

第六章作业 优秀作业选编

基础题

6.1

6.1

(1) 等式左边 $\binom{n-m}{n-k} = \binom{n-m}{k-m}$ 表示从 n 个不同的球中选出 k 个球,

其中 m 个球已选定的方案数, 设 A_i 为从 n 个不同的球中选出 k 个球, 其中包含球 m_i 的方案集合, 那么有

$$\binom{n-m}{k-m} = |A_1 \cap A_2 \cap \cdots \cap A_m|$$

由容斥原理, $|A_1 \cap A_2 \cap \cdots \cap A_m|$

$$= |U| - \sum_i |\bar{A}_i| + \sum_{i < j} |\bar{A}_i \cap \bar{A}_j| - \sum_{i < j < k} |\bar{A}_i \cap \bar{A}_j \cap \bar{A}_k| + \cdots$$

$$= \binom{n}{k} - \binom{m}{1} \binom{n-1}{k} + \binom{m}{2} \binom{n-2}{k} - \cdots + (-1)^m \binom{m}{m} \binom{n-m}{k}$$

$$= \sum_{j=0}^m (-1)^j \binom{m}{j} \binom{n-j}{k}$$

(2) 等式左边 $\binom{n-1}{m-1}$ 表示把 n 个无区别的球放入 m 个不

同的盒子中, 没有空盒的方案数. 设 A_i 为把 n 个无区别的球放入 m 个不同的盒子中, 第 i 个盒子不为空的方案集合,

那么有

$$\binom{n-1}{m-1} = |A_1 \cap A_2 \cap \cdots \cap A_m|$$

已知 $\binom{n+m-1}{n}$ 表示把 n 个无区别的球放入 m 个不同的盒子中, 允许有空盒的方案数, 由容斥原理,

$$\begin{aligned} & |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_m| \\ &= |U| - \sum_i |\bar{A}_i| + \sum_{i < j} |\bar{A}_i \cap \bar{A}_j| - \sum_{i < j < k} |\bar{A}_i \cap \bar{A}_j \cap \bar{A}_k| + \dots \\ &= \binom{n+m-1}{n} - \binom{m}{1} \binom{n+m-1-1}{n} + \binom{m}{2} \binom{n+m-2-1}{n} - \dots \\ &= \sum_{j=0}^m (-1)^j \binom{m}{j} \binom{n+m-j-1}{n} \end{aligned}$$

(3) 等式右边 $\binom{n+m-1}{n-1}$ 表示从 $n+m$ 个不同的球中选出 n 个球, 其中 1 个球已内定的方案数,

已知 $\binom{n+m-1}{n+i-1}$ 表示从 $n+m$ 个不同的球中选出 $n+i$ 个球, 其中 1 个球已内定的方案数, 有

$$\binom{n+m-1}{n+i-1} = \binom{n+m}{n+i} - \binom{n+m-1}{n+i}, \quad \text{因此有}$$

$$\binom{n+m-1}{n-1} = \binom{n+m}{n} - \binom{n+m-1}{n}$$

$$= \binom{n+m}{n} - \binom{n+m-1}{n+1-1}$$

$$= \binom{n+m}{n} - \left[\binom{n+m}{n+1} - \binom{n+m-1}{n+1} \right]$$

$$= \binom{n+m}{n} - \binom{n+m}{n+1} + \binom{n+m-1}{n+1}$$

$$= \dots$$

$$= \sum_{j=0}^m (-1)^j \binom{n+m}{n+j}$$

6.1

(1). 设有 n 个不同元素, 从中取出 k 个, k 个中需含有给定的 m 个元素 a_1, a_2, \dots, a_m . 求方案数

(1°) 相当于先拿 m 个元素, 再从剩下 $(n-m)$ 个中取 $(k-m)$ 个, 共有 $\binom{n-m}{k-m} = \binom{n-m}{n-k}$ 种。

(2°) 设 A_i 为取 k 个, 不含 a_i 的方案数

$$\Rightarrow |A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_m|$$

$$\begin{aligned} \text{容斥定理} &= |A_1| + \dots + |A_m| \Rightarrow \binom{m}{1} \binom{n-1}{k} \\ &\quad - |A_1 \cap A_2| - \dots - |A_{m-1} \cap A_m| \Rightarrow \binom{m}{2} \binom{n-2}{k} \\ &\quad \vdots \\ &\quad \pm |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_m| \Rightarrow \binom{m}{m} \binom{n-m}{k} \end{aligned}$$

$$\text{所求为: } |\bar{A}_1 \cap \bar{A}_2 \cap \dots \cap \bar{A}_m| = |S| - |A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_m|$$

$$= \binom{m}{k} - \binom{m}{1} \binom{n-1}{k} + \binom{m}{2} \binom{n-2}{k} - \dots + (-1)^m \binom{m}{m} \binom{n-m}{k}$$

$$= \sum_{j=0}^m (-1)^j \binom{m}{j} \binom{n-j}{k} \text{ 种。 故题目得证。}$$

(2). 同(1), 设有 $(n+m-1)$ 不同元素 从中取出 n 个, n 个中需含有给定的 m 个元素 a_1, a_2, \dots, a_m . 求方案数

① 相当于先拿 m 个, 再从剩下的 $n-1$ 中拿 $(n-m)$ 个,

$$\text{共 } \binom{n-1}{n-m} = \binom{n-1}{m-1} \text{ 种}$$

② 设 A_i 为取 k 个, 不含 a_i 的方案数

$$\begin{aligned} &\Rightarrow |A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_m| \\ &= \binom{m}{1} \binom{n+m-1-1}{n} - \binom{m}{2} \binom{n+m-1-2}{n} + \dots \\ &\quad \pm \binom{m}{m} \binom{n+m-1-m}{n} \end{aligned}$$

$$\text{故 所求为 } |\bar{A}_1 \cup \bar{A}_2 \cup \dots \cup \bar{A}_m|$$

$$= |S| - |A_1 \cup \dots \cup A_m|$$

$$= \binom{n+m-1}{n} - \binom{m}{1} \binom{n+m-2}{n} + \binom{m}{2} \binom{n+m-3}{n} + \dots + (-1)^m \binom{m}{m} \binom{n-1}{n}$$

$$= \sum_{j=0}^m (-1)^j \binom{m}{j} \binom{n+m-1-j}{n} \text{ 种。故得证}$$

13). 设 A_i 为从 $n+m$ 个不同元素中取 $n+i$ 个, 且含某元素 a 的方案。 B_i 同 A_i , 但不一定要含 a 。

$$\Rightarrow |B_i| = \binom{n+m}{n+i}, |A_i| = \binom{n+m-1}{n+i-1}, |\bar{A}_i| = \binom{n+m-1}{n+i}$$

$$\Rightarrow |\bar{A}_i| + |A_i| = |B_i|, |\bar{A}_i| = |A_{i+1}| = |B_{i+1}| - |\bar{A}_{i+1}|$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow \binom{n+m-1}{n-1} &= |A_0| = |B_0| - |\bar{A}_0| \\ &= |B_0| - |A_1| \\ &= |B_0| - (|B_1| - |\bar{A}_1|) \\ &= |B_0| - |B_1| + (|B_2| - |\bar{A}_2|) \\ &= |B_0| - |B_1| + |B_2| - \dots + (-1)^m |B_m| \\ &= \sum_{j=0}^m (-1)^j \binom{n+m}{n+j} \quad \square \end{aligned}$$

6.2

6.2 (1) 设出现 aaa, bbb, ccc 的排列的集合分别为 A, B, C

$$\text{则有 } |A| = |B| = |C| = \frac{7!}{3! \cdot 3!} = 140$$

$$|A \cap B| = |B \cap C| = |A \cap C| = \frac{5!}{3!} = 20$$

$$|A \cap B \cap C| = 3! = 6$$

$$\text{全排列个数 } |S| = \frac{9!}{3! \cdot 3! \cdot 3!} = 1680$$

由容斥原理

$$\begin{aligned} |\bar{A} \cap \bar{B} \cap \bar{C}| &= |S| - (|A| + |B| + |C|) + |A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C| \\ &\quad - |A \cap B \cap C| \\ &= 1680 - 3 \times 140 + 3 \times 20 - 6 \\ &= 1314 \end{aligned}$$

即满足要求排列数量

(2) 设出现 aa, bb, cc 的排列的集合分别为 A, B, C

$$\text{则有 } |A| = |B| = |C| = \frac{8!}{3! \cdot 3!} - \frac{7!}{3! \cdot 3!} = 1120 - 140 = 980$$

$$|A \cap B| = |A \cap C| = |B \cap C| = \frac{7!}{3!} - \frac{6!}{3!} - \frac{6!}{3!} + \frac{5!}{3!} = 620$$

(考虑 aa, bb 的情况, 在与 a, b 排列时, 要考虑去重, 内部再用一次容斥原理)

$$|A \cap B \cap C| = 6! - 5! \times 3 + 4! \times 3 - 3! = 426$$

(这里同样利用容斥原理计算同时出现 aa, bb, cc 的集合个数)

$$\text{全排列个数 } |S| = \frac{9!}{3! \cdot 3! \cdot 3!} = 1680 \quad \text{由容斥原理}$$

$$\begin{aligned} |\bar{A} \cap \bar{B} \cap \bar{C}| &= |S| - (|A| + |B| + |C|) + |A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C| \\ &\quad - |A \cap B \cap C| \\ &= 1680 - 3 \times 980 + 3 \times 620 - 426 = 174 \end{aligned}$$

即满足要求排列数目

6.2 考虑 $\{3.a, 3.b, 3.c\}$ 的多重排列.

(1) 若任何连续3个元素不能相同, 求满足要求的排列数目.

(2) 若任何相邻2个元素不能相同, 求满足要求的排列数目.

(1) A 表示相邻3个都是a, B 表示相邻3个都是b, C 表示相邻3个都是c

要求的为 $|\bar{A} \cap \bar{B} \cap \bar{C}| = |S| - (|A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|)$

$$|A| = |B| = |C| = \frac{7!}{3! \cdot 3!} = 140$$

$$|A \cap B| = |B \cap C| = |A \cap C| = \frac{5!}{3!} = 20$$

$$|A \cap B \cap C| = 6$$

$$|S| = \frac{9!}{3! \cdot 3! \cdot 3!} = 1680$$

$$|\bar{A} \cap \bar{B} \cap \bar{C}| = 1680 - 140 \times 3 + 20 \times 3 - 6 = 1314$$

(2) A 表示至少存在相邻2个a, B 表示至少存在相邻2个b, C 表示至少存在相邻2个c

$$\textcircled{1} |A| = |B| = |C| = \frac{8!}{3! \cdot 3!} - \frac{7!}{3! \cdot 3!} = 980 \quad (aa \ a \ 3.b \ 3.c, \ a+aa = aa+a \text{ 去掉-组 } aaa)$$

$$\textcircled{2} |A \cap B|: aa \ bb \ a \ b \ 3.c$$

转化为7个元素的可重排列, 但要排除掉-组3个a或3个b的情况, 因为 $aa+a = a+aa$

设 M 为相邻三个都是a, N 为相邻三个都是b

$$|M \cup N| = |M| + |N| - |M \cap N| \quad \text{其中 } |M| = |N| = \frac{6!}{3!} \quad |M \cap N| = \frac{5!}{3!}$$

$$|A \cap B| = |A \cap C| = |B \cap C| = \frac{7!}{3!} - |M \cup N| = \frac{7!}{3!} - \frac{6!}{3!} - \frac{6!}{3!} + \frac{5!}{3!} = 620$$

$$\textcircled{3} |A \cap B \cap C|: aa \ bb \ cc \ a \ b \ c$$

转化为各不相同的6个元素的排列, 但要排除掉-组3个a或3个b或3个c的情况

设 M 为相邻三个都是a, N 为相邻三个都是b, P 为相邻三个都是c

$$|M \cup N \cup P| = |M| + |N| + |P| - |M \cap N| - |M \cap P| - |N \cap P| + |M \cap N \cap P|$$

$$= 3 \times 5! - 3 \times 4! + 3!$$

$$|A \cap B \cap C| = 6! - |M \cup N \cup P| = 6! - 3 \times 5! + 3 \times 4! - 3! = 426$$

$$\begin{aligned} \text{综上 } |\bar{A} \cap \bar{B} \cap \bar{C}| &= S - |A| - |B| - |C| + |A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C| - |A \cap B \cap C| \\ &= 1680 - 3 \times 980 + 3 \times 620 - 426 = 174 \end{aligned}$$

以上嵌套使用容斥原理的做法是推荐做法。

下面的基于枚举（分类讨论）的解法同样正确，但是我们并不鼓励：若不是像这些同学一样细心，就有可能会漏掉几种情况。

6.2 (1) 先考虑没有任何限制的排列总数，因有三组各三个重复的元素，则排列数量为 $\frac{9!}{3!3!3!}$ 。
其次，考虑至少有一组连续三个相同元素的情况。将某三个连续并相同的元素视为一个元素，则排列数量变为 $\frac{7!}{3!3!}$ 。再考虑至少有两组连续三个相同元素的情况，即有排列数量 $3 \times \frac{5!}{3!}$ 。最后考虑三组均连续三个相同元素出现的情况，排列数量共 3! 个。故根据容斥原理，共有 $\frac{9!}{3!3!3!} - 3 \times \frac{7!}{3!3!} + 3 \times \frac{5!}{3!} - 3!$
 $= 1314$ 个排列数目。

(2) 题设要求任何相邻的两个元素都不能相同。下面将根据有 11 对相邻相同的元素进行分析：

⇒ 一对：重复的元素共三种可能。将重复元素视为一体，即 8 个元素，又有两组相同的元素，则排列共 $(\frac{3}{1}) \frac{8!}{3!3!}$ 个

⇒ 两对：第一种情况：连续三个相同的元素，共 a, b, c 3 种可能，如上排列共 $(\frac{3}{2}) \frac{7!}{3!3!}$ 个 (例：aaa)

第二种情况：两对不一样元素，连续两个相同元素。将重复元素视为一体，即 7 个元素，一组相同的元素，则排列共 $(\frac{3}{2}) \frac{7!}{3!}$ 个 (例：aabb)

⇒ 三对：第一种情况：从元素集的不同元素中选择三对连续的相同字母，即 6! 个排列
第二种情况：连续三个相同的元素 (两对重叠的元素) 和一对由别的元素组成的连续相同的元素对 (例：aaabbb)，排列共 $(\frac{3}{1})(\frac{2}{1}) \frac{6!}{3!}$ 个

⇒ 四对：第一种情况：两组连续三个相同的元素 (例：aaabbbb)，排列共 $(\frac{3}{2}) \frac{5!}{3!}$ 个

第二种情况：一组连续三个相同的元素和两对连续两个相同的元素 (例：aaabbbcc)，排列共 $(\frac{3}{1}) 5!$ 个

⇒ 五对：两组连续三个相同的元素和一对连续两个相同的元素 (例：aaabbbccc)，排列共 $(\frac{3}{2}) 4!$ 。

⇒ 六对：三组连续三个相同的元素，排列共 3!。

故根据容斥原理，任何相邻两个元素不能相同的排列数目为：

$$\frac{9!}{3!3!3!} - (\frac{3}{1}) \frac{8!}{3!3!} + [(\frac{3}{2}) \frac{7!}{3!3!} + (\frac{3}{2}) \frac{7!}{3!}] - [6! + (\frac{3}{1})(\frac{2}{1}) \frac{6!}{3!}] + [(\frac{3}{2}) \frac{5!}{3!} + (\frac{3}{1}) 5!] - (\frac{3}{2}) 4! + 3! = 174$$

6.2. 考虑 $\{3 \cdot a, 3 \cdot b, 3 \cdot c\}$ 的多重排列

1. 若任何连续 3 个元素不能全相同, 求满足要求的排列数目;

解: 设 A, B, C 分别为出现连续 3 个 a, 连续 3 个 b, 连续 3 个 c, 所以满足要求的排列数目 $S = N - (|A| + |B| + |C|) + (|A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C|) - |A \cap B \cap C|$ 。

其中多重全排列 $N = \frac{9!}{(3!)^3}$, $|A| = \frac{7!}{(3!)^2}$, $|A \cap B| = \frac{5!}{3!}$, $|A \cap B \cap C| = 3!$ 。

所以 $S = \frac{9!}{(3!)^3} - 3 * \frac{7!}{(3!)^2} + 3 * \frac{5!}{3!} - 3! = 1314$

2. 若任何相邻 2 个元素不能相同, 求满足要求的排列数目。

解: 这道题可以用容斥原理但是非常复杂, 因为 abc 内部也要用容斥原理, 所以是二阶的容斥原理。所以不如直接分类讨论。

不妨假设第一位是 a, 最后总方案数乘 3 就行。然后不妨假设第二位是 b, 最后乘 2 就行。

第三位有两种情况, a 或者 c:

- (a) 如果第三位是 a, 假如第 4 位是 b, 那后面只有两种方案, cacbc 或者 cbcac。假如第 4 位是 c, 那么后面有 7 种方案, acbcb, abcbc, bacbc, bcabc, bcacb, bcbac, bcbca。
- (b) 如果第三位是 c, 那不妨设第 4 位是 a, 最后再乘 2。同样, 不妨设第 5 位是 b, 最后再乘 2。后面有 5 种方案, acbc, cabc, cacb, cbac, cbca。

综上, 总数 $S = 3 * 2 * (2 + 7 + 2 * 2 * 5) = 174$

6.3

6.3. 求方程

$$x_1 + x_2 + x_3 = 40 \quad (6 \leq x_1 \leq 15, 5 \leq x_2 \leq 20, 10 \leq x_3 \leq 25)$$

的整数解数目。

问题等价于 $x_1 + x_2 + x_3 = 40 - 6 - 5 - 10 = 19$ ($0 \leq x_1 \leq 9, 0 \leq x_2 \leq 15, 0 \leq x_3 \leq 15$) 的整数

没有约束情况下 $x_1 + x_2 + x_3 = 19$ 的非负整数解的个数为 $C(19+3-1, 3-1) = 210$

设 A_1 为 $x_1 \geq 10$ 的解, $y_1 + 10 + x_2 + x_3 = 19$, $|A_1| = C(19+3-1, 3-1) = 55$

设 A_2 为 $x_2 \geq 16$ 的解, $x_1 + y_2 + 16 + x_3 = 19$, $|A_2| = C(3+3-1, 3-1) = 10$

设 A_3 为 $x_3 \geq 16$ 的解, $x_1 + x_2 + y_3 + 16 = 19$, $|A_3| = C(3+3-1, 3-1) = 10$

$|A_1 \cap A_2| = |A_1 \cap A_3| = |A_2 \cap A_3| = |A_1 \cap A_2 \cap A_3| = 0$ 。

$|\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \overline{A_3}| = N - \sum_{i=1}^3 |A_i| + \sum_{1 \leq i < j \leq 3} |A_i \cap A_j| - |A_1 \cap A_2 \cap A_3| = 135$

6.3. $x_1 + x_2 + x_3 = 40$, $6 \leq x_1 \leq 15$, $5 \leq x_2 \leq 20$, $10 \leq x_3 \leq 25$.

令 $y_1 = x_1 - 6$, $y_2 = x_2 - 5$, $y_3 = x_3 - 10$.

则 $y_1 + y_2 + y_3 = x_1 + x_2 + x_3 - 21 = 40 - 21 = 19$. $0 \leq y_1 \leq 9$, $0 \leq y_2 \leq 15$, $0 \leq y_3 \leq 15$.

即求 $y_1 + y_2 + y_3 = 19$ ($0 \leq y_1 \leq 9$, $0 \leq y_2 \leq 15$, $0 \leq y_3 \leq 15$) 的整数解数目.

首先, 不考虑上界, 仅考虑非负整数解数, 则 $N = C_{19+3-1}^{3-1} = C_{21}^2 = 210$.

设 $y_1 \geq 10$ 的解的情况为 A_1 , 则 $y_1' + y_2 + y_3 = 19 - 10 = 9$. ($y_1' = y_1 - 10$). $|A_1| = C_{9+2}^2 = C_{11}^2 = 55$.

设 $y_2 \geq 16$ 的解的情况为 A_2 , 则 $y_1 + y_2' + y_3 = 19 - 16 = 3$. ($y_2' = y_2 - 16$). $|A_2| = C_{3+2}^2 = C_5^2 = 10$.

设 $y_3 \geq 16$ 的解的情况为 A_3 , 则 $y_1 + y_2 + y_3' = 19 - 16 = 3$. ($y_3' = y_3 - 16$). $|A_3| = C_{3+2}^2 = C_5^2 = 10$.

$A_1 \cap A_2$, 即 $y_1 \geq 10$ 且 $y_2 \geq 16$, 此时 $y_1 + y_2 + y_3 \geq 26$, $\therefore y_1 + y_2 + y_3 = 19$ 无解, $\therefore |A_1 \cap A_2| = 0$.

$A_1 \cap A_3$, 即 $y_1 \geq 10$ 且 $y_3 \geq 16$, 此时 $y_1 + y_2 + y_3 \geq 26$, $\therefore y_1 + y_2 + y_3 = 19$ 无解, $\therefore |A_1 \cap A_3| = 0$.

$A_2 \cap A_3$, 即 $y_2 \geq 16$ 且 $y_3 \geq 16$, 此时 $y_1 + y_2 + y_3 \geq 32$, $\therefore y_1 + y_2 + y_3 = 19$ 无解, $\therefore |A_2 \cap A_3| = 0$.

$A_1 \cap A_2 \cap A_3$, 即 $y_1 \geq 10$ 且 $y_2 \geq 16$ 且 $y_3 \geq 16$, 此时 $y_1 + y_2 + y_3 \geq 42$, $\therefore y_1 + y_2 + y_3 = 19$ 无解.

$\therefore |A_1 \cap A_2 \cap A_3| = 0$.

$\therefore |\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \overline{A_3}| = |\overline{A_1 \cup A_2 \cup A_3}| = N - |A_1 \cup A_2 \cup A_3|$

$= N - |A_1| - |A_2| - |A_3| + |A_1 \cap A_2| + |A_1 \cap A_3| + |A_2 \cap A_3| - |A_1 \cap A_2 \cap A_3|$

$= 210 - 55 - 10 - 10 + 0 + 0 + 0 - 0 = 135$.

进阶题

6.4

6.4. 在 $1, 2, \dots, 10^6$ 这些正整数中, 求十进制表示中各位数字之和为 39 的数的个数.

解. 由于 10^6 的各位数字之和不为 39, 所以正整数取值范围实际为 $1 - 999999$, 不妨将其表示为 $(x_1 x_2 x_3 x_4 x_5 x_6)$, 不足 6 位的数字补充前导 0 至 6 位。

十进制表示中各位数字之和为 39, 即要求 $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 39, 0 \leq x_i \leq 9 (i = 1, 2, \dots, 6)$ 。

没有约束情况下, 不定方程 $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 39$ 的非负整数解个数为 $C(39 + 6 - 1, 39) = C(44, 5)$ 。

设 $A_i (i = 1, 2, \dots, 6)$ 为 $x_i \geq 10$ 的解, 则有 $|A_i| = C(29 + 6 - 1, 29) = C(34, 5)$ 。

那么 $A_i \cap A_j (i, j = 1, 2, \dots, 6 \text{ 且 } i \neq j)$ 为同时满足 $x_i \geq 10$ 和 $x_j \geq 10$ 的解, 则有 $|A_i \cap A_j| = C(19 + 6 - 1, 19) = C(24, 5)$ 。

同理 $A_i \cap A_j \cap A_k (i, j, k = 1, 2, \dots, 6 \text{ 且 } i, j, k \text{ 不同})$ 为同时满足 $x_i \geq 10, x_j \geq 10$ 和 $x_k \geq 10$ 的解, 则有 $|A_i \cap A_j \cap A_k| = C(9 + 6 - 1, 9) = C(14, 5)$ 。

由于 $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 39$, 故而不可能存在有四个 x_i 满足 $x_i \geq 10$ 的非负整数解。

所以满足约束条件的非负整数解个数为 $|\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \overline{A_3} \cap \overline{A_4} \cap \overline{A_5} \cap \overline{A_6}| = C(44, 5) - C(6, 1) \times C(34, 5) + C(6, 2) \times C(24, 5) - C(6, 3) \times C(14, 5) = 13992$ 。

综上所述, 满足要求的正整数个数为 13992 个。

6.4 解: 在 $1 \sim 10^6$ 正整数中, 已知 10^6 不符合条件, 故符合条件的数的十进制表示最多为 6 位数

可看作求方程组 $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 3$ (其中 $0 \leq x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \leq 9$) 的解的个数

$$\text{若令 } A_1 = \{x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 3 \mid x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \in \mathbb{Z}^+, x_1 \geq 10\}$$

$$A_2 = \{x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 3 \mid x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \in \mathbb{Z}^+, x_2 \geq 10\}$$

$$A_3 = \{x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 3 \mid x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \in \mathbb{Z}^+, x_3 \geq 10\}$$

$$A_4 = \{x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 3 \mid x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \in \mathbb{Z}^+, x_4 \geq 10\}$$

$$A_5 = \{x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 3 \mid x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \in \mathbb{Z}^+, x_5 \geq 10\}$$

$$A_6 = \{x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 3 \mid x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \in \mathbb{Z}^+, x_6 \geq 10\}$$

$$\text{则答案为 } |\bar{A}_1 \cap \bar{A}_2 \cap \bar{A}_3 \cap \bar{A}_4 \cap \bar{A}_5 \cap \bar{A}_6|$$

① 对于 A_1 , 令 $y_1 = x_1 - 10$, 则 $|A_1|$ 为 $\{y_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = -7 \mid y_1 \geq 0\}$ 的方程数

$$\therefore |A_1| = C_{-7+6}^5 = C_{-1}^5$$

$$\text{同理可得 } |A_i| = C_{-7+6}^5 \quad i=1, 2, \dots, 6$$

② 若令 $A_1 \cap A_2 = \{x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 3 \mid x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \in \mathbb{Z}^+, x_1, x_2 \geq 10\}$

令 $y_1 = x_1 - 10, y_2 = x_2 - 10$, 则方程组变为 $\{y_1 + y_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = -17 \mid y_1, y_2 \geq 0\}$ 的方程数

$$\text{则 } |A_1 \cap A_2| = C_{-17+6}^5 = C_{-11}^5$$

$$\text{同理可得 } |A_i \cap A_j| = C_{-17+6}^5 \quad (i, j \in [1, 6], \text{ 且 } i \neq j)$$

③ 若令 $A_1 \cap A_2 \cap A_3 = \{x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 3 \mid x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \in \mathbb{Z}^+, x_1, x_2, x_3 \geq 10\}$

令 $y_1 = x_1 - 10, y_2 = x_2 - 10, y_3 = x_3 - 10$, 若令 $\{y_1 + y_2 + y_3 + x_4 + x_5 + x_6 = -27 \mid y_1, y_2, y_3 \geq 0\}$ 的方程数

$$\text{则 } |A_1 \cap A_2 \cap A_3| = C_{-27+6}^5 = C_{-21}^5$$

$$\text{同理可得 } |A_i \cap A_j \cap A_k| = C_{-27+6}^5 \quad (i, j, k \in [1, 6], \text{ 且 } i \neq j \neq k)$$

④ 若令 $A_1 \cap A_2 \cap A_3 \cap A_4 = \{x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 3 \mid x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \in \mathbb{Z}^+, x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 10\}$

显然无解, 则 $|A_1 \cap A_2 \cap A_3 \cap A_4| = 0$

$$\text{同理可得 } |A_i \cap A_j \cap A_k \cap A_m| = 0 \quad (i, j, k, m \in [1, 6], \text{ 且 } i \neq j \neq k \neq m)$$

则 A_i 中任由 4 个以上集合取交, 元素数都为 0, 另知全集 $|S| = C_{-7+6}^5 = C_{-1}^5$

$$\text{由容斥原理 } |\bar{A}_1 \cap \bar{A}_2 \cap \bar{A}_3 \cap \bar{A}_4 \cap \bar{A}_5 \cap \bar{A}_6| = |S| - \sum_{i=1}^6 |A_i| + \sum_{i=1}^6 \sum_{j=1}^6 |A_i \cap A_j| - \sum_{i=1}^6 \sum_{j=1}^6 \sum_{k=1}^6 |A_i \cap A_j \cap A_k|$$

$$+ \dots + (-1)^6 |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_6|$$

$$= C_{-1}^5 - C_6^1 C_{-1}^5 + C_6^2 C_{-11}^5 - C_6^3 C_{-21}^5 + C_6^4 \cdot 0 - C_6^5 \cdot 0 + 0$$

$$= 13992$$

难度 3/5 适合程度 3/5

难度 7/7 若视为方程组的解的个数

后便是容斥原理的典型用法, 但计算量偏大

此题也有母函数做法。下面这位同学的答案直接使用了 $(1-x)^{-6}$ 展开式的二级结论，这个结论对应于第三章习题 3.5 题。

相当于6个0~9之间的数和为39的方案数。母函数 $A(x)$ 满足

$$A(x) = (1 + x + \cdots + x^9)^6 = \frac{(1 - x^{10})^6}{(1 - x)^6} = \frac{1 - 6x^{10} + 15x^{20} - 20x^{30} + 15x^{40} - 6x^{50} + x^{60}}{(1 - x)^6}$$

考虑到 $(1 - x)^{-6} = \sum_{n=0}^{\infty} \binom{n+6-1}{6-1} x^n = \sum_{n=0}^{\infty} \binom{n+5}{5} x^n$ 。因此有 x^{39} 对应系数 a_{39} 为

$$a_{39} = \binom{39+5}{5} - 6\binom{29+5}{5} + 15\binom{19+5}{5} - 20\binom{9+5}{5} = 13992$$

6.5

本题许多同学在列式时忘记了 n 个集合的交集为空。

另有少数同学在写和式时不写最后一项，只写到省略号就结束。这种式子一般一律认为是无穷求和（即使前面通过文字描述声明了要求和到哪一项为止），不过这次我们没有针对这一点扣分。

T6.5. 不考虑任何限制，一共有 $n!$
 设 A_i 为 $i(i+1)$ 子串出现. (A_n 为 $n1$ 子串出现)
 $|A_i| = (n-1)!$ $|A_i \cap A_j| = (n-2)!$
 $|A_i \cap A_j \cap A_k| = (n-3)!$... 但 $|A_1 \cap A_2 \dots \cap A_n| = 0$
 最终有 $n! + \sum_{i=1}^{n-1} C_n^i (n-i)! \cdot (-1)^i$
 直接使用容斥原理即可.

题目 6.5. 在 $\{1, 2, \dots, n\}$ 的全排列中, 禁止出现子串 12、23、34、 \dots 、 $(n-1)n$ 、 $n1$, 求满足要求的排列数目.

解. 令 U 表示 $\{1, 2, \dots, n\}$ 的全排列集合, A 表示 U 中满足题目要求的排列集合, A_1 表示 U 中出现了子串 12 的排列集合, A_2 表示 U 中出现了子串 23 的排列集合, \dots , A_n 表示 U 中出现了子串 $n1$ 的排列集合. 则 $A = \overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \dots \cap \overline{A_n}$, $|A|$ 即为所求.

考虑集合 U , 有 $|U| = n!$.

考虑集合 A_1 , 由于排列固定出现子串 12, 实际相当于将 12 看作一个整体、与其它 $n-2$ 个元素进行全排列, 有 $(n-1)!$ 种. 同理可知 $|A_j| = (n-1)!$, $j = 1, 2, \dots, n$.

考虑集合 $A_{j_1} \cap A_{j_2}$ 中的元素. 若子串 $j_1(j_1+1)$ 与 $j_2(j_2+1)$ 有重复元素 (不妨 $j_1+1 = j_2$), 则实际相当于将 $j_1(j_1+1)(j_1+2)$ 看作一个整体、与其它 $n-3$ 个元素进行全排列, 有 $(n-2)!$ 种. 若 $j_1(j_1+1)$

与 $j_2(j_2+1)$ 无重复元素, 则实际相当于将 $j_1(j_1+1)$ 与 $j_2(j_2+1)$ 看作两个整体、与其它 $n-4$ 元素进行全排列, 同样有 $(n-2)!$ 种. 综上 $|A_{j_1} \cap A_{j_2}| = (n-2)!$, $j_1, j_2 \in \{1, 2, \dots, n\}$, $j_1 \neq j_2$.

考虑集合 $A_{j_1} \cap \dots \cap A_{j_k}$ 中的元素. 不论子串 $j_1(j_1+1), \dots, j_k(j_k+1)$ 有无重复元素, $|A_{j_1} \cap \dots \cap A_{j_k}| = (n-k)!$, $j_1, \dots, j_k \in \{1, 2, \dots, n\}$, j_1, \dots, j_k 两两不等 ($k = 2, 3, \dots, n-1$).

考虑集合 $A_1 \cap \dots \cap A_n$ 中的元素. 易知这样的全排列不存在, $|A_1 \cap \dots \cap A_n| = 0$.

由容斥原理知

$$\begin{aligned} |A| &= |U| - \sum_{j=1}^n |A_j| + \sum_{1 \leq j_1 < j_2 \leq n} |A_{j_1} \cap A_{j_2}| - \sum_{1 \leq j_1 < j_2 < j_3 \leq n} |A_{j_1} \cap A_{j_2} \cap A_{j_3}| \\ &\quad + \dots + (-1)^{n-1} \sum_{1 \leq j_1 < j_2 < \dots < j_{n-1} \leq n} |A_{j_1} \cap \dots \cap A_{j_{n-1}}| + (-1)^n |A_1 \cap \dots \cap A_n| \\ &= n! - \binom{n}{1} \times (n-1)! + \binom{n}{2} \times (n-2)! - \binom{n}{3} \times (n-3)! + \dots + (-1)^{n-1} \binom{n}{n-1} \times 1 \\ &= n! - n! + \frac{n!}{2!} - \frac{n!}{3!} + \dots + (-1)^{n-1} \frac{n!}{(n-1)!} \\ &= n! \left(\frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + (-1)^{n-1} \frac{1}{(n-1)!} \right) \\ &= n! \sum_{k=0}^{n-1} \frac{(-1)^k}{k!} \end{aligned}$$

注: 上式对 $n = 1, 2$ 也成立. $n = 1$ 时, 没有禁止子串, $|A| = 1$. $n = 2$ 时, 有禁止子串 12、21, $|A| = 0$.

题目 6.5 的注记. 难度 ★★★★★☆, 适合度 ★★★★★☆.

相关数列: [A000240](#). 参考文献: [1].

本题思路与课本例题 6.2.1、6.2.2 类似, 按照子串出现的数量分类讨论, 再使用容斥原理计算.

6.6

容斥原理

即至多2个数在自身位置上。

考虑每个数上是否在自身位置上，至少有 k 个数在自身位置上的元次 $P_k = \binom{n}{k}(n-k)! = \frac{n!}{k!}$ 。

$$\text{刚好0个数在自身位置上方案数 } Q_0 = \sum_{i=0}^6 (-1)^i \binom{6}{i} P_i = \sum_{i=0}^6 (-1)^i \frac{6!}{i!} = 265$$

$$\text{刚好1个数在自身位置上方案数 } Q_1 = \sum_{i=0}^5 (-1)^i \binom{5+i}{i} P_{1+i} = \sum_{i=0}^5 (-1)^i (i+1) \frac{6!}{(i+1)!} = 264$$

$$\text{刚好2个数在自身位置上方案数 } Q_2 = \sum_{i=0}^4 (-1)^i \binom{4+i}{i} P_{i+2} = 135$$

因此至多2个数在自身位置上方案数为 $265 + 264 + 135 = 664$

容斥系数

假设方案数可以被表示为 $\sum_{k=0}^6 c_k P_k$ ，其中 c_k 为容斥系数， P_k 为之前定义的元次。考虑每种排列需要被计算多少次，有

$$\begin{cases} c_0 = 1 \\ c_0 + c_1 = 1 \\ c_0 + 2c_1 + c_2 = 1 \\ c_0 + 3c_1 + 3c_2 + c_3 = 0 \\ c_0 + 4c_1 + 6c_2 + 4c_3 + c_4 = 0 \\ c_0 + 5c_1 + 10c_2 + 10c_3 + 5c_4 + c_5 = 0 \\ c_0 + 6c_1 + 15c_2 + 20c_3 + 15c_4 + 6c_5 + c_6 = 0 \end{cases}$$

解方程有

$$c_0 = 1, c_1 = 0, c_2 = 0, c_3 = -1, c_4 = 3, c_5 = -6, c_6 = 10$$

因此方案数为 $P_0 - P_3 + 3P_4 - 6P_5 + 10P_6 = 664$ 。

6.6 解：记 A_i 为 i 不在其原本位置上的排列集合， $(1 \leq i \leq 6)$ ，
故所求即为 $P_4 = Q_4 + Q_5 + Q_6$
 $Q_4 = C(6,2)D_4$ $Q_5 = C(6,1)D_5$ ， $Q_6 = D_6$
有 $D_4 = 4!(1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \frac{1}{4!}) = 9$
 $D_5 = 5D_4 - 1 = 44$
 $D_6 = 6D_5 + 1 = 265$
 $\therefore P_4 = 15 \times 9 + 6 \times 44 + 265 = 664$
错排问题，没什么难的，7分。

整体上我们鼓励手写，因为期末考试也要手写。

但是我们也鼓励很厉害的 LaTeX 排版，因为投稿论文的时候也要精心排版。