

4.2 有理数

定义

- (4.2.1 有理数) 定义**有理数**为形如 $a//b$ 的表达式, 其中 a, b 为整数且 b 不为0, $a//0$ 不为有理数。称两个有理数 $a//b$ 与 $c//d$ 相等, 当且仅当有 $ad = cb$, 称全体有理数构成的集合为 \mathbb{Q} 。
- (4.2.2 有理数基本运算) 若 $a//b$ 与 $c//d$ 为有理数, 则其加和由下述表达式定义:

$$(a//b) + (c//d) := (ad + bc)//(bd)$$

其乘积由下述表达式定义:

$$(a//b) \times (c//d) := (ac)//(bd)$$

其负运算由下述表达式定义:

$$-(a//b) := (-a)//b$$

- (无编号 倒数) 如果 $x = a//b$ 是一个非零的有理数 (从而 $a, b \neq 0$), 则定义 x 的倒数 x^{-1} 为有理数 $x^{-1} := b//a$ 。
- (4.2.6 正负有理数) 称有理数 x 是**正的**, 当且仅当存在两个正自然数 a, b 使得有 $x = a//b$ 。 x 是**负的**, 当且仅当存在正有理数 y 使得 $x = -y$ 。
- (4.2.8 有理数的排序) 设 x, y 为有理数, 称 $x > y$, 当且仅当 $x - y$ 是一个正有理数, 称 $x < y$ 当且仅当 $x - y$ 是一个负有理数, 记 $x \geq y$ 当且仅当 $x > y$ 或 $x = y$, $x \leq y$ 的定义类似。

命题

- (4.2.3 有理数的运算是定义明确的) 有理数上的和, 乘积与负运算都是定义明确的, 即换言之用 $a//b$ 相等的有理数 $a'//b'$ 替换输入不会改变结果, 也即有理数的运算对相同的输入总有相同的输出。
- (无编号 有理数与整数?) 有理数 $a//1$ 与整数 a 性质相同, 包括有:

- $a//1 + b//1 = (a + b)//1$ 。
- $a//1 \times b//1 = ab//1$ 。
- $-(a//1) = (-a)//1$ 。
- $a//1 = b//1$ 当且仅当 $a = b$ 时成立。

由此, 可以认为 a 与 $a//1$ 恒等, 即:

$$a \equiv a//1$$

这个式子使整数与有理数算术一致, 也使将整数系嵌套入有理数系成为可能。 (如同上一节中将自然数系嵌套入整数系一样)。

- (4.2.4 有理数的代数定律) 设 x, y, z 为有理数, 则下述运算定律成立:

- $x + y = y + x$ 。
- $(x + y) + z = x + (y + z)$ 。
- $x + 0 = 0 + x$ 。
- $x + (-x) = (-x) + x = 0$ 。
- $xy = yx$ 。
- $(xy)z = x(yz)$ 。
- $x \cdot 1 = 1 \cdot x = x$ 。
- $x(y + z) = xy + xz$ 。
- $(y + z)x = yx + zx$ 。
- $x \cdot x^{-1} = x^{-1} \cdot x (x \neq 0)$ 。

同时, 上述十式断定有理数集 \mathbb{Q} 构成了一个**域** (因为多了第十条), 并取代了上一节中的整数代数定律。

- (4.2.7 有理数的三歧性) 设 x 为一个有理数, 则下述三个命题中恰有一个为真:

- x 等于0。
- x 是一个正有理数。
- x 是一个负有理数。

- (4.2.9 有理数域上序的基本性质) 设 x, y, z 为有理数, 则下述性质成立:

- (序的三歧性) 命题“ $x = y$ ”, “ $x > y$ ”, “ $x < y$ ”中恰有一个为真。
- (序是反对称的) $x < y$ 当且仅当 $y > x$ 。
- (序是可传递的) 若 $x < y$ 且 $y < z$, 则 $x < z$ 。
- (加法保持序不变) 若 $x < y$, 则 $x + z < y + z$ 。
- (正的乘法保持序不变) 若 $x < y$ 且 z 是正的, 则 $xz < yz$ 。

上述五条同引理4.2.4共同断定有理数集 \mathbb{Q} 构成了一个有序域。

课后习题

4.2.1 证明有理数上“相等”的定义是自反的、对称的和可传递的 (提示: 对于传递性, 利用推论4.1.9)

自反性 (对任意有理数 a/b 有 $a/b = a/b$) :

我们总有 $ab = ab$, 根据定义于是 $a/b = a/b$ 始终成立。

对称性 (对任意有理数 a/b 与 c/d , 若有 $a/b = c/d$, 则 $c/d = a/b$) :

根据题设有 $a/b = c/d$, 于是 $ad = cb$, 即 $cb = ad$, 等价于 $c/d = a/b$ 。

可传递性 (对任意有理数 a/b , c/d 与 e/f , 若有 $a/b = c/d$ 且 $c/d = e/f$, 则 $a/b = e/f$) :

根据题设有 $a/b = c/d$ 且 $c/d = e/f$, 于是 $cb = ad$ 且 $ed = cf$, 左右同乘一个 a 有 $ade (= cbe) = acf$, 根据整数乘法的消去律有 $eb = af$, 即 $a/b = e/f$ 。

4.2.2 证明引理4.2.3中剩余的部分 (即乘法与负运算)

乘法:

根据定义应当对任意有理数 c/d :

$$(a/b) \times (c/d) := (ac)/(bd)$$

于是 $(a'/b') \times (c/d) := (a'c)/(b'd)$, 由于 $a/b = a'/b'$, 于是 $ab' = a'b$, 进而 $(ac)(b'd) = (a'c)(bd)$, 根据有理数相等定义, 这等价于 $(ac)/(bd) = (a'c)/(b'd)$, 即相等的输入有相等的输出, 于是有理数的乘法是定义明确的。

负运算:

根据定义有: $-(a/b) = (-a)/b$, $-(a'/b') = (-a')/b'$, 于是根据 $a/b = a'/b'$ 有 $ab' = a'b$ iff $(-a)b' = (-a')b$, 即 $-(a/b) = -(a'/b')$ 成立, 于是有理数的负运算也是定义明确的。

4.2.3 证明命题4.2.4中剩余的部分 (提示: 就像证明命题4.1.6那样.你可以通过利用某些等式去证明其他等式的方法来减少工作量)

我们假设有 $x = x_1/x_2$, $y = y_1/y_2$, $z = z_1/z_2$ ($x_1, y_1, z_1, x_2, y_2, z_2 \in \mathbb{Z}$), 于是给出证明:

- $x + y = y + x$ 。

有 (整数加法交换律) :

$$\begin{aligned} x + y &= x_1/x_2 + y_1/y_2 \\ &= (x_1y_2 + x_2y_1)/(x_2y_2) \\ &= (y_1x_2 + y_2x_1)/(x_2y_2) \\ &= y + x \end{aligned}$$

- $(x + y) + z = x + (y + z)$ 。

有 (整数加法结合律) :

$$\begin{aligned} (x + y) + z &= (x_1y_2 + x_2y_1)/(x_2y_2) + z_1/z_2 \\ &= ((x_1y_2 + x_2y_1)z_2 + (x_2y_2)z_1)/((x_2y_2)z_2) \\ &= (x_1y_2z_2 + x_2y_1z_2 + x_2y_2z_1)/(x_2y_2z_2) \\ &= (x_1(y_2z_2) + x_2(y_1z_2 + y_2z_1))/(x_2(y_2z_2)) \\ &= x + (y + z) \end{aligned}$$

- $x + 0 = 0 + x$ 。

由 $x + y = y + x$ 加上 $0 = 0/1$ 也是有理数可得证。此外有：

$$x + 0 = x_1/x_2 + 0/1 = x_1/x_2 = x$$

$$\bullet \quad x + (-x) = (-x) + x = 0。$$

由 $x + y = y + x$ 加上 $-x$ 也是有理数可得证。此外根据定义，有

$$x + (-x) = x_1/x_2 + (-x_1)/x_2 = (x_1x_2 - x_1x_2)/(x_2x_2) = 0$$

$$\bullet \quad xy = yx。$$

有（整数乘法交换律）：

$$\begin{aligned} xy &= x_1/x_2 \cdot y_1/y_2 \\ &= (x_1y_1)/(x_2y_2) \\ &= (y_1x_1)/(y_2x_2) \\ &= yx \end{aligned}$$

$$\bullet \quad (xy)z = x(yz)。$$

有（整数乘法结合律）：

$$\begin{aligned} (xy)z &= (x_1y_1)/(x_2y_2) \cdot z_1/z_2 \\ &= (x_1y_1z_1)/(x_2y_2z_2) \\ &= ((x_1)(y_1z_1))/((x_2)(y_2z_2)) \\ &= x_1/x_2 \cdot (y_1z_1/y_2z_2) \\ &= x(yz) \end{aligned}$$

$$\bullet \quad x \cdot 1 = 1 \cdot x = x。$$

根据 $xy = yx$ 与 $1 = 1/1$ 可得证，此外有：

$$x \cdot 1 = (x_1 \cdot 1)/(x_2 \cdot 1) = x_1/x_2 = x$$

$$\bullet \quad x(y + z) = xy + xz。$$

有：

$$\begin{aligned} x(y + z) &= x_1/x_2 \cdot (y_1z_2 + y_2z_1)/(y_2z_2) \\ &= (x_1y_1z_2 + x_1y_2z_1)/(x_2y_2z_2) \\ &= ((x_1y_1)(x_2z_2) + (x_1z_1)(x_2y_2))/((x_2y_2)(x_2z_2)) \\ &= (x_1y_1/x_2y_2) \cdot (x_1z_1/x_2z_2) \\ &= xy + xz \end{aligned}$$

$$\bullet \quad (y + z)x = yx + zx。$$

根据 $x + y = y + x$ 与 $xy = yx$ 有 $xy + xz = yx + zx$ 与 $x(y + z) = (y + z)x$ ，又 $x(y + z) = xy + xz$ ，于是得证 $(y + z)x = yx + zx$ 。

$$\bullet \quad x \cdot x^{-1} = x^{-1} \cdot x (x \neq 0)。$$

由 $xy = yx$ 可得证结论，且有：

$$x \cdot x^{-1} = x_1/x_2 \cdot x_2/x_1 = (x_1x_2)/(x_2x_1) = 1/1 = 1$$

4.2.4 证明引理4.2.7（注意，像在命题2.2.13中那样，必须证明两件不同的事情：首先证明(a)(b)(c)中至少有一个为真，其次证明(a)(b)(c)中最多有一个为真）

首先证明三个中至少有一个为真：

我们可以知道，对任意有理数 $x = a/b$ ，同时有 $x = (-a)/(-b)$ ，因为 $a(-b) = (-a)b = -ab$ ；此外对任意整数 b ，由于 $0 \cdot b = 0 \cdot 1$ ，于是 $0/b = 0/1 = 0$ 。

对任意的有理数 $x = a/b$ ，其中 $a, b \in \mathbb{Z}$ 且 $b \neq 0$ ，于是根据整数的三歧性，分类讨论：

	b 是正数	b 是负数
a 是正数	于是此时有 a, b 均为正自然数, $a//b$ 根据定义为正。	于是此时不难有 $x = -y(y = a//(-b))$, 于是根据定义有 x 为负的。
a 是0	此时有 $0//b = 0//1 = 0(0 = 0)$, 于是 x 是0。	此时有 $0//b = 0//1 = 0(0 = 0)$, 于是 x 是0。
a 是负数	此时有 $x = -y(y = (-a)//b)$, 其中 $-a$ 与 b 都是正自然数, 于是 y 是正有理数, x 是负的。	此时有 $x = (-a)//(-b)$, 其中 $-a, -b$ 都是正自然数, 于是根据定义 x 为正。

综上, 对所有情况, x 等于0, x 是一个正有理数, x 是一个负有理数中至少有一个为真。

接下来证明三个中最多只能有一个为真:

假设 $x = 0 = 0//1$, 此时不存在任何正自然数对 a, b 可以使得 $x = a//b$ (因为不可能有正自然数 $a = 0$), 同样的, 也不可能有任何正有理数 $y = a//b$ 使得 $-y = x$ (如果有那么就有 $y = -0 = 0$) 于是当 $x = 0$ 时不可能出现其它两种情况; x 为正有理数时, 存在两个正自然数 a, b 使得 $x = a//b$, 若 x 同时还是负的, 那么存在另一个正有理数 $y = c//d$ (于是 c, d 也是正自然数) 使得 $x = -y \iff a//b = (-c)//d$ 于是 $ad = -cb$, 这是个伪命题, 于是 x 是正的与 x 是负的是互斥的, 进而综合得到三个命题互斥, 即三者只能同时有一个为真。

综上, 结论得证。

4.2.5 证明命题4.2.9

- 命题“ $x = y$ ”, “ $x > y$ ”, “ $x < y$ ”中恰有一个为真。

对任意的有理数对 x, y , 我们令 $c = x - y$, 于是 c 也是一个有理数。根据有理数的三歧性, 有:

- c 等于0 $\iff x = y$ 。
- c 是一个正有理数 $\iff x > y$ 。
- c 是一个负有理数 $\iff x < y$ 。

三者恰好有一个为真, 于是原结论得证。

- $x < y$ 当且仅当 $y > x$ 。

$x < y$, 当且仅当 $x - y$ 是一个负有理数, 这等价于 $-(x - y) = y - x$ 是一个正有理数, 于是根据定义 $y > x$ 成立。

- 若 $x < y$ 且 $y < z$, 则 $x < z$ 。

$x < y$ 且 $y < z$, 于是有 $a = x - y$ 与 $b = y - z$ 都是负有理数, 进而 $a + b = (x - y) + (y - z) = x - z$ 也是一个负有理数, 于是根据定义 $x < z$ 成立。

- 若 $x < y$, 则 $x + z < y + z$ 。

$x < y$, 当且仅当 $x - y$ 是一个负有理数, 于是 $(x + z) - (y + z) = x - y$ 也是一个负有理数, 从而有 $x + z < y + z$ 。

- 若 $x < y$ 且 z 是正的, 则 $xz < yz$ 。

$x < y$, 当且仅当 $y - x$ 是一个正有理数, 又 z 为正, 于是令 $a//b = y - x$, $c//d = z$ ($a, b, c, d \in \mathbb{N}^*$), 于是 $yz - xz = a//b \cdot c//d = (ac)//(bd)$, 可知 ac 与 bd 均为正自然数, 于是 $yz - xz$ 为正有理数, 即 $xz < yz$ 。

4.2.6 证明: 如果 x, y, z 是有理数, 并且满足 $x < y$ 和 z 是负的, 那么 $xz > yz$

$x < y$, 当且仅当 $y - x$ 是一个正有理数, 又 z 为负, 于是令 $a//b = y - x$, $(-c)//d = z$ ($a, b, c, d \in \mathbb{N}^*$), 于是 $yz - xz = a//b \cdot (-c)//d = (-ac)//(bd)$, 可知 ac 与 bd 均为正自然数, 又有:

$$-(ac//bd) = (-ac)//(bd)$$

$ac//bd$ 为正, 于是 $(-ac)//(bd)$ 为负, 于是 $yz - xz$ 为负有理数, 即 $xz > yz$ 。

本节相关跳转

[实分析 2.2 加法](#)

[实分析 4.1 整数](#)