

# 笨蛋读书笔记

## 代数与 PL 与 PL 之恋<sup>1</sup>

### 什么是代数?

#### 代数结构 (Algebraic Structure, 有时被称为 Algebra)

代数结构: 长得像 (集合  $G \times$  一组有限个集合上封闭的有限操作数<sup>2</sup>运算  $\times$  一组有限个的公理) 的东西。

它其实是类似  $\{G : \text{Set} \mid \{\dots \text{ops} : (G^N \rightarrow G) \mid \dots \text{axioms} : \text{equation on } G \text{ and ops}\}\}$  的依值积类型 (dependent product type)。

注意到蓝色的部分及 ... 符号, 这些操作都是由元理论展开的, 而不包含在代数结构定义里。

或者可以说是在定义一个  $\text{Set of } (\_ \times \_ \times \_)$ <sup>2</sup> 所以它势必是在描述一堆挂着封闭运算和公理的特殊集合<sup>3</sup>。

#### 例子: Group Algebra

所有满足以下要求的(集合  $G \times$  集合上封闭的运算  $\cdot$ )的组合称为 Group Algebra:

1. 基集合  $G$
2. 运算
  - a.  $\cdot : G \rightarrow G \rightarrow G$
  - b.  $e : G$
  - c.  $- : G \rightarrow G$
3. 满足以下公理:
  - a. 单位元:  $\forall a \in G, e \cdot a = a \cdot e = a$
  - b. 逆元:  $\forall a \in G, a \cdot -a = -a \cdot a = e$
  - c. 结合律:  $\forall abc \in G, (a \cdot b) \cdot c = a \cdot (b \cdot c)$

用以下伪 Coq 代码来解释:

```
Definition group: Type := { A: Type &
  { •: A → A → A &
  { id: A &
  { -: A → A &
  { law_assoc: ∀ a b c, a • (b • c) = (a • b) • c &
  { law_id: ∀ a, a • id = a ∧ id • a = a &
  (* law_inv: *) ∀ a, a • -a = id ∧ -a • a = id
  } } } } }.
```

或者, 我们采用一个更直观的定义, 让 group 通过它的基集合和运算索引<sup>4</sup>:

```
Definition group (A: Set) (•: A → A → A), (id: A), (inv: A → A): Type :=
  { law_assoc: ∀ a b c, a • (b • c) = (a • b) • c &
  { law_id: ∀ a, a • id = a ∧ id • a = a &
  (* law_inv: *) ∀ a, a • -a = id ∧ -a • a = id }.
```

然后举一个 Group Algebra 的实例的显然例子: (整数, 加法) 群

```
Lemma Z_plus_group: group Z +%Z 0%Z -%Z.
Proof.
```

<sup>1</sup><https://guest0x0.xyz/PL-and-universal-algebra/PL-and-universal-algebra.pdf>

<sup>2</sup>似乎有的时候不要求?

<sup>3</sup>这里面有 Set of Set 的问题所以显然不太对, 我不知道该如何正确形式化但是先如此感性地理理解

<sup>4</sup>qlbf: 有一个非平凡的互转, 参见 Arend 文档里的 anonymous extension 和 cooltt 的 extension type

```
exists Z.add_assoc. exists Z.add_id. exact Z.add_inv.
Defined.
```

可见不是所有类型（加上一些操作）都可以满足某个特定代数结构的要求。特定代数结构其实是一种对类型的约束。

自然地，Abstract Data Type 是一种约束类型的方法，它显然可以用来定义特定代数结构（类型满足 Abstract Data Type 约束  $\leftrightarrow$  集合满足特定代数结构约束）。由于工程语言表达能力不足，它无法定义等式<sup>5</sup>。游客账户在原文中也提到了一个例子：Module Type。

```
module type Group = sig
  type G
  val comp: G → G → G
  val id: G
  val inv: G → G
end
module Z_plus: Group = struct
  type G = Z
  let comp = Z.add
  let id = Z.zero
  let inv = Z.opp
end
```

## 泛代数 (Universal Algebra)

泛代数不是一种代数结构，也不研究特定的代数结构，而是研究所有代数结构的领域。换句话说，它开始考虑上述所称的元理论的部分，因此开始研究如何操纵代数结构，例如定义代数结构间的态射，同态等。

TODO: 我不知道怎么在 Coq 里 formalize universal algebra，问题点在于如何 formalize variadic dependent product type。或许其实也不需要 formalize，只要意识到元理论和理论的关联我觉得我就能想明白了。

## 代数同态

TODO

---

<sup>5</sup>Coq 应该行，但是我懒得写  $x.x$