

# 1 高次方程一般没有根式解

## 1.1 背景介绍

解代数方程一直是数学中的重要问题。对于二次方程 $ax^2+bx+c=0, a \neq 0$ 而言, 我们很容易能解出其两个根为 $x = \frac{-b \pm \sqrt{b^2-4ac}}{2a}$ 。事实上, 古巴比伦留下的陶片显示, 在大约公元前 2000 年(2000 BC)古巴比伦的数学家就能解一元二次方程了。对于三次方程 $ax^3+bx^2+cx+d=0, a \neq 0$ 而言, 由于涉及到复数开根, 所以其一般解被发现的较晚。一般而言我们认为是尼科洛·塔尔塔利亚最早在 1553 年发现了三次方程的一般解。三次方程的根式解复杂程度比二次方程提高了很多, 其中包括了开三次根、复数等运算。四次方程的根式解在三次方程根式解出现不久后就被人们发现, 但是其解的复杂程度非常巨大, 已经几乎失去了实用价值, 只有理论研究的作用。

当二次、三次、四次方程的根式解被得到后, 数学家当然不会满足, 他们开始向五次方程挑战。人们相信五次方程根式解的出现只是时间问题, 不管它有多复杂, 总会被人们发现。然而无论数学家如何改进解方程的方法, 都无法在与五次方程斗争的路上前进哪怕一小步。终于, 在 1824 年, 阿贝尔证明了一般的五次方程没有根式解。之后, 伽罗瓦创造性地引入了群这一数学概念, 对方程是否存在根式解给出了一个具体的刻画。至此, 解代数方程的这一挑战才画上(不那么完美的)句号。

## 1.2 定理叙述

要想证明高次方程无根式解, 我们首先需要定义什么叫根式解。所谓根式解就是用加、减、乘、除、开 $n$ 次根号进行有限次迭代的解。具体而言, 我们有

**定义 1.** 设 $f(x) \in K[x]$  是一个多项式, 其中 $K$  是一个域。若存在域扩张链

$$K = K_0 \subset K_1 \subset K_2 \subset \cdots \subset K_m$$

满足 $K_m$  包含 $f$  的所有根, 且对于 $t = 0, \cdots, m-1$ , 有 $K_{t+1} = K_t[a]$ , 其中 $a$  满足 $\exists n \in \mathbb{N}, a^n \in K_t$ 。则称 $f$  有根式解, 或者 $f$  根式可解。

阿贝尔发现五次方程一般没有根式解, 即

**定理 1.** 存在一个五次多项式 $f$  使得 $f$  根式不可解。

伽罗瓦在描述可解性的时候引入了伽罗瓦群的概念。

**定义 2.** 设 $f(x) \in K[x]$  为一个多项式, 设 $F$  为 $f$  的分裂域。定义 $f$  的伽罗瓦群为 $\text{Gal}_K(f) = \{\sigma : \sigma \text{ 是 } F \text{ 的自同构, 且 } \sigma|_K = \text{id}\}$ 。

同时与可解多项式对应地定义了可解群。

**定义 3.** 若一个有限群 $G$  满足存在正规子群链 $G = G_m \supseteq G_{m-1} \supseteq \cdots \supseteq G_0$ , 且 $G_{t+1}/G_t$  都是循环群, 则称 $G$  是可解群。

伽罗瓦神奇地洞察了可解多项式与可解群的关系, 即

**定理 2.** 如果 $f$  可根式解, 那么 $\text{Gal}_K(f)$  是可解群; 如果 $\text{Gal}_K(f)$  是可解群, 且域 $K$  的特征满足 $\text{char } K \nmid \deg f$ , 则 $f$  可根式解。

在大部分情况下五次以上的多项式的伽罗瓦群并不可解, 因此不能根式解。