

组合数学

第四章 生成排列和组合

主要内容

- 1. 生成排列的邻位互换法
- 2. 生成排列的逆序数法
- 3. 生成组合的字典序法
- 4. n 阶Gray码
- 要点: 生成算法和序号

邻位互换法

与字典序法比较(例: 123456, 245136)

要点: 每次只交换两个相邻数

遍历所有排列 且 不重复

步骤: 先找到合适的次序, 再实现它

方案: 假设 $k=n-1$ 阶的次序已经设计好

n 在 $n-1$ 阶排列上穿插可得 n 阶的次序

分析: 相邻两排列只有邻位互换

无重复 无遗漏

能否先给出一个递归算法?

递归算法

初始: 排列为 $12\dots n$, 每个数的方向都向左.

$\{1,2,\dots,k\}$ 的邻位互换程序 $LH(k)$:

若 k 的方向侧邻居 $a < k$,

则 a k 互换,

返回;

否则 执行 $LH(k-1)$,

k 的方向反向,

返回.

定义: 若数 k 方向侧邻居 $a < k$, 则称 k 为活动数.

去掉递归的邻位互换算法

1. 初始排列为 $12\dots n$, 每个数的方向都向左.
2. 对于最大的活动数 k ,
 交换 k 与其方向的邻居,
 改变所有 $>k$ 的数的方向.
 若还有活动数, 转2.

注: (1) 编程时可进一步改进.

(2) 可以直接计算每个排列的序号.

例: 计算25143的序号.

排列与逆序列

设 $i_1 \dots i_n$ 是 $\{1, \dots, n\}$ 的一个全排列
令 a_j 是 j 的左边大于 j 的数的个数,
则称 $a_1 \dots a_n$ 是 $i_1 \dots i_n$ 的逆序列.

注: $a_n=0$.

例: 31524的逆序列是12010

还原逆序列:

1. 从大到小还原, 2. 从小到大还原
逆序列的生成, 计算逆序数的算法

生成全体组合

$S=\{x_{n-1},\dots,x_1,x_0\}$, $A\subseteq S$,

$A \leftrightarrow a_{n-1}\dots a_1 a_0$,

若 $x_i \in A$, 则 $a_i = 1$,

否则 $a_i = 0$.

称为n元组的字典序.

缺点:每次变多个元素

| | a_2 | a_1 | a_0 |
|---------------------|-------|-------|-------|
| \emptyset | 0 | 0 | 0 |
| $\{x_0\}$ | 0 | 0 | 1 |
| $\{x_1\}$ | 0 | 1 | 0 |
| $\{x_1, x_0\}$ | 0 | 1 | 1 |
| $\{x_2\}$ | 1 | 0 | 0 |
| $\{x_2, x_0\}$ | 1 | 0 | 1 |
| $\{x_2, x_1\}$ | 1 | 1 | 0 |
| $\{x_2, x_1, x_0\}$ | 1 | 1 | 1 |

n阶Gray码

定义: **n阶Gray码**是**n元组**的一个列表,
相邻两组合只相差一个元素.

n阶反射Gray码的归纳定义:

- (1) **1阶Gray码**是 **0, 1**;
- (2) 设 $n > 1$, 且**n-1阶Gray码**已定义好,
将**n-1阶Gray码**顺序列一遍, 接下来
将**n-1阶Gray码**反序列一遍,
顺序列的码每个前面添**0**,
反序列的码每个前面添**1**.

生成n阶反射Gray码的算法

- (1) 从 $a_{n-1} \dots a_1 a_0 = 0 \dots 00$ 开始
- (2) 当 $a_{n-1} \dots a_1 a_0 \neq 10 \dots 0$ 时,
 - i) 计算 $\sigma = a_{n-1} + \dots + a_0$ (1的个数),
 - ii) 若 σ 偶, 则 $a_0 \rightarrow \neg a_0$,
 - iii) 若 σ 奇, 则找 $j \geq 0$ 使得 $a_j a_{j-1} \dots a_0 = 10 \dots 0$,
执行 $a_{j+1} \rightarrow \neg a_{j+1}$.

例: 10111100, 0001111 的后继, 前驱.

定理: 上述算法产生n阶Gray码.

证明: 数学归纳法.

生成 $S=\{1,2,\dots,n\}$ 的 r 组合

$\{i_1,\dots,i_r\}\subseteq S$ 表示为 $i_1\dots i_r$ ($i_1<\dots<i_r$)

字典序: 将组合作为 r 位数来看得到的顺序

问题: 生成, 序号, 例: $n=9, 13589$

特点: $k \leq i_k \leq n-r+k$

(1) 从 $i_1\dots i_r=12\dots r$

(2) 找最大的使得 $i_k < n-r+k$ 的数 k

(3) 用 $i_1\dots i_{k-1}(i_k+1)\dots(i_k+r-k+1)$ 替换 $i_1\dots i_r$

定理: 在 S 的所有 r 组合中, $i_1\dots i_r$ 的序号是

$$\binom{n}{r} - \binom{n-i_1}{r} - \binom{n-i_2}{r-1} - \dots - \binom{n-i_r}{1}$$

本章小结

排列的邻位互换生成法

排列的逆序列

排列和组合的字典序法

组合的**Gray**反射码

r组合的字典序法