

◆ 颠倒卡片

给定由 n 张卡片组成的一个卡片叠. 每次操作允许从叠中任选的某处抽出一组连接的卡片, 然后保持该组卡片的原有次序(并且不翻转任何一张) 将该组卡片插回到叠中另一任选的位置. 要求经若干次允许范围内操作完全颠倒这叠卡片的排列顺序.

(1) 对于 $n = 9$, 试证: 5 次操作可达到要求;

(2) 对于 $n = 52$, 试证:

i 可通过 27 次操作达到要求;

ii 17 次操作不能达到要求;

iii 26 次操作不能达到要求.

解 (1) 下表所示的 5 次操作可实现题目的要求. 表中每行括号内的数码表示下次操作将取出另安插的卡片; 每行的箭头号“ \uparrow ”表示取出的卡片将要安插的位置.

初始态	1, \uparrow , 2, 3, 4, 5, (6, 7), 8, 9
1 次操作后	1, 6, \uparrow , 7, 2, 3, 4, (5, 8), 9
2 次操作后	1, 6, 5, \uparrow , 8, 7, 2, 3, (4, 9)
3 次操作后	(1, 6, 5, 4), 9, 8, 7, 2, \uparrow , 3
4 次操作后	9, 8, 7, (2, 1), 6, 5, 4, 3, \uparrow
终了态	9, 8, 7, 6, 5, 4, 3, 2, 1

(2) i 更一般地, 设 $k \geq 2$, 将证明对于 $n = 2k$ 或 $n = 2k + 1$, 进行 $k + 1$ 次操作即可实现要求.

下面对 $n = 2k + 1$ 的叙述稍作修改也适用于 $n = 2k$ 情形(对于 $n = 2k$ 情

形,下面叙述中所涉及的 $2k+1$ 一律忽略不计).先将 $(k+2, k+3)$ 移至1与2之间.然后将 $(k+1, k+4)$ 移至 $k+2$ 与 $k+3$ 之间.将 $(k, k+5)$ 移至 $k+1$ 与 $k+4$ 之间,如此这般做下去,直到将 $(4, 2k+1)$ 移至5与 $2k$ 之间.经过这样的 $k-1$ 次操作之后得到

$$1, k+2, k+1, \dots, 4, 2k+1, 2k, \dots, k+3, 2, 3$$

这之后的第 k 次操作将 $(1, k+2, k+1, \dots, 4)$ 移至2与3之间,第 $k+1$ 次操作将 $(2, 1)$ 移至3之后.经过这样的 $k+1$ 次操作达到要求.对于 $n=52=2 \times 26$, $k=26$,可经过 $k+1=27$ 次操作达到目的.

ii 将证明对于52张卡片,17次操作是不够的.我们约定这样一个称呼:倘若两张相邻的卡片中前一张的数码比后一张的小,则称这两张卡片间有一个“升阶”.顺序排列的52张卡片,初始时有51个升阶.每次操作时,抽出相继的任何一组卡片至多消去两个升阶,将这组卡片插入至多再消去一个升阶.因此,每次操作至多消去三个升阶.操作次数少于 $17 = \frac{51}{3}$ 当然不能消去全部升阶.即使17次操作也不行,因为可以断言:第一次操作至多消去一个升阶.如果抽出的卡片在任何一端,那么上述断言显然成立.如果抽出的卡片组在中间,那么抽出时消去了两个升阶,插入某处时又会产生一个升阶.无论如何,第一次操作至多消去一个升阶.

iii 将证明任何一次操作至多消去两个升阶,并且第一次和最后一次中的任何一次至多只能消去一个升阶.

假设某次操作消去了三个升阶,则该次操作抽出一组卡片时消去了两个升阶,将该组插入时又消去了一个升阶.设 a 是抽出那组卡片前面紧邻那张卡片的号码, b 是抽出那组卡片第一张的号码, c 是抽出那组卡片最后一张的号码, d 是该组后面紧邻那张卡片的号码.并设该组卡片经操作插入到号码为 e 和 f 的相邻卡片之间.于是,一方面有 $a < b, c < d, d < a$,因而 $c < b$.另一方面,应该有 $f > e, e > b, c > f$,因而 $c > b$.这两方面的结论显然互相矛盾.

至于第一次操作,至多消去一个升阶.至于最后一次操作,我们可以倒过来看操作手续,最后一次视为倒过来的第一次,至多将一个降阶换成升阶.因此,原来的最后一次操作,至多将一个升阶换成降阶.第一次和最后一次操作至多各消去一个升阶,其间进行的每次操作至多消去两个升阶.52张卡片的初始态有51个升阶,需要25次中间操作才能消去 $51-2=49$ 个升阶,因此总共需要27次操作.