2.2 加法

定义

- 1. **(2.2.1 加法定义)** 令m为一个自然数,定义0+m:=m,归纳假设:已定义n加上m,则 (n++)+m:=(n+m)++。
- 2. (2.2.7 正数) 称一个自然数是正的,当且仅当它不等于0。
- 3. **(2.2.11 自然数的序)** 令n,m表示任意两个自然数,称n大于等于m,记作 $n \ge m$ 或 $m \le n$,当且仅当存在自然数a,使得n = m + a。特别的,称n严格大于m,记作 $n \ge m$ 或m < n,当且仅当 $n \ge m$ 且 $n \ne m$ 。

命题

1. (无编号 封闭性) 设a, b均为自然数, 则a + b也是自然数。

证明:

取b为某一自然数,对a使用归纳推理:

对a=0时,有:

a+b=b, 根据条件, b是自然数, 得证。

现归纳性假设对某一自然数n, a = n时成立结论, 对a = n + +时有:

$$a + b = (n + +) + b = (n + b) + +$$

根据归纳假设n+b是自然数,又根据公理2.2,于是有(n+b)++也是一个自然数,得证。

于是得证结论。

- 2. **(2.2.2)** 对任意自然数, n+0=n恒成立。
- 3. (2.2.3) 对任意自然数n与m, n+(m++)=(n+m)++。
- 4. (2.2.4 交換律) 对任意自然数n与m, n+m=m+n。
- 5. (2.2.5 结合律) 对任意自然数a, b, c, (a+b)+c=a+(b+c).
- 6. (2.2.6 消去律) 对任意自然数a, b, c, 且有a+b=a+c成立,则b=c。

(消去律的存在体现了一种"虚拟减法"的思想,这对后面减法的定义至关重要)

- 7. (2.2.8) 如果a是正的并且b是一个自然数,那么a + b是正的。
- 8. (2.2.9) 如果a, b都是自然数且a + b = 0, 那么a = 0且b = 0。
- 9. (2.2.10) 令a表示一个正自然数,则恰好存在一个自然数b使得有b++=a
- 10. (2.2.12 自然数序的性质) 令a, b, c为任意自然数
 - \circ (序的自反性) $a \geq a$ 。
 - (序的可传递性) 如果 $a \geq b \exists b \geq c$, 则 $a \geq c$ 。
 - (序的反对称性) 如果 $a \ge b \exists b \ge a$,则a = b.
 - (加法保持序不变) $a \geq b$, 当且仅当 $a + c \geq b + c$.
 - b > a,当且仅当a++ ≤ b。
 - b>a, 当且仅当存在正自然数d使得b=a+d。

11. (2.2.13 三歧性) 下列三种表述同时只能且一定存在一个为真:

12. **(2.2.14 强归纳法原理)** 令 m_0 为一个自然数,P(m)表示与任意自然数m有关的性质。假定对任 意 $m \geq m_0$ 的自然数,均有下述内容成立。

若P(m')对任意 $m_0 \leq m' < m$ 的自然数m'为真,则P(m)为真

特别地,这表明 $P(m_0)$ 也为真(选取 $m=m_0$)。由此有,对任意 $m\geq m_0$ 的自然数m,P(m)也为真。

(使用时,一般选择 $m_0 = 0$ 或 $m_0 = 1$)

课后习题

2.2.1 证明加法的结合律(提示:固定两个变量,对第三个变量做归纳)

假定a, b为某两个自然数, 对c做归纳:

当c = 0时,证明(a + b) + 0 = a + (b + 0):

由命题2.2.2可知(a+b)+0=a+b, a+(b+0)=a+b, 于是c=0时结论得证

现归纳性假设结合律对某个自然数n有在c = n的情况下成立,对c = n + +的情况进行讨论:

根据命题2.2.3:

左端有(a+b)+n++=((a+b)+n)++。 右端有a+(b+(n++))=a+(b+n)++=(a+(b+n))++。 根据归纳假设,又有(a+b)+n=a+(b+n),根据公理2.4,又有 $p=q\iff p++=q++$ 。于是有(a+b)+n++=a+(b+(n++)),归纳假设得证。

于是结合律成立。

2.2.2 令a表示一个正自然数,证明恰好存在一个自然数b使得有b++=a

对正数a分成进行归纳:

对a=1的情况:

显然有b = 0时,b + + = a。

现归纳地假设对某个自然数n在a=n时成立结论,对a=n++时:

于是此时令有b=n, 自然满足b++=n++=a

于是得证结论。

2.2.3 证明命题2.2.12 自然数序的性质 (将会用到很多前面的结论)

1. 自反性: 取自然数0,显然有a=a+0满足定义,于是 $a\geq a$ 。

2. 可传递性: a > b, 于是存在自然数d使得a = b + d

 $b \geq c$, 于是存在自然数e使得b = c + e

于是可以得到a=c+(d+e),根据封闭性可以得到(d+e)也是一个自然数,根据定义可得 $a\geq c$ 。

3. 反对称性: a > b, 于是存在自然数d使得a = b + d

b > a, 于是存在自然数e使得b = a + e

于是有a = a + d + e, 依据消去律即0 = d + e。

根据命题2.2.9, 于是d=e=0, 进而 $b=a+0\Longrightarrow b=a$ 得证。

4. 加法保持序不变:

$$a \ge b \Longrightarrow a = b + d(d \in N) \Longrightarrow (a + c) = (b + c) + d \Longrightarrow a + c \ge b + c$$

 $5. \ a < b \Longrightarrow b = a + c(c \in N) \boxtimes a \neq b \Longrightarrow c \neq 0.$

即c为正数,于是根据命题2.2.10,存在自然数d,c=d++。

于是有(a++)+d=(a+d)++=a+c=b, 进而 $a++\leq b$ 得证。

6. 根据5的内容可以得到该结论。

2.2.4 证明下述三个结论: ①对所有自然数b,均有 $b\geq 0$; ②如果a>b,则有a++>b; ③如果 a=b,则有a++>b

(1)

对所有自然数b, 都有b=0+b, 于是根据定义 $b\geq 0$ 。

(2)

a > b, 于是存在正数c, a = b + c, 进而a + + = b + (c + +), $c + + \neq 0 \land c + + \in N$ 于是可知为正数,于是得证。

(3)

a = b, 于是a + + = b + (0 + +), $0 + + \neq 0$ 于是0 + +为正数, 可知有a + + > b.

2.2.5 证明强归纳法原理(提示:定义性质Q(n):P(m)对任意满足 $m_0 < m < n$ 的m均为真)

定义性质Q(n): P(m)对任意满足 $m_0 \leq m \leq n$ 的m均为真。

于是强归纳法可以被描述为:若有 $Q(m_0)$ 为真且对任意 $m \geq m_0$,若Q(m)为真,则 Q(m++)为真。

取 $n = m - m_0$, 对n进行归纳:

当n=0时:

 $Q(m_0+n)$ 显然为真

现归纳性假设当n等于某自然数c时成立结论,对n=c++:

根据条件直接可以得到 $Q(m_0+(n++))$ 为真

于是得证

对n做归纳法:

对n=0时:

此时条件为P(0)为真,证明对全部 $m \leq 0$ 为真,m仅可以为0,于是结论显然成立。

现归纳性假设对 $n \leq c$ 的情况下结论成立,对n = c + +时:

由条件可以推知, P(c++)为真时P(c)为真

根据归纳假设,对P(c)为真,可推知对任意 $m \le c$ 的自然数m均有P(m)为真。 考虑到P(c++)为真,于是对任意 $m \le c++$ 的自然数m均有P(m)为真。 归纳假设得证

于是得证结论