

离散数学 (2023) 作业 08

周帛岑

221900309

2023 年 4 月 2 日

1 Problem 1

a): 不妨假定所有偶数构成的集合为 A

递归定义的第一部分: $2 \in A$

递归定义的第二部分, $N \in A$ 当且仅当 $(N-2) \in A$

b): 不妨假定所有整系数多项式的集合为 B

递归定义的第一部分: $\forall k \in \mathbb{Z}, \forall i \in \mathbb{Z}^+, k \cdot a_i = b_{ik} \in B$

递归定义的第二部分, $c \in B$ 当且仅当 c 能写作 b_{ik} 的和

c): 不妨假定所有 3 的正整数次幂的集合为 C

递归定义的第一部分: $1 \in C$

递归定义的第二部分, $N \in C$ 当且仅当 $N/3 \in C$

订正: a), b), c) 中均存在问题

a): 不妨假定所有偶数构成的集合为 A

递归定义的第一部分: $2 \in A$

递归定义的第二部分, 若 $N \in A$ 则 $(N+2) \in A$

b):

递归定义的第一部分: 设 $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{Z}$

$a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n \in B$

递归定义的第二部分, 若 $m \in B, n \in B$, 则 $m+n, m-n, m^*n, m/n \in B$

c): 不妨假定所有 3 的正整数次幂的集合为 C

递归定义的第一部分: $3 \in C$

递归定义的第二部分, 若 $N \in C$ 则 $3N \in C$

2 Problem 2

证: 我们已知当 n 取 0 时, 结果为 0 可以被 3 整除,

由于 $n^3 - n$ 为一个奇函数, 若能证明 n 取正整数时成立, 则 n 取负整数时也成立

假定当 n 取 k 时, $n^3 - n$ 成立,

下证 n 取 $k+1$ 时成立

n 取 $k+1$ 时, 原式 $= k^3 + 3k^2 + 2k = k^3 - k + 3k^2 + 3k$

又 $k^3 - k$ 可以被 3 整除且 $3k^2 + 3k$ 可以被 3 整除, 故 n 取 $k+1$ 时也成立

故 n 取自然数时, 命题得证, 又 $n^3 - n$ 为奇函数, 故则 n 取负整数时也成立

综上, 命题得证

3 Problem 3

证: 显然, 当 n 取 1 时, 平面被分为了 2 个区域

不妨假设当 n 取 k 时, 平面被分为了 $2k$ 个区域

当 n 取 $k+1$ 时, 相当于在 n 条直线的基础上再加上一条直线。这条直线一定落在某两条直线间。使这两条直线间的两个区域变为 4 个, 此时区域总数 $+2$, 共有 $2k+2 = 2(k+1)$ 个区域, 满足假设。

综上, 原命题成立

4 Problem 4

a): 证:

由 $m = 1+1+\dots\dots\dots+1$ (共 m 个 1), 且 1 为最小的正整数, 故数 m 最多可以用 m 个数字来表示, 且此时用来表示的数全为 1。

故我们无法找出用 $m+1, m+2, \dots$ 个数字表示 m 这个数的表示方法, 故 $P_{m,m} = P_m$

b): 证:

显然, 当 m 或 n 取 1 时, $P_{m,n} = 1$

当 $m < n$ 时, 由 a) 可知, $P_{m,n} = P_{m,m}$

当 $m = n > 1$ 时, 由 a) 可知, $m = 1+1+\cdots\cdots\cdots+1$ (共 m 个 1), 故用 m 个数表示数字 m 的方法有且仅有全为 1 这一种, 故 $P_{m,m} - P_{m,m-1} = 1$, $P_{m,m} = 1 + P_{m,m-1}$

当 $m > n > 1$ 时, 不妨讨论我们使用且仅使用 n 个数表示 m 这种情况

$m = (m+1-n)+1+\cdots\cdots+1(n-1)$ 个 $1-n+1$, 若我们将其最多分为 n 份, 且保证拆分中最大值唯一, 除了其中最大的一份外与原 m 的拆分中的 1 相加, 我们就构造出了所有用 n 个数表示 m 的方式。而这样的分法相当于用 n 个数表示 $m-n$ 并在最大值 (可以不唯一) 上加上 1, 故一共有 $P_{m-n,n}$ 种, 故 $P_{m,n} = P_{m,n-1} + P_{m-n,n}$

c): 证: $P_5 = P_{5,5} = 1 + P_{5,4} = 1 + P_{5,3} + P_{1,4} = 1 + P_{5,2} + P_{2,3} + P_{1,4} = 1 + P_{5,1} + P_{3,2} + P_{2,2} + P_{1,4} = 1 + 1 + P_{3,1} + P_{1,2} + P_{2,2} + P_{1,4} = 1 + 1 + P_{3,1} + P_{1,2} + P_{2,1} + 1 + P_{1,4} = 7$

$P_6 = P_{6,6} = 1 + P_{6,5} = 1 + P_{6,4} + P_{1,5} = 1 + P_{6,3} + P_{2,4} + 1 = 1 + P_{6,2} + P_{3,3} + P_{2,4} + P_{1,5} = 1 + P_{6,1} + P_{4,2} + P_{3,3} + P_{2,4} + P_{1,5} = 1 + 1 + P_{4,2} + P_{3,3} + P_{2,4} + P_{1,5} = 1 + 1 + P_{4,1} + P_{2,2} + 1 + P_{3,2} + P_{2,2} + 1 = 2 + 1 + 1 + P_{2,1} + 1 + P_{3,1} + P_{1,2} + P_{2,1} + 1 = 11$

5 Problem 6

a): 证:

设 s 的第 k 位上的数为 $s_{k-1} m(k) \quad s \quad k$

设 s 一共 n 位

$m(1) = S_0$

$m(s) = \min(m(s-1), s_{n-1})$

b): 证:

基础步骤: 我们不妨令 $P(t)$ 为 $m(s \cdot t) = \min(m(s), m(t))$, 又 $P(\lambda)$ 为 $m(s \cdot \lambda) = m(s)$, 又 $\min(m(s), m(\lambda)) = \min(m(s)) = m(s)$, 故 $P(\lambda)$ 成立

递归步骤, 不妨假定 $P(t)$ 为真, 下面证明 $P(t \cdot a)$ 为真

$m(s \cdot t \cdot a) = \min(m(s) \cdot m(t \cdot a))$ 注意到 $m(s)$ 的递归定义, $m(t \cdot a) = \min(m(t), m(a))$

即 $m(s \cdot t \cdot a) = \min(m(s)m(t), m(a))$

命题得证

订正: a) 中出现问题

a): 证:

基础步骤:

设非空字符串 s 从左往右首位数为 $num(s)$, s' 表示 s 去除首位数之后的字符串
 $strlen(s)$ 表示 s 的长度

递归步骤:

$$m(s) = \begin{cases} num(s) & strlen(s) = 1 \\ \min\{num(s), m(s')\}, & strlen(s) \geq 2 \end{cases}$$

6 Problem 7

证:

当 $n = 1$ 时, $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{(\ln x)^1}{x} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{1}{x} = 0$

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

当 $n = k+1$ 时

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{(\ln x)^{k+1}}{x} = (k+1) \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{(\ln x)^k}{x} \quad (\text{洛必达法则}) = 0$$

故原命题得证

7 Problem 8

证:

不妨令这个命题为 $P(n)$

基础步骤: 对于 $P(2)$, 显然, 2 是一个质数, 满足条件

递归步骤: 我们不妨假定 $P(3) \dots \dots \dots P(k)$ 均成立。下面证明 $P(k+1)$ 也成立

若 $k+1$ 为一个质数, 此时结论显然, 若 $k+1$ 为一个合数且 $k+1 = a \cdot b$

a 和 b 显然为 2 到 k 上的某两个数, 由于这些数满足 $P(n)$, 即 a, b 均要么为素数要么 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

故 $P(k+1)$ 此时一定可以写成 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

8 Problem 9

1) i):

基础步骤: 当 n 取 1 时, $\sum_{k=1}^1 k^1 = 1 = \frac{1(2)}{2}$

递归步骤：假设当 n 取 l 时 $\sum_{k=1}^l k^1 = 1 = \frac{l(l+1)}{2}$

当 n 取 $l+1$ 时， $\sum_{k=1}^{l+1} k^1 = \sum_{k=1}^l k^1 + (l+1)^2 = \frac{l(l+1)}{2} + \frac{2(l+1)}{2} = \frac{l^2+3l+2}{2} = \frac{(l+1)(l+2)}{2}$

故原命题成立

ii):

基础步骤：当 n 取 1 时， $\sum_{k=1}^1 k^2 = 1 = \frac{1(2)(3)}{6}$

递归步骤：假设当 n 取 l 时 $\sum_{k=1}^l k^2 = 1 = \frac{l(l+1)(2l+1)}{6}$

当 n 取 $l+1$ 时， $\sum_{k=1}^{l+1} k^2 = \sum_{k=1}^l k^2 + (l+1)^2 = \frac{l(l+1)(2l+1)}{6} + \frac{6(l+1)^2}{6} = \frac{2l^3+9l^2+13l+6}{6} = \frac{(l+1)(l+2)(2(l+1)+1)}{6}$

故原命题成立

2):

订正：当时 2) 未能想出证明方法

2):

证：我们采用数学归纳法

当 $n = 1$ 时， $\sum_{k=1}^n k^1 = 1 = \frac{n(n+1)}{2} = \frac{(n^2+n)}{2}$ 满足题意

不妨假设 $n = m$ 时成立， $\sum_{k=1}^n k^m$ 的最高项此时为关于 n 的 $m+1$ 阶多项式

则当 $n = m+1$ 时， $\sum_{k=1}^n k^{m+1} = (n - (n-1))^{m+1} + \dots + (n-1)^{m+1} + n^{m+1}$

其中的每一项均可以提出一个 n^{m+1}

又一共存在 n 项，故我们从中提出了 n 个 n^{m+1} ， $n \times n^{m+1} = n^{m+2}$ 故最高项为关于 n 的 $m+2$ 次多项式

下面证明不存在 $m+3$ 次或更高次的多项式：

由 $n = m$ 时原式成立，即 $\sum_{k=1}^n k^m$ 的最高项此时为关于 n 的 $m+1$ 阶多项式

即 $n \times \sum_{k=1}^n k^m$ 的最高项此时为关于 n 的 $m+2$ 阶多项式

又 $n \times \sum_{k=1}^n k^m > \sum_{k=1}^n k^{m+1}$

在 n 取足够大时，若 $\sum_{k=1}^n k^{m+1}$ 存在 $m+3$ 或更高次项，上式不能成立，故不存在 $m+3$ 次或更高次的多项式，最高次项为 $m+2$ 次

综上，命题得证