

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.

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.