

### 3. 数学归纳法 (3-induction)

姓名: 鲁权锋 学号: 201830168

评分: 19.5' 评阅: 肖江

2021 年 3 月 25 日

请独立完成作业, 不得抄袭。  
若得到他人帮助, 请致谢。  
若参考了其它资料, 请给出引用。  
鼓励讨论, 但需独立书写解题过程。

## 1 作业 (必做部分)

#### 题目 1 (相识关系 [4 分] \*\*)

假设有  $2n + 1$  个人。对于任意  $n$  个人构成的一个小组, 都存在一个人 (不属于这个小组) 与这  $n$  个人都相识 (假设“相识”是相互的)。

请证明, 存在一个人, 他/她认识其它所有  $2n$  个人。

证明:

首先将这  $2n + 1$  个人分成两部分:

$$A_1, A_2, \dots, A_n \quad (1)$$

$$B_1, B_2, \dots, B_n, B_{n+1} \quad (2)$$

3.5'  
在归纳步骤中使用归纳假设时,  
需要更加严谨的说明

由题设条件, 在第二部分中必然存在一个人, 他认识第一部分的所有人。

因此, 可以将问题转化为:

在这  $2n + 1$  个人中, 必然存在  $n + 1$  个人, 他们互相认识。(因为这  $n + 1$  个人中每个人都认识, 而这里面必然有一个人认识 (1) 中的所有人, 也即必然有一个人认识其他所有  $2n$  个人。)

下面对自然数  $n(\geq 1)$  作归纳。

(i) 基础步骤:

$n = 1$  时, 设该 3 个人分别为 A,B,C。对于 A (这个仅此一人小组), 都存在一个人认识他 (题设), 不妨设这个人为 B。

因此, 必然存在两个人 (A 和 B), 他们互相认识。则  $n = 1$  时成立。

(ii) 归纳假设:

假设  $n = k$  时, 在  $2k + 1$  个人中, 存在  $k + 1$  个人, 他们互相认识。

(iii) 归纳步骤:

$n = k + 1$  时, 由 (ii), 在  $2(k + 1) + 1 = (2k + 3)$  个人中, 存在  $k + 1$  个人, 他们互相认识 (设该群体为 M)。则对于 M, 在另外的  $k + 2$  个人中, 必存在一个人 (设为 D), 他认识 M 中所有人 (题设条件)。但 M 里的人互相认识, 而 D 又认识 M 中所有人, 因此, 这  $k + 2$  个人, 他们互相认识。

此即在这  $(2k + 3)$  个人中, 存在  $(k + 1) + 1$  个人, 他们互相认识。

由归纳原理, 得知在这  $2n+1$  个人中, 必然存在  $n+1$  个人, 他们互相认识。而这  $n$  个人中必然存在一个人, 认识另外所有  $n$  个人。因此, 必然存在一个人, 他认识其他所有  $2n$  个人。

证毕。

□

### 题目 2 (邮资问题 [6 分] ★★)

6'

请证明, 只用 4 分与 5 分邮票, 就可以组成 12 分及以上的每种邮资。  
(或者: 每个不小于 12 的整数都可以写成若干个 4 或 5 的和。)

**证明:**

设  $P(n)$  表示整数  $n$  可以写成若干个 4 或 5 的和。则可以将原命题简化为: 证  $n \geq 12$  时,  $P(n)$  成立。

下面对  $P(n)$ , 对自然数  $n(n \geq 12)$  做强归纳。

(1) 基础步骤:

$n = 12$  时,

$$12 = 4 + 4 + 4 \quad 13 = 4 + 4 + 5 \quad 14 = 4 + 5 + 5 \quad 15 = 5 + 5 + 5$$

因此  $P(12) \wedge P(13) \wedge P(14) \wedge P(15)$  成立。

(2) 归纳假设:

假设  $n = k$  时,  $P(k-3)$ ,  $P(k-2)$ ,  $P(k-1)$ ,  $P(k)$  均成立。

(3) 归纳步骤:

由 (2) 知,  $P(k)$ ,  $P(k-1)$ ,  $P(k-2)$ ,  $P(k-3)$  成立。又

$$k+1 = (k-3)+4, \quad k+2 = (k-3)+4, \quad k+3 = (k-1)+4, \quad k+4 = (k)+4$$

因此  $P(k+1)$ ,  $P(k+2)$ ,  $P(k+3)$ ,  $P(k+4)$  均成立。

由归纳原理, 知对于自然数  $n(n \geq 12)$ ,  $P(n)$  均成立。

即每个不小于 12 的整数都可以写成若干个 4 或 5 的和。

也即只用 4 分与 5 分邮票, 就可以组成 12 分及以上的每种邮资。

□

### 题目 3 (结合律 [4 分] ★★)

设  $*$  是一个满足结合律的二元运算符, 即

4'

$$(a * b) * c = a * (b * c).$$

请证明,  $a_1 * a_2 * \cdots * a_n$  ( $n \geq 3$ ) 的值与括号的使用方式无关。

**证明:**

对自然数  $n(n \geq 3)$  作强归纳。

(i) 基础步骤:

$n = 3$  时, 由题设, 即

$$(a * b) * c = a * (b * c). \quad (*)$$

得

$$(a_1 * a_2) * a_3 = a_1 * (a_2 * a_3).$$

显然,  $a_1 * a_2 * a_3$  的值与括号的使用方式无关。

(ii) 归纳假设:

假设  $n = 4, 5, \dots, k-1, k$  时, 命题成立, 即

$a_1 * a_2 * \dots * a_4, a_1 * a_2 * \dots * a_5, \dots, a_1 * a_2 * \dots * a_{k-1}, a_1 * a_2 * \dots * a_k$  的值与括号的使用方式无关。

(iii) 归纳步骤:

$n = k+1$  时,

首先, 由 (ii), 当一个或多个括号加在  $a_1, a_2, \dots, a_k$  的内部及两侧时, 对式子的值不影响。特别地, 有

$$(a_1 * a_2 * \dots * a_k) = a_1 * a_2 * \dots * a_k \quad (**)$$

下面重点讨论括号加在  $a_k$  和  $a_{k+1}$  两侧和加在  $a_i$  ( $2 \leq i \leq (k-1)$ ,  $i$  为正整数) 和  $a_{k+1}$  两侧的情况。

(1) 括号加在  $a_k$  和  $a_{k+1}$  两侧.

设  $(a_1 * a_2 * \dots * a_{k-1})$  的运算结果为  $A$ .

则加括号前表示为

$$A * a_k * a_{k+1}$$

结合 (\*\*) 式, 也即

$$(A * a_k) * a_{k+1} \quad [1]$$

加括号后表示为

$$A * (a_k * a_{k+1}) \quad [2]$$

又根据题设, 也即 (\*) 式, 可知上面两式相等。

因此, 括号加在  $a_k$  和  $a_{k+1}$  两侧时,  $a_1 * a_2 * \dots * a_{k+1}$  的值与括号的使用方式无关。

(2) 括号加在  $a_i$  ( $2 \leq i \leq (k-1)$ ,  $i$  为正整数) 和  $a_{k+1}$  两侧.

设  $(a_1 * a_2 * \dots * a_{i-1})$  的运算结果为  $B$ .

$(a_i * a_{i+1} * \dots * a_k)$  的运算结果为  $C$ .

加括号前的式子表示为

$$B * C * a_{k+1}$$

结合 (\*\*) 式, 也即

$$(B * C) * a_{k+1} \quad [3]$$

加括号后表示为

$$B * (C * a_{k+1}) \quad [4]$$

再根据 (ii) 和题设, 即 (\*) 式, 可知上面两式也相等。

因此, 括号加在  $a_i$  ( $2 \leq i \leq (k-1)$ ,  $i$  为正整数) 和  $a_{k+1}$  两侧时,  $a_1 * a_2 * \dots * a_{k+1}$  的值与括号的使用方式无关。

综上, 由归纳原理, 得  $a_1 * a_2 * \dots * a_n$  ( $n \geq 3$ ) 的值与括号的使用方式无关。

□

#### 题目 4 (数数 [6 分] ★★)

令  $T_n$  表示相邻位数字不相同的  $n$  位数的个数,  $E_n$  表示相邻位数字不相同的  $n$  位数偶数的个数,  $O_n$  表示相邻位数字不相同的  $n$  位数奇数的个数。

规定: 以上所有的  $n$  位数仅考虑不以 0 开头的数字。例如,  $E_1 = 4$ 。

请给出  $T_n, E_n, O_n$  的计算公式。

解答:

易知  $E_1 = 4$      $O_1 = 5$      $T_1 = E_1 + O_1 = 9$ .

6'

设  $P(n)$  表示相邻位数字不相同的  $n$  位数. (\*)

(i) 先计算  $T_n$ .

可以想到, 所有的  $P(n)$  可以视为所有的  $P(n-1)$  全部向左移一位, 再在原来的个位上补上满足一个条件 A 的数. 而这个条件 A 为: 不与原来  $P(n-1)$  的个位数相同.

不妨将该操作记为 “补个位”. (\*\*)

这个变换操作即

$$A_n A_{n-1} A_{n-2} \dots A_1 \rightarrow A_n A_{n-1} A_{n-2} \dots A_1 X$$

其中  $A_i$  表示  $P(n)$  第  $i$  位上 (从个位开始是第一位) 的数,  $X$  表示在个位新补入的数, 且  $X \neq A_1$ .

因此, 对于每一个  $P(n-1)$ , 均有 9 种补个位的方法 (在  $0 \sim 9$  中除去一个与原先个位数相同的数).

据此可得递推式:

$$T_n = 9 \times T_{n-1}$$

又  $T_1 = 9$ , 结合两式可算得:

$$T_n = 9^n$$

(ii) 下面讨论  $O_n$  和  $E_n$ .

结合 (i) 中的 “补个位原则”, 可知, 当  $P(n-1)$  为奇数时, 通过 “补个位”, 可以产生 4 个奇数的  $P(n)$  和 5 个偶数的  $P(n)$ . (因为  $P(n-1)$  的个位数是奇数, 因此只能补上 4 个奇数或者 5 个偶数)

同理, 当  $P(n-1)$  为偶数时, 通过 “补个位”, 可以产生 5 个奇数的  $P(n)$  和 4 个偶数的  $P(n)$ .

因此可得递推式:

$$O_n = 4 \times O_{n-1} + 5 \times E_{n-1}$$

$$E_n = 4 \times E_{n-1} + 5 \times O_{n-1}$$

再结合  $E_1 = 4$      $O_1 = 5$ , 可算得:

$$O_n = \begin{cases} \frac{9^n - 1}{2} + 1 & \text{当 } n \text{ 为奇数.} \\ \frac{9^n - 1}{2} & \text{当 } n \text{ 为偶数.} \end{cases}$$

$$E_n = \begin{cases} \frac{9^n - 1}{2} & \text{当 } n \text{ 为奇数.} \\ \frac{9^n - 1}{2} + 1 & \text{当 } n \text{ 为偶数.} \end{cases}$$

## 2 订正

## 3 反馈

你可以写 (也可以发邮件或者使用 “教学立方”)

- 对课程及教师的建议与意见
- 教材中不理解的内容
- 希望深入了解的内容
- ...