

Week11摘要

Week11介绍的主要内容有：

- 模
- “环上的Cayley定理”
- 环同态
- 理想
- 商环
- 环同态定理
- 多项式环的初步概念

从**类比**的角度看，这些主题都在群论中有着相当明确的对应：模——群作用；Cayley定理；环同态——群同态；理想——正规子群；商环——商群；同态定理。这份笔记在叙述时，也着重强调了**类比**的思想。笔者认为，类比至少可以起到两方面的作用：帮助读者理解新的概念，以及强调旧的概念中的重要思想方法。尤其是，**理想——商环——环的同态定理**，对于我等并不专精数学的CS学生，其抽象性未免让人有些难以理解。为此，对于这三者，笔者在文中做了一些思路上的总结，希望帮助读者在抽象性中看到一些自然的清晰性，在此稍作推荐。详见后文“另一个对理想的定义的理解”和“我们如何理解同态定理”。

注：模的内容不会在考试中出现。

群，群作用，Cayley定理；环，模，“Cayley定理”

之前，我们研究过**群作用**。**群作用**是我们研究群的重要方法。通过研究一个**群作用**在某个集合上的结果，我们得以研究这个群自身的性质。在Sylow定理的证明中，我们就应用了这种方法。

那么，在**环**上，是否也存在类似的概念呢？有的兄弟，有的。这就是**模**。

在**群**中，我们还研究过Cayley定理，它将任意的群 G 映射到 G 的对称群 $Sym(G)$ 上。那么，在环上，是否也有类似的结论？

模的概念

我们从一个例子开始引入**模**的概念。

回顾：线性空间

\mathbb{R}^n 是 \mathbb{R} 上的向量空间，即满足：加法的结合律，存在加法零元，存在加法逆，加法的交换律；数乘的结合律，数乘的单位元，数乘与加法的两种分配律。

现在，我们现在可以用群论的语言描述为：

- $(\mathbb{R}^n, +)$ 是交换群。
- 数乘是作用（数域作用在交换群上）。
- 数乘满足两种分配律。

类比：模的严格定义

设 $(R, +, \cdot)$ 是有么元的环（对应向量空间中的 \mathbb{R} ）， $(M, +)$ 是交换群（对应向量空间中的 \mathbb{R}^n ）。
 $\rightarrow: R \times M \rightarrow M$ 。若有：

- \rightarrow 是作用。即
 - 对任意 $a, b \in R, x \in M$ ，有 $a \rightarrow (b \rightarrow x) = (ab) \rightarrow x$
 - 对任意 $x \in M$ ，有 $1_R \rightarrow x = x$
- 满足作用关于加法的两种分配律。
 则称 M 在 \rightarrow 下构成左 R -模。

例子

第一个例子：环 $M_2(\mathbb{R})$ ，交换群 $(\mathbb{R}^2, +)$ ，作用（矩阵乘法），构成模。

第二个例子：从任何一个交换群 $(M, +)$ 出发，都可以以如下的方式构造一个模。

考虑 $R := \{f | f: M \rightarrow M \text{ 是群同态}\}$ 。

定义 R 上的加法 $+$ ：

对任意 $f, g \in R$ ，如下定义 $f + g$ ：对任意 $x \in M$ ， $(f + g)(x) = f(x) + g(x)$

定义 R 上的乘法为映射的复合 \circ 。

容易验证 $(R, +, \circ)$ 构成环。首先需要验证 $+$ 和 \circ 都是封闭的。即对任意 $f, g \in R$ ， $f + g$ 和 $f \circ g$ 都是同态。事实上，对于任意 $f, g \in R$ ：

$$(f + g)(x + y) = f(x + y) + g(x + y) = f(x) + f(y) + g(x) + g(y) = (f + g)(x) + (f + g)(y)$$

故 $f + g$ 也是同态。注意第三个等号用到了交换性。

$$(g \circ f)(x + y) = g(f(x) + f(y)) = g(f(x)) + g(f(y)) = (g \circ f)(x) + (g \circ f)(y)$$

故 $g \circ f$ 也是同态。

验证了封闭性之后，接着验证环的公理：

$(R, +)$ 是交换群

- 结合律：由 M 上的结合律保证。
- 么元：将 M 的每个元素都映射到 M 的么元的映射。
- 逆元：对于 $f \in R$ ，定义 $-f$ ：对任意 $x \in M$ ， $-f(x) = f(-x)$
- 交换律：由 M 上的交换律保证。

(R, \circ) 是么半群

- 结合律：由映射复合的结合律保证。
- 么元：恒等映射。

分配律

对于任意 $f, g, h \in R$, 任意 $x \in M$, 有:

$$((f + g) \circ h)(x) = (f + g)(h(x)) = f(h(x)) + g(h(x)) = f \circ h(x) + g \circ h(x)$$

$$(f \circ (g + h))(x) = f((g + h)(x)) = f(g(x) + h(x)) = f(g(x)) + f(h(x)) = f \circ g(x) + f \circ h(x)$$

亦即对任意 $f, g, h \in R$, 都有:

$$(f + g) \circ h = f \circ h + g \circ h$$

和

$$f \circ (g + h) = f \circ g + f \circ h$$

成立。这就是左右分配律

模结构

验证了 $(R, +, \circ)$ 构成环之后, 我们就得到如下的模结构:

R 如下作用在 M 上:

$$\text{对任意 } f \in R, x \in M, f \rightarrow x := f(x)$$

我们可以验证:

$$(f \circ g) \rightarrow x = (f \circ g)(x) = f(g(x)) = f \rightarrow (g(x))$$

$$id \rightarrow x = id(x) = x$$

当然分配律也成立。因此这构成一个模。

环上的"Cayley定理"

在群论的Cayley定理中, 我们将任意的群映射到其上的对称群, 得到了一个群到其上的对称群的单同态。(进一步地, 若是将对称群限制为这个单同态的像集, 就得到了任意的群到其对称群的一个群同构)

对于环 $(A, +, \circ)$, 我们也想将它上的每个元素映射为一个映射, 就像我们在Cayley定理中做的那样。如下定义:

$$\forall a \in A, L_a : A \rightarrow A \text{ 定义为: } \forall x \in A, L_a(x) := ax$$

我们有: 对 $a \in A$, L_a 是 $(A, +)$ 到自身的同态。这是因为

$$L_a(x+y) = a(x+y) = ax+ay = L_a(x) + L_a(y)$$

仿照前面例子的证明，我们可以知道 $(\{L_a : a \in A\}, +, \circ)$ 是一个环。并且有：

$$L_a + L_b = L_{a+b}$$

$$L_a \circ L_b = L_{ab}$$

进一步地，如果 $(A, +, \circ)$ 有乘法么元，则 L 是单射，并且 $L_{1_A} = id_A$ 。单射是因为：

$$L_a = L_b \implies L_a(1_A) = L_b(1_A) \implies a \circ 1_A = b \circ 1_A, \text{即 } a = b$$

至此， $a \rightarrow L_a$ 就是环 $(A, +, \circ)$ 到它的对称群上的一个单同态。进一步就可以得到一个同构。

以下的内容是考试要考的。

环同态

和群同态类似，简单来说，环同态就是**保持运算的映射**。

设 $(R, +, \circ)$ 和 $(S, +, \circ)$ 是环。 $f: R \rightarrow S$ ，若有

$$\forall a, b \in R, f(a+b) = f(a) + f(b), f(ab) = f(a)f(b)$$

则称 f 为 $(R, +, \circ)$ 到 $(S, +, \circ)$ 的环同态。进一步，若 f 为双射，则称为环同构。

例子

第一个例子

$$\begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} a & b & 0 \\ c & d & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

是一个环同态。

第二个例子：矩阵与线性映射的同构

考虑

$$A := \{f : f \text{ 是 } \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2 \text{ 的线性映射} \}$$

则 $(A, +, \circ)$ 构成环，其中 $+$ 和 \circ 是映射的加法和复合；这个环与二阶实矩阵环 $(M_2(\mathbb{R}), +, \cdot)$ 是同构的。这是因为，对于每个2阶实矩阵 B ，如下定义 $f_B : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$ ：

$$\forall x, y \in \mathbb{R}, f_B \left(\begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} \right) = \begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix}$$

我们有：

$$\forall B_1, B_2 \in M_2(\mathbb{R}), f_{B_1+B_2} = f_{B_1} + f_{B_2}, f_{B_1 B_2} = f_{B_1} f_{B_2}$$

这一结论由矩阵加法和乘法的性质容易验证。因此 $B \rightarrow f_B$ 确实是一个环同态。接下来我们证明单射性质和满射性质。以此说明 $B \rightarrow f_B$ 是一个环同构。

单射性质：

注意，我们有

$$f_{B_1} = f_{B_2} \implies \forall x, y \in \mathbb{R}, B_1 \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = B_2 \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix}$$

分别取 $\begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$ 和 $\begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}$ 即可证明 $B_1 = B_2$ 。

满射性质：

任取 $\mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$ 的线性映射 σ . 记

$$\sigma\left(\begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}\right) = \begin{bmatrix} a \\ c \end{bmatrix}$$

$$\sigma\left(\begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}\right) = \begin{bmatrix} b \\ d \end{bmatrix}$$

则容易验证

$$\sigma = f_{\begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix}}$$

这是因为

$$\begin{aligned} \forall x, y \in \mathbb{R}, \sigma\left(\begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix}\right) &= \sigma\left(x \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} + y \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}\right) \\ &= x\sigma\left(\begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}\right) + y\sigma\left(\begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}\right) \\ &= x \begin{bmatrix} a \\ c \end{bmatrix} + y \begin{bmatrix} b \\ d \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} ax + by \\ cx + dy \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} \\ &= f_{\begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix}}\left(\begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix}\right) \end{aligned}$$

这当然是线性代数中的经典结论。今天我们从环同构的角度去理解它。

理想的概念

在群论中，我们有正规子群，正规子群可以诱导商群。那么在环论中，有没有类似的概念？在群中，一个经典的正规子群是群同态的核。在环中，我们也从同态的核开始引入对应的概念，即**理想**。

考虑 $R \rightarrow S$ 的环同态 f 。记

$$\text{Ker}(f) := \{x \in R : f(x) = 0\}$$

由环的定义和核的基本性质，我们有 $\text{Ker}(f)$ 是 $(R, +)$ 的子群。然而，**子群**的结论仅仅考虑了环上**加法**的性质。其实，对于环上的**乘法**， $\text{Ker}(f)$ 也有良好的性质：

$$\forall a, b \in \text{Ker}(f), f(ab) = f(a)f(b) = 0 \cdot 0 = 0, f(ba) = f(b)f(a) = 0 \cdot 0 = 0$$

事实上，很容易看出这个结论可以加强： a, b 中只要有一个是 $\text{Ker}(f)$ 的元素即可。

将这个核的概念做一步抽象，我们就得到了**理想**的概念：

对于环 $(R, +, \cdot)$ ， I 是 $(R, +)$ 的子群。若有：

$$\forall a \in I, b \in R, ba \in I, ab \in I$$

则称 I 是 $(R, +, \cdot)$ 的理想。

由上面的结论，我们可以看出环同态的核就是一个理想。

注意：交换群的子群一定是正规子群。因为一定有

$$aI = Ia, \forall a \in R$$

和正规子群诱导商群类似，理想也能够诱导商环。这正是**理想**这一概念的重要之处。

例子：整数环的理想

我们熟知，整数加群的子群具有如下的形式：

$$\{bq : q \in \mathbb{Z}\}, \text{ 其中 } b \in \mathbb{Z}$$

根据理想的定义，容易看出整数加群的子群都是整数环的理想。

另一个对理想的定义的理解

对于群 (G, \cdot) 以及 G 的正规子群 H 诱导的商群 $(G/H, \cdot)$ ，有很好的运算性质：

$$\forall a, b \in G, (aH) \cdot (bH) = (ab)H$$

这里的重点在于，所谓**代表元无关**的性质。这是什么意思呢？

我们知道，商群的每个元素都是一个**等价类**。在这里，表示出这个等价类，我们就不得不借助这个等价类中的一个元素，也就是**代表元**。我们把 aH 表示为 aH ，这里 a 就是**代表元**。既然一个等价类可能有多个元素，那么我们当然可以用 aH 中的另一个元素 $a' \in aH$ 来将 aH 表示为 $a'H$ 。同样， bH 也可以写成 $b'H$ ，其中 $b' \in bH$ 。

说到这里，还没什么问题。问题出现在我们将来进行的运算上。既然有

$$aH = a'H, bH = b'H$$

那么 aH 和 bH , $a'H$ 和 $b'H$ 相乘的结果应该是一致的。根据上述定理, 也就是应该有

$$(ab)H = (a'b')H$$

这就是说, 对于同样的陪集, 无论选取怎样的代表元, 运算得到的结果总是一致的。这就是**代表元无关**。但是我们知道, 这个结论, 对于一般的子群 H 未必是成立的, 但是对于**正规子群** H 一定是成立的。这就是为什么一般的子群 H 得到的商集 G/H 无法构成群, 也正是为什么我们要将 H 限制为**正规子群**, 或者说, 为什么**正规子群**在群论中是重要的。

在使用代表元来定义运算时, 我们总是要注意这种运算是不是**代表元无关**的, 以检验这个定义是否合理(well-defined)。

在群论中, 我们有**商群**这一良好的结构。那么在环上, 我们自然也希望找到**类似的结构**。这个结构应当也是一个**环**, 因此, 我们自然要先尝试去定义这个环的**乘法**。

正如**正规子群**确保了陪集运算的代表元无关性质, 进而得以诱导**商群**; **理想**也在**环**上确保了类似的**代表元无关**性质, 从而得以诱导**商环**。

对于我们希望在 R/I 上定义的乘法, 一个自然的想法是将它定义为:

$$(u + I) * (v + I) = uv + I$$

注: 当用符号 $+$ 表示群运算时, 习惯上也将陪集 uI 写作 $u + I$

和上面在**商群**中提到的问题一样, 需要注意, 运算的结果 $uv + I$ 是一个陪集, 但是它是由代表元 u, v 表示的。当代表元不同时, 运算的结果是否能保持相同呢? 也就是说, 这个运算是否是**well-defined**的? 形式化地说, 当

$$u + I = x + I, v + I = y + I$$

成立时, 是否有

$$uv + I = xy + I$$

成立呢?

事实上, 当 I 是一个**理想**时, 我们就能保证这种良定性。我们接下来给出证明。

设 I 是一个理想, 则对

$$u, v, x, y \in R, u + I = x + I, v + I = y + I$$

总有

$$xy + I = uv + I$$

证明: 由条件, 存在 $a, b \in I$ 使得 $x = u + a, y = v + b$. 则有

$$xy = (u + a)(v + b) = uv + a(v + b) + ub$$

由理想的定义, $b \in I, a \in I$, 有 $ub \in I, a(v + b) \in I$ (注意, 这里理想的定义, 两边都用到了), 从而 $ub + a(v + b) \in I$, 从而 $xy \in uv + I$, 于是 $xy + I = uv + I$.

事实上，不仅理想可以使得上述的定义合理，并且上述定义如果合理，则也可保证 I 是理想。也就是说：

从商环的角度，理想的概念是充分且必要的。

商环

命题

设 R 是环， I 是 R 的理想，在 R/I 上定义二元运算 $+$ 和 $*$ ：

$$\forall u, v \in R, (u + I) + (v + I) = (u + v) + I$$

$$\forall u, v \in R, (u + I) * (v + I) = uv + I$$

则 $(R/I, +, *)$ 构成环。并且当 R 有乘法幺元 1_R 时， $1_R + I$ 是该商环的乘法幺元。

证明

这种运算定义的合理性，我们已经论证过，不再赘述。接下来验证环公理：

- $(G/I, +)$ 构成交换群。这由 $(R, +)$ 构成交换群直接保证。
- $*$ 的结合律。这由 (R, \cdot) 的结合律直接保证。
- 分配律：

$$\forall u, v, w \in R, (u + I) * ((v + I) + (w + I)) = (u + I) * ((v + w) + I) = u(v + w) + I = (uv + uw) + I$$

又有：

$$(uv + uw) + I = (uv + I) + (uw + I) = ((u + I) * (v + I)) + ((u + I) * (w + I))$$

故左分配律成立。右分配律的验证也是类似的。

当 R 有乘法幺元时，有

$$(1_R + I) * (u + I) = (1_R u) + I = u + I$$

同理，右乘也是一样。

环的同态定理

在群同态的研究中，我们知道，可以将一个一般的群同态，借助其核诱导的商群，“升级”为一个单同态。并且依据像集的性质，可能可以进一步得到同构。在环中，是否会有类似的可能性呢？

环到其商环的自然同态

设 R 是环， I 是 R 的理想，如下定义 $f: R \rightarrow R/I$ ：

$$\forall x \in R, f(x) := x + I$$

则 f 是环同态。并且 $Ker(f) = I, Im(f) = R/I$

证明

我们已经知道, f 是 $(R, +)$ 到 $(R/I, +)$ 的同态。这个结论在群到商群的自然同态处已经得到证明。接下来证明 f 保持乘法。我们有:

$$\forall u, v \in R, f(uv) = uv + I, f(u) * f(v) = (u + I) * (v + I) = uv + I$$

因此

$$f(uv) = f(u) * f(v)$$

即 f 保持乘法。另外容易验证 I 是 $(R/I, +)$ 的么元, 并且

$$Ker(f) = \{u \in R : f(u) = u + I = I\}$$

又熟知

$$u + I = I \iff u \in I$$

因此

$$Ker(f) = I$$

最后,

$$Im(f) = R/I$$

是显然的。

环的同态定理

设 R, S 是环, $\phi : R \rightarrow S$ 是环同态。 $I = Ker(\phi)$, 则有:

1. I 是 R 的理想。
2. 如下定义 $g : R/I \rightarrow S$:

$$\forall u \in R, g(u + I) = \phi(u)$$

则 g 是**well-defined**的, 并且 g 是商环 R/I 到 S 的单同态。

证明

事实上, 由群的同态定理, 很多结论已经无须验证。但是此处为完整起见, 我们依然全部重新证明。

(1)

$$Ker(\phi) = \{u \in R : \phi(u) = 0\}$$

我们有：

$$\forall u, v \in I, \text{ 有 } \phi(u + v) = \phi(u) + \phi(v) = 0 + 0 = 0$$

$$\phi(-u) = -\phi(u) = -0 = 0$$

因此， I 是 R 的加法子群。又有

$$\phi(ab) = \phi(a)\phi(b) = 0\phi(b) = 0, \text{ 即 } ab \in I, \forall a \in I, \forall b \in R. \text{ 同理 } ba \in I$$

故 I 确实是 R 的理想。

(2)

我们要说明， g 的像是代表元无关的。也就是要断言：

$$\forall u, v \in R, u + I = v + I \iff \phi(u) = \phi(v)$$

断言的证明：

$$u + I = v + I \implies v \in u + I \implies \text{存在 } b \in I \text{ 使得 } v = u + b$$

从而

$$\phi(v) = \phi(u + b) = \phi(u) + \phi(b) = \phi(u) + 0 = \phi(u)$$

又有

$$\phi(v) = \phi(u) \implies \phi(v - u) = \phi(v) - \phi(u) = 0 \implies v - u \in I, \text{ 即 } v + I = u + I$$

故断言是成立的。这个断言和**群的同态定理**中的完全一致。

由这个断言， g 就是well-defined. 接下来验证 g 的同态性质。

$$g(u + I) + g(v + I) = \phi(u) + \phi(v) = \phi(u + v) = g((u + v) + I) = g((u + I) + (v + I))$$

$$g(u + I)g(v + I) = \phi(u)\phi(v) = \phi(uv) = g(uv + I) = g((u + I) * (v + I))$$

因此 g 是同态。单同态由前面的断言保证。

推论

记号同上。若有

$$Im(\phi) = S$$

那么

$$R/Ker(\phi) \cong S$$

即像集对核的商环与像集同构。

这是当然的，条件

$$Im(\phi) = S$$

正好保证了上面定义的 g 是一个满同态。又已经证明 g 是一个单同态，那么自然是同构。

我们如何理解同态定理

简单来说，同态定理确保我们能做这样一件事：把一个已知的同态，通过变换其原像集，“升级”为一个**单同态**。并且在像集比较好的情况下，得到一个同构。

这里，原来的同态是 $\phi: R \rightarrow S$ ，变换后的像集为 R/I ，“升级”得到的单同态是 $g: R/I \rightarrow S$ 。在 $Im(\phi)$ 充满 S 时， g 就是一个同构。

那么，这个“升级”是怎么做到的呢？既然我们希望得到一个**单同态**，那么就不能有 R 的元素被映到同一个像上。而世界如此美好，恰好就有一种自然的方法，把 R 中所有映射到同一个像的元素聚在一起，那就是让 R 对这个同态的**核**做**商结构**。注意：

- 在**群同态**中，**群同态的核**是原像集的**正规子群**，因此可以做**商群**。
 - 在**环同态**中，**环同态的核**是原像集的**理想**，因此可以做**商环**。
- 这个**商结构**中的每个元素，恰好是原像集中的一个**等价类**，这个等价类中的元素都被 ϕ 映射到像集的同一个元素，并且被映射到该元素的原像都在该等价类中。

上述的**同态的核诱导的商结构**的良好性质，intuitively speaking, 或许可以说是一种同态的像对于其核的“平移不变性”。为什么我这么说呢？对于 $u, v \in R$ ，我们已经证明， $\phi(u) = \phi(v)$ 等价于 u, v 在核 I 诱导的同一陪集中。也就是说， u, v 可以通过加或减去 I 中的某一元素，互相得到，而不影响映射后的取值。

例子

考虑 $n \in \mathbb{Z}, n \geq 2$ ，那么 \mathbb{Z}_n 对模 n 的加法与乘法构成环。考虑映射 $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_n, f(m) = m \mod n$ 。这当然是一个环同态。
显然有

$$Ker(f) = n\mathbb{Z}$$

那么由同态定理就有

$$\mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \cong \mathbb{Z}_n$$

这当然是我们熟知的同构。

多项式环

$$f = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n, a_i \in \mathbb{R}$$

环上多项式的定义

设 $(R, +, \cdot)$ 是有乘法幺元的环。 x 是未定元。则一个表达式

$$f = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n, n \in \mathbb{N}, a_i \in R, \forall 0 \leq i \leq n$$

称为 R 上的一个多项式。 R 上的多项式全体记为 $R[x]$.

考虑结构 $(R[x], +, \cdot)$, 其中 $+$ 和 \cdot 如下定义:

对于

$$f = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n$$

\$\$

$$g = b_0 + b_1x + b_2x^2 + \dots + b_nx^n$$

定义 $f + g := f = (a_0 + b_0) + (a_1 + b_1)x + (a_2 + b_2)x^2 + \dots + (a_n + b_n)x^n$ 注意, 上面的系数是可以

由环上的分配律, 这个定义是自然的。容易看出, $(R[x], +, \cdot)$ 构成环, 它称为 R 上的一元多项式环。

加法幺元为零多项式, 逆元为各个系数取负数, 乘法幺元同 R 的乘法幺元。

在计算机科学中, 有更快的计算多项式乘积的算法。

多项式的另一个定义

我们给出一个更形式化的定义:

给定 R 是有乘法幺元的环。记

$$T := \{(a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, \dots) | a_i \in R, \forall i \in \mathbb{N}\}$$

(当然, T 也可理解为所有 \mathbb{N} 到 R 的映射全体)

基于此, **多项式全体的集合** T_1 定义为 T 的子集, 满足对于每个元素, 至多有有限个 $a_i \neq 0$.

我们在 T 上定义加法和乘法, 从而 T_1 继承 T 上的加法和乘法 (需要注意, 继承来的加法和乘法在 $R[x]$ 上是**封闭的**)

对于 $\alpha = (a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, \dots) \in T, \beta = (b_0, b_1, b_2, \dots, b_n, \dots) \in T$

定义: $\alpha + \beta := (a_0 + b_0, a_1 + b_1, \dots, a_n + b_n, \dots)$

$\alpha \cdot \beta := (c_0, c_1, \dots, c_n, \dots)$

其中: $\forall c \in \mathbb{N}, c_n = \sum_{i=0}^n a_i b_{n-i} = \sum_{i,j \in \mathbb{N}, i+j=n} a_i b_j$

我们容易验证 $(T, +, \cdot)$ 构成环。这个环称为 R 上的幂级数环。这个环, 熟悉组合数学的母函数方法的同学应当感到熟悉。其中, 加法幺元为

$$(0, 0, \dots, 0, \dots)$$

乘法幺元为

$$(1, 0, 0, \dots, 0, \dots)$$

继承这里的 $+$ 和 \cdot 的定义, 我们仍然得到同样的多项式环 $(T_1, +, \cdot)$ 。

这个定义的好处在于, 我们避免了上述定义中**未说明的**未定元 x 。具体而言:

$$x = (0, 1, 0, 0, \dots, 0, \dots) \in T, T_1$$

(即 T 中仅第一个分量为 1 的元素。)

我们将 T_1 记作 $R[x]$ 。可以理解为, 将 x **添加** 进 R 后(添加后, 由封闭性, 就得到 x 的所有的有限幂次, 进而与 T 中的元素进行种种运算组合), 就得到 T_1 。

对于 $R[x]$ 中的每个元素, 可以定义它的次数:

对 $\alpha = (a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, \dots)$, 定义 $\deg \alpha = \max\{n \in \mathbb{N} | a_n \neq 0\}$

这个定义是有意义的, 因为由 $R[x]$ 的定义 $\{n \in \mathbb{N} | a_n \neq 0\}$ 一定是有限集。

域

回顾: 域的概念

$(F, +, \cdot)$ 是域, 是指它是有乘法幺元的交换环。并且

$$\forall a \in F, a \neq 0, \text{ 存在 } b \in F \text{ 使得 } ab = 1_F$$

命题——域仅有“平凡理想”

域 $(F, +, \cdot)$ 仅有 $\{0\}$ 和 F 。

证明

设 I 是 F 的理想, $I \neq \{0\}$ 。下证 $I = F$ 。有条件, 可取 $a \in I, a \neq 0$ 。

由 F 是域, 存在 $b \in F$ 使得 $ab = 1_F$ 。那么由理想的定义, $1_F = ab \in I$ 。

那么，对任意的 $c \in F$, 有 $c = c1_F \in I$, 故 $I = F$.

可以看到，证明的关键在于域上**每个非零元素都由乘法逆**。

逆命题

设 R 是有么元的交换环，且 R 仅有平凡理想，则 R 是域。
这个命题也是真的。读者可以自己证明。

-
- 代数基本定理： n 次多项式 f 在 \mathbb{R} 上至多有 n 个根（计重数），在 \mathbb{C} 在恰好有 n 个根（计重数）。
 - 奇数次多项式在 \mathbb{R} 上一定有实根 + Sylow定理可以证明上述定理。

在计算机科学中，一个快速判断非标准形式的（之所以不写成标准形式，是因为比较大的计算开销）多项式是否是零多项式的方法如下：
取充分大的有限域 F ，使得 $|F| \gg n$ ，随机 $c \in F$ ，计算 $f(c)$ 。
显然，取到 f 的零点的概率不高于 $\frac{n}{|F|}$ ，进行若干次迭代，若都由 $f(c) = 0$ ，那么 f 有极大概率是零多项式。

多项式的带余除法

回顾整数的带余除法：

$$\text{对 } a \in \mathbb{Z}^+, b \in \mathbb{Z}, \text{ 则存在 } q, r \in \mathbb{Z}, \text{ 使得 } b = qa + r, 0 \leq r < a$$

对于多项式，也有类似的结论：

$$\text{对多项式 } f(\text{非零}), g, \text{ 存在多项式 } q, r \text{ 使得 } g = qf + r. \text{ 其中 } \deg r < \deg f$$

其中， $\deg f$ 表示多项式 f 的次数

带余除法的例子

$$g = x^4 + 2x^3 + 5x + 1, f = x^2 + x + 1$$

显然，可以用 f 消去 g 的最高此项：

$$g - x^2f = x^3 - x^2 + 5x + 1$$

接着，我们还可以用 f 消去 $g - x^2f$ 的最高次项：

$$h := g - x^2f - xf = -2x^2 + 4x + 1$$

现在还有办法用 f 消去 h 的最高次项：

$$h + 2f = 6x + 3$$

现在 f 已经消不了 $h + 2f$ 的最高次项了。因为 f 的次数已经高于 $h + 2f$.

最后的一个式子，就是：

$$g - x^2f - xf + 2f = 6x + 3$$

亦即：

$$g = (x^2 + x - 2)f + (6x + 3)$$

在上述定义的记号中，就有

$$q = x^2 + x - 2, r = 6x + 3$$