

Abstract Interpretation

枫聆

2021 年 4 月 15 日

目录

| | | |
|----------|--|-----------|
| 1 | Motivation | 2 |
| 2 | Correctness Relations | 3 |
| 3 | Galois connections | 5 |
| 3.1 | New Analysis: Correctness Relation and Transfer Function | 9 |
| 4 | Fixed Point Computation Issues | 10 |
| 4.1 | Widening | 11 |

Motivation

单调分析框架的诞生让做程序分析的人可以构造一个精准的，数学形式化的分析。在这个框架下，我们需要一个 lattice，每个 instruction 相关联的 transfer functions 和一个初始的状态。几乎先有的程序分析手法都可以总结到这个单调分析框架上。

那么抽象解释可以理解为在单调分析框架上又迈出了一步。我们经常的设计分析思路：开始从一个简单的分析开始，分析结果的正确性可以很容易得到证明。这里的分析是指 collecting semantics，即从程序的语义里面收集我们想要的信息。最开始的分析一般来说它的可行性或者可计算性是比较难处理的或者说根本不可能处理，因为有可能我们关注的 property 所在 lattice 对应的 underlying set 的基数是比较大的，或者不满足一些良好的性质例如 ACC。因此我们尝试使用近似计算的方法，把 property 所在的 lattice 变小，这个过程可能是一个迭代的过程，直到我们最终可以计算为止或者达到一个理想的效果。而抽象解释就是提供这样一种系统的方法来帮助我们。

实际分析 domain 太复杂，也许这个实际分析 domain 满足一些不错的性质比如 ACC 等等，但是还是掩盖不了它过于复杂。所以我们尝试使用某个抽象的 domain 来代替分析，这个抽象的 domain 要比实际分析的 domain 更小，我们分析起来更加得心应手，但是问题是如何构造这个抽象的 domain？它分析出来的结果是否可以作为真的 truth？它的结果能在多大程度上说明一些问题？后期我们是否可以考虑优化抽象的 domain 来让结果更好一点？

Correctness Relations

Definition 2.1. (Correctness relations). A relation $R \subseteq V \times L$ is said to be a correctness relation iff it satisfies the following two conditions:

1. $\forall v, l_1, l_2, (v \mathcal{R} l_1) \text{ and } (l_1 \leq l_2) \rightarrow (v \mathcal{R} l_2)$;
2. $\forall v, \forall L' \subseteq L, (\forall l \in L', (v \mathcal{R} l)) \rightarrow v \mathcal{R} (\bigwedge L')$.

这里 V 表示 concrete values, L 表示 abstract values 构成的 lattice. $v \mathcal{R} l_1$ 表示 l_1 是 v 的一个 approximation.

用自然语言来描述就是 (1) 若 v 对应某个 l_1 , 那么对于 l_1 的一个 upper approximation l_2 , 有 $v \in l_2$. (2) 若 v 同时对应多个 abstract values, 这里应该是一个 and 的关系, 那么 v 可以对应它们的一个 greatest lower bound.

Lemma 2.2. If $\mathcal{R} \subseteq V \times L$ is a correctness relation, then

$$\begin{aligned} v \mathcal{R} \top \\ (v \mathcal{R} l_1) \text{ and } (v \mathcal{R} l_2) &\rightarrow v \mathcal{R} (l_1 \wedge l_2) \\ (v \mathcal{R} l_1) \text{ or } (v \mathcal{R} l_2) &\rightarrow v \mathcal{R} (l_1 \vee l_2) \end{aligned}$$

前面简单的描述了一下 correctness relation 操作含义, 但是 correctness relation 中依然模糊是它里面的 lattice 到底在刻画一个怎样东西? 我们的分析中为什么要引入 lattice? 为了让这个 lattice is reasonable, 我们来具体定义这个 lattice 的 meet 和 join 操作的内在含义.

Definition 2.3. we need the meet and the join operator in order to combine abstract values:

1. If a value is described by both l_1 and l_2 , by combine these two properties, we obtain the more precise information $l_1 \wedge l_2$.
2. If a value is described by either l_1 or l_2 , the most precise info that we can infer is $l_1 \vee l_2$.

在上面定义的 operations 的内在含义下, smaller 代表更精准, bigger 代表更安全, 更安全就是指考虑的更全面, 不会丢掉信息而造成一些潜在的问题. \wedge 等价于逻辑连词的 and, \vee 等价于逻辑连词的 or. 在实际分析的过程中 \wedge 和 \vee 这两个 operations 就要针对我们关注的 properties 来具体定义, 但是它的最本质内在含义是每次都是尽可能在不丢失精确度的可能下, 去尽可能的提高结果本身的精确度.

Annotation 2.4. 如何取证明一个分析的正确性 To prove the correctness of the analysis, it is sufficient to prove

1. The initial property (abstract state) l_0 is a correct approximation of the initial value (concrete state) $v_0 : v_0 \mathcal{R} l_0$.
2. Each transition preserves the correctness relation

$$\forall v_1, v_2, l_1, l_2, (v_1 \rightsquigarrow v_2) \text{ and } (v_1 \mathcal{R} l_1) \text{ and } (f_L(l_1) = l_2) \rightarrow v_2 \mathcal{R} l_2.$$

用自然语言来描述就是你首先要保证初始状态下 correctness relation 的存在，而后在状态传递的过程中这个 correctness relation 依然是保持的，这个过程就关系到两个传递函数 concrete value transfer function 和 abstract value transfer function.

Galois connections

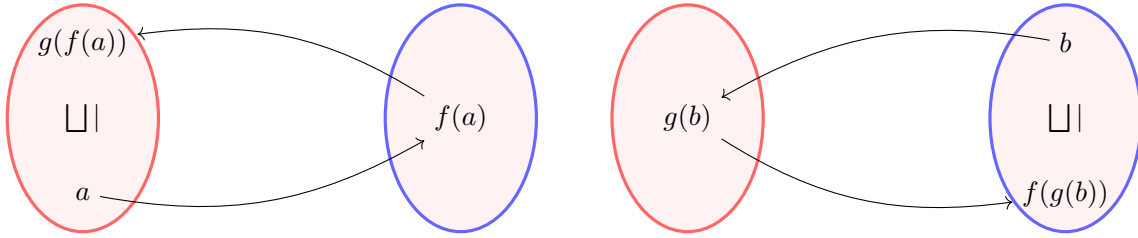
Annotation 3.1. 数学家们经常在思考面临一个场景：有两个“世界”和两个转换函数作为这个两个世界的连接。更甚之，如果其中某个世界中的对象经过转换到另外一个世界中，然后再把这个对象再转换回去，如此往复迭代最终结果是稳定的。特别地，无论从哪个世界开始，第三次转换的结果和第一次转换的结果是相同的。

如果这两个世界各自的对象之间有着某种自然规律，转换函数在传递过程中遵守这些自然规律。在类似我们经常碰见的简单或者复杂的场景中，有一种优雅的方式可以尝试来面对它们—Galois connection。

关于 galois connection 我们通常可以看到两个定义，下面我来说明两个定义是等价，也就是说可以从任意一个推出另外一个。

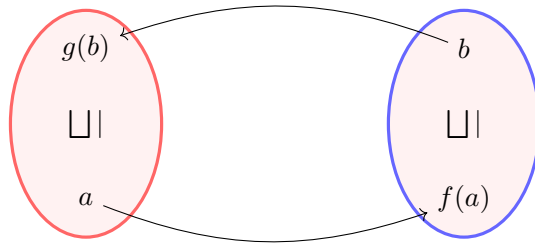
Definition 3.2. nlab 上的定义更贴近 adjunction 的味道 Given posets A and B , a Galois connection between A and B is a pair of order-preversing functions $f: A \rightarrow B$ and $g: B \rightarrow A$ such that $a \leq g(f(a))$ and $b \geq f(g(b))$ for all $a \in A, b \in B$.

注意这里的 order-preversing, 最原始的定义用的是 order-reversing, 导致我在这里弄出了一些矛盾。



Proposition 3.3. Given posets A and B , a pair of order-preversing functions $f: A \rightarrow B$ and $g: B \rightarrow A$ is a Galois connection between A and B if and only if, for all $a \in A, b \in B$, we have

$$f(a) \leq b \text{ if and only if } a \leq g(b).$$



证明. (\Rightarrow). 前提 (f, g) 是一个 galois connection, 给定 $a \in A, b \in B$. 若 $f(a) \leq b$, 两边同时 apply g , 有 $g(f(a)) \leq g(b)$, 同时有 $a \leq g(f(a))$. 那么 $a \leq g(b)$. 若 $a \leq g(b)$, 同理可以得到 $f(a) \leq b$.

(\Leftarrow). 前提 (f, g) 满足 $f(a) \leq b$ if and only if $a \leq g(b)$. 我们直接取 $b = f(a)$, 那么 $f(a) \leq f(b)$ 当且仅当 $a \leq g(f(a))$. 同理直接取 $a = g(b)$, 那么 $g(b) \leq g(b)$ 当且仅当 $f(g(a)) \leq b$. \square

关于 adjunction 的东西 $fg \rightarrow id$ 和 $gf \rightarrow id$, 这个箭头是一个 natural transform, 至于更细的东西要去看看 category theory 了! PAAA 上说 f 和 g 互为 “weak inverse”, 看起来也是比较形象啊! 所以有下面的一个命题.

Annotation 3.4. 现在我们尝试把 galois connection 放到抽象解释范畴上, 让 lattice A 表示我们原本一个 analysis domain, lattice B 表示一个更抽象的 analysis domain 用来加快我们的分析或者让我们的分析可计算, 那么这里 $f: A \rightarrow B$ 称为 **abstraction function**, $g: B \rightarrow A$ 称为 **concretization function**.

这里的 f 和 g 都是单调函数意味, 原本的实际值之间的关系在 abstract domain 上依然保持, 反过来亦然, 同时 galois connection 强化的两个条件

1. $a \leq g(f(a))$ 表示抽象过程是可能会丢失精度的, 但是依然是正确的. 我的理解是把具体的值通过映射放到抽象域里面做运算得到的结果, 再映射回来可能比在具体域里面做运算得到的结果要稍微差一点, 但是正确性是可以保证的.
2. $b \geq f(g(b))$ 表示具体化的过程不会丢失精度. 本来抽象值, 放到具体域里面操作一遍, 再映回来是不会丢精度, 这也是可以很自然想到的.

如果更细致去刻画一下我自己的 annotation 就是

1. $x, y \in A$

$$x \vee y \leq g(f(x) \vee f(y)).$$

2. $x', y' \in B$

$$x' \wedge y' \geq f(g(x) \wedge g(y)).$$

为此我们需要去分别证明 $f(x \vee y) = f(x) \vee f(y)$ 和 $g(x \wedge y) = g(x) \wedge g(y)$.

Proposition 3.5. (Galois connection 引发的 semilattice homomorphism) For a Galois connection (f, g) of lattice A and B , f preserves finite join:

1. $f(\perp_A) = \perp_B$;
2. $f(x \vee y) = f(x) \vee f(y)$.

And similarly

1. $g(\top_B) = \top_A$;
2. $g(x \wedge y) = g(x) \wedge g(y)$.

啧啧, 没想到啊 galois connection 竟然弄了一个 semilattice homomorphism 出来, 突然想找一下 characterization of semilattice homomorphism.

证明. (1) 由于 B 上 \perp_B 的性质, 有 $f(\perp_A) \geq \perp_B$. 反过来由于 A 上的 \perp_A 性质, 有 $g(\perp_B) \geq \perp_A$, 再用一下 galois connection 的性质, 有 $f(\perp_A) \leq \perp_B$. 综上两边夹, 所以 $f(\perp_A) = \perp_B$.

(2) 由于 f 是 monotone, 有 $f(x) \leq f(x \vee y)$ 和 $f(y) \leq f(x \vee y)$, 所以 $f(x) \vee f(y) \leq f(x \vee y)$ 是一个 upper bound. 最关键的确是证明 $f(x \vee y) \leq f(x) \vee f(y)$. 由于 galois connection, 有 $x \leq g(f(x))$, 再由 g 是 monotone, 有 $x \leq g(f(x) \vee f(y))$. 同理也有 $y \leq g(f(x') \vee f(y'))$, 那么

$$x \vee y \leq g(f(x) \vee f(y))$$

再用一下 galois connection, 就有 $f(x \vee y) \leq f(x) \vee f(y)$. 综上两边夹, 所以 $f(x \vee y) = f(x) \vee f(y)$. 值得关注是 f 和 g 都只是一个 semilattice homomorphism, 而且是两种不同操作. 其实我们做分析的时候, 也只是使用一个 semilattice, 至于是 meet 还是 join 和原本分析过程的方向是有关的. \square

Proposition 3.6. (weak inverse) For galois connection (f, g) , we have the equations

$$f \circ g \circ f = f$$

$$g \circ f \circ g = g.$$

这个命题内在是在说明你把分析结果用 f 和 g 进行迭代是不会改变精度的!

证明. (1).

$$\begin{aligned} f(a) &\leq f \circ (g \circ f(a)) && f \circ (g \circ f) \\ (f \circ g) \circ f(a) &\leq f(a) && (f \circ g) \circ f, \end{aligned}$$

所以 $f \circ g \circ f = f$. 同理可证第二个式子. \square

Proposition 3.7. (*f 和 g 相互确定*) If the pair (f, g) is Galois connection of join semilattice A and B . Then f uniquely determines g by

$$g(b) = \bigvee \{ a \mid f(a) \leq b \}.$$

and g uniquely determines f by

$$f(a) = \bigwedge \{ b \mid a \leq g(b) \}.$$

我个人认为这个性质真的非常好!

证明. 对于 $g(b)$ 有

$$g(b) = \bigvee \{ a \mid a \leq g(b) \} = \bigvee \{ a \mid f(a) \leq b \}.$$

那么还要取证明 g 是唯一的, 即若存在 g_1 , 那么对于任意的 $b \in B$, 应该有 $g(b) = g_1(b)$. 因为

$$g(b) \leq (g_1 \circ f) \circ g(b) = g_1 \circ (f \circ g)(b) \leq g_1(b).$$

再把 g 和 g_1 反过来用一遍也可以得到 $g_1(b) \leq g(b)$. 所以有 $g(b) = g_1(b)$. □

Lemma 3.8. (*Galois connection 的一种构造方式*) If $f: A \rightarrow B$ is semilattice homomorphism then there exists $g: B \rightarrow A$ such that (f, g) is a Galois connection of posets (*complete semilattice*) A and B .

证明. 假设 f 是一个 join semilattice homomorphism. 那么 f 也是 monotone 的, 我们得用 f 来定义 g

$$g(b) = \bigvee \{ a \mid f(a) \leq b \}$$

显然 g 是一个单调函数, 最重要的是

$$g(f(a)) = \bigvee \{ a' \mid f(a') \leq f(a) \} \geq a.$$

因为显然 $a \in \{ a' \mid f(a') \leq f(a) \}$. 我们再反过来考虑

$$f(g(b)) = f(\bigvee \{ a \mid f(a) \leq b \}) = \{ f(a_1) \vee \cdots \vee f(a_i) \}_{a_i \in \{ a \mid f(a) \leq b \}} \leq b.$$

因为 $f(a_i) \leq b$. □

New Analysis: Correctness Relation and Transfer Function

这章讲如何把 analysis function 通过 galois connection 在 analysis domains 之间传递.

Definition 3.9. (新的 correctness relations) The correctness relation $\mathcal{S} \subseteq V \times B$ for the new analysis under Galois connection (f, g) of posets A and B is defined as follows

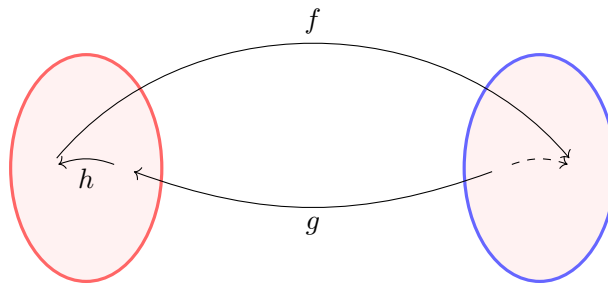
$$v \mathcal{S} b \iff v \mathcal{R} g(b).$$

其中的 M 表示新的 analysis domain 或者说是 abstract domain, 它还是一个 lattice. 这里是在说 abstract domain 上一个 correctness relations 当且仅当 g 的作用下是 concrete domain 上一个 correctness relation.

Definition 3.10. (新的传递函数) For the new analysis transfer function, we can choose any function $t_B: B \rightarrow B$ such that

$$t_B \geq f \circ t_A \circ g.$$

where $t_A: A \rightarrow A$ is analysis function under A .



但是在实际中我们不会直接通过上面诱导出来的 analysis transfer functions $f \circ t_A \circ g$, 因为构造起来太过于繁琐, 常常会用一个 t_B 来安全的替换它的使用

定义了新的 correctness relations 和新的 analysis tranfer function, 我们现在需要来证明这个 correctness relations 它确实是一个 correctness relation, 并且 h' 下保持这个 relation.

Proposition 3.11. \mathcal{S} is a correctness relation.

证明. 给定 $v \in V$ 和 $b_1, b_2 \in B$ 且有 $b_1 \leq b_2$. 由于 g 是单调的, 那么有 $g(b_1) \leq g(b_2)$. 若 $v \mathcal{R} g(b_1) \in A$, 那么也有 $v \mathcal{R} g(b_2)$, 即 $v \mathcal{S} m_2$.

那么再考虑 $B' \subseteq B$, 若对任意的 $b \in B'$ 都有 $v \mathcal{R} g(b)$, 那么有 $v \mathcal{R} (\bigwedge g(b))$, g 的 meet semilattice homomorphism 的性质在这里有 $v \mathcal{R} g(\bigwedge b)$, 即 $v \mathcal{S} (\bigwedge b)$. \square

Lemma 3.12. (新传递函数是 safe 的)

$$g(t_B(a)) \geq t_A(g(a)).$$

证明.

$$g(t_B(a)) \geq (g \circ f) \circ (t_A(g(a))) \geq t_A(g(a)).$$

□

Proposition 3.13. (correctness relations 在新传递函数作用下保持)

$$\forall v_1, v_2, b_1, b_2, (v_1 \rightsquigarrow v_2) \text{ and } (v_1 \mathcal{S} b_1) \text{ and } (t_B(b_1) = b_2) \rightarrow v_2 \mathcal{S} b_2.$$

证明. 由上面的 lemma 有

$$g(b_2) \geq t_A(g(b_1))$$

所以 $v_2 \mathcal{R} g(b_2)$, 即 $v_2 \mathcal{R} b_2$.

□

Annotation 3.14. 可以看到 Galois connection 确实很多的优美的性质, 但是想一想实际中我们可能做到这样吗? 是否有必要一定对新的 analysis domain 构造一个 Galois connection?

想象两个 analysis domain, 都可以很好符合 lattice 代数结构, 并且这两个 lattice A, B 还要是 complete, 通常我们也只考虑 finite lattice. Galois connection 的存在系统地在 t_A 的基础上诱导出了新的 tranfer analysis function t_B , 而且证明了新构造的 correctness relation 是正确的, 这就是 Galois connection 起到的重要作用. 我们来具体分析一下在证明它们的过程中哪些是 Galois connection 导致的直接原因.

在证明新的 correctness relation 的时候, 第一个条件不需要那么强的条件, 只需要 g 单调就行, 而第二个条件需要 g 的 meet semilattice homomorphism. 而在证明新的 tranfer analysis function 保持 correctness relations 过程中需要用到 $g \circ f \geq \text{id}_A$.

Fixed Point Computation Issues

Widening

Definition 4.1. We shall say that the sequence $(x_1 \nabla \cdots \nabla x_n)_n$ eventually stabilises whenever there is a number N such that $x_1 \nabla \cdots \nabla x_n = x_1 \nabla \cdots \nabla x_n \nabla x_{n+1}$ for all $n > N$.

这个 ∇ 表示 widening, 这个序列第 n 个元素是 $x_1 \nabla \cdots \nabla x_n$, 最终会趋于稳定.

Definition 4.2. An operator $\nabla: D \times D \rightarrow D$ is a strong widening whenever

- $x_1 \nabla x_2 \geq x_1 \vee x_2$ holds for all $x_1, x_2 \in D$ and
- the sequence $(x_1 \nabla \cdots \nabla x_n)_n$ eventually stabilises for all choices of sequence x_1, x_2, \dots .

widening 弄了一个 upper bound 出来, 这个 upper bound 不需要是确界.

Proposition 4.3. 任意次 widening 操作 upper bound 的性质依然保留 If ∇ is a strong widening then

$$x_1 \nabla \cdots \nabla x_n \leq x_1 \nabla \cdots \nabla x_n \nabla x_{n+1}$$

for all $n > 0$.

证明. 当 $n = 1$ 时

$$x_1 \leq x_1 \nabla x_2.$$

这是显然地, 假设对任意的 $n = k$ 有 $x_1 \nabla \cdots \nabla x_k \leq x_1 \nabla \cdots \nabla x_k \nabla x_{k+1}$ 成立, 那么当 $n = k + 1$ 时

$$\begin{aligned} (x_1 \nabla \cdots \nabla x_k \nabla x_{k+1}) \nabla x_{k+2} &\geq (x_1 \nabla \cdots \nabla x_k \nabla x_{k+1}) \vee x_{k+2} \\ &\geq x_1 \nabla \cdots \nabla x_k \nabla x_{k+1}. \end{aligned}$$

所以原式在任意 $n > 0$ 时成立. □

Proposition 4.4. If D satisfies the ACC then the join operation \vee is a strong widening.

证明. 这太显然了, 简直 trivial, ACC 在这里保证了任意非空集合都有最大元素, 那么它们的 join 肯定不会超过它, 也就是 eventually stabilises. □

Definition 4.5. widening operation 的构造 Given galois connection pair (f, g) of A between B , we defined widening operation as follows

$$x \nabla y = g(f(x) \vee f(y))$$

where $x, y \in A$.

Lemma 4.6.

$$x_1 \nabla \cdots \nabla x_n = g(f(x_1) \vee \cdots \vee f(x_n)).$$

证明. 用归纳法来证明, 当 $n = 2$ 时做为 base 是显然成立的, 假设 $n = k$ 时成立, 那么当 $n = k + 1$ 时, 有

$$\begin{aligned}
(x_1 \nabla \cdots \nabla x_k) \nabla x_{k+1} &= g(f(x_1 \nabla \cdots \nabla x_k) \vee f(x_{k+1})) \\
&= g(f(\underline{g(f(x_1) \vee \cdots \vee f(x_k))}) \vee f(x_{k+1})) \\
&= g(f(\underline{g(f(x_1))} \vee \cdots \vee \underline{g(f(x_k))}) \vee f(x_{k+1})) \\
&= g(\underline{f(g(f(x_1)))} \vee \cdots \vee \underline{f(g(f(x_k)))}) \vee f(x_{k+1}))
\end{aligned}$$

前面我们证明过 $f \circ g \circ f = f$, 所以最后有 $g(f(x_1) \vee \cdots \vee f(x_{k+1}))$. \square

Proposition 4.7. strong widening operation Given galois connection pair (f, g) of A between B and B statifies the ACC then ∇ defined above is a strong widening.

证明. (1) 根据 galois connection reduce 出来的 semilattice homomorphism, 有 $f(x \vee y) = f(x) \vee f(y)$, 再根据 galois connection 的定义, 有

$$x \vee y \leq g(f(x \vee y)) = x \nabla y.$$

(2) 由于 B 是满足 ACC 的, 所以存在 $f(x_1) \vee \cdots \vee f(x_n) \leq f(x_m)$, 根据前面的 lemma 即 $x_1 \nabla \cdots \nabla x_n \leq g(f(x_m))$, 那么只要 $n > m - 1$ 就有 $x_1 \nabla \cdots \nabla x_n = x_1 \nabla \cdots \nabla x_n \nabla x_{n+1}$ 成立. 所以 $(x_1 \nabla \cdots \nabla x_n)_n$ eventually stabilises. \square

Proposition 4.8. 一般地 strong widening 构造

$$x \nabla y = g(f(x) \nabla' f(y)),$$

if ∇' is a strong widening on B , then ∇ is a strong widening on A .