

# Concrete Math: Homework 1

Due on March-09, 2022 at 14:00

*Professor Chen Xue*

**SA21011018**

**Zhou Enshuai**

2022 年 3 月 8 日

## Problem 1

Let  $z_1 < z_2 < \dots < z_n$  be the correct order of all elements in the array A. Then consider those pivots chosen in the natural order of QuickSort. For any  $z_j$  and  $z_k$ , argue that

1. If the 1st pivot chosen among  $z_j, \dots, z_k$  is not  $z_j$  or  $z_k$ , the algorithm won't compare  $z_j$  and  $z_k$ .
2.  $z_j$  or  $z_k$  get compared only if the 1st pivot chosen among  $z_j, \dots, z_k$  is either  $z_j$  or  $z_k$ .

### Solution

不妨设  $j < k$ , 则  $z_j < z_k$ 。

1. 设第一个选自  $z_j, \dots, z_k$  的 pivot 是  $z_i$ , 且  $z_i \neq z_j, z_i \neq z_k$ , 那么  $z_j < z_i < z_k$ , 这时区间  $z_j, \dots, z_k$  会以  $z_i$  为 pivot 划分成两个子区间,  $z_j$  在前一子区间,  $z_k$  在后一子区间。在此之后,  $z_j$  和  $z_k$  不在同一子区间内, 自然不会比较; 而在此之前,  $z_j$  和  $z_k$  也没有成为 pivot (否则  $z_i$  不是第一个 pivot), 自然也不会比较。所以,  $z_j$  和  $z_k$  不会比较。
2. 即证明: “ $z_j$  和  $z_k$  发生比较”  $\Leftrightarrow$  “第一个选自  $z_j, \dots, z_k$  的 pivot 是  $z_j$  或  $z_k$ ”。先证明充分性: 由 1 的逆否命题可知, 若  $z_j$  和  $z_k$  发生比较, 则第一个选自  $z_j, \dots, z_k$  的 pivot 是  $z_j$  或  $z_k$ ; 再证明必要性: 若第一个选自  $z_j, \dots, z_k$  的 pivot 是  $z_j$  或  $z_k$ , 不妨设选的 pivot 是  $z_j$ , 则说明之前没有选自该区间的 pivot, 那么该区间还未被划分。此时, 该区间内的每一个元素都要和 pivot  $z_j$  比较,  $z_k$  也不例外, 所以  $z_j$  和  $z_k$  发生比较。

## Problem 2

在一块厚奶酪上划出五道直的切痕，可以得到多少块奶酪？（在你划切痕时，奶酪必须保持在它原来的位置上，且每道切痕必定与三维空间中的一个平面相对应。）对  $P_n$  求一个递归关系，这里  $P_n$  表示  $n$  个不同的平面所能定义的三维区域的最大个数。

### Solution

切第  $n$  刀时，第  $n$  刀平面与之前的  $n-1$  个平面相交，这  $n-1$  个平面在第  $n$  个平面上产生  $n-1$  条交线，这  $n-1$  条交线将第  $n$  个平面划分成  $L_{n-1}$  个子平面。对第  $n$  刀而言，增加的奶酪块是从原有的奶酪块区域分裂出来的，第  $n$  刀平面上每个子平面和原有的 1 个奶酪块区域相交，从而将该区域分裂成了 2 个子区域，也即增加了一个奶酪块区域。所以第  $n$  刀平面上子平面的个数就是切第  $n$  刀时新增的奶酪块数。由此可得：

$$P_n = P_{n-1} + L_{n-1}$$

由之前二维平面分割数  $L_n$  的递归关系可得：

$$L_n = \frac{n(n+1)}{2} + 1$$

则  $P_n$  的递归关系为：

$$P_n = \begin{cases} P_{n-1} + \frac{n(n-1)}{2} + 1 & (n \geq 2) \\ 2 & (n = 1) \end{cases}$$

当  $n \geq 2$  时，可以累加求和：

$$\begin{aligned} P_n &= P_1 + \sum_{i=2}^n L_{i-1} \\ &= 2 + \sum_{i=2}^n \left( \frac{i(i-1)}{2} + 1 \right) \\ &= n + 1 + \sum_{i=2}^n \frac{i(i-1)}{2} \\ &= n + 1 + \sum_{i=1}^{n-1} \frac{i(i+1)}{2} \\ &= n + 1 + \frac{1}{2} \sum_{i=1}^{n-1} i^2 + \frac{1}{2} \sum_{i=1}^{n-1} i \\ &= n + 1 + \frac{n(n-1)(2n-1)}{12} + \frac{n(n-1)}{4} \end{aligned}$$

可以发现  $n = 1$  时， $P_n$  也满足上述公式，所以综上：

$$P_n = n + 1 + \frac{n(n-1)(2n-1)}{12} + \frac{n(n-1)}{4}$$

### Problem 3

约瑟夫有一个朋友，他站在倒数第二的位置上因而获救。当每隔一个人就有一人被处死时，倒数第二个幸存者的号码  $I(n)$  是多少？

#### Solution

和求  $J(n)$  的思路一样，分成奇数和偶数两种情况讨论：

$$\begin{aligned} I(2) &= 2 \\ I(3) &= 1 \\ I(2n) &= 2I(n) - 1 \quad (n > 1) \\ I(2n+1) &= 2I(n) + 1 \quad (n > 1) \end{aligned}$$

当  $n$  为 2 的幂次时，即  $n = 2^k$ ， $I(2n) - 1 = 2(I(n) - 1)$ ，代入可得：

$$\begin{aligned} I(2^k) - 1 &= 2^1(I(2^{k-1}) - 1) \\ &= 2^2(I(2^{k-2}) - 1) \\ &\dots \\ &= 2^{k-1}(I(2) - 1) \\ &= 2^{k-1} \end{aligned}$$

也就是说， $I(2^k) = 2^{k-1} + 1$ 。

回归本题，讨论一般情况下的  $n$ ，设  $n = 2^m + l$  ( $0 \leq l < 2^m$ )，在删去  $l$  个人之后，剩下  $2^m$  个人，将这  $2^m$  个人重新编号为  $1, 2, 3, 4, \dots, 2^m$ ，原编号与新编号映射关系为：

$$\begin{array}{cccccccc} 1 & & 3 & & \dots & 2l-1 & 2l+1 & 2l+2 & \dots & 2^m+l \\ \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow \\ 2^m-l+1 & 2^m-l+2 & \dots & 2^m & 1 & 2 & \dots & 2^m-l \end{array}$$

在  $1, 2, \dots, 2^m$  新编号中，被删去的倒数第二个幸存者新编号为  $I(2^m) = 2^{m-1} + 1$ ，根据该新编号和映射表可以得到：

- 当  $2^{m-1} + 1 \leq 2^m - l$ ，即  $l < 2^{m-1}$  时， $2^{m-1} + 1$  对应的原编号为  $2^{m-1} + 1 + 2l$ ，即  $I(n) = 2l + 1 + 2^{m-1}$ 。
- 当  $2^{m-1} + 1 > 2^m - l$ ，即  $l \geq 2^{m-1}$  时， $2^{m-1} + 1$  对应的原编号为  $2(2^{m-1} + 1 - (2^m - l)) - 1$ ，即  $I(n) = 2l + 1 - 2^m$ 。

综上：

$$I(n) = \begin{cases} 2l + 1 + 2^{m-1} = J(n) + 2^{m-1} & 0 \leq l < 2^{m-1} \\ 2l + 1 - 2^m = J(n) - 2^m & 2^{m-1} \leq l < 2^m \end{cases}$$

其中  $n = 2^m + l$  ( $0 \leq l < 2^m$ )。

## Problem 4

利用求和因子来求解递归式：

$$T_0 = 5;$$

$$2T_n = nT_{n-1} + 3 \times n!, \quad n > 0.$$

### Solution

$$a_n = 2, \quad b_n = n, \quad c_n = 3n!$$

求和因子设为  $s_n$ ：

$$\frac{s_n}{s_{n-1}} = \frac{a_{n-1}}{b_n}$$

由于  $s_1$  最后会消去，所以不妨设  $s_1 = 1$ ，则：

$$s_n = \frac{a_{n-1}a_{n-2}\dots a_1}{b_nb_{n-1}\dots b_2} = \frac{2^{n-1}}{n!}$$

代入  $s_n$  可得：

$$\begin{aligned} T_n &= \frac{s_1b_1T_0 + \sum_{k=1}^n s_kc_k}{s_na_n} \\ &= \frac{5 + \sum_{k=1}^n 3 \times 2^{k-1}}{\frac{2^n}{n!}} \\ &= \frac{3 \times 2^n + 2}{\frac{2^n}{n!}} \\ &= n! \cdot (3 + 2^{1-n}) \end{aligned}$$

## Problem 5

证明拉格朗日恒等式：

$$\sum_{1 \leq j < k \leq n} (a_j b_k - a_k b_j)^2 = \left( \sum_{k=1}^n a_k^2 \right) \left( \sum_{k=1}^n b_k^2 \right) - \left( \sum_{k=1}^n a_k b_k \right)^2$$

### Solution

可以交换求和式中的  $k, j$  变量名得到：

$$\sum_{1 \leq j < k \leq n} (a_j b_k - a_k b_j)^2 = \sum_{1 \leq j < k \leq n} (a_k b_j - a_j b_k)^2 = \sum_{1 \leq k < j \leq n} (a_j b_k - a_k b_j)^2$$

所以：

$$\begin{aligned} \sum_{1 \leq j, k \leq n} (a_j b_k - a_k b_j)^2 &= \sum_{1 \leq j < k \leq n} (a_j b_k - a_k b_j)^2 + \sum_{1 \leq k < j \leq n} (a_j b_k - a_k b_j)^2 + \sum_{1 \leq j = k \leq n} (a_j b_k - a_k b_j)^2 \\ &= 2 \sum_{1 \leq j < k \leq n} (a_j b_k - a_k b_j)^2 + \sum_{1 \leq j \leq n} (a_j b_j - a_j b_j)^2 \\ &= 2 \sum_{1 \leq j < k \leq n} (a_j b_k - a_k b_j)^2 \end{aligned}$$

即：

$$\begin{aligned} \sum_{1 \leq j < k \leq n} (a_j b_k - a_k b_j)^2 &= \frac{1}{2} \sum_{1 \leq j, k \leq n} (a_j b_k - a_k b_j)^2 \\ &= \frac{1}{2} \sum_{1 \leq j, k \leq n} (a_j^2 b_k^2 + a_k^2 b_j^2 - 2a_j b_j a_k b_k) \\ &= \frac{1}{2} \left[ \sum_{1 \leq j, k \leq n} a_j^2 b_k^2 + \sum_{1 \leq j, k \leq n} a_k^2 b_j^2 - 2 \sum_{1 \leq j, k \leq n} a_j b_j a_k b_k \right] \\ &= \frac{1}{2} \left[ \left( \sum_{k=1}^n a_k^2 \right) \left( \sum_{k=1}^n b_k^2 \right) + \left( \sum_{k=1}^n a_k^2 \right) \left( \sum_{k=1}^n b_k^2 \right) - 2 \left( \sum_{k=1}^n a_k b_k \right) \left( \sum_{k=1}^n a_k b_k \right) \right] \\ &= \left( \sum_{k=1}^n a_k^2 \right) \left( \sum_{k=1}^n b_k^2 \right) - \left( \sum_{k=1}^n a_k b_k \right)^2 \end{aligned}$$

证毕。