对于 k 的迭代加深然后暴力展开 求解。
- 实际上这个东西非常慢,不对 SyGuS 给出的语法做一些剪 枝的话,max3 都要解几分钟。

1 概述

2 方法一: VSA

3 方法二:直接法

4 方法三: DSL 增强的搜索

5 方法四:基于 Rosette 的暴力展开

6 总结

## 总结

- 我们最后的方案是并行跑直接法、DSL 增强的搜索和基于 Rosette 的暴力展开。
- 实际上只需要前两种方法就可以解出 open tests 中的所有问题。(还带着 Rosette 的原因是因为时间仓促搜索法有个搜不出 three 的 bug 还没来得及修)
- 实现上,使用了 Python, Haskell, Racket 三种语言,遇到了 一系列<del>徒手造轮子</del>和并行问题。

# 谢谢聆听.

