第一讲若干基本概念

陈建文

October 11, 2022

1 近世代数的起源

```
ax + b = 0
  ax^2 + bx + c = 0
  ax^3 + bx^2 + cx + d = 0
  ax^4 + bx^3 + cx^2 + dx + e = 0
  ax^5 + bx^4 + cx^3 + dx^2 + ex + f = 0
  Abel(1802-1829):证明了一般的次数\geq 5的一元方程没有用+, -, *, /, \sqrt[n]{}一表
示的求根公式。
  Crelle
  Galois(1811-1832):
  x^5 = 1
  解决了哪些次数≥5的一元方程有求根公式,哪些没有的问题,构思了群的
概念
  Liouville
  群的概念主要来源于三个数学领域:代数方程论,几何,数论
  Cantor(1845-1918):创立集合论
  Noether(1882-1935):现代代数学之母
  van der Waerden:Modern Algebra
  Abstract Algebra
  Basic Algebra
  Algebra
```

2 运算

定义1. 设X为一个非空集合,一个从 $X \times X$ 到X的映射 ϕ 称为集合X上的一个二元代数运算。

注:设X,Y,Z为任意三个非空集合,一个从 $X\times Y$ 到Z的映射 ϕ 称为从X与Y到Z的一个二元代数运算。

定义2. 设X为一个非空集合,一个从X到X的映射 ϕ 称为集合X上的一个一元运算。

注:设X,Y为任意两个非空集合,一个从X到Y的映射 ϕ 称为从X到Y的一个一元运算。

定义3. 设 " \circ "为非空集合S上的一个二元代数运算,则称二元组 (S, \circ) 为一个(有一个代数运算的)代数系。

类似的,可以定义具有两个代数运算的代数系 $(S, \circ, *)$,具有三个代数运算的代数系 $(S, \circ, *, *)$,等等。

我们熟知的实数集R,与其上的加法运算"+"和乘法运算"*"一起构成了一个代数系,满足如下性质:

- 1. 对任意的 $x \in R$, $y \in R$, $z \in R$, (x + y) + z = x + (y + z)
- 2. 对任意的 $x \in R$, 0 + x = x + 0 = x
- 3. 对任意的 $x \in R$, (-x) + x = x + (-x) = 0
- 4. 对任意的 $x \in R$, $y \in R$, x + y = y + x
- 5. 对任意的 $x \in R, y \in R, z \in R, (x * y) * z = x * (y * z)$
- 6. 对任意的 $x \in R$, 1 * x = x * 1 = x
- 7. 对任意的 $x \in R, x \neq 0 \to x^{-1} * x = x * x^{-1} = 1$
- 8. 对任意的 $x \in R$, $y \in R$, x * y = y * x
- 9. 对任意的 $x \in R, y \in R, z \in R, x * (y + z) = x * y + x * z$
- 10. 对任意的 $x \in R$, $y \in R$, $z \in R$, (y+z) * x = y * x + z * x
- 11. 对任意的 $x \in R$, $x \le x$ 。
- 12. 对任意的 $x \in R$, $y \in R$, 如果 $x \le y$ 并且 $y \le x$, 则x = y。
- 13. 对任意的 $x \in R$, $y \in R$, $z \in R$, 如果 $x \le y$ 并且 $y \le z$, 则 $x \le z$ 。
- 14. 对任意的 $x \in R$, $y \in R$, $x \le y$ 和 $y \le x$ 两者中必有其一成立。 我们用x < y表示 $x \le y$ 并且 $x \ne y$, $x \ge y$ 表示 $y \le x$, x > y表示 $x \ge y$ 并且 $x \ne y$ 。
- 15. 对任意的 $x \in R$, $y \in R$, $z \in R$, 如果x < y, 则x + z < y + z。
- 16. 对任意的 $x \in R, y \in R, 如果<math>x > 0, y > 0, 则xy > 0$ 。
- 17. 设 $A_1, A_2, \dots, A_i, \dots$ 为实数集R上的闭区间, $A_1 \supseteq A_2 \supseteq A_3 \supseteq \dots \supseteq A_i \supseteq \dots$,则 $\bigcap_{i=1}^{\infty} A_i$ 非空。

定义4. 设 "。"为集合S上的一个二元代数运算。如果 $\forall a,b,c \in S$, $(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c)$,则称二元代数运算 "。"满足结合律。

定理1. 设 (S, \circ) 为一个代数系,如果二元代数运算"o"满足结合律,则 $\forall a_i \in S, i = 1, 2, \cdots, n, n$ 个元素 a_1, a_2, \cdots, a_n 的乘积由它们的次序唯一确定。

证明. 用 $a_1 \circ a_2 \circ \cdots \circ a_n$ 表示按照 a_1, a_2, \cdots, a_n 的次序进行"o"运算时任意加括号所得到的运算结果。

以下用数学归纳法证明 $a_1 \circ a_2 \circ \cdots \circ a_n = (((a_1 \circ a_2) \circ a_3) \circ \cdots) \circ a_n \circ a_n = 1$ 时结论显然成立。

假设当n < k时结论成立,往证当n = k时结论也成立。

对k个元素按 a_1, a_2, \cdots, a_k 的次序不论用什么方法加括号确定计算方案,最后一步必是两个元素的乘积,不妨设为 $b_1 \circ b_2$,这里 b_1 为前i个元素 a_1, a_2, \cdots, a_i 之积,而 b_2 为后k-i个元素 a_{i+1}, \cdots, a_k 之积。

$$b_{1} \circ b_{2} = ((((a_{1} \circ a_{2}) \circ a_{3}) \circ \cdots) \circ a_{i}) \circ ((((a_{i+1} \circ a_{i+2}) \circ a_{i+3}) \circ \cdots) \circ a_{k})$$

$$= (((((a_{1} \circ a_{2}) \circ a_{3}) \circ \cdots) \circ a_{i}) \circ ((((a_{i+1} \circ a_{i+2}) \circ a_{i+3}) \circ \cdots) \circ a_{k-1}))) \circ a_{k}$$

$$= ((((a_{1} \circ a_{2}) \circ a_{3}) \circ \cdots) \circ a_{k-1}) \circ a_{k}$$

Scala: Martin Ordersky

C++ STL: Alexander Stepanov

定义5. 设 "。"为集合S上的一个二元代数运算。如果 $\forall a,b \in S$, $a \circ b = b \circ a$,则称二元代数运算 "。"满足交换律。

定理2. 设 (S, \circ) 为一个代数系,如果二元代数运算 " \circ "满足结合律和交换律,则 $\forall a_i \in S, \ i=1,2,\cdots,n, \ n$ 个元素 a_1,a_2,\cdots,a_n 的乘积仅与这n个元素有关而与它们的次序无关。

证明. 留作课后作业题。

定义6. 设 "+"与 "。"为集合S上的两个二元代数运算。如果 $\forall a,b,c\in S$,

$$a \circ (b+c) = a \circ b + a \circ c$$
,

则称二元代数运算 "o"对 "+"满足左分配律。如果 $\forall a, b, c \in S$,

$$(b+c)\circ a=b\circ a+c\circ a,$$

则称二元代数运算"。"对"+"满足右分配律。

定理3. 设 $(S,+,\circ)$ 为具有两个二元代数运算的代数系,"+"满足结合律。如果" \circ "对"+"满足左分配律,则对任意的 $a,a_i\in S,\ i=1,2,\cdots,n$,有

$$a \circ (a_1 + a_2 + \dots + a_n) = a \circ a_1 + a \circ a_2 + \dots + a \circ a_n$$

如果 "o"对"+"满足右分配律,则对任意的 $a, a_i \in S, i = 1, 2, \dots, n$,有

$$(a_1 + a_2 + \cdots + a_n) \circ a = a_1 \circ a + a_2 \circ a + \cdots + a_n \circ a$$

定义7. 设 (S, \circ) 为一个代数系。如果存在一个元素 $e_l \in S$,使得 $\forall a \in S$,

 $e_l \circ a = a$

则称 e_l 为 "o"运算的左单位元素;如果存在一个元素 $e_r \in S$,使得 $\forall a \in S$,

 $a \circ e_r = a$

则称 e_r 为 "o"运算的右单位元素;如果存在一个元素 $e \in S$,使得 $\forall a \in S$,

 $e \circ a = a \circ e = a$

则称e为"o"运算的单位元素。

定理4. 设 (S, \circ) 为一个代数系,如果二元代数运算。既有左单位元 e_l ,又有右单位元 e_r ,则 $e_l = e_r$,从而有单位元且单位元是唯一的。

证明. $e_r = e_l \circ e_r = e_l$

3 课后作业题

练习1. 设 (S, \circ) 为一个代数系,如果二元代数运算"o"满足结合律和交换律,则 $\forall a_i \in S, \ i=1,2,\cdots,n,\ n$ 个元素 a_1,a_2,\cdots,a_n 的乘积仅与这n个元素有关而与它们的次序无关。