

声明：本知识点为帮助大家更好地理解置换群论这一抽象的内容，一些定义中掺杂了撰写者自身的理解，和严格的数学定义有些出入，基本为数学定义的缩小解释和限制解释。

另外，统一一些符号的使用。

对集合 A $|A|$ 表示 A 中元素的个数

对命题 p 若为真，则 $[p]=1$ 若为假，则 $[p]=0$ 如 $[1>2]=0$ $[\gcd(3,5)=1]=1$

对一个群 e 表示该群的单位元 g^{-1} 表示群中元素 g 的逆元

问题描述

一个 n 个点的环，用 n 种颜色去染。求有多少种本质不同的染色方案。

两种染色方案相同当且仅当通过旋转（不包括翻转）后，每个点的颜色都相同。

[Polya定理](#)

解决方案

为了让大家看起来有耐心，我先把结论放出来。事实上，本题的答案是 $\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n n^{\gcd(i,n)}$

但是，想要证明这个结果着实要下一点功夫。事实上，要得到这个答案，需要使用Burnside引理。那么Burnside引理在说什么呢？

Burnside引理内容

这个引理的内容并不是很通俗易懂，需要先给出一些定义才能表述清楚

定义1（置换）

n 元集合 A 到它自身的一个一一映射，称为 A 上的一个 n 元置换或 n 阶置换。简记为 $\left(\begin{array}{cccc} 1 & 2 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & \dots & i_n \end{array} \right)$ 其中 $i_1, i_2, \dots, i_n$ 为 1 到 n 的排列

意思是，把第 i_1 个点换到 1 号位置，第 i_2 个点换到 2 号位置，……，第 i_n 个点换到 n 号位置。

定义2（同种染色置换，同种染色置换群）

我们把对应同一种染色方案的置换称为同种染色置换。全部同种染色置换构成一个集合 $G = \{g_1, g_2, \dots, g_n\}$ 本题中 G 包含 $s=n$ 个元素，分别表示顺势针转 $0 \sim n-1$ 次。定义 G 上的二元运算 $*$ ，对 $\forall i, j \in G$ $g_i * g_j$ 表示先按 g_i 置换，再按 g_j 置换。可以证明（参考结论1） $(G, *)$ 构成一个群，这称为同种染色置换群。

定义3（朴素染色方案）

即不考虑旋转情况的染色方案。本问题中共 $N=n^n$ 种朴素染色方案。如无特别说明，此后中的染色方案都指朴素染色方案。可以建立一个正整数到染色方案的一一映射，即可以用一个 $1\sim N$ 的正整数表示一种染色方案。

定义4（同种染色置换对朴素染色方案的作用）

对一种同种染色置换 $g\in G$ 和每一种染色方案 $k\in\{1\leq k\leq N\}$ ， $g(k)$ 也是一个 $1\sim N$ 的整数，表示另一种染色方案，即将染色方案 k 按照 g 进行置换。从 k 到 $g(k)$ 的映射称为 g 对 k 的作用。特别注意 $g(k)$ 可能等于 k （如 k 表示将所有点染成红色，则无论怎么旋转，显然染色方案不变），也可能不等于 k ，但无论 $g(k)$ 与 k 是否相等， $g(k)$ 与 k 都是本质相同的染色（因为是同种染色置换得到的，在最终答案中只考虑一次）。

介绍了这么多，终于可以阐述Burnside引理的内容了。首先，构造一个函数 $f(g)=|\{x\in\{1,2,\dots,N\}\mid f(g,x)=x\}|$ ，这是一个典型的用于计数的函数。设 $c(g)=\sum_{k=1}^N f(g,k)$ ，即满足 $g(k)=k$ 的染色方案个数。那么最终答案 $ans=\frac{1}{|G|}\sum_{g\in G} c(g)$ ，其中 $s=|G|$ 。

Burnside引理证明

结论1

$(G,*)$ 构成一个群。

根据群的定义，满足封闭性，结合律，单位元，逆元四条性质的集合和二元运算构成群（四条性质具体内容不了解的可以百度）。

显然 G 对 $*$ 运算满足封闭性，结合律。单位元 e 即旋转0次对应的置换。除 e 以外，旋转 i 次置换的逆元为旋转 $n-i$ 次置换。

事实上，这是Burnside引理基本的适用范围。也就是说，只有同种染色置换能构成群的问题，才能使用Burnside引理来解决。

定义5（不动点集）

对于任意染色方案 $k\in G$ 中一定存在一些元素满足 $g(k)=k$ ，至少 e 一定满足要求，因此“一定”的表述的严谨的。设所有满足 $g(k)=k$ 的同种染色置换构成 k 的不动点集，用 Z_k 表示。可以证明 $(Z_k,*)$ 构成一个群（结合律，单位元显然，封闭性，逆元也易证）。

定义6（等价类）

对将 G 中的 s 个元素分别作用于 k 得到 k 的等价类，用符号 E_k 表示 $E_k=\{g_1(k),g_2(k),\dots,g_s(k)\}$ 包含全部本质上和 k 相同的朴素染色方案。特别注意 $g_1(k),g_2(k),\dots,g_s(k)$ 中存在一些相同的数，应当剔除重复的结果，得到 E_k 。

设 $E=\{k_1,k_2,\dots,k_m\}$ ，显然有 $E=E_{k_1}=E_{k_2}=\dots=E_{k_m}$ 。

我们最终要计算有多少种本质不同的染色方案，其实就是要计算一共有多少个等价类。

结论2

对 $1 \sim N$ 中的任何一个数 k 有 $|G| = |E_k| \cdot |Z_k|$

设 $Z_k = \{g_{\{i_1\}}, g_{\{i_2\}}, \dots, g_{\{i_p\}}\}$, $E_k = \{g_{\{j_1\}}(k), g_{\{j_2\}}(k), \dots, g_{\{j_q\}}(k)\}$

设 $H = \{g | g = g_{\{i_x\}} * g_{\{j_y\}}, 1 \leq x \leq p, 1 \leq y \leq q\}$ 若 y 不相等，则 $g(k) = g_{\{j_y\}}(g_{\{i_x\}}(k)) = g_{\{j_y\}}(k)$ 不相等。若 y 相等且 x 不相等，则 $g * g_{\{j_y\}}^{-1} = g_{\{i_x\}}$ 不相等。因此有 H 中任意两个元素都不相同 H 中共有 pq 个元素。

显然有 $H \subseteq G$ 下证 $G \subseteq H$

对 G 中任意元素 g , 有 $g(k) \in E_k$ 设 $g(k) = g_{\{j_y\}}(k)$ 则有 $g_{\{j_y\}}^{-1}(g(k)) = k$ 即 $g * g_{\{j_y\}}^{-1} \in Z_k$ 则有 $g_{\{i_x\}} = g * g_{\{j_y\}}^{-1}$ 所以 $g = g_{\{i_x\}} * g_{\{j_y\}} \in H$ 所以 $G \subseteq H$

所以有 $G = H$

因为 $|H| = pq = |E_k| \cdot |Z_k|$ 所以 $|G| = |E_k| \cdot |Z_k|$

这个结论证明了， 对一个等价类 $E = \{k_1, k_2, \dots, k_m\}$ 有 $\sum_{i=1}^m |Z_{k_i}| = |G|$

结论3 (Burnside引理)

$f(g, x)$ 和 $c(g_i)$ 的定义见Burnside引理。接下来将开启一波愉快的推式子。

$$\sum_{i=1}^s c(g_i) = \sum_{i=1}^s \sum_{x=1}^N f(g_i, x) = \sum_{x=1}^N \sum_{i=1}^s f(g_i, x) = \sum_{x=1}^N |Z_x|$$

这道题求的答案 ans 是等价类个数。

由结论2 $\sum_{x=1}^N |Z_x| = ans \cdot |G|$ 所以 $ans = \frac{1}{|G|} \sum_{i=1}^s c(g_i)$ 其中 $s = |G|$

问题最终解决

希望大家没有忘记原先的问题。如果忘了，可以回到最上面看一下。

在这个问题当中，我们最重要的就是求出 $c(g_i)$ 我们不妨先从简单的情况想起。我们设 g_i 表示顺势针转 i 次的置换。显然有 $c(g_0) = N = n^n$ 也就是说，对 $\forall k, g_0(k) = k$

同样的，显然有 $c(g_1) = n$ 只有所有点颜色都相同的朴素染色方案，才有顺势针旋转1次后，结果不变。

对于旋转 i 次，要求第1个点，第 $1+i$ 个点，第 $1+2i$ 个点，...，第 $ki \% n + 1$ 个点颜色必须相同。所有形如 $(ki+2) \% n + 1$ 的点颜色必须相同；形如 $(ki+3) \% n + 1$ 的点必须相同……由裴蜀定理一共有 $\gcd(n, i)$ 组点，每组点的颜色必须相同。因此 $c(g_i) = n^{\gcd(n, i)}$

所以，这个问题的答案 $ans = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n n^{\gcd(n, i)}$

From:
<https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link:
<https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:hotpot:burnside%E5%BC%95%E7%90%86%E5%92%8Cpolya%E5%AE%9A%E7%90%86&rev=1591883300>

Last update: 2020/06/11 21:48