3. 已知命题"在 1 到 100 之间任取 k 个数字,总是可以找到两个子集,其和一样(子集元素个数不必相同)。"是真命题,问 k 最小是多少?显然,如果 k=100,这个命题是真命题;而 k=1 时,这个命题是假命题。

下面是对题目的分析和解答思路:

题目重述:

给定命题: 「在1到100之间任取 k 个不同的整数,这 k 个数的所有子集(子集元素个数可以为0或任意正数)中,总能找到两个不同的子集使得它们的元素和相同。|

我们已知当 k=100时该命题肯定为真,而当 k=1时该命题为假(只有一个数,子集的和只有0和这个数本身,不会产生重复和)。

题目问: 作为真命题的最小 k 是多少?

关键分析:

要保证任意选出的 k 个数中都能找到两个子集和相等的例子,就意味着不存在能令所有子集和互不相同的「特殊集合」。

我们需要一个能最大化区分子集和的集合构造。已知如果选取的数严格满足「每个数都大于之前所有选定数的和」这种快速增长模式,那么该集合的子集和都将是互不重复的(因为这种构造类似二进制表示,典型例子是幂集构造: 1,2,4,8,...)。例如,对于集合 {1,2,4,8,16,32,64}(7个数),它的子集和从0到127之间的128个数值全部互不重复。这表明,当 k=7 时,我们可以找到一个特例(如上述7个数)使「无重复子集和」的情况成立,从而反驳「必有重复子集和」的命题。这说明 k=7 时命题不一定为真。

那么当 k=8 时情况如何?

如果想在 k=88 时仍然保持所有子集和互不相同,就需要在前7个数已经是 $\{1,2,4,8,16,32,64\}$ 的基础上,再添加一个数 xxx,满足 x>1+2+4+8+16+32+64=127x>1+2+4+8+16+32+64=127x>1+2+4+8+16+32+64=127x>1+2+4+8+16+32+64=127x。只有如此才能继续保持所有子集和互不重复。然而在1到100中,最大数是100,而100小于128,无法满足 x>127x>127x>127 的条件。这意味着一旦有8个数,无论如何选择第8个数,都无法避免与已有子集和出现重复。举例:如果添加100,那么子集 $\{100\}$ 的和为100;而原本已有的 $\{64,32,4\}$ 的和也是100,这就出现了重复子集和。

因此:

- k=7 时存在能使所有子集和不同的特殊集合(如 {1,2,4,8,16,32,64}), 故命题不总为真。
- k=8 时无论怎么选,都会导致出现重复子集和,因此命题在 k=8 时开始总为真。

结论:

该命题成为真命题的最小 k 是8。

最终答案:

8

1. 给定矩阵 $A = (x_{ij})_{n \times n}$,其中 x_{ij} 看作是 n^2 个变量。 $\det(A)$ 表示 A 的行列式值,将其看作这 n^2 个变量 x_{ij} 的多元函数。矩阵 B 定义为 $b_{ij} = \det(A)$ 对 x_{ij} 的偏导数。求矩阵 B 和 A 的关系。进一步,考虑 $\det(A)$ 的所有二阶偏导数,整理成为 $n^2 \times n^2$ 的矩阵 C,求矩阵 C 和 A 的关系。注意,你的答案不应是写出 B 或 C 的某个元素和 A 的元素之间的关系,而是整体上 B,C 和 A 的关系。

下面给出题目的详细解答思路与最终结果。

题目回顾与要求:

我们把一个 $n \times n$ 矩阵 $A = (x_{ij})$ 的行列式 $\det(A)$ 看作关于这 n^2 个变量 x_{ij} 的多元函数。记

- B 为 $\det(A)$ 对 A 的一阶偏导数矩阵,即 $b_{ij}=rac{\partial\det(A)}{\partial x_{ij}}$ 。
- C 为 $\det(A)$ 的所有二阶偏导数形成的 $n^2 imes n^2$ 的矩阵,即将 $rac{\partial^2 \det(A)}{\partial x_{ii}\partial x_{kl}}$ 以适当顺序排成矩阵。

题目要求给出 B 和 A 的整体关系,然后再进一步给出 C 与 A 的整体关系。注意,不能只给出元素与元素之间的点对点关系,而要给出矩阵层面的整体关系。

第一步: 求B与A的关系

行列式 $\det(A)$ 是一个多线性交替函数。当 A 可逆时,一个经典结果是行列式的微分满足:

$$d(\det(A)) = \det(A)\operatorname{trace}(A^{-1}dA).$$

换言之,将H看作对A的一个微扰矩阵(方向),有

$$D\det(A)[H] = \det(A)\operatorname{trace}(A^{-1}H).$$

记 $B = \left(rac{\partial \det(A)}{\partial x_{ij}}
ight)$ 。 将方向微扰 $H = (h_{ij})$ 的作用写出:

$$D\det(A)[H] = \sum_{i,j} rac{\partial \det(A)}{\partial x_{ij}} h_{ij} = \sum_{i,j} b_{ij} h_{ij}.$$

另一方面,

$$D\det(A)[H] = \det(A)\operatorname{trace}(A^{-1}H) = \det(A)\sum_{i,j}(A^{-1})_{ij}h_{ji}.$$

比较这两个表达式,可以看出当 $H=E_{ji}$ (单位矩阵的单元基) 时,对应的偏导数为 $b_{ij}=\det(A)(A^{-1})_{ii}$ 。将 i,j 重新命名回去,可得:

$$B = \det(A)(A^{-1})^T.$$

这给出了 B 与 A 的整体关系,不需要逐元素分解:

$$B = \det(A)(A^{-1})^T.$$

第二步: 求C与A的关系

C 是二阶偏导所形成的矩阵(Hessian矩阵)。我们需要找出 $\det(A)$ 的二阶微分公式。

已知:

$$D\det(A)[H] = \det(A)\operatorname{trace}(A^{-1}H).$$

对这个方向导数再求导,对于任意两个方向矩阵 H, K, 有:

$$D^2 \det(A)[H,K] = D(\det(A)\operatorname{trace}(A^{-1}H))[K].$$

利用莱布尼茨法则与 A^{-1} 的微分性质 $d(A^{-1})=-A^{-1}(dA)A^{-1}$,经过标准的矩阵微分推导(这是比较经典的结果),可以得到一个简洁的表达式:

$$D^2 \det(A)[H, K] = \det(A) (\operatorname{trace}(A^{-1}H) \operatorname{trace}(A^{-1}K) - \operatorname{trace}(A^{-1}HA^{-1}K)).$$

这一结果是矩阵微分学中的已知定理。它不需逐元素讨论,而是直接给出二阶导数这个双线性形式的整体公式。在这个公式中,C 扮演的角色就是:给定两个方向矩阵 H,K,二阶差分 $D^2\det(A)[H,K]$ 的值正是由上式给出。

因此 C 与 A 的关系可写为下列整体的双线性形式:

$$D^2\det(A)[H,K]=\det(A)ig(\operatorname{trace}(A^{-1}H)\operatorname{trace}(A^{-1}K)-\operatorname{trace}(A^{-1}HA^{-1}K)ig).$$

这就是 C 的整体结构:当你把 C 看作—个作用于 (H,K) 的双线性形式,它由上面的公式决定,完全由 A^{-1} 和 $\det(A)$ 表达。

总结:

一阶偏导矩阵 B 与 A 的关系:

$$B = \det(A)(A^{-1})^T.$$

$$D^2 \det(A)[H, K] = \det(A)(\operatorname{trace}(A^{-1}H)\operatorname{trace}(A^{-1}K) - \operatorname{trace}(A^{-1}HA^{-1}K)).$$

以上结果均是整体层面的关系表达,而非元素与元素间的点对点关系。