



$$\begin{array}{cccc}
\begin{array}{ccc} 3 \\ 2 \ 5 \\ 7 \ 9 \ 4 \\ 8 \ 1 \ 10 \ 6 \end{array} & 
\begin{array}{ccc} 3 \\ 4 \ 7 \\ 5 \ 9 \ 2 \\ 6 \ 1 \ 10 \ 8 \end{array} & 
\begin{array}{ccc} 4 \\ 1 \ 5 \\ 6 \ 7 \ 2 \\ 9 \ 3 \ 10 \ 8 \end{array} & 
\begin{array}{ccc} 4 \\ 2 \ 6 \\ 5 \ 7 \ 1 \\ 8 \ 3 \ 10 \ 9 \end{array} \\
\end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} 5 \\ 4 \ 9 \\ 7 \ 11 \ 2 \\ 8 \ 1 \ 12 \ 10 \\ 6 \ 14 \ 15 \ 3 \ 13 \end{array}$$

**【发掘规律】**从整体上看, 这些数表之间并没有明显的联系, 因而无法归纳构造的通式. 但观察部分元素 (子列), 则会有新的发现.

**【局部观察】**将每行的最大数与最小数标出, 你能发现什么规律吗? 通过考察局部极端元, 不难发现合乎要求的  $n$  阶数表具有如下一些性质:

**性质 1** 从每一行看, 每行的最大数与最小数相邻.

**性质 2** 从每行的“最大数”看, 每行的最大数是下一行的最大数与最小数之差.

**性质 3** 从每行的“最小数”看, 各行的最小数恰好是表中最小的  $n$  个数, 即  $1, 2, \dots, n$ .

**【下定义】**为叙述问题方便, 称  $A = \{1, 2, \dots, n\}$  中的数为小数, 则每行恰有一个小数, 即该行的最小数.

**【结构联想】**怎样证明这些性质呢? 这当然要利用表的构成规律: 广义差分序列. 由此想到, 割取其中的部分元素, 形成常规的差分序列.

**【建立递推子列】**设第 1 行的数是  $a_1$ , 第 2 行的数的集合是  $\{a_2, b_2\}$ , 其中  $a_2 > b_2$ , 那么  $a_1 = a_2 - b_2$ .

考察  $a_2$ , 它是第 3 行相邻两数的差, 设  $a_2 = a_3 - b_3$ . 如此下去, 可知对每个  $a_i$  ( $0 < i < n$ ), 都存在第  $i + 1$  行相邻两数的差与其相等:  $a_i = a_{i+1} - b_{i+1}$ . 于是,  $b_{i+1} = a_{i+1} - a_i$ .

叠合, 得  $b_2 + b_3 + \dots + b_n = a_n - a_1$ . 记  $b_1 = a_1$ , 则  $a_n = b_1 + b_2 + \dots + b_n$ .

**【不等式控制】**所以,

$$a_n = b_1 + b_2 + \dots + b_n \geq 1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}.$$

但显然  $a_n \leq \frac{n(n+1)}{2}$ , 所以,  $a_n = \frac{n(n+1)}{2}$ , 且所有不等式成立等号, 所以

$$\{b_1, b_2, \dots, b_n\} = \{1, 2, \dots, n\}.$$

这表明, 性质 3 成立.

由于  $a_n, b_n$  分别是第  $n$  行的最大、最小数, 它们的差是第  $n-1$  行的最大数, 即  $a_{n-1} = a_n - b_n$  是第  $n-1$  行的最大数.

再由  $b_{n-1}$  是第  $n-1$  行的最小数, 可得  $a_{n-2} = a_{n-1} - b_{n-1}$  是第  $n-2$  行的最大数. 如此下去可知, 对每个  $1 \leq i \leq n$ ,  $a_i, b_i$  分别是第  $i$  行的最大、最小数, 性质1、2 成立.

**【考察极端】** 这些性质还不足以估计表中有多少行, 还需要考察表中最大的若干个数 (称为大数) 的分布.

称哪些数为大数呢? 我们期望任何两个不同的大数之差的绝对值为小数, 由此想到定义

$$B = \left\{ \frac{n(n+1)}{2} - j \mid 0 \leq j \leq n \right\}$$

中的数为大数, 则大、小数具有如下显然性质.

**性质 4** 两个不同的大数之差的绝对值为小数.

实际上,

$$|a - b| \leq \frac{n(n+1)}{2} - \left( \frac{n(n+1)}{2} - n \right) = n.$$

**性质 5** 表中除最后一行外, 其余行的大数都是下一行中的一个大数与一个小数的差.

实际上, 设  $x$  是大数, 则  $x = a - b$ , 其中  $a, b$  是下一行中相邻两数.

如果  $a$  不是大数, 则

$$a < \frac{n(n+1)}{2} - n, \quad x = a - b < a < \frac{n(n+1)}{2} - n,$$

矛盾.

如果  $b$  不是小数, 则

$$b > n, \quad x = a - b < a - n \leq \frac{n(n+1)}{2} - n,$$

矛盾.

观察表中所有大数的位置, 发现它分布在后面若干行中. 为了确定哪些行中有大数, 可引入待定参数.

**【待定参数】** 设倒数第  $i$  行不含大数, 它等价于倒数第  $i$  行最大的数也不是大数, 即  $a_{n-i+1} < \frac{n(n+1)}{2} - n$  (\*)

**【充分条件】** 下面找一个充分条件, 确定  $i$  在怎样的范围取值时, 不等式 (\*) 必定成立.

因为  $a_{n-1} = a_n - b_n$ ,  $a_{n-2} = a_{n-1} - b_{n-1}, \dots, a_{n-i+1} = a_{n-i+1} - b_{n-i+2}$ , 各

式相加, 得

$$\begin{aligned} a_{n-i+1} &= a_n - (b_n + b_{n-1} + \cdots + b_{n-i} + 2) \\ &\leq \frac{n(n+1)}{2} - (1 + 2 + \cdots + (i-1)) \\ &= \frac{n(n+1)}{2} - \frac{i(i-1)}{2}. \end{aligned}$$

于是不等式(\*)成立的一个充分条件是  $\frac{i(i-1)}{2} > n$ , 解得  $i > \frac{1}{2} + \sqrt{2n}$ . 这样, 对所有  $i > \frac{1}{2} + \sqrt{2n}$ , 倒数第  $i$  行的最大数小于最小的数, 从而所有大数都分布后面  $[\frac{1}{2} + \sqrt{2n}]$  行.

**【计数】** 由性质 4 可知, 第  $n$  行最多有 2 个大数相邻, 否则第  $n-1$  行至少有两个小数, 矛盾. 于是第  $n$  行最多有  $2 + [\frac{n-2}{2}] = 1 + [\frac{n}{2}]$  个大数.

由性质 5 可知, 第  $n-1$  行最多有 2 个大数, 且有两个大数时必定相邻. 实际上, 设第  $n$  行唯一的小数为  $x$ , 则第  $n-1$  行的大数为  $A-x$ , 其中  $A$  是第  $n$  行中与  $x$  相邻的大数. 但与  $x$  相邻的大数最多有 2 个, 且当  $x$  两侧的数都是大数时, 第  $n-1$  行的 2 个大数必定相邻.

如果第  $n-2$  行有 2 个大数, 则第  $n-1$  行唯一的小数两侧的数都是大数, 与第  $n-1$  行两个大数时必定相邻矛盾, 所以第  $n-2$  行至多一个大数.

如此下去, 可知其它各行都至多一个大数.

但大数都分布在后面  $i$  行 ( $i \leq \frac{1}{2} + \sqrt{2n}$ ), 所以大数的总个数:

$$S \leq (1 + [\frac{n}{2}]) + 2 + (i-2) = i + 1 + [\frac{n}{2}] \leq \frac{1}{2} + \sqrt{2n} + 1 + [\frac{n}{2}].$$

又  $S = n + 1$ , 所以

$$n + 1 \leq \frac{3}{2} + [\frac{n}{2}] \leq \frac{3+n}{2} + \sqrt{2n}.$$

去分母, 得  $n-1 \leq 2\sqrt{2n}$ . 解得  $n \leq 9$ .

注 最佳的估计是  $n \leq 5$ , 从略.

**【新写】** 设表有  $n$  行, 第一行的数是  $a_1 = b_1$ , 依次考虑每个  $a_{i-1}$  ( $2 \leq i \leq n$ ), 都有第  $i$  行的两个相邻数  $a_i, b_i$ , 使  $a_{i-1} = a_i - b_i$ . 于是,  $b_i = a_i - a_{i-1}$ . 叠合, 得

$$a_n = b_1 + b_2 + \cdots + b_n \geq 1 + 2 + \cdots + n = \frac{n(n+1)}{2}.$$

但  $a_n \leq \frac{n(n+1)}{2}$ , 所以,  $a_n = \frac{n(n+1)}{2}$ , 所有不等式等号成立,

$$\{b_1, b_2, \cdots, b_n\} = 1, 2, \cdots, n.$$

称不大于  $n$  的数为小数, 不小于  $\frac{n(n+1)}{2} - n$  的数为大数, 则第  $i$  行恰有一个

小数, 为  $b_i$ , 且  $b_i$  是第  $i$  行的最小数.

显然, 两个不同的大数之差的绝对值为小数; 表中除最后一行外, 其余行的大数都是下一行中大数与小数的差.

由于  $a_n, b_n$  分别是第  $n$  行的最大、最小数, 所以它们的差  $a_{n-1} = a_n - b_n$  是第  $n-1$  行的最大数.

再由  $b_{n-1}$  是第  $n-1$  行的最小数, 可得  $a_{n-2} = a_{n-1} - b_{n-1}$  是第  $n-2$  行的最大数.

如此下去可知, 对每个  $1 \leq i \leq n$ ,  $a_i$  是第  $i$  行的最大数.

取  $i > \frac{1}{2} + \sqrt{2n}$ , 则由

$$a_{n-1} = a_n - b_n, a_{n-2} = a_{n-1} - b_{n-1}, \dots, a_{n-i+1} = a_{n-i+1} - b_{n-i+2},$$

得

$$\begin{aligned} a_{n-i+1} &= a_n - (b_n + b_{n-1} + \dots + b_{n-i+2}) \\ &\leq \frac{n(n+1)}{2} - (1 + 2 + \dots + (i-1)) \\ &= \frac{n(n+1)}{2} - \frac{i(i-1)}{2} < \frac{n(n+1)}{2} - n, \end{aligned}$$

$a_{n-i+1}$  不是大数.

从而大数都在后  $[\frac{1}{2} + \sqrt{2n}]$  行.

易知, 第  $n$  行最多有 2 个大数相邻, 否则第  $n-1$  行至少有两个小数, 矛盾. 于是第  $n$  行最多有  $2 + [\frac{n-2}{2}] = 1 + [\frac{n}{2}]$  个大数.

进而, 第  $n-1$  行最多有 2 个大数, 且有两个大数时必定相邻. 实际上, 设第  $n$  行唯一的小数为  $x$ , 则第  $n-1$  行的大数为  $A-x$ , 其中  $A$  是第  $n$  行中与  $x$  相邻的大数. 但与  $x$  相邻的大数最多有 2 个, 且当  $x$  两侧的数都是大数时, 第  $n-1$  行的 2 个大数必定相邻.

此外, 如果第  $n-2$  行有 2 个大数, 则第  $n-1$  行唯一的小数的两侧都是大数, 与第  $n-1$  行两个大数时必定相邻矛盾, 所以第  $n-2$  行至多一个大数.

如此下去, 可知其它各行都至多一个大数.

但大数都在后  $[\frac{1}{2} + \sqrt{2n}]$  行, 其总个数:

$$S \leq (1 + [\frac{n}{2}]) + 2 + ([\frac{1}{2} + \sqrt{2n}] - 2) \leq \frac{3+n}{2} + \sqrt{2n}.$$

又  $S = n + 1$ , 所以  $n + 1 \leq \frac{3+n}{2} + \sqrt{2n}$ . 解得  $n \leq 9$ . 故合乎条件的 2018 阶数表不存在.  $\square$