

SHUXUE

■ 黄琪锋 主编

备战全国高中数学联赛



ZHEJIANG UNIVERSITY PRESS
浙江大学出版社

SHUXUE

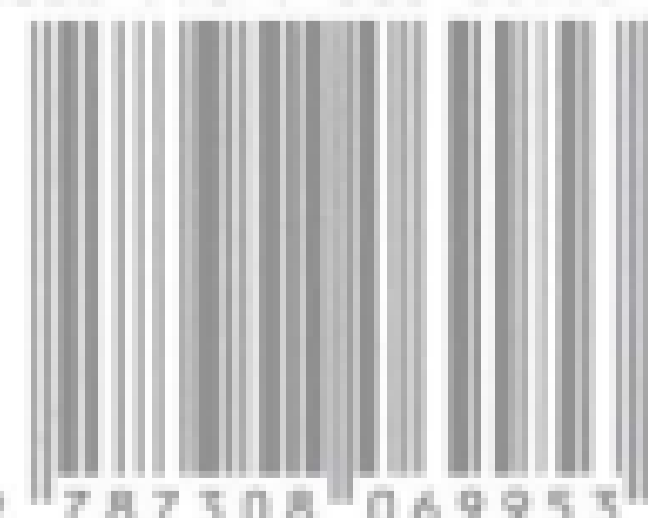
01

1

高中数学竞赛系列丛书

- ◎ 更高更妙的高中数学思想与方法
- ◎ 全国高中数学联赛预测卷
- ◎ 高中数学竞赛真题评析
- ◎ 全国高中数学联赛冲刺
- ◎ 备战全国高中数学联赛

ISBN 978-7-308-06995-3



9 787308 069953 >

定价：28.00元

备战全国高中数学联赛

| | | | |
|-----|-----|-----|-----|
| 主 编 | 黄琪锋 | | |
| 副主编 | 丁之元 | 童精中 | 沈云骢 |
| 编 著 | 丁之元 | 童精中 | 沈云骢 |
| | 郭家胤 | 杨骥雷 | 李 恒 |
| | 黄琪锋 | | |
| 校 对 | 卢闽浙 | | |



ZHEJIANG UNIVERSITY PRESS
浙江大学出版社

编写说明

数学离不开解题,掌握数学首先就意味着善于解题.那么怎样提高自己的解题能力呢?本书的作者们以自己成功的解题经历,合力为我们奉献了一本关于如何解题的书籍.

本书的特点:

1. 新颖性:这本书是效实中学 2009 届理科创新实验班数学竞赛同学三年奋斗的结晶.我们充分吸收了近几年世界各地优秀数学竞赛试题,从学生的角度,通过对典型试题的剖析、归纳、推广,传授处理数学问题的思想方法.在模拟题部分我们紧扣新联赛模式,试题有一些来源于各种竞赛,更多的是编者自编,为读者提供了不可多得的针对性训练机会.

2. 基础性:书中的一试专题按照高考章节编写,基础与提高并重,帮助学生从竞赛的角度进一步深化对中学数学内容的认识;书中的二试专题按照新联赛的要求分类讲授,强调提高,帮助学生掌握数学竞赛中的疑难知识,提高学生综合解题能力.本书配有充足的习题,建议读者在看书时不必按部就班,可选择自己的薄弱环节进行练习,对习题灵活应用.

3. 特殊性:本书的编者都是全国高中联赛(浙江赛区)全国一等奖获得者.

丁之元 2009 中国数学奥林匹克竞赛银牌,2007 年、2008 年全国高中数学联赛浙江赛区全国一等奖

沈云骢 2008 年全国中学生物理决赛银牌,2008 年全国中学生物理竞赛浙江赛区全国一等奖,2008 年全国高中数学联赛浙江赛区全国二等奖

童精中 2008 年全国高中数学联赛浙江赛区全国一等奖

郭家胤 2008 年全国高中数学联赛浙江赛区全国一等奖

杨骥雷 2008 年全国高中数学联赛浙江赛区全国一等奖

李恒 2008 年全国高中数学联赛浙江赛区全国一等奖

由于水平有限,书中错漏难免,敬请专家和读者批评指正.

目 录

CONTENTS

| | |
|-------------------------|------------|
| 一 一试专题 | 1 |
| 第一讲 集合 | 1 |
| 第二讲 函数 | 8 |
| 第三讲 数列 | 18 |
| 第四讲 三角函数 | 32 |
| 第五讲 向量 | 42 |
| 第六讲 不等式 | 49 |
| 第七讲 立体几何 | 62 |
| 第八讲 解析几何 | 75 |
| 第九讲 排列组合、二项式定理、概率 | 85 |
| 二 二试专题 | 96 |
| 第一讲 平面几何 | 96 |
| 第二讲 代数 | 107 |
| 第三讲 数论 | 120 |
| 第四讲 组合 | 130 |
| 三 模拟专题 | 143 |
| 模拟题(一) | 143 |
| 模拟题(二) | 145 |
| 模拟题(三) | 147 |
| 模拟题(四) | 149 |
| 模拟题(五) | 151 |
| 模拟题(六) | 153 |
| 模拟题(七) | 155 |
| 模拟题(八) | 157 |
| 模拟题(九) | 159 |
| 模拟题(十) | 161 |
| 参考答案 | 163 |

一试专题

>>>> 第一讲 集 合 <<<<<



知识概要

一、集合运算律

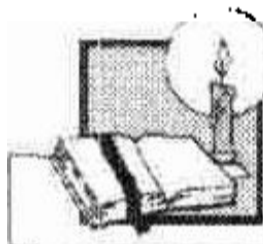
交换律: $A \cap B = B \cap A; A \cup B = B \cup A$.

结合律: $(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C); (A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$.

分配律: $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C); A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$.

求补律: $A \cap \complement_U A = \emptyset, A \cup \complement_U A = U, \complement_U(\complement_U A) = A$.

反演律: $\complement_U(A \cap B) = \complement_U A \cup \complement_U B, \complement_U(A \cup B) = \complement_U A \cap \complement_U B$.



例题精讲

例 1 设集合 A 的元素都是正整数, 满足如下条件:

- (i) A 的元素个数不小于 3,
- (ii) 若 $a \in A$, 则 a 的所有因数都属于 A ,
- (iii) 若 $a \in A, b \in A, 1 < a < b$, 则 $1 + ab \in A$.

那么, (1) 1, 2, 3, 4, 5 是否是集合 A 的元素?

(2) 2005 是否是集合 A 的元素?

【分析】 要反复利用条件解题, 此题考查的是对集合的定义的理解.

【解答】 1. (1) 首先由(2) 易知 $1 \in A$.

2. 取 $a \in A, b \in A, 1 < a < b$, 若 a, b 中至少有一个是偶数, 则 $2 \in A$. 若 a, b 都是奇数, 则 $1 + ab \in A$, 且其为偶数, 所以 $2 \in A$.

3. 由条件(1) 可知, 存在 a , 使得 $a \in A$ 且 $a > 2$, 则 $1 + 2a \in A$, 从而 $1 + 2(1 + 2a) = 3 + 4a \in A$. 所以 $1 + (1 + 2a)(3 + 4a) = 4 + 10a + 8a^2 \in A$. 若 a 是偶数, 则 $4 \mid (4 + 10a + 8a^2)$; 若 a 是奇数, 令 $4 + 10a + 8a^2 = b$, 则 b 是大于 2 的偶数, 重复以上过程可得 $4 \mid (4 + 10b + 8b^2)$. 故 $4 \in A$.

4. 由于 $1 + 2 \times 4 = 9 \in A$, 从而 $3 \in A$.

5. 又 $1 + 2 \times 3 = 7 \in A, 1 + 2 \times 7 = 15 \in A$, 由条件(2) 得 $5 \in A$.

综上所述, 1, 2, 3, 4, 5 都是集合 A 的元素.

(2) 由于 $1 + 3 \times 5 = 16$, 从而 $8 \in A$, 由于 $1 + 4 \times 8 = 33$, 从而 $1 + 3 \times 33 = 100$, 从而



$1 + 5 \times 100 = 501$, 从而 $1 + 4 \times 501 = 2005$.

故 2005 为集合 A 的元素.

【评注】 事实上可以用数学归纳法证明: $A = \mathbf{N}^+$.

1. $1, 2, 3, 4 \in A$.

2. 若 $1, 2, 3, \dots, n \in A (n > 5)$, 如果 $n+1 = 2k+1$ 是奇数, 于是 $n+1 = 1+2k \in A$.
如果 $n+1 = 2k$ 是偶数, $2k+1 \in A, 1+(2k-1)(2k+1) = 4k^2 \in A$, 故 $2k \in A$.

3. 由 1、2 得, $A = \mathbf{N}^+$.

例 2 将与 210 互质的所有正整数从小到大排列, 求这个数列的第 961 项.

【分析】 只需考虑 210 内与 210 互质的数即可, 可以用容斥原理.

【解答】 $210 = 2 \times 3 \times 5 \times 7$.

设 $S = \{1, 2, \dots, 210\}$, $A_i = \{a \mid a \in S, \text{且 } i \mid a\}$. 则 $|A_2| = |\frac{210}{2}| = 105$, $|A_3| = 70$,
 $|A_5| = 42$, $|A_7| = 30$, $|A_2 \cap A_3| = 35$, $|A_2 \cap A_5| = 21$, $|A_2 \cap A_7| = 15$, $|A_3 \cap A_5| = 14$,
 $|A_3 \cap A_7| = 10$, $|A_5 \cap A_7| = 6$, $|A_2 \cap A_3 \cap A_5| = 7$, $|A_2 \cap A_3 \cap A_7| = 5$,
 $|A_2 \cap A_5 \cap A_7| = 3$, $|A_3 \cap A_5 \cap A_7| = 2$, $|A_2 \cap A_3 \cap A_5 \cap A_7| = 1$.

故在 1 到 210 中, 与 210 互质的数有

$$|\overline{A_2} \cap \overline{A_3} \cap \overline{A_5} \cap \overline{A_7}| = |S| - (|A_2| + |A_3| + |A_5| + |A_7|) + (|A_2 \cap A_3| + |A_2 \cap A_5| + |A_2 \cap A_7| + |A_3 \cap A_5| + |A_3 \cap A_7| + |A_5 \cap A_7|) - (|A_2 \cap A_3 \cap A_7| + |A_2 \cap A_5 \cap A_7| + |A_2 \cap A_3 \cap A_5| + |A_3 \cap A_5 \cap A_7|) + (|A_2 \cap A_3 \cap A_5 \cap A_7|) = 48.$$

由 $961 = 20 \times 48 + 1$. 可知在 $\{210k+1, 210k+2, \dots, 210(k+1)\} (k=0, 1, \dots, 19)$ 中均有 48 个数与 210 互质, 在 $\{4201, 4202, \dots, 4410\}$ 中第一个与 210 互质的数为第 961 项, 即 4201.

【评注】 1. 此题用到了容斥原理:

$$|\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \dots \cap \overline{A_n}| = |\overline{\bigcup_{i=1}^n A_i}| = |I| - \sum_{i=1}^n |A_i| + \sum_{1 \leq i < j \leq n} |A_i \cap A_j| - \dots + (-1)^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n} |A_{i_1} \cap A_{i_2} \cap \dots \cap A_{i_k}| + \dots$$

2. 容斥原理在竞赛中经常用到, 如著名的欧拉投信问题即可用此解答:

有 n 封不同的信, n 个不同的信箱, 信与信箱一一对应, 求信都投错的情况的种数.

用容斥原理得数量等于 $\sum_{i=0}^n (-1)^i \cdot C_n^i \cdot (n-i)!$.

例 3 (2005 年中国西部数学奥林匹克) 设 $S = \{1, 2, \dots, 2005\}$, 若 S 中任意 n 个两两互质的数组成的集合中都至少有一个质数, 求 n 的最小值.

【分析】 原问题等价于: 求 n 的最大值, 使得 S 中存在 $n-1$ 个两两互质的数组成的集合中均无质数. 设 A 为满足元素两两互质的集合, $|A| = n-1$, 则 A 中的每个元素的质因数构成的集合是小于 2005 的质数构成的集合的某个子集, 且满足 A 中任意两个元素没有公共的质因子, 因为求 n 的最大值, 所以 A 中每个元素应尽量只有一个质因数. 可以想到是由质数的平方和 1 构成的集合 $A_0 = \{1, 2^2, 3^2, 5^2, \dots, 41^2, 43^2\}$, 因此猜想答案为 16.

【解答】 $n_{\min} = 16$



首先取 S 的子集 $A_0 = \{1, 2^2, 3^2, 5^2, \dots, 41^2, 43^2\}$ 不满足条件, 故 $n \geq 16$.

其次可以证明, 任意 $A \subset S, n = |A| = 16, A$ 中任两数互质, 则 A 中必存在一个质数.

反证法: 假设 A 中无质数, 记 $A = \{a_1, a_2, \dots, a_{16}\}$, 分两种情况讨论.

(1) 若 $1 \notin A$, 则 a_1, a_2, \dots, a_{16} 均为合数, 又 $(a_i, a_j) = 1 (1 \leq i < j \leq 16)$, 故 a_i 与 a_j 的质因数均不相同. 设 a_i 的最小质因数为 p_i , 不妨设 $p_1 < p_2 < \dots < p_{16}$, 则 $a_1 \geq p_1^2 \geq 2^2, a_2 \geq p_2^2 \geq 3^2, \dots, a_{15} \geq p_{15}^2 \geq 47^2 > 2005$, 矛盾.

(2) 若 $1 \in A$, 不妨设 $a_{16} = 1, a_1, a_2, \dots, a_{15}$ 均为合数, 同理, 矛盾.

综上, A 中必有质数, 故 $n_{\min} = 16$.

例 4 (1992 全国数学联赛) 设集合 $S_n = \{1, 2, \dots, n\}$, 若 X 是 S_n 的子集, 把 X 中的所有数的和称为 X 的容量 (规定空集的容量为 0), 若 X 的容量为奇 (偶) 数, 则称 X 为 S_n 的奇 (偶) 子集.

(1) 求证: S_n 的奇子集与偶子集的个数相等.

(2) 求证: 当 $n \geq 3$ 时, S_n 的所有奇子集的容量之和与所有偶子集的容量之和相等.

(3) 当 $n \geq 3$ 时, 求 S_n 的所有奇子集的容量之和.

【分析】 与奇子集对应地定义偶子集, 考察若干项可发现奇偶子集的个数相同, 所有的奇偶子集容量之和相等. 于是通过构造奇偶子集之间的一一映射来证明上述结论.

【解答】 (1) 对任意 $X \subset S_n$, 当 $1 \in X$ 时, 就从 X 中取出 1 得 X' ; 当 $1 \notin X$ 时, 就将 X 中添上 1 得 X' . 则 X 与 X' 奇偶性必不相同. 于是奇子集与偶子集一一对应, 个数相等.

(2) 设 S_n 中的奇子集, 偶子集的个数分别为 a_n, b_n , 所有奇子集, 偶子集的容量之和分别为 $f(S_n), g(S_n)$, 已知 $a_n = b_n = 2^{n-1}$.

1. 当 $n \geq 3$ 且 n 为奇数时, S_n 中的奇 (偶) 子集由两部分组成: 一是 S_{n-1} 的奇 (偶) 子集, 二是 S_{n-1} 的每个偶 (奇) 子集与 $\{n\}$ 的并集. 于是, 有

$$\begin{aligned} f(S_n) &= f(S_{n-1}) + [g(S_{n-1}) + nb_{n-1}] \\ &= f(S_{n-1}) + g(S_{n-1}) + na_{n-1} \\ &= g(S_{n-1}) + [f(S_{n-1}) + na_{n-1}] \\ &= g(S_n). \end{aligned}$$

2. 当 $n \geq 3$ 且 n 为偶数时, $n-1$ 为奇数, 由上式有 $a_{n-1} = b_{n-1}$ 且 $f(S_{n-1}) = g(S_{n-1})$. 此时, S_n 中的奇 (偶) 子集由两部分组成: 一是 S_{n-1} 的奇 (偶) 子集, 二是 S_{n-1} 的每一个奇 (偶) 子集与 $\{n\}$ 的并集. 于是有

$$f(S_n) = f(S_{n-1}) + [g(S_{n-1}) + na_{n-1}] = g(S_{n-1}) + [f(S_{n-1}) + nb_{n-1}] = g(S_n).$$

综上, 当 $n \geq 3$ 时, $f(S_n) = g(S_n)$.

(3) 由于 S_n 中每个元素都出现在 2^{n-1} 个子集中, 则 S_n 的所有子集的容量为

$$f(S_n) + g(S_n) = (1 + 2 + \dots + n)2^{n-1} = n(n+1)2^{n-2}.$$

故 $f(S_n) = n(n+1)2^{n-3}$.

【评注】 1. 对于集合计数的问题, 有些情况下可以通过找映射的方式, 比较集合之间的大小而不需要将确切数量算出来, 如下题:



正整数 n 写成若干个 1 与若干个 2 之和, 和项的顺序不同认为是不同的写法, 所有写法的种数记为 $A(n)$; 将正整数 n 写成若干个大于 1 的正整数之和, 和项顺序不同认为是不同的写法, 所有写法的种数记为 $B(n)$, 求 $A(n)$ 与 $B(n+2)$ 的大小关系.

考察若干项会发现 $A(n) = B(n+2)$, 因此转而证明此式, 需要构造一个 $A(n)$ 与 $B(n+2)$ 映射.

以下是构造的映射:

记集合 P_n 为第一种写法的集合, Q_n 为第二种写法的集合.

$$P_n = \{(a_1, a_2, \dots) \mid \sum a_i = n, a_i = 1 \text{ 或 } 2\},$$

$$Q_{n+2} = \{(b_1, b_2, \dots) \mid \sum b_i = n+2, b_i \geq 2, b_i \in \mathbf{N}\}.$$

$$a_{i_1} = a_{i_2} = \dots = a_{i_k} = 2,$$

$$i_0 = 0, b_j = a_{i_{j-1}+1} + \dots + a_{i_j},$$

$$j = 1, 2, \dots, k, b_{k+1} = a_{i_k+1} + a_{i_k+2} + \dots + 2.$$

然后证明此映射是一一对应, 请读者自己证明.

例 5 设 $A_1, A_2, \dots, A_n (n \geq 3)$ 是由自然数组成的有限集. 证明:

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n |A_i| + \frac{1}{C_n^3} \sum_{i < j < k} |A_i \cap A_j \cap A_k| \geq \frac{2}{C_n^2} \sum_{i < j} |A_i \cap A_j|.$$

【解答】 设 $A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n = \{a_1, a_2, \dots, a_m\}$. 设 a_i 恰属于 b_i 个集合, ($i = 1, 2, \dots, m$).

则

$$\sum_{i=1}^n |A_i| = \sum_{i=1}^m b_i.$$

$$\sum_{i < j < k} |A_i \cap A_j \cap A_k| = \sum_{i=1}^m C_{b_i}^3.$$

$$\sum_{i < j} |A_i \cap A_j| = \sum_{i=1}^m C_{b_i}^2.$$

只需证

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^m b_i + \frac{1}{C_n^3} \sum_{i=1}^m C_{b_i}^3 \geq \frac{2}{C_n^2} \sum_{i=1}^m C_{b_i}^2,$$

即

$$\sum_{i=1}^m \left(\frac{1}{n} \cdot b_i + \frac{1}{C_n^3} \cdot C_{b_i}^3 - \frac{2}{C_n^2} \cdot C_{b_i}^2 \right) \geq 0.$$

下证, 对 $i = 1, 2, \dots, m$ 都有

$$\frac{1}{n} \cdot b_i + \frac{1}{C_n^3} \cdot C_{b_i}^3 - \frac{2}{C_n^2} \cdot C_{b_i}^2 \geq 0.$$

上式

$$\Leftrightarrow \frac{b_i}{n} + \frac{b_i(b_i-1)(b_i-2)}{n(n-1)(n-2)} \geq \frac{2b_i(b_i-1)}{n(n-1)}$$

$$\Leftrightarrow (n-1)(n-2) + (b_i-1)(b_i-2) \geq 2(b_i-1)(n-2)$$



$$\Leftrightarrow (b_i - n)[b_i - (n - 1)] \geq 0$$

显然成立.

【评注】 在出现集合的交、并的问题中,考察每个元素所属于的集合数目,不但是进行不等式估计的有效途径,也是进行组合论证的常用方法.

例 6 设 n 是正整数,并记 X 是含有 $n^2 + 1$ 个正整数的集合,并且具有如下性质:任何含有 $n + 1$ 个元素的子集,一定包含两个元素,使得其中一个元素能整除另一个元素.证明: X 一定包含一个子集 $\{x_1, x_2, \dots, x_{n+1}\}$, 满足 $x_i \mid x_{i+1} (i = 1, 2, \dots, n)$.

【解答】 设 X' 是 X 的子集, x 是 X' 中的一个元素. 考察满足以下条件的有序数组 (x_1, x_2, \dots, x_k) , 其中 $x_k = x, x_i \mid x_{i+1} (i = 1, 2, \dots, k - 1)$. 定义 $f(X', x)$ 为这些数组的元素个数的最大值.

条件转化为: X 中任何一个 $n + 1$ 个元素的子集 X' 都包含一个元素 x , 使得 $f(X', x) \geq 2$. 注意到, 若 $f(X, a) = f(X, b)$, 则 a, b 不能相互整除. 于是使得 $f(X, x) = k (1 \leq k \leq n)$ 的元素 x 不超过 n 个. 由于 X 共有 $n^2 + 1$ 个元素, 由抽屉原理, 存在一个元素 x , 使得 $f(X, x) \geq n + 1$. 这就证明了结论.

【评注】 本题是 Dilworth 定理的一个特例.

Dilworth 定理: 在一个至少有 $mn + 1$ 个元素的偏序集中(即一部分元素之间具有顺序, 可比较大小), 或者有 $m + 1$ 个元素可以互相比较, 或者有 $n + 1$ 个元素是两两不能进行比较的.

此题中将定理用于 $m = n$ 的情形, 并且指定的“序”为整除.

例 7 (2007 年全国高中数学联赛) 设集合 $P = \{1, 2, 3, 4, 5\}$. 对任意 $k \in P$ 和正整数 m , 记 $f(m, k) = \sum_{i=1}^5 \left[m \sqrt{\frac{k+1}{i+1}} \right]$, 其中 $[a]$ 表示不大于 a 的最大整数. 求证: 对任意正整数 n , 存在 $k \in P$ 和正整数 m , 使得 $f(m, k) = n$.

【解答】 定义集合 $A = \{m\sqrt{k+1} \mid m \in \mathbf{N}^+, k \in P\}$.

由于对任意 $k, i \in P$ 且 $k \neq i$ 时, $\frac{\sqrt{k+1}}{\sqrt{i+1}}$ 是无理数, 所以对任意的 $k_1, k_2 \in P$ 和正整数 $m_1, m_2, m_1 \sqrt{k_1+1} = m_2 \sqrt{k_2+1}$ 当且仅当 $m_1 = m_2, k_1 = k_2$. 这表明 A 中没有重复元素.

注意到 A 是一个无穷集, 现将 A 中的元素按从小到大的顺序排成一个无穷数列. 对于任意的正整数 n , 设此数列中第 n 项为 $m \sqrt{k+1}$. 下面确定 n 与 m, k 间的关系.

若 $m_i \sqrt{i+1} \leq m \sqrt{k+1}$, 则 $m_i \leq m \frac{\sqrt{k+1}}{\sqrt{i+1}}$. 由 m_i 是正整数知, 对 $i = 1, 2, 3, 4, 5$, 满足

这个条件的 m_i 的个数为 $\left[m \frac{\sqrt{k+1}}{\sqrt{i+1}} \right]$, 从而 $n = \sum_{i=1}^5 \left[m \frac{\sqrt{k+1}}{\sqrt{i+1}} \right] = f(m, k)$. 因此对任意的 $n \in \mathbf{N}^+$, 存在 $m \in \mathbf{N}^+, k \in P$, 使得 $f(m, k) = n$.

【评注】 并不是所有的无穷集合都可以将其中的元素从小到大排成一列, 此题中的集合具有上述性质, 请读者自行证明.



习 题

1. 对于集合 M, N , 定义 $M - N = \{x \mid x \in M \text{ 且 } x \notin N\}$, $M \otimes N = (M - N) \cup (N - M)$, 设 $A = \{y \mid y = x^2 - 3x, x \in \mathbf{R}\}$, $B = \{y \mid y = -2^x, x \in \mathbf{R}\}$, 则 $A \otimes B =$ _____.

2. 数列 $\{a_n\}, \{b_n\}$ 均为正整数等差数列, 它们的公差分别为 d_1, d_2 , 且均大于零. 若集合 $A = \{a_n \mid n \in \mathbf{N}^+\}$, $B = \{b_n \mid n \in \mathbf{N}^+\}$, 则两数列首项相等 (即 $a_1 = b_1$) 是集合 $C = A \cap B$ 的元素也是一个正整数等差数列的 _____ 条件.

3. (1995 年全国高中数学联赛) 设 $M = \{1, 2, \dots, 1995\}$, A 是 M 的子集且满足条件: 当 $x \in A$ 时, $15x \notin A$, 则 $|A|_{\max} =$ _____.

4. (1997 年上海市高中数学竞赛) 设 $S = \{1, 2, 3, 4\}$, n 项的数列: a_1, a_2, \dots, a_n 有下列性质, 对于 S 的任何一个非空子集 B , 在该数列有连续的 $|B|$ 项恰好组成集合 B , n 的最小值是 _____.

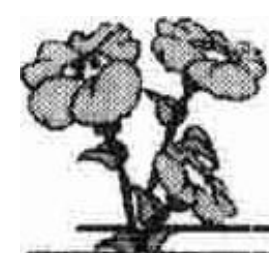
5. 从自然数集 $\{1, 2, 3, \dots, 100\}$ 中, 随意选出 n 个数来, 使得其中一定有两个数, 它们中的一个为另一个的整数倍, n 的最小值是 _____.

6. 已知 A 与 B 是集合 $\{1, 2, 3, \dots, 100\}$ 的两个子集, 满足: A 与 B 的元素个数相同, 且 $A \cap B$ 为空集. 若 $n \in A$ 时总有 $2n + 2 \in B$, 则集合 $A \cup B$ 的元素个数最多为 _____.

7. 已知 $A \subset \{1, 2, \dots, 2000\}$ 且 A 中任意两个数之差的绝对值不等于 4 或 7, 求 $|A|$ 的最大值.

8. 集合 $\{2, 1, 4, 6, 9\}$ 从大到小排列成 $\{9, 6, 4, 2, 1\}$, 它的交错和是指 $9 - 6 + 4 - 2 + 1 = 6$, $\{5\}$ 的交错和定义为 5, 对于集合 $\{1, 2, \dots, n\}$, 求它的所有子集的交错和的总和 S .

9. 设 $S = \left\{ \frac{1}{2}, \frac{1}{3}, \dots, \frac{1}{99}, \frac{1}{100} \right\}$, $G \subset S$ (G 非空), G 之积数定义为 G 中所有元素之乘积, 求 S 中所有偶数个元素之子集的积数和 A .





10. (2005年巴尔干地区数学奥林匹克) 已知 $S \subset \{1, 2, \dots, n\}$, 且 S 中不存在这样的数对: 其中一个数能被另一个数整除, 或与另一个数互质. 问集合 S 可能包含的元素最多有多少.

11. (2003年巴西数学奥林匹克) 设 S 是有 n 个元素的集合, A_1, A_2, \dots, A_k 是任意 k 个两两不同的 S 的子集, 且设 $B_i = A_i$ 或 $S - A_i, i = 1, 2, \dots, k$, 求 k 的最小值, 使得我们可以选择恰当的 B_i , 满足 $\bigcup_{i=1}^k B_i = S$.

12. 求两两不同的三元实数组 (x, y, z) , 满足 $\{x, y, z\} = \left\{ \frac{x-y}{y-z}, \frac{y-z}{z-x}, \frac{z-x}{x-y} \right\}$.

13. 设正整数 $k(k > 1)$. 一个由正整数构成的集合 S 满足所有的正整数被染为 k 种颜色, 使得 S 中没有元素是两个同色的不同整数的和, 则称集合 S 是“好的”. 求最大的正整数 t , 使得对于所有的正整数 a , 集合 $S = \{a+1, a+2, \dots, a+t\}$ 是好的.



> > > > 第二讲 函 数 < < < <



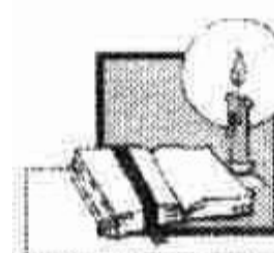
知识概要

几种特殊的映射

若 $f: A \rightarrow B$ 是一个映射, 且对任意 $x, y \in A, x \neq y$, 都有 $f(x) \neq f(y)$, 则称 f 是 A 到 B 的一个单射. 显然, 若 A, B 都是有限集, 且能建立 A 到 B 的单射, 则 $|A| \leq |B|$.

若 $f: A \rightarrow B$ 是一个映射, 且对任意 $y \in B$, 都有一个 $x \in A$, 使得 $y = f(x)$, 则称 f 是 A 到 B 的一个满射. 显然, 若 A, B 都是有限集, 且能建立 A 到 B 的满射, 则 $|A| \geq |B|$.

若 $f: A \rightarrow B$ 是一个映射, 并且 f 既是单射, 也是满射, 则称 f 是 A 到 B 的一个一一对应. 当 A, B 都是有限集时, 如能建立 A 到 B 上的一一对应, 则 $|A| = |B|$.



例题精讲

例 1 (2006 年中国香港数学奥林匹克) 对任一正整数 k , 设 $f_1(k)$ 是 k 的各位数字之和的平方(例如, $f_1(123) = (1+2+3)^2 = 36$). 若 $f_{n+1}(k) = f_1(f_n(k))$, 求 $f_{2007}(2^{2006})$ 的值.

【解答】 因为 $2^{2006} < 8^{700} < 10^{700}$, 所以 $f_1(2^{2006}) < (9 \times 700)^2 < 5 \times 10^7$. 因此,

$$f_2(2^{2006}) < (4 + 9 \times 7)^2 < 4900, f_3(2^{2006}) \leq (3 + 9 \times 3)^2 = 30^2.$$

由 $2^6 \equiv 1 \pmod{9}$ 知 $2^{2006} \equiv 2^2 \equiv 4 \pmod{9}$. 于是,

$$f_1(2^{2006}) \equiv 4^2 \equiv 7 \pmod{9}, f_2(2^{2006}) \equiv 7^2 \equiv 4 \pmod{9}.$$

从而, $f_3(2^{2006}) = n^2$, 其中, $n \leq 30$ 且 $n \equiv f_2(2^{2006}) \equiv 4 \pmod{9}$. 因此, $f_3(2^{2006}) = 16, 169$ 或 484 . 这表明, $f_4(2^{2006}) = 49$ 或 256 , $f_5(2^{2006}) = 169$, $f_6(2^{2006}) = 256, \dots, f_{2007}(2^{2006}) = 169$.

【评注】 在应对一些函数迭代题时, 当迭代次数较多时, 可以从次数较少的情形入手, 慢慢尝试, 并通常通过发现其中的函数周期, 便将高次迭代的函数值转化为较低次的问题, 本题便采取了这种策略.

例 2 (2005 年罗马尼亚数学奥林匹克) 已知 $n(n \geq 3)$ 为整数, 求满足以下性质的函数 $f: \{1, 2, \dots, n\} \rightarrow \{1, 2, \dots, n\}$ 的个数:

$$f(f(k)) = (f(k))^3 - 6(f(k))^2 + 12f(k) - 6$$

对所有的 $k \in \{1, 2, \dots, n\}$ 都成立.

【解答】 令 $y = \max_{1 \leq k \leq n} f(k)$, 则 $f(y) \leq y$. 由 $y^3 - 6y^2 + 12y - 6 \leq y$ 得

$(y-1)(y-2)(y-3) \leq 0$, 于是 $y \in \{1, 2, 3\}$. 设 f 的值域为 A , 显然有 $A \subseteq \{1, 2, 3\}$.



若 $a \in A$, 则存在 b 使得 $f(b) = a$, 将 b 代入原式, 可得 $f(a) = a$. 若 $a \notin A$, $f(a)$ 可取 A 中所有的值.

当 $|A| = 1$ 时, 这样的函数有 3 个;

当 $|A| = 2$ 时, 这样的函数有 $3 \times 2^{n-2}$ 个;

当 $|A| = 3$ 时, 这样的函数有 $3 \times 2^{n-3}$ 个.

综上所述, 满足条件的函数共有 $3 + 3 \times 2^{n-2} + 3 \times 2^{n-3}$ 个.

例 3 设 $S = \{1, 2, 3, 4, 5\}$. 问: 有多少个函数 $f: S \rightarrow S$ 具有如下性质: 对任意 $x \in S$, 均有 $f^{(50)}(x) = x$?

【分析】 首先要证明此函数是一个一一映射, 由此函数的周期必定小于等于 5, 可引入一个圈长的概念进行讨论.

【解答】 对任意 $x, y \in S$, 其中 $x \neq y$, 若 $f(x) = f(y)$, 则 $x = f^{(50)}(x) = f^{(50)}(y) = y$, 导致 $x = y$, 矛盾. 这表明 f 是在 S 上的单射. 对任意 $n \in \mathbb{N}^+$, 均有 $f^{(n)}(S) = f(f^{(n-1)}(S)) \subseteq f(S)$, 由 $f^{(50)}(x)$ 为满射, 可知 f 为满射 (这里 $f(S)$ 表示 f 的值域). 从而 f 是 $S \rightarrow S$ 的一一对应.

其次, 对任意 $x \in S$, 设 r 是使得 $f^{(r)}(x) = x$ 的最小正整数, 称 r 是 x 对函数 f 的圈长, 则 r 有如下性质: $r \leq 5$, 并且 $r \mid 50$. 以下说明上述性质.

事实上由于 f 是一一对应, $f^{(50)}(x) = x$, 故 r 存在, 可知 $x, f(x), \dots, f^{(r-1)}(x)$ 是 r 个不同的数, 从而 $r \leq 5$.

另一方面, 若 r 不整除 50, 即 $r = rq + m, 0 < m < r$, 则 $f^{(50)}(x) = f^{(m)}(f^{(qr)}(x)) = f^{(m)}(x) \neq x$, 矛盾. 故圈长 r 只能为 1, 2, 5.

按 $f(x)$ 的圈长进行讨论, 分别求函数 f 的个数.

若 $r = 5$, f 为 1, 2, 3, 4, 5 的圆排列, 共 $4! = 24$ 个. 若 5 个数的圈长均为 1, 则 $r = 1$, 即 $f(x) = x$, 仅 1 个. 若 3 个数的圈长为 1, 2 个圈长为 2, 共 $C_5^2 = 10$ 个. 若 4 个数圈长为 2, 其余一数圈长为 1, 共 $\frac{C_5^2 C_3^2}{2} = 15$ 个.

综上, 共 50 个这样的函数.

【评注】 本题目巧妙地引入了圈长的概念帮助解题.

例 4 $\triangle ABC$ 的三边长 a, b, c 满足 $a + b + c = 1$. 求证:

$$5(a^2 + b^2 + c^2) + 18abc \geq \frac{7}{3}.$$

【分析】 此题直接入手较难, 根据条件知 $a^2 + b^2 + c^2 = 1 - 2(ab + bc + ca)$, 故待证式中出现 $ab + ac + bc, abc$, 由此联系到三次函数, 可以用构造函数法解题.

【证明】 由题设得 $a^2 + b^2 + c^2 = 1 - 2(ab + bc + ca)$, 等价于证明

$$\frac{5}{9}(ab + bc + ca) - abc \leq \frac{4}{27}.$$

构造三次函数 $f(x) = (x - a)(x - b)(x - c) = x^3 - x^2 + (ab + bc + ca)x - abc$.

由于 $a + b + c = 1$, 且 a, b, c 是三角形三条边的长, 故 $0 < a, b, c < \frac{1}{2}$, 从而 $0 < a, b, c <$



$\frac{5}{9}$. 一方面, $f\left(\frac{5}{9}\right) = \frac{125}{729} - \frac{25}{81} + \frac{5}{9}(ab + bc + ca) - abc$, 另一方面,

$$f\left(\frac{5}{9}\right) = \left(\frac{5}{9} - a\right)\left(\frac{5}{9} - b\right)\left(\frac{5}{9} - c\right) \leq \left(\frac{\frac{5}{3} - a - b - c}{3}\right)^3 = \frac{8}{729}.$$

故 $\frac{125}{729} - \frac{25}{81} + \frac{5}{9}(ab + bc + ca) - abc \leq \frac{8}{729}$, 所以 $\frac{5}{9}(ab + bc + ca) - abc \leq \frac{4}{27}$.

例 5 是否存在一个 \mathbf{N} 上的双射 f , 满足下述性质:

(1) $f(n + 2006) = f(n) + 2006 (n \in \mathbf{N})$;

(2) $f(f(n)) = n + 2 (n = 1, 2, \dots, 2004)$;

(3) $f(2549) > 2550$?

【解答】 定义一个函数 f .

$$f(n) = \begin{cases} n - 1, & n = 2, 4, \dots, 2006; \\ n + 3, & n = 1, 3, \dots, 2003; \\ 2, & n = 2005; \\ f(n - 2006) + 2006, & n \geq 2007. \end{cases}$$

当 $n = 1, 2, \dots, 2006$ 时, 此映射可表示如下:

$$1 \rightarrow 4 \rightarrow 3 \rightarrow 6 \rightarrow 5 \rightarrow \dots \rightarrow 2004 \rightarrow 2003 \rightarrow 2006 \rightarrow 2005 \rightarrow 2 \rightarrow 1.$$

则 f 为 $\{1, 2, \dots, 2006\}$ 上的双射. 由 $f(n) = f(n - 2006) + 2006 (n > 2006)$, 知 f 也是

$$\{2006k + 1, 2006k + 2, \dots, 2006(k + 1)\} (k = 0, 1, 2, \dots)$$

上的双射.

因此, f 为 \mathbf{N} 上的双射.

容易验证, f 满足题中要求的三条性质.

因此, 存在满足题意的双射 f .

【评注】 在此类题目中, 构造出相应的函数便可解决问题, 但是这种做法通常非常考验解题技巧; 而在更多的情况下, 题目旨在考察考生的证明能力, 此时构造函数的方法显然行不通了. 因此我们需要对原题进行考察之后选择适当的方法.

例 6 (2008 年全国高中数学联赛) 设函数 $f(x)$ 对所有的实数 x 都满足 $f(x + 2\pi) = f(x)$, 求证: 存在 4 个函数 $f_i(x) (i = 1, 2, 3, 4)$ 满足:

(1) 对 $i = 1, 2, 3, 4$, $f_i(x)$ 是偶函数, 且对任意的实数 x , 有 $f_i(x + \pi) = f_i(x)$;

(2) 对任意的实数 x , 有 $f(x) = f_1(x) + f_2(x)\cos x + f_3(x)\sin x + f_4(x)\sin 2x$.

【解答】 记 $g(x) = \frac{f(x) + f(-x)}{2}$, $h(x) = \frac{f(x) - f(-x)}{2}$, 则 $f(x) = g(x) + h(x)$,

且 $g(x)$ 是偶函数, $h(x)$ 是奇函数, 对任意的 $x \in \mathbf{R}$, $g(x + 2\pi) = g(x)$, $h(x + 2\pi) = h(x)$.

令

$$f_1(x) = \frac{g(x) + g(x + \pi)}{2},$$



$$f_2(x) = \begin{cases} \frac{g(x) - g(x + \pi)}{2\cos x}, & x \neq k\pi + \frac{\pi}{2}, \\ 0, & x = k\pi + \frac{\pi}{2}, \end{cases}$$

$$f_3(x) = \begin{cases} \frac{h(x) - h(x + \pi)}{2\sin x}, & x \neq k\pi, \\ 0, & x = k\pi, \end{cases}$$

$$f_4(x) = \begin{cases} \frac{h(x) + h(x + \pi)}{2\sin 2x}, & x \neq \frac{k\pi}{2}, \\ 0, & x = \frac{k\pi}{2}, \end{cases}$$

其中 k 为任意整数.

容易验证 $f_i(x) (i = 1, 2, 3, 4)$ 是偶函数, 且对任意的 $x \in \mathbf{R}$, $f_i(x + \pi) = f_i(x)$, $i = 1, 2, 3, 4$.

下证对任意的 $x \in \mathbf{R}$, 有 $f_1(x) + f_2(x)\cos x = g(x)$.

当 $x \neq k\pi + \frac{\pi}{2}$ 时, 显然成立;

当 $x = k\pi + \frac{\pi}{2}$ 时, 因为

$$f_1(x) + f_2(x)\cos x = f_1(x) = \frac{g(x) + g(x + \pi)}{2},$$

而

$$\begin{aligned} g(x + \pi) &= g\left(k\pi + \frac{3\pi}{2}\right) = g\left(k\pi + \frac{3\pi}{2} - 2(k+1)\pi\right) \\ &= g\left(-k\pi - \frac{\pi}{2}\right) = g\left(k\pi + \frac{\pi}{2}\right) = g(x), \end{aligned}$$

故对任意的 $x \in \mathbf{R}$, $f_1(x) + f_2(x)\cos x = g(x)$.

下证对任意的 $x \in \mathbf{R}$, 有 $f_3(x)\sin x + f_4(x)\sin 2x = h(x)$.

当 $x \neq \frac{k\pi}{2}$ 时, 显然成立;

当 $x = k\pi$ 时, $h(x) = h(k\pi) = h(k\pi - 2k\pi) = h(-k\pi) = -h(k\pi)$,

所以 $h(x) = h(k\pi) = 0$.

而此时 $f_3(x)\sin x + f_4(x)\sin 2x = 0$, 故

$$h(x) = f_3(x)\sin x + f_4(x)\sin 2x;$$

当 $x = k\pi + \frac{\pi}{2}$ 时,

$$\begin{aligned} h(x + \pi) &= h\left(k\pi + \frac{3\pi}{2}\right) = h\left(k\pi + \frac{3\pi}{2} - 2(k+1)\pi\right) \\ &= h\left(-k\pi - \frac{\pi}{2}\right) = -h\left(k\pi + \frac{\pi}{2}\right) = -h(x), \end{aligned}$$



故 $f_3(x)\sin x = \frac{h(x) - h(x + \pi)}{2} = h(x)$, 又 $f_4(x)\sin 2x = 0$, 从而有

$$h(x) = f_3(x)\sin x + f_4(x)\sin 2x.$$

于是, 对任意的 $x \in \mathbf{R}$, 我们有

$$h(x) = f_3(x)\sin x + f_4(x)\sin 2x.$$

综上所述, 结论得证.

【评注】 熟练应用三角函数的周期性, 是解题的关键.

例 7 (1994 年保加利亚数学奥林匹克) \mathbf{N} 是所有非负整数的集合, $f(n)$ 是一个函数, $f: \mathbf{N} \rightarrow \mathbf{N}$, 且对于每个 $n \in \mathbf{N}$, 有 $f(f(n)) + f(n) = 2n + 3$, 求 $f(1993)$.

【分析】 首先猜想 $f(n) = n + 1$, 若想不到可先猜想 $f(n)$ 是个多项式, 然后待定系数得到, 然后根据 $f(n) = n + 1$ 的单调性等性质得出结论.

【解答】 首先证明 $f(x)$ 是一一对应的, 用反证法.

设 $m, n \in \mathbf{N}, m \neq n$. 如果 $f(m) = f(n)$, 则 $f(f(m)) = f(f(n))$, 由题设条件可得,

$$2m + 3 = f(f(m)) + f(m) = f(f(n)) + f(n) = 2n + 3,$$

故 $m = n$, 矛盾. 再求 $f(0)$.

设 $f(0) = x, x \geq 0$. 令 $n = 0$, 故在题目给定的关系式中, $f(x) + x = 3$, 即 $f(x) = 3 - x$, 故 $x \leq 3$. 令 $n = x$, 故 $f(f(x)) + f(x) = 2x + 3$, 即 $f(3 - x) = 3x$. 令 $n = 3 - x$, 代入关系式,

$$f(f(3 - x)) + f(3 - x) = 2(3 - x) + 3.$$

故 $f(3x) = 9 - 5x$, 由 $f(3x) \geq 0, 9 - 5x \geq 0$. 解得 $x = 0$ 或 1 . 若 $f(0) = 0$, 令 $n = 0$, 则

$$3 = f(f(0)) + f(0) = f(0) = 0,$$

矛盾. 故 $f(0) = 1$.

以下用数学归纳法证明 $f(n) = n + 1$.

(1') $n = 0$ 时, $f(0) = 1$.

(2') 若 $n = k$ 时 $f(k) = k + 1, n = k + 1$ 时 $f(f(k)) + f(k) = 2k + 3$, 故 $f(k + 1) = k + 2$.

(3') 由 (1'), (2') 得, $f(n) = n + 1, n \in \mathbf{N}$.

故 $f(1993) = 1994$.

【评注】 1. 对于抽象函数的题, 如果可以想到一个具体函数(经常出现的是常值函数、一次函数), 应以此函数为标准, 发现抽象函数的性质, 并尝试去证明.

2. 证明抽象函数的单射, 满射, 单调性是常用的手段.

3. (2003 年罗马尼亚数学奥林匹克) 如下题: 在下列情况下, 求函数 $f: \mathbf{N}^+ \rightarrow M$, 满足:

$$1 + f(n)f(n+1) = 2n^2(f(n+1) - f(n)), n \in \mathbf{N}^+.$$

(1) $M = \mathbf{N}$; (2) $M = \mathbf{Q}$.

经过化简得到 $\frac{f(n+1) - f(n)}{1 + f(n+1)f(n)} = \frac{1}{2n^2}$, 就可以猜想 $f(x)$ 是分式函数, 然后求出 $f(n)$ 关于

$f(1)$ 和 n 的表达式, 为 $f(n) = \frac{n(a+1) - 1}{a - n(a-1)}$, 通过设定适当的 $f(1)$ 的值, 就可满足条件.

