2.3 乘法

定义

1. (2.3.1 自然数的乘法) 令m表示任意一个自然数，定义$0\times m := 0$表示把0乘到m上。归纳假设：已定义如何将n乘到m上，则定义$(n++)\times m = (n\times m) + m$。
2. (2.3.11 指数定义) 设m是一个自然数，定义$m^0 := 1$，特别地，定义$0^0 := 1$，归纳假设：已定义m升到n次幂，则定义$m^{n++} := m^n\times m$。

命题

1. (2.3.2 交换律) 令m与n为任意两个自然数，有$n\times m = m\times n$恒成立。
2. (2.3.3 正自然数没有0因子) $m\times n = 0$，当且仅当m，n中至少有一个为0，特别地，若m，n均为正数，则$m\times n$为正数。
3. (2.3.4 分配律) 对任意自然数a，b，c，总有$a\times(b+c) = a\times b + a\times c$。
4. (2.3.5 结合律) 对任意自然数a，b，c，恒有$a\times(b\times c) = (a\times b)\times c$成立。
5. (2.3.6 正数乘法保持序不变) 如果满足$a < b$，且c为正数，则有$ac < bc$。
6. (2.3.7 消去律) 设自然数a，b，c满足$ac = bc$且c不为0，则有$a = b$。

   (消去律的存在体现了一种"虚拟除法"的思想，这对后面除法的定义至关重要)
7. (2.3.9 欧几里得算法) 设n是一个自然数，q表示一个正自然数，则存在自然数m与r使得下述条件成立：$n = mq + r$且$0 \le r < q$。

课后习题

2.3.1 证明交换律（提示：参照加法交换律与其引理的证明）

> 分成3步：
>
> 1. 证明对所有自然数m，有$m\times 0 = 0$:
>
> > 对m进行归纳：
> >
> > $m = 0$时：
> >
> > > 根据定义2.3.1有$0\times 0 = 0$，于是对$m = 0$的情况下得证
> >
> > 归纳性假设对$m = n$的情况下成立，对$m = n++$时：
> >
> > > 根据定义2.3.1，$(n++)\times 0 = n\times 0 + 0$。
> > >
> > > 依据归纳假设，有$n\times 0 = 0$。
> > >
> > > 于是$(n++)\times 0 = 0 + 0 = 0$，归纳假设得证
> >
> > 于是结论得证
>
> 2. 证明对对全体自然数n与m，$n\times(m++) = (n\times m) + n$
>
> > 假定m为某固定自然数，对n进行归纳
> >
> > $n = 0$时：

> > 等式左端有$0 \times (m++)$依据定义结果为0，
> >
> > 等式右端有$0 \times m + 0 = 0 + 0 = 0$，
> >
> > 于是等式左右两端都等于0，结论成立
>
> 归纳性假设对$n = c$时成立结论，对$n = c++$时：
>
> > 依据定义2.3.1，可以得到：
> >
> > 等式左端有$(c++) \times (m++) = c \times (m++) + (m++)$，
> >
> > 等式右端有
> > $(c++) \times m + (c++) = c \times m + m + (c++) = c \times m + ((m+c)++)$
> > ，
> >
> > 根据归纳假设，有$c \times (m++) = c \times m + c$，
> >
> > 于是左端可化为
> > $c \times m + c + (m++) = c \times m + m + (c++) = c \times m + ((m+c)++)$
> > ，
> >
> > 即等式两端均等于$c \times m + ((m+c)++)$，于是归纳假设得证
>
> 于是结论得证

3. 证明对任意两个自然数m，n，有$n \times m = m \times n$恒成立

> 固定m为某自然数，对n做归纳
>
> 对$n = 0$时：
>
> > 证明$0 \times m = m \times 0$：
> >
> > 根据定义2.3.1与前1结论，$0 \times m = 0$，$m \times 0 = 0$，于是得证。
>
> 归纳性假设对$n = c$时成立结论，对$n = c++$时：
>
> > 于是，有：
> >
> > 左端$(n++) \times m = n \times m + m$（定义2.3.1）
> >
> > 右端$m \times (n++) = m \times n + m$（前2结论）
> >
> > 根据归纳假设，有$n \times m = m \times n$，于是等式左右两端相等
> >
> > 于是归纳假设得证
>
> 于是结论得证

2.3.2 证明正自然数没有零因子的两个结论（提示：先证明第二个）

> 证明结论2：
>
> 根据正数乘法不改变序，已知有$m > 0$，n为正数，于是$m \times n > 0 \times n = 0$，
>
> 由此可知$m \times n \neq 0 \wedge (m \times n) \in N$，于是可以得证$m \times n$也为正数。结论2得证
>
> 证明结论1：
>
> 反证法，假设m，n均为正数，于是由结论2必然有$m \times n \neq 0$，这同前置条件$m \times n = 0$矛盾，充分性得证
>
> 若m，n中至少存在一个为0，可知有$m \times 0$，$0 \times n$，0×0三种情况，可以验证得三种情况$m \times n$均等于0，于是必要性得证
>
> 证毕

2.3.3 证明结合律（提示：参考命题2.2.5的证明）

> 假定c，b均为某确定自然数，对a做归纳
>
> $a=0$时：
>
> > 有左端：$(0\times b)\times c=0\times c=0$，右端：$0\times(b\times c)=0$，均等于0，于是得证结论
>
> 现在归纳性假设$a=n$时成立结论，讨论$a=n++$时的情况：
>
> > 左端：$((n++)\times b)\times c=(n\times b+b)\times c=(n\times b)\times c+b\times c$，
> >
> > 右端：$(n++)\times(b\times c)=n\times(b\times c)+b\times c$，
> >
> > 根据归纳假设有$n\times(b\times c)=(n\times b)\times c$，
> >
> > 由此可得左端等于右端，归纳假设得证
>
> 于是结论得证

2.3.4 证明等式$(a+b)^2=a^2+2ab+b^2$对任意自然数a，b成立

> 固定a为某自然数，对b进行归纳：
>
> $b=0$时：
>
> > 可知有左端$(a+0)^2=a^2$，右端$a^2+2a\times 0+0^2=a^2$。可知等式成立。
>
> 归纳性假设对$b=n$成立等式，考虑$b=n++$时的情况：
>
> > 依据定义，有：
> >
> > 式子左端：
> > $(a+(n++))^2=((a+n)++)^2=(a+n)^2+(a+n)+((a+n)++)$，
> >
> > 式子右端：$a^2+2a(n++)+(n++)^2=a^2+2an+2a+n^2+n+(n++)$
> >
> > 依据归纳假设，有$(a+n)^2=a^2+2an+n^2$
> >
> > 于是使用消去律，化简得到$a+n+a+(n++)=a+n+((a+n)++)$，
> >
> > 于是成立，归纳假设得证
>
> 于是得证

2.3.5 证明欧几里得算法（提示：固定q并对n做归纳）

> 固定q为某自然数，对n做归纳：
>
> 对$n=0$时：
>
> > 取$r=0$，$m=0$即可成立$0=0\times q+0$。于是得证。
>
> 现归纳性假设$n=c$时成立结论$n=m_0q+r_0$，对$n=c++$时，有：
>
> > 已知有$c++=m_0q+(r_0++)$，现就r的情况做分类讨论：
> >
> > 1. $r_0++\neq q$
> >
> >   > 此时选取$m=m_0$，$r=r_0++$即有等式$n=mq+r$成立。
> >
> > 2. $r_0++=q$
> >
> >   > 于是$c++=m_0q+q$，根据定义2.3.1可以得到$c++=(m_0++)q+0$
> >   >
> >   > 于是此时选取$m=m_0++$，$r=0$即可成立等式$n=mq+r$。

> > 于是归纳假设得证
>
> 于是欧几里得算法得证