算数基本定理

2023年4月24日

目录

1	算数	算数基本定理															2											
	1.1	算数	基	本	定	理																						2
	1.2	推论:		整	数	分	解	定	[担	Į																		2
	1.3	推论:		上	述	定	子	的	J丰	įĮ	里	数	分	角	星是	是	唯	-	- 自	的								3
	1.4	引理																										3
	1.5	定义	1	个	音数	数																						4
	1.6	命题																										4
	1.7	命题																										5
2	习题	i																										5
_																												•
		1																										-
	2.2	5																										7
	2.3	命题																										8

1 算数基本定理

1.1 算数基本定理

每个整数a > 2或是素数,或是素数的积,而且,若a有分解式

$$a = p_1 \cdots p_m \not \exists 1 \ a = q_1 \cdots q_n$$

其中 $p_i,q_j,i=1,2,3,\cdots,m,\ j=1,2,\cdots,n$ 都是素数,那么n=m,且对下标i,j重新编排则可以使所有i有 $q_i=p_i$

定理是说:每个分解是唯一的,如果不唯一,则只是每个素数所在的 位置对应的素数不一样。重新排列就是一样的式子了

证明: 我们假设 $m \ge n$,对m应用归纳法当m = 1的时候 $a = p_1 = q_1$ 成立。而由等式可知, $p_m|q_1\cdots q_n$,那么由欧几里得引理可知, p_m 整除某项 q_i ,由于 q_i 是素数。那么 $p_m = q_i$,为此我们整理,不妨假设 $q_n = p_m$,消去后剩下

$$p_1 \cdots p_{m-1} = q_1 \cdots q_{n-1}$$

现在再由归纳假设有n-1=m-1,那么只需要对式子重新排列就使得对所有i有 $q_i=p_i$

1.2 推论:整数分解定理

$$a = p_1^{\epsilon_1} \cdots p_n^{\epsilon_n}$$

证明:我们只需要把分解中相同的素数合在一起即可。

1.3 推论:上述式子的有理数分解是唯一的

每个正有理数r≠1有唯一分解式子

$$r = p_1^{g_1} \cdots p_n^{g_n}$$

证明: 我们设r=a/b, $a,b\in Z$, 若存在 $a=p_1^{l_1}\cdots p_n^{l_n}$, $b=p^{f_1}\cdots p_n^{f_n}$, 那么 $r=p_1^{g_1}\cdots p_n^{g_n}$,其中 $g_i=e_i-f_i$ 。在等式中,我们是允许指数为0的情况出现的。那么由于指数为0,就可以假设等式存在相等的素数,例如 $168=2^33^17^1=2^33^15^07^1$, $60=2^23^15^1=2^23^15^17^0$,这样子就能把元素一一对应。若 $g_i=0$,则我们消掉 p^{g_i} 得要证的分解式子。

另一个方面,我们假设

$$r = p_1^{k_1} \cdots p^{k_n}$$

跟上面一样,我们允许指数为0的情况,那么可以把素数一一对应起来。如果有必要,我们可以重排下标,我们假设对某个j有 $g_j \neq h_j$,不妨假设 $j=1,g_1>h_1$ 那么

$$p_1^{g_1-h_1}p_2^{g_2}\cdots p_n^{g_n}=p_2^{h_2}\cdots p_{h_n}^n$$

现在,因为某些指数可能是负数,所以是一个有理数等式,现在只需要交叉相乘就能得到整数的形式。但左边含有 p_1 右边不含,这与算数基本定理矛盾。所以表示是唯一的。

若r的分解式中所有指数为整数,那么r就是一些整数的乘积,所以r是 正数,反之,由于r是整数,那么素数分解的指数都是正数。

1.4 引理

设正整数a,b的素数分解式子为

$$a = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \cdots p_n^{e_n}, \ b = p_1^{f_1} \cdots p_n^{f_n}$$

其中, p_1, \dots, p_n 是互异的素数。对所有 $i, e_i, f_i \geq 0$,a|b当且仅当对所有 $i, e_i \leq f_i$

对于所有的 $i, e_i \leq f_i$,那么b = ac设c的分解式子为 $c = p_1^{f_1 - e_1} \cdots p_n^{f_n - e_n}$,而 $f_i - e_i \geq 0, i = 1, 2, \cdots, n$,由推论1.3可知c是整数,那么a|b 反之,对

于b = ac,我们设一个c的素分解为 $c = p_1^{g_1} \cdots p_n^{g_n}$,而 $g_i \ge 0$, $i = 1, 2, \cdots, n$,那么由算数基本定理可知 $e_i + g_i = f_i$,那么对所有i都有 $f_i - e_i = g_i \ge 0 \Rightarrow f_i \ge e_i$ 证毕。

1.5 定义 公倍数

设a,b是整数,若整数m满足a|m和b|m,则说m是a,b的一个公倍数,若 $a \neq 0,b \neq 0$,那么a,b的最小公倍数就是指最小的正公倍数,如果a,b有一个是0,那么最小公倍数是0,而a,b的最小公倍数记作lcm(a,b)或者记为[a,b]

更一般的,我们设 a_1, \dots, a_n 是整数, $n \geq 2$,若整数m满足对所有i有 $a_i | m$,那么m是 a_1, \dots, a_n 的一个公倍数。若 $a_i \neq 0$,那么最小的公倍数指的是最小的正公倍数。否则,最小公倍数就是0,而最小公倍数记为

$$[a_1,\cdots,a_n]$$

1.6 命题

设 $a=p_1^{e_1}\cdots p_n^{e_n}$, $b=p_1^{f_1}\cdots p_n^{f_n}$ 其中p为互异的素数。设 $e_i,f_i\geq 0,i=1,2,3,\cdots,n$,定义

$$m_i = \min\{e_i, f_i\}, M_i = \max\{e_i, f_i\}$$

则

$$gcd(a,b) = p_1^{m_1} \cdots p_n^{m_n}, \ lcm(a,b) = p_1^{M_1} \cdots p_n^{M_n}$$

证明: 设 $d=p_1^{m_1}\cdots p_n^{m_n}$,那么是可以被整除的由于d取的是指数最小的素数,我们假设这个数是 e_i ,那么 $f_i-e_i\geq 0$ 是一个整数,且 e^i 为指数的素数可以被自己整除,由引理1.4可知d是a,b的公因子(正的)。而且,若c是一个a,b任一公因子,设 $c=p_1^{g_1}\cdots p_n^{g_n}$ 有 $0\leq g_i\leq \min\{e_i,f_i\}=m_i,i=1,2,3,\cdots,n$ 那么c|d

对于另一个方面。我们有

 $D=p_1^{M_1}\cdots p_n^{M_n}$ 为a,b的公倍数。由于我们取的是最大的,有定义1.5可知D是a,b的公倍数,因为 M_i 是最大的对于每个 e_i,f_i 都有 $M_i-e_1\geq 0$ 和 $M_i-f_i\geq 0$ 是整数。且对于其他的公倍数C,设 $C=p_1^{G_1}\cdots p_n^{G_n}$,由于 $0\geq G_i\geq M_i$,那么C|D成立。为此可以整除a,b的其他任意公倍数。

1.7 命题

若a,b是正整数,则

$$lcm(a, b)gcd(a, b) = ab$$

证明:对于 m_i 和 M_i 有

$$m_i + M_i = e_i + f_i$$

其中 $m_i = \min\{e_i, f_i\}$ 而 $M_i = \max\{e_i, f_i\}$ 运用命题1.6有

$$lcm(a,b)gcd(a,b) = p_1^{m_1} \cdots p_n^{m_n} p_1^{M_1} \cdots p_n^{M_n}$$
$$= ab$$

为此,其中的差别只是些许符号的不同,而每个元素取自a或者b。只需要重新排列就可以得到lcm(a,b)gcd(a,b)=ab

2 习题

2.1 1

判断对错

- 1. $|2^{19} 3^{12}| < \frac{1}{2}$ ##
- 2. 若 $r = p_1^{e_1} \cdots p_n^{e_n}$,其中 p_i 是互异的素数,且 e_i 是整数,则r是一个整数 当且仅当每个 g_i 都是非负的。 对
- 3. 若a, b互素,则 $(a^2, b^2) = 1$ 对

1 我们不妨把式子更改为

$$|19\ln(2) - 12\ln(3)| < \ln(1) - \ln(2)$$

 $\ln(2) \approx 0.69$,而 $\ln(3) \approx 1.09$ 那么粗略计算题目就是在求

$$|13.17 - 13.18| < \ln(1) - \ln(2)$$

那么还原回去就是 $1/e^{0.01} < 1/2$ 矛盾,因为等式左边是0.99

- **2** 由推论1.3可知对于 $e_i > 0$ 的成立,其中考虑 $g_i = 0$ 的情况,这个时候r = 1是整数,所以综上所述命题成立。
- **3** 由(a,b) = 1就有 $(a^2,b) = 1$ 否则存在一个素数p|a,p|b矛盾,那么进一步的有 $(a^2,b^2) = 1$,否则存在其的一个公因子的一个素因子整除a,b矛盾。

4

- 1. 证明整数 $m \ge 2$ 是一个完全平方数当且仅当它的每个素因子出现偶数次
- 2. 若m是一个正整数且 \sqrt{m} 是有理数,那么m是一个完全平方数,由此知 若m不是完全平方数,则 \sqrt{m} 是无理数。
- 1 我们假设 $m = p_1^{e_1} \cdots p_n^{e_n}$ 是一个素分解,且 $p_i, i = 1, 2, 3, \cdots, n$ 是互异的素数且 e_i 是整数,若m不是一个完全平方数,则存在某个 $\frac{1}{2}e_i$ 不是整数,为此对于某个奇数 e_i 都不是一个完全平方数。而对于每个 $e_i = 2k$ 有 $1/2e_i = k$,k是整数有m是一个开方后为完全平方数的整数。证毕
- **2** 由题有: 若 \sqrt{m} 是有理数,且m是整数,那么 $\sqrt{m} = \frac{p}{q}$,其中p,q是整数 且 \sqrt{m} 是既约真分数,有 $m = \frac{p^2}{q^2}$ 为整数,由习题1的第三个小题可知 $(p^2,q^2) = 1$ 得到 $q^2 = 1$ 。所以 \sqrt{m} 是一个整数。再由第一问的结论有当m是完全平方数 的时候是次数都是偶次可知,若m是一个整数且它的完全平方数是有理数,那么 \sqrt{m} 一定是整数。就有 \sqrt{m} 如果不是一个完全平方数,那么 \sqrt{m} 是无理数。

设 $n = p^r m$,其中p是素数但不能整除 $m \ge 1$,证明 $p \nmid \binom{n}{p^r}$

$$\binom{n}{p^r} = \binom{p^r m}{p^r} = \frac{(p^r m)!}{p^r!(p^r m - p^r)!}$$

为此,我们的关注点主要是n中含有多少个p相关的因子。设p整除 $p|\binom{n}{p^r}$ 那么p至少整除其中一个因子。

考虑一个简单例子: 10!中有多少个2的因子,3呢? 当我们利用取整符号,即[10/2]=5,这说明存在5个可以被2整除的数,更一般的, $10/2^2=2$ 存在2个可以被整除的数字。但最多到3,也就是 $10/2^3=1$ 。那么2在10!中的因子一共有5+2+1=8个,以此类推,3在10中的因子个数有 $\sum_{i=1}^2 10/3=4$ 存在4个,那么得到一个新的定理——阶乘分解

n!中含有素因子p的个数为

$$\sum_{t>0} \left\lfloor \frac{n}{p^t} \right\rfloor$$

我们要证明的就是,看是分子的素因子个数多还是分母的多,如果是 分母的多或者是存在一样的个数,那么就没办法整除。即证

$$\sum_{t>0} \left\lfloor \frac{p^r m}{p^t} \right\rfloor - \sum_{t>0} \left\lfloor \frac{p^r}{p^t} \right\rfloor - \sum_{t>0} \left\lfloor \frac{p^r (m-1)}{p^t} \right\rfloor > 0$$
或者
$$\sum_{t>0} \left\lfloor \frac{p^r m}{p^t} \right\rfloor - \sum_{t>0} \left\lfloor \frac{p^r}{p^t} \right\rfloor - \sum_{t>0} \left\lfloor \frac{p^r (m-1)}{p^t} \right\rfloor \le 0$$

那么有

$$\sum_{t>0} \left\lfloor \frac{p^r m}{p^t} \right\rfloor - \sum_{t>0} \left\lfloor \frac{p^r}{p^t} \right\rfloor - \sum_{t>0} \left\lfloor \frac{p^r (m-1)}{p^t} \right\rfloor$$

$$= \sum_{t>0} \left\lfloor mp^{r-t} \right\rfloor - \sum_{t>0} \left\lfloor p^{r-t} \right\rfloor - \sum_{t>0} \left\lfloor (m-1)p^{r-t} \right\rfloor$$

$$= \sum_{t>0} \left\lfloor mp^{r-t} \right\rfloor - \left(\sum_{t>0} \left\lfloor p^{r-t} + (m-1)p^{r-t} \right\rfloor \right)$$

$$= \sum_{t>0} \left\lfloor mp^{r-t} \right\rfloor - \sum_{t>0} \left\lfloor mp^{r-t} \right\rfloor = 0$$

其中包括当t > r的情况,对于t > r有 $\lfloor m/p^{t-r} \rfloor = \lfloor (m-1)/p^{t-r} \rfloor$,因为 $p \nmid m$ 取整后得到相等。而分母的因子 p^r/p^t 因为是一个小数直接取0即可

(t>r)。综上所述分子分母包含素因子个数是一样的,消去之后剩下的项不能整除p,所以 $p \nmid \binom{n}{p^r}$

2.3 命题

给定整数 $m \ge 0$

$$a_1 + \dots + a_n \equiv a'_1 + \dots + a'_n \pmod{m}$$

$$a+b \equiv a'+b' \pmod{m}$$