

第八次作业：归纳与递归

Problem 1

问题：给出下述集合的递归定义：

- a) 正偶数集合.
- b) 整系数多项式的集合.
- c) 3 的正整数次幂的集合.

答案：

- a) 正偶数集合 S 可以定义为：基础步骤： $2 \in S$. 递归步骤：若 $x \in S$, 则 $x + 2 \in S$.
- b) 整系数多项式的集合 S 可以定义为：基础步骤： S 包含整数集合及所有可能的变元： $Z \subset S\{x_1, x_2, x_3, \dots\} \subset S$.
递归步骤：若 $a, b, c \in S$, 则 $ab + c \in S$.
- c) 3 的正整数次幂的集合 S 可以定义为：基础步骤： $3 \in S$. 递归步骤：若 $x \in S$, 则 $3x \in S$.

Problem 2

当 n 为整数时, 证明: $n^3 - n$ 可被 3 整除.

答案：基础步骤： $P(1)$ 为 $1^3 - 1 = 0$ 可以被 3 整除
归纳步骤： $P(k)$ 为 $k^3 - k$, $P(k+1)$ 为 $(k+1)^3 - (k+1)$ 展开 $(k+1)^3 - (k+1)$ 得 $k^3 + 3k^2 + 3k + 1 - k - 1 = k^3 - k + 3 * (k^2 + k)$ 可知这个式子能被 3 整除, 证毕.

Problem 3

用数学归纳法证明平面上过同一点的 n 条直线将平面分为 $2n$ 个区域.

答案：证明：设 $P(n)$ 表示命题：平面上过同一点的 n 条直线将平面分为 $2n$ 个区域. 基础步骤： $P(1)$ 为真, 因为 1 条直线可以将平面分为 2 个区域. 归纳步骤：归纳假设： $P(k)$ 为真, 过同一点的 k 条直线将平面分为 $2k$ 个区域. 在归纳假设的情形的基础上, 添加一条过交点的直线, 恰将原来的 2 个区域分为了 4 个区域. 因此共有 $2k + 2 = 2(k + 1)$ 个区域. $P(k + 1)$ 为真. 归纳步骤完成. 基础步骤和归纳步骤均已完成, 根据数学归纳法知, 命题成立.

Problem 4

正整数 n 的拆分是把 n 写成正整数之和的方式. 例如, $7 = 3 + 2 + 1 + 1$ 是 7 的拆分. 设 P_m 等于 m 的不同分拆的数目, 其中和式里项的顺序无关紧要, 并设 $P_{m,n}$ 是用不超过 n 的正整数之和来表示 m 的不同方式数.

- a) 证明: $P_{m,m} = P_m$.
- b) 证明: 下面的 $P_{m,n}$ 的递归定义是正确的.

$$P_{m,n} = \begin{cases} 1 & m = 1 \\ 1 & n = 1 \\ P_{m,m} & m < n \\ 1 + P_{m,m-1} & m = n > 1 \\ P_{m,n-1} + P_{m-n,n} & m > n > 1 \end{cases}$$

- c) 用这个递归定义求出 5 和 6 的拆分数.

答案:

- a) m 无法用于大于 m 的数参与分拆, 因此 $P_{m,m} = P_m$.
- b) 证明: 对定义逐条证明: $m = 1$ 时, 只有一种拆分方法, 即 1 本身, 因此 $P_{1,n} = 1$. $n = 1$ 时, 只有一种拆分方法, 即拆成 m 个 1 的和, 因此 $P_{m,1} = 1$. $m < n$ 时, 由 (a) 中证明可知, 此时 n 的大小不影响结果, 因此等于 $P_{m,m}$. $m = n = 1$ 时, 存在 $m = (m-1) + 1$ 这种拆分方式, 以及其他 $P_{m,m-1}$ 种拆分方式, 因此等于 $1 + P_{m,m-1}$. $m > n > 1$ 时, 存在不含 n 的拆分 ($P_{m,n-1}$) 和包含 n 的拆分 ($P_{m-n,n}$) 两种情况, 因此等于 $P_{m,n-1} + P_{m-n,n}$.
- c) $P_5 = 7, P_6 = 11$.

Problem 6

- a) 对于表示十进制数字的非空字符串 s , 给出计算 s 中最小数字的函数 $m(s)$ 的递归定义.
- b) 用结构归纳法证明 $m(s \cdot t) = \min(m(s), m(t))$. (其中 $s \cdot t$ 表示位串 s 和位串 t 的连接).

答案:

- a) s 中最小数字的函数 $m(s)$ 的递归定义: 基础步骤: $m(a) = a$ (a 为表示一个数字的单个字符) 递归步骤: $m(s \cdot a) = \min(m(s), a)$.
- b) 证明: 设命题 $P(st)$ 为: 当 s, t 均为十进制数字的非空字符串时, $m(s \cdot t) = \min(m(s), m(t))$. 基础步骤: $m(\lambda \cdot a) = a = \min(m(\lambda), m(a))$ (a 为表示一个数字的单个字符, λ 表示空串) 因此 $P(\lambda a)$ 为真, 基础步骤完成. 归纳步骤: 归纳假设: 假定命题 $P(xy)$ 为真, 即 $m(x \cdot y) = \min(m(x), m(y))$ 成立. 根据 m 函数的递归定义:

$$m(x \cdot y \cdot a) = \min(m(x \cdot y), a) = \min(m(x), m(y \cdot a)).$$

综上, 当 $P(xy)$ 为真时, 可推出 $P(xya)$ 为真, 由结构归纳法, 命题得证.

Problem 7

利用数学归纳法证明 (提示: 可能需要使用洛必达法则):

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{(\ln x)^n}{x} = 0.$$

答案: 利用洛必达法则 + 数学归纳法易证.

Problem 8

证明算术基本定理. 即: 每个大于 1 的自然数, 要么本身就是质数, 要么可以写为 2 个或以上的质数的积. 并且这些质因子按大小排列之后, 写法仅有一种方式.

答案: 利用强归纳可证, 注意不要遗漏唯一性的证明.

证明:

第一步先证明, 命题 $P(n)$: 大于 1 的自然数, 要么本身是质数, 要么可以写为 2 个或以上的质数的积.

基础步骤: $P(2)$ 为真, 因为 2 本身就是一个质数.

归纳步骤: 假定对于所有满足 $2 \leq j \leq k$ 的正整数 j 来说 $P(j)$ 为真, 则要完成归纳步骤, 则需要证明 $P(k+1)$ 为真. 情形①: 若 $k+1$ 是素数, 则显然 $P(k+1)$ 为真; 情形②: 若 $k+1$ 是合数, 则 $k+1$ 可以写成满足 $2 \leq a \leq b < k+1$ 的两个整数 a, b 的乘积, 而 a, b 要么为素数, 要么可以写成多个质数的乘积, 故当 $k+1$ 为合数时, 其可以写成多个质数的乘积. 于是归纳步骤完成

归纳证明完毕, 即大于 1 的自然数, 要么本身是质数, 要么可以写为 2 个或以上的质数的积.

证明算术基本定理. 即: 每个大于 1 的自然数, 要么本身就是质数, 要么可以写为 2 个或以上的质数的积. 并且这些质因子按大小排列之后, 写法仅有一种方式.

第二步再证明, 写法仅有一种方式, 我们采取矛盾证明法, 假设正整数 n 可以用两种不同方式写成素数的乘积, 比如说, $n = p_1 p_2 \dots p_s$ 和 $n = q_1 q_2 \dots q_t$, 其中 p_i 和 q_j 均为素数, 且 $p_1 \leq p_2 \leq \dots \leq p_s$ 以及 $q_1 \leq q_2 \leq \dots \leq q_t$, 当从两个分解式中去掉所有共同的素数时, 可得 $p_{i_1} p_{i_2} \dots p_{i_u} = q_{j_1} q_{j_2} \dots q_{j_v}$, 其中没有素数同时出现在两边, 而 u, v 均为正整数, 我们知道存在 p_{i_k} , 使得其整除 q_{j_m} , 但是没有素数能整除其他素数, 故推出矛盾. 假设不成立, 故写法只有一种方式.

综上所述, 大于 1 的自然数, 要么本身是质数, 要么可以写为 2 个或以上的质数的积, 且写法只有一种方式.

Problem 9

1) 利用数学归纳法证明:

$$(i) \sum_{k=1}^n k^1 = \frac{n(n+1)}{2}.$$

$$(ii) \sum_{k=1}^n k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}.$$

2) 尝试说明: $\sum_{k=1}^n k^m$ 是关于 n 的 $m+1$ 阶多项式 (即, 式中 n 的最高次幂为 $m+1$).

答案: 由递归式

$$\begin{aligned} (n+1)^{m+1} &= \sum_{k=0}^n (k+1)^{m+1} - \sum_{k=0}^n k^{m+1} \\ &= \binom{m+1}{1} \sum_{k=0}^n k^m + \binom{m+1}{2} \sum_{k=0}^n k^{m-1} + \dots \end{aligned}$$

因此, 有

$$\binom{m+1}{1} \sum_{k=0}^n k^m = (n+1)^{m+1} - \binom{m+1}{2} \sum_{k=0}^n k^{m-1} - \binom{m+1}{3} \sum_{k=0}^n k^{m-2} + \dots$$

亦可用数学归纳法证明.

2) 采用强归纳法. 基础步骤: $m = 1$ 时由第一问知成立.

递归步骤: 设 $m \leq l$ 时成立, 考虑 $m = l + 1$ 时, 只需证明 $\sum_{k=1}^n k^{l+1}$ 是 $l + 2$ 阶多项式.

进行差分:

$$\begin{aligned} n^{l+2} - (n-1)^{l+2} &= a_{l+1}n^{l+1} + a_l n^l + \dots + a_0 \quad (a_{l+1} \neq 0) \\ (n-1)^{l+2} - (n-2)^{l+2} &= a_{l+1}(n-1)^{l+1} + a_l(n-2)^l + \dots + a_0 \\ &\vdots \\ 1^{l+2} - 0^{l+2} &= a_{l+1}1^{l+1} + a_l 0^l + \dots + a_0 \end{aligned}$$

这里有两处书写错误，
你能找到么？

等式左右两边同时求和, 得到

$$n^{l+2} = a_{l+1} \sum_{k=1}^n k^{l+1} + a_l \sum_{k=1}^n k^l + \dots + a_0 n$$

, 进而

$$a_{l+1} \sum_{k=1}^n k^{l+1} = n^{l+2} - (\sum_{k=1}^n k^l + \sum_{k=1}^n k^{l-1} \dots + a_0 n)$$

由归纳假设, 知 $\sum_{k=1}^n k^l$ 为 $l + 1$ 次, $\sum_{k=1}^n k^{l-1}$ 为 l 次... 则等式右边的多项式次数为 $l + 2$, 证毕. \square