

一、用逻辑符号表达下列语句

(论域为包含一切事物的合集)

1. (2分) 确诊者并不都有症状(注:需给出两种形式表达,一种用存在量词,一种用全称量词)

解析: $P(x)$: x 是确诊者, $Q(x)$: x 有症状

$$\neg \forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$$

$$\exists x(P(x) \wedge \neg Q(x))$$

2. (3分) 有些老人不喜欢宠物

解析: $P(x)$: x 是老人, $Q(x)$: x 是宠物, $R(x,y)$: x 喜欢 y

$$\exists x \forall y (P(x) \wedge Q(y) \rightarrow \neg R(x, y))$$

二、填空题

1. 50个元素, 子集个数为 2^{50} 个, 奇数个元素的子集是 2^{49} 个

解析:

第一空, 可以理解成50个元素, 每个元素有两者情况, “有”与“没有”, 则50个元素有 2^{50} 个子集个数,

第二空, 整个集合中子集的个数只有奇数和偶数两种情况表示, 因此子集元素个数位奇数的子集有

2. 让5位中国籍学生和5位英国籍学生排成一排, 要求中国籍学生和英国籍学生交叉出现, 即同国籍的学生不能相邻, 则一共有 $5! * 5! * 2$ 种排列

解析: 这个可以考虑成两个队人分别进行了一次全排列既有 $5! * 5!$, 另外再选择从一个队的前面排入或者从后面排入2种, 因此总数是 $5! * 5! * 2 = 28800$ 。

3. 如果 $f(x) = (1 - 3x)^{-2}$, 求 x^4 的系数 405

解析: 这个就根据推广的牛顿二项式公式: $(1 - x)^{-n} = \sum_{k=0}^{\infty} C_{n+k-1}^k x^k, -1 < x < 1$

$$f(x) = (1 - 3x)^{-2} = \sum_{k=0}^{\infty} C_{2+k-1}^k 3^k x^k \text{ 此时 } k=4, \text{ 可得 } x^4 \text{ 的系数为}$$

$$C_5^4 * 3^4 = 5 * 81 = 405$$

三、简答题

1. $P \uparrow Q$ 表示 $\neg(P \wedge Q)$ 与非题, 求 $\neg P, \neg P \vee Q, P \rightarrow Q$ 。

解析:

$$(1) \neg P = \neg(P \wedge P) = P \uparrow P \text{ (幂等律)}$$

$$(2) P \wedge Q = \neg(\neg(P \wedge Q)) = \neg(\neg(P \wedge Q) \wedge \neg(P \wedge Q)) = (P \uparrow Q) \uparrow (P \uparrow Q) \text{ (可以用第一个的结论)}$$

$$(3) P \rightarrow Q = \neg P \vee Q = \neg(P \wedge \neg Q) = \neg(P \wedge \neg(Q \wedge Q)) = P \uparrow (Q \uparrow Q)$$

2. 任意的正整数 $n \geq 2$ 求 $\binom{n}{1} + \binom{n}{2} + \binom{n}{3} + \dots + \binom{n}{n-1} + \binom{n}{n}$ 的最简易表达式?
其中 $\binom{n}{i}$ 表示在 n 个数中取 i 个数的种数。

解析: 该题考查的还是牛顿二项式公式: $(1 + x)^n = \sum_{k=0}^{\infty} C_n^k x^k$, 把其中的 x 换成 1, 此

时就出现了题干中的场景 $(\sum_{k=0}^n C_n^k) - C_n^0$, 因此该题解如下:

$$\binom{n}{1} + \binom{n}{2} + \binom{n}{3} + \dots + \binom{n}{n-1} + \binom{n}{n} = (\sum_{k=0}^n C_n^k) - C_n^0 \text{ 公式1, 由牛顿二项式公}$$

式可知:

$$\text{公式1} = ((1 + x)^n |_{x=1}) - C_n^0 = 2^n - 1 \text{ 得解。}$$

四、计算题

1、下雨了有 5 个人上班把伞随机放在门口，下班后把伞拿回。

1) 全部拿错有多少个排列？

2) 至少有一个人拿对的概率是多少？

解析：

1) 完全错排问题：求所有人都拿错伞的方法数 D_n 等价于求 n 个数 $1, 2, 3, \dots, 5$ 的错排数目问题，设 $A_i (i = 1, 2, 3, 4, 5)$ 是第 i 个人拿回自己伞的结果集合，则取回伞的总方法为 $5!$ ，

$|A_i| = (n-1)!, |A_i \cap A_j| = (n-2)!, |A_{i_1} \cap A_{i_2} \cap A_{i_3} \cap \dots \cap A_{i_k}| = (n-k)!$ ，利用容斥原理，

$D_n = |\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \overline{A_3} \cap \dots \cap \overline{A_n}| = n! - C_{(n,1)}(n-1)! + C_{(n,2)}(n-2)! - C_{(n,3)}(n-3)! + \dots + (-1)^n C_{(n,n)} = n!(1 - 1 + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + (-1)^n \frac{1}{n!})$ ，其中 $n = 5$ ，则

$$D_5 = 5!(1 - 1 + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + (-1)^5 \frac{1}{5!}) = 5!(\frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \frac{1}{4!} - \frac{1}{5!}) = 3 * 4 * 5 - 4 * 5 + 5 - 1 = 60 - 20 + 5 - 1 = 44$$

2) 至少有一人拿对伞的组合数，即为完全错排的补集，也就是

$5! - D_5 = 120 - 44 = 76$ ，则至少有一人拿对的概率为

$$p = \frac{5! - D_5}{5!} = \frac{76}{120} = \frac{19}{30} = 63.33\%$$

2、2、4、6、8 几个数排列，每个数有无数个，2 要求出现偶数次，4 要求出现奇数次，6 要求至少出现 1 次，8 没有限制。

1) 对应写出母函数 $G(x)$ ？

2) 对应的 a_n 是多少？

解析：1) 对于这种题目，排列用指数型母函数，组合则用母函数。

$$\begin{aligned} G(x) &= (1 + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} + \dots)(\frac{x}{1!} + \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} + \dots)(\frac{x}{1!} + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \dots)(1 + \frac{x}{1!} + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \dots) \\ &= (\frac{e^x + e^{-x}}{2})(\frac{e^x - e^{-x}}{2})(e^x - 1)(e^x) = \frac{1}{4}(e^{2x} - e^{-2x})(e^{2x} - e^x) = \frac{1}{4}(e^{4x} - 1 - e^{3x} + e^{-x}) = \frac{1}{4}(e^{4x} - e^{3x} + e^{-x}) - \frac{1}{4} \\ &= \frac{1}{4} \sum_{n=0}^{\infty} (4^n - 3^n + (-1)^n) \frac{x^n}{n!} - \frac{1}{4} \end{aligned}$$

$$2) \text{ 因此 } a_n = \frac{1}{4}(4^n - 3^n + (-1)^n)$$

五、证明题

1、 设A是包含n个元素的有限集，R是A上的关系，则必存在s和t，使得 $R^s = R^t$ ，并且 $0 \leq s < t \leq 2^{n^2}$ 。

解析：【定理】设A为含有n个元素的有穷集 $R \subseteq A \times A$ ，则存在自然数s,t，且满足 $0 \leq s < t \leq 2^{n^2}$ ，使得 $R^s = R^t$ 。

显然 $P(A \times A)$ 中元素对幂运算是封闭的，即对任意的自然数k,有 $R^k \in P(A \times A), k = 0, 1, 2, \dots$

而且 $|P(A \times A)| = 2^{n^2}$ ，考虑R的各项幂 $R^0, R^1, \dots, R^{2^{n^2}}$ ，共产生了 $2^{n^2} + 1$ 个 $P(A \times A)$

的二元关系，由鸽巢原理可知，存在s,t满足 $0 \leq s < t \leq 2^{n^2}$ ，使得 $R^s = R^t$ 。

2. 设k是简单图G的顶点度数的最小值，证明G包含一条长度至少为k的路。

解析：用反证法，假设最长路的长度 $l \leq k - 1$ ，即从 v_0 到 v_l 的长度为 l 。

由题干可知 $d(v_0) \geq k$ ，则G中至少有k个点与 v_0 有边相连，而假设中 v_0 链接最长路的长度 $l \leq k - 1$ ，则一定有另一个点与 v_0 相连且在 l 外，则假设相矛盾，因此 $l \geq k$ ，等证。