

# 置换群的应用

陶先平，赵建华

# 置换群的应用

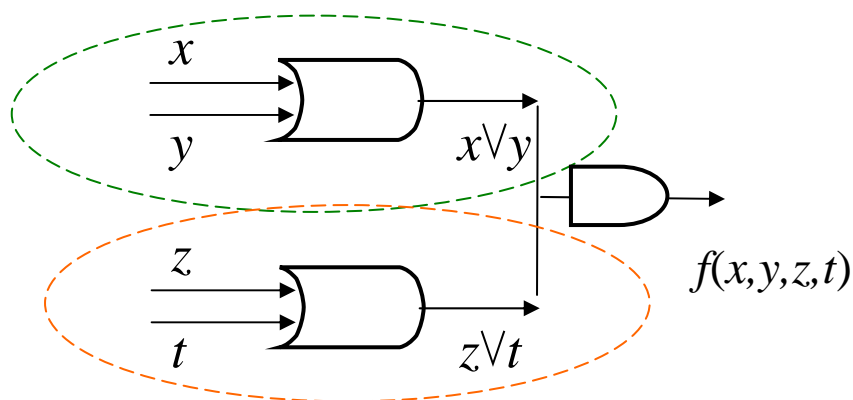
- 置换群诱导的等价关系
- 轨道
- 轨道的大小
- 轨道的个数-Burnside定理
- Burnside定理的应用

# 相同？不同？



4个变量，可能的输入值有 $2^4$ 个；  
因此，可以定义 $2^{16}$  (65, 536) 个  
不同的函数。

但是，真的需要这么多电路吗？

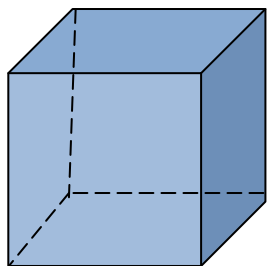


由于对称性，只要调整接入  
线，同样的电路可以实现不同  
的函数。

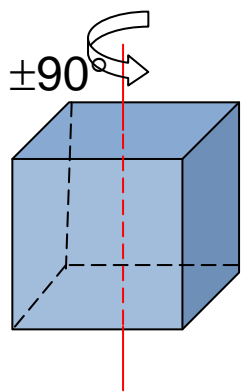
# 等价类计数

- 函数的集合上的关系 $R$ ：函数 $f_1, f_2$ 满足关系 $R$  iff 可以用同一个电路实现
  - 通过调整接入方式或使用外部转相器。
- 显然，上述关系 $R$ 是等价关系。
  - 可以用同一电路实现的所有函数包含在同一个等价类中。
- 本质不同的不同电路总数 = 等价类的个数

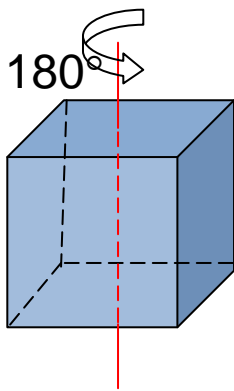
# 对称在计数中的作用



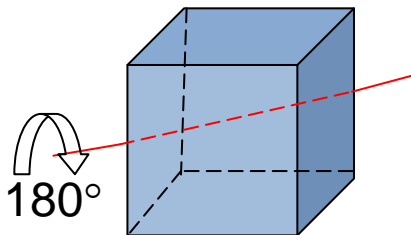
用6种不同颜色给正方体的六个面着色，每个面有6种选择，假如给定每个面的编号，不同的着色序列有 $6!$  ( $=720$ )个，但哪些是“真正”不同的？



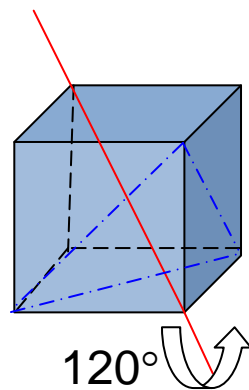
6种



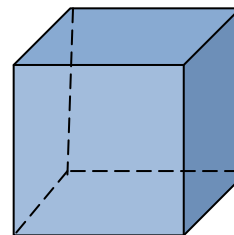
3种



6种



8种



1种

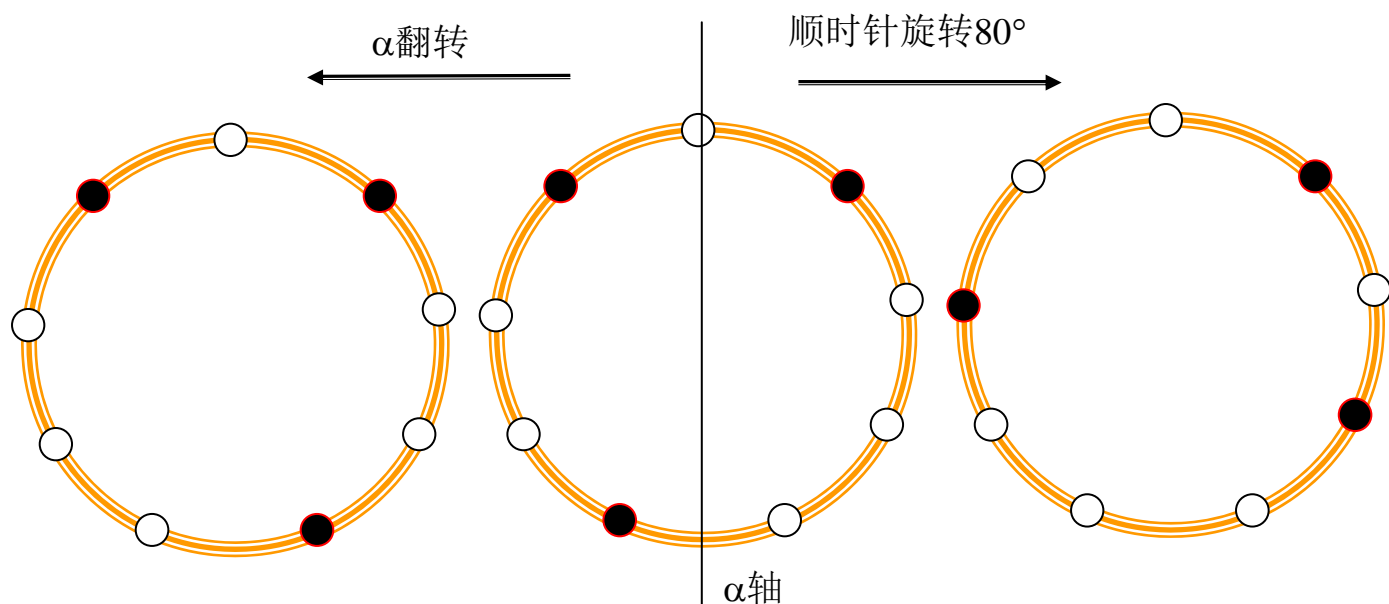
因此：不同的着色有  $6! / (6+3+6+8+1) = 30$  种

# 更一般的情况

- 如果不是每个面的着色都不同, 比如有两个面是红的, 如何判断两种着色是“真正”不同?
- 设着色对象的集合是 $S$ , 允许使用的颜色的集合是 $C$ (我们只考虑有限集)。一种着色方案就是一个函数 $f: S \rightarrow C$ 。 $f$ 与 $f_2$ 被认为“实际上”是一样的, 当且仅当在所允许的变换(即前面例子中的对称旋转)下,  $f_1$ 能转变为 $f_2$ 或相反。
- 而对称旋转即置换群的元素。我们称“(置换)群作用于 $S$ , 也作用于 $C$ 。”

# 比立方体简单一点的例子

- 3个黑珍珠和6个白珍珠能做出多少样式不同的项链？



# 置换群诱导的等价关系

- 假设 $G$ 是集合 $X$ 上的置换群。定义 $X$ 上的关系“ $\sim$ ”如下：

$$\forall x, y \in X, x \sim y \Leftrightarrow \exists g \in G, \text{使得 } g(x) = y$$

- “ $\sim$ ”是同一个轨道中的不同元素实际上是一个东西
- 将关系

$$Gx = \{y \mid y \in X, \text{且} \exists g \in G, \text{使得 } g(x) = y\}$$

这样的等价类称为 $X$ 上 $G$ 的**轨道**



# 例子

- $G = \{(1), (1,2,3), (1,3,2)\}$  是  $\{1,2,3,4,5,6\}$  上的置换群
  - $G1=?$   $G2=?$   $G3=?$   $G4=?$   $G5=?$   $G6=?$
- 集合  $\{1,2,3,4,5,6\}$  在  $G$  上的轨道有几个？分别是？

# 保持x不变的置换构成子群

- G中所有“将x变为y”的置换构成的集合

$$G(x \rightarrow y) = \{g | g \in G, \text{ 且 } g(x) = y\}$$

$$- G(1 \rightarrow 2) = \{(1, 2, 3)\}, G(1 \rightarrow 3) = \{(1, 3, 2)\}$$

- G中所有“保持x不变”的置换的集合

$$G_x = \{g | g \in G, \text{ 且 } g(x) = x\}$$

$$- G_1 = \{(1)\}; G_2 = \{(1)\}; G_3 = \{(1)\};$$

$$- G_4 = G_5 = G_6 = G;$$

– 注意：  $G_x$  构成子群(why ? )。

# 性质

- 如果  $G(x \rightarrow y)$  非空, 那么  $G(x \rightarrow y)$  是  $G_x$  的右陪集

$$\forall h \in G(x \rightarrow y) \quad G(x \rightarrow y) = G_x h$$

回顾: 子群与相应的陪集等势

- 1、 $G_x$  是子群,
- 2、若  $y \notin Gx$ , 那么  $|G(x \rightarrow y)| = 0$ 。
- 3、若  $y \in Gx$ ,  $\exists g(g(x) = y)$ , 因此  $G(x \rightarrow y) \neq \emptyset$ , 因此  $|G(x \rightarrow y)| = |G_x|$ 。

# 轨道的大小

- 性质：对任意  $x \in X$ ,  $x$  所在的轨道的大小乘以保持  $x$  不变的置换的个数等于  $|G|$ 
  - 给定  $x \in X$ ,  $G_x = \{g \in G \mid g(x) = x\}$  是保持  $x$  不变的置换的集合。 $|G_x| \times |G_x| = |G|$
  - 对于  $x \in X$ , 存在恰好  $|G_x|$  个置换  $g$  使得  $g(x) = x$ 。
  - 遍历  $G_x$  中所有  $y$ , 总共有  $|G_x| \times |G_x|$  个转换。
  - 对于不在  $G_x$  中的  $y$ , 不存在转换  $g$  使得  $g(x) = y$ 。

$$\sum_{y \in G_X} |G_y|$$

- 对任意的  $y \in X$ , 若  $y \in G_X$ , 则  $|G_x| = |G_y|$ , 即保持  $x$  不变的置换和保持  $y$  不变的置换数量相等。

- 实际上,  $G(x \rightarrow y)$  是  $G_y$  的左陪集
- 所以, 对每个轨道  $G_X$

$$\sum_{y \in G_X} |G_y| = |G_X| \times |G_x| = |G|,$$

- $\sum_{y \in G_X} |G_y|$  即保持轨道  $G_X$  中某个元素不变的置换的总数
  - 如果一个置换保持轨道中  $n$  个元素不变, 则被统计  $n$  次

# 轨道的个数

- 令轨道数为 $t$ ，对每个轨道，保持其中某元素不变的置换的总数均为 $|G|$

$$\sum_{x \in X} |G_x| = t \cdot |G|$$

- 每个 $g$ 被统计了多少次？
  - $-F(g)$ 表示在置换 $g$ 之下保持不变的元素个数，则 $g$ 被统计 $F(g)$ 次。

$$\sum_{g \in G} |F(g)| = \sum_{x \in X} |G_x| = t \times |G|$$

# Burnside定理

$$t = \frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} |F(g)|$$

# 项链问题的解

- 3个黑珍珠和6个白珍珠能做出多少样式不同的项链？

- $|X|=84$ , 即  $C_9^3$  (Why?)

- $|G|=18$

- 9个旋转

- 9个翻转

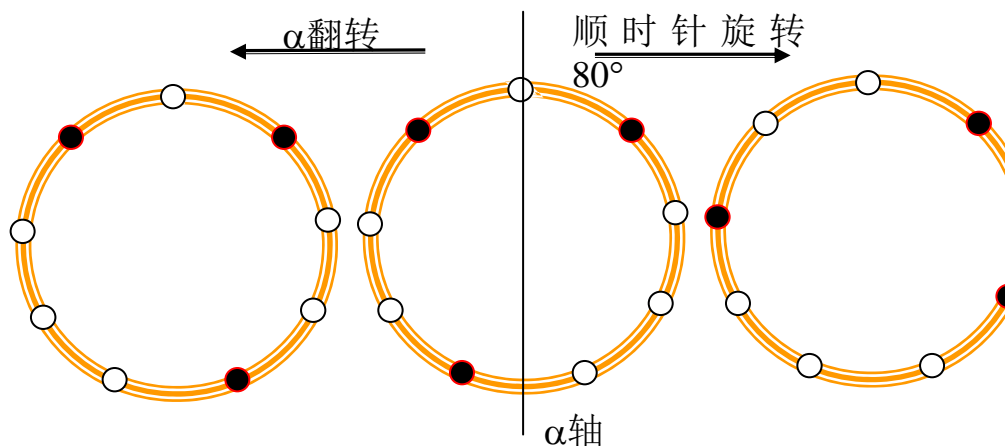
- 每个翻转  $g$ ,  $|F(g)|=4$

- 旋转  $0^\circ$  的  $|F(g)|=|X|=84$ ;

- 旋转  $120^\circ$  和  $240^\circ$  的  $|F(g)|$  各为3,

- 其它均为0。

- 结果:  $(4 \cdot 9 + 84 + 3 \cdot 2) / 18$





# 没有几何结构的例子

- 3个输入的逻辑电路有多少种“真正”不同的？
- 可能的输入共有8个(相当与珠子).
- 可能的输出共有2个(相当于颜色).
- 由于没有几何对称的限制，我们考虑 $S_3$ 上所有的置换(共6个).
- 对于对换(1 2)，保持不变的元素由 $f(0, 1, x) = f(1, 0, x)$ 确定，有 $2^6$ 个. 而这样的对换共有3个.
- 对于置换(1 2 3)，(000, 111)总是不变，因此函数值可以任意设定；(001, 100, 010)与(011, 101, 110)分别构成环，其函数值相等的函数将分别保持它们不变，因此，共有 $2^4$ 个，而这样的置换有2个.
- 恒等置换保持所有的256个函数不变.
- 因此，不同的电路数： $(256+3\times 2^6+2\times 2^4)/6=80$

# 作业

- $Z_5$ 是“模5剩余加群”， $\pi(x)=2x \pmod{5}$ 是 $Z_5$ 上的一个置换。G是以 $\pi$ 为生成元的循环置换群，写出G中的元素，并求出G的轨道。
- 解13个白珍珠和3个黑珍珠的项链问题。
- 考虑一个能够解决此类问题的算法
  - 假设是对M个变量赋值，每个变量可以赋予N个值；
  - 假设有置换群G。
  - 主要问题：对于G中的每个置换g，如何计算 $F(g)$ ？