

burnside引理和polya定理

📅 2021-07-20 | 📅 2022-10-07 | 📁 OI & ACM | 👁 17

📄 3k | ⌚ 3 分钟

简介

burnside引理

置换



有限集合到自身的双射成为置换，集合 $S = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ 上的置换可以表示为

$$f = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & \dots & a_n \\ a_{p_1} & a_{p_2} & \dots & a_{p_n} \end{pmatrix}, f(a_k) = a_{p_k}$$

两个置换的合成 $(g \circ f)(k) = g(f(k))$

简单来说，置换群就是群中的所有元素都是置换的群

着色

设 c 为 S 的一种着色， a_1, a_2, \dots, a_n 的着色分别为 $c(a_1), c(a_2), \dots, c(a_n)$

着色与置换的合成 $(f \times c)(a_{p_k}) = c(a_k)$ ， $(f \times c)(a_k) = c(f^{-1}(a_k))$ ，容易得到 $(g \circ f) \times c = g \times (f \times c)$

置换与着色的关系

如果存在 $f \in G$ ， $f \times c_1 = c_2$ 则称 c_1 与 c_2 等价

等价关系的性质：

1. 自反性： $\forall c \in C, c \sim c$

2. 对称性: $\forall c_1, c_2 \in C$, 如果 $c_1 \sim c_2$, 则 $c_2 \sim c_1$

3. 传递性: $\forall c_1, c_2, c_3 \in C$, 如果 $c_1 \sim c_2$, $c_2 \sim c_3$, 则 $c_1 \sim c_3$

定义: $G(c) = \{f | f \in G, f \times c = c\}$ 为使着色 c 保持不变的 G 中所有置换的集合

定义: $C(f) = \{c | c \in C, f \times c = c\}$ 为在 f 的作用下, 保持不变的 C 中所有着色的集合

定理: 对于每一种着色 c , $G(c)$ 是置换群, 对于 G 中的置换 g 和 f , $g \times c = f \times c$ 当且仅当 $f^{-1} \circ g \in G(c)$

推论: 设 c 为 C 中的一种着色, 则与 c 等价的着色数为 $\frac{|G|}{|G(c)|}$

证明:

设 f 是 G 中的置换, 则满足 $g \times c = f \times c$ 的 g 实际上是 $\{f \circ h | h \in G(c)\}$ 中元素, 根据消去率, $f \circ h$ 两两不相同, 所以 g 的个数为 $|G(c)|$ 。也就是说, 对于每个置换 f , 恰有 $|G(c)|$ 的置换作用在 c 上和 f 的效果相同, 所以与 c 的等价的着色的个数为 $\frac{|G|}{|G(c)|}$

我们按照 c 的等价关系可以将 c 划分成若干个等价类

所以我们定义 $A(c)$ 表示 c 所在的等价类

burnside引理

令 L 为等价类的个数, 则 $L = \frac{1}{|G|} \sum_{f \in G} C(f)$

polya定理

当颜色数为 m 时, 即每个对象可以染 m 种颜色中的任意一种, $C(f) = m^{d(f)}$, 其中 $d(f)$ 为 f 的循环个数

几种特殊置换的循环个数

1. $p_i = i + k$, 循环个数为 (n, k)

例题

1. 简要题意：给定 n 和 m ，求有多少本质不同的序列 a_i ，满足 $0 \leq a_i < m$ ，且 a_i 可以重复循环左移任意次以及整体重复加任意次，对于 $k \in [1, n]$ 计算答案

$$n, m \leq 10^5$$

简要题解：注意到本质不同等价于求有多少长度为 n ，每一位的大小为 $[0, m-1]$ 且和模 m 为 0 的圆环，我们首先不考虑最后一个条件，那么这显然是一个 *burnside* 定理的题目，我们有 n 个置换 f ，第 k 个置换满足 $p_i = i + k$ ，且第 k 个置换有 (n, k) 个循环，每个循环的大小都是 $\frac{n}{(n, k)}$ ，同时数字大小为 $[0, m-1]$ 相当于有 m 种颜色，那么我们可以得到对于长度为 n 的环，答案为 $\sum_{i=1}^n m^{(n, i)}$

我们现在考虑和模 m 为 0 这个条件，我们不妨设环大小为 d ，环个数为 $\frac{n}{d}$ ，第 i 个环的颜色为 a_i ，那么我们必须有 $d \sum_{i=1}^{\frac{n}{d}} a_i \equiv 0 \pmod{m}$ ，这个东西等价于 $\sum_{i=1}^{\frac{n}{d}} a_i \equiv 0 \pmod{\frac{m}{(m, d)}}$ ，我们知道 a_i 在 $[0, m-1]$ 内均匀取值，那么 $\sum a_i \equiv k \pmod{m}$ ，其中 $k \in [0, m-1]$ ，的方案数是相同的，所以这个东西占总数的比列就是 $\frac{(m, d)}{m}$ ，那么原式就是 $\sum_{i=1}^n m^{(n, i)} \frac{(m, \frac{n}{(n, i)})}{m}$ ，这个东西我们化简一下可以得到 $\frac{1}{nm} \sum_{d|n} m^d \varphi(\frac{n}{d}) (m, \frac{n}{d})$

时间复杂度 $O(n \log n)$

2022杭电多校6 K Find different

2. 简要题意：给定 n, m ，求有多少本质不同的序列 a_i ，每个位置可以填 $[1, m]$ ，现在还有 k 个序列变换的方法，第 i 个方法给定一个 b_i ，保证所有 b_i 互不相同且 $b_i \leq \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ ，第 i 种方法表示交换 $[1, b_i]$ 和 $[n - b_i + 1, n]$ 的元素，交换顺序为 i 和 $n - i + 1$ 交换，两个序列本质不同定义为不能通过使用若干次变换方法变得相同

$$n, m \leq 10^9, k \leq 10^5$$

简要题解：考虑 *burnside*，注意到有 2^k 个置换，另外我们注意到将 b_i 差分后不影响置换的个数，差分后我们发现不同的交换方法叠加到一起不会相互影响，那么我们直接维护 $m^{n - \sum t_i}$ ， t_i 表示选择的 b_i

CF 1065E Side Transmutations

3. 简要题意：求有多少个长度为 n 的循环同构的序列，每个位置最多只有三种颜色，红绿蓝，要求绿色不能出现超过 k 次，且相邻的位置颜色不能相同

$$n, k \leq 10^6$$

简要题解：首先我们知道答案就是这个式子 $\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \sum_{j=0}^{\lfloor \frac{m(i,n)}{n} \rfloor} f((i, n), j)$ 其中 $f(n, m)$ 表示大小为 n 的环染色，其中绿色的个数为 m

首先我们考虑如何计算 $f(n, m)$

首先我们考虑绿色不放在 1 或 n 的位置，那么两个绿色之间有且仅有两种填法，那么答案就是 $2^m \binom{n-m}{m}$

然后我们考虑将绿色放在 1 或 n 的位置，容易知道这两种情况的方案数相同，下面仅考虑放在 1 的情况，容易得到答案是 $2^{m-1} \binom{n-m-1}{m-1}$ ，注意这个东西还要乘个 2

$$\text{那么 } f(n, m) = 2^m \left(\binom{n-m}{m} + \binom{n-m-1}{m-1} \right)$$

我们考虑化简总的方案，容易得到 $\frac{1}{n} \sum_{d|n} \varphi\left(\frac{n}{d}\right) \sum_{i=0}^{\lfloor \frac{m(i,n)}{n} \rfloor} f(d, i)$

我们直接枚举约数然后 $O(n)$ 计算即可

2021杭电多校1 K Necklace of Beads

本文结束  感谢阅读

Tech # burnside引理和polya定理

< 2021牛客多校1 J Journey among Railway Stations

Luogu P4980 【模板】Pólya 定理 >

© 2020 – 2022  DDOSvoid

 1.8m |  27:07

9093 |  17890

由 Hexo & NexT.Gemini 强力驱动