

定义:

- $d_{pos,a,b,c}$, 代表着 pos 位置之前的数全部已经完毕了, 而 $pos, pos + 1, pos + 2$ 位置上的数分别是 a, b, c .
- 操作 $s(a, b, c, n, up)$ 表示对相邻的 a, b, c 向上操作 n 次。还有 $s(a, b, n, up), s(a, n, up)$.
- 如果 s_i 操作的第一个数是 a , 则称 s_i 是对 a 的一个操作
- 设每一个操作记作 s_i , 则操作的集合 $S = \{s_1, s_2, \dots, s_i\}$, 如果经过 S 集合操作后, 能得到目标序列, 称 S 为操作集。

结论:

- 操作的顺序对结果是没有影响的。
- 设要从一个初始序列 $abcd \dots$ 转移到 $ABCD \dots$ 。可以得到, 在元素最少的操作集中, 所有对 a 的操作都是同向的。进一步的, 可以得到, 在最少操作集中, 对同一位置的操作都是同向的。

证明:

首先可以对所有操作进行排序, 对 a 的操作排在最前面, 对 b 的操作排在后面, 以此类推。设操作集 $S = \{s_1, s_2, s_3, \dots\}$, 设前 i 个操作是对 a 进行的。那么经过 $S' = \{s_1, s_2, \dots, s_i\}$ 后, a 就被转化为了 A , 设 b 变为了 b' , c 变为了 c' , S' 中有向上操作和向下操作, 分为 S'_{top}, S'_{down} 。令 $t = (A - a + 10) \bmod 10, d = (a - A + 10) \bmod 10$, 那么 $|S'_{top}| \geq t, |S'_{down}| \geq d$ 必有一个成立, 不失一般性, 设前者成立。在操作过程中, b, c 都有向上与向下的操作, 设最终:

1. b 整体上向上操作到 b' , c 整体上向上操作到 c' . b 向上移动 t_1, c 为 t_2 . 则 $|S'_{top}| \geq \max(t, t_1, t_2)$.
 - $t > t_1 > t_2$, 则 $s(a, b, c, t_2, up), s(a, b, t_1 - t_2, up), s(a, t - t_1, up)$, 共 t 次操作后能得到 A, b', c' 序列, 把此操作集合代替 S' 即可。
 - $t > t_2 > t_1$, 由于 c 的运动一定会有 b 的运动, 则 b 也上升了 t_2 , 但又降下来了, 那么 $|S'_{down}| \geq t_2 - t_1$. 则 $s(a, b, c, t_2, up), s(a, t - t_2, up), s(b, t_2 - t_1, down)$, 共 $t + t_2 - t_1$ 次操作后能得到 A, b', c' 序列, 把此操作集合代替 S' 即可。
 - $t_1 > t_2 > t$, 则 $s(a, b, c, t, up), s(b, c, t_2 - t, up), s(b, t_1 - t_2, up)$, 共 t_1 次操作能得到 A, b', c' 序列, 把此操作集合代替 S' 即可。
 - $t_2 > t_1 > t$, 则 $s(a, b, c, t, up), s(b, c, t_1 - t, up), s(c, t_2 - t_1, up)$, 共 t_2 次操作能得到 A, b', c' 序列, 把此操作集合代替 S' 即可。
 - $t_1 > t > t_2$, 则 $s(a, b, c, t_2, up), s(a, b, t - t_2, up), s(b, t_1 - t_2, up)$, 共 t_1 次操作能得到 A, b', c' 序列, 把此操作集合代替 S' 即可。
 - $t_2 > t > t_1$, 则 $s(a, b, c, t_1, up), s(a, b, t - t_1, up), s(c, t_2 - t, up)$, 共 t_2 次操作能得到 A, b', c' 序列, 把此操作集合代替 S' 即可。
2. b 整体上向下操作到 b' , c 整体上向下操作到 c' . b 向下移动 d_1, c 为 d_2 . 则 $|S'_{top}| \geq t, |S'_{down}| \geq \max(d_1, d_2)$.
 - 先 $s(a, t, up)$, 再把 b, c 向下移, 共 $t + \max(d_1, d_2)$ 次操作即可。
3. b 整体上向上操作到 b' , c 整体上向下操作到 c' . b 向上移动 t_1, c 向下 d_2 . 则 $|S'_{top}| \geq \max(t, t_1), |S'_{down}| \geq d_2$.
 - 那么可以移动 $\max(t, t_1)$ 把 a, b 移动到 A, b' , 再 $s(c, d_2, down)$, 共 $d_2 + \max(t, t_1)$ 次操作即可。

4. b 整体上向下操作到 b' , c 整体上向上操作到 c' , b 向下移动 $d1$, c 向上 $t2$.则

$|S'_{top}| \geq \max(t, t2), |S'_{down}| \geq d1$.由于 c 的运动一定会有 b 的运动, 则 b 也上升了 $t2$,但又降下来了, 那么 $|S'_{down}| \geq t2 + d1$.

- $t > t2$,则 $s(a, b, c, t2, up), s(a, t - t2, up), s(b, t2 + d1, down)$,共 $t + t2 + d1$ 次操作即可。
- $t < t2$,则 $s(a, b, c, t, up), s(c, t2 - t, up), s(b, t2 + d1, down)$,共 $t2 + t2 + d1$ 次操作即可。

综上, 得证。