

week2

Problems 4-7 Monge Array

a

充分性：由定义即可得到

必要性：

由 $A[i, j] + A[i + 1, j + 1] \leq A[i, j + 1] + A[i + 1, j]$ 可得

$$A[i, j] - A[i, j + 1] \leq A[i + 1, j] - A[i + 1, j + 1]$$

故 $f_j(i) = A[i, j] - A[i, j + 1]$ 关于 i 递增, 则有 $\forall 1 \leq i < k \leq m$, 有 $f_j(i) \leq f_j(k)$ 成立, 即 $A[i, j] + A[k, j + 1] \leq A[i, j + 1] + A[k, j]$

同理对 $\forall 1 \leq j < l \leq n$, 有 $A[i, j] + A[i + 1, l] \leq A[i, l] + A[i + 1, j]$

综合上述两个式子可得 $A[i, j] + A[k, l] \leq A[i, l] + A[k, j]$

b

答案不唯一, 修改

$\begin{matrix} 23 & 22 \\ 6 & 7 \end{matrix}$ 中的数使其满足a中条件即可, 如:

37	23	25	32
21	6	7	10
53	34	30	31
32	13	9	6
43	21	15	8

c

假设 $\exists a, b, 1 \leq a < b \leq m$, 使得 $f(a) > f(b)$

由定义有: $A[a, f(b)] > A[a, f(a)]$ 与 $A[b, f(b)] \leq A[b, f(a)]$

可得 $A[b, f(a)] + A[a, f(b)] > A[a, f(a)] + A[b, f(b)]$, 与Monge Array 的定义矛盾

d

已知 $f(2), f(4), \dots, f(2k)$, 求奇数行的 $f(2i + 1)$, 查找时只需要检查 $f(2i), f(2i + 2)$ 之间的数字, 最多需要 $f(2i + 2) - f(2i) + 1$ 步, 总时间为:

$$\begin{aligned} T(m, n) &= \sum_{i=0}^{m/2} (f(2i + 2) - f(2i) + 1) \\ &= f(m) - f(0) + m/2 \\ &= n + m/2 \\ &= O(m + n) \end{aligned}$$

e

假设 $T(m, n) = O(m + n) \leq cm + dn$, 则:

$$\begin{aligned} T(m) &= T(m/2) + T(m, n) \\ &\leq T(m/2) + cm + dn \\ &\leq cm + dn + cm/2 + dn + \dots \\ &= \sum_{i=0}^{\lg m - 1} \frac{cm}{2^i} + \sum_{i=0}^{\lg m - 1} dn \\ &= 2cm + dn \lg m \\ &= O(n \lg m + m) \end{aligned}$$