

1. a) 状态: 二维向量 $A = (A_1, A_2)$
 A_1 是横坐标 $0 \leq A_1 \leq 8$
 A_2 是纵坐标 $0 \leq A_2 \leq 9$
 (取左下角为 $(0, 0)$)

初始状态: $(7, 7)$

目标状态: $(5, 9)$

行动: $\forall i, j \in \{1, 2\}, i \neq j$

$$A_i = A_i \pm 2, A_j = A_j \pm 1$$

$$(7, 7) \rightarrow (6, 9) \rightarrow (5, 7) \rightarrow (7, 8) \rightarrow (5, 9)$$

$$(7, 7) \rightarrow (5, 8) \rightarrow (6, 6) \rightarrow (7, 8) \rightarrow (5, 9)$$

$$(7, 7) \rightarrow (6, 5) \rightarrow (5, 7) \rightarrow (7, 8) \rightarrow (5, 9)$$

代价: 初始 \rightarrow 目标, 马移动步数

如何产生后续状态: 当前状态 + 行动

- b) 状态: 三维向量 $A = (A_1, A_2, A_3)$

代表三个容器的水量

$$\text{三维向量 } B = (12, 8, 3)$$

代表三个容器的容量

$$0 \leq A_1 \leq 12, 0 \leq A_2 \leq 8, 0 \leq A_3 \leq 3$$

初始状态: $(0, 0, 0)$

目标状态: $\forall i \in \{1, 2, 3\} A_i = 1$

行动: 装满 $\forall i \in \{1, 2, 3\} A_i = B_i$

$$A_1 = 12 / A_2 = 8 / A_3 = 3$$

清空 $\forall i \in \{1, 2, 3\} A_i = 0$

$$A_1 = 0 / A_2 = 0 / A_3 = 0$$

移动 $\forall i, j \in \{1, 2, 3\}, i \neq j$

若 $A_i + A_j > B_i$

$$\text{则 } A_i = B_i, A_j = A_i + A_j - B_i$$

$$\text{否则 } A_i = A_i + A_j, A_j = 0$$

$$(0, 0, 0) \xrightarrow[\text{容器1}]{\text{装满}} (12, 0, 0) \xrightarrow[\text{容器1} \rightarrow 2]{\text{移动}} (4, 8, 0) \xrightarrow[\text{容器1} \rightarrow 3]{\text{移动}} (1, 8, 3) \xrightarrow[\text{容器2}]{\text{清空}} (1, 0, 3) \xrightarrow[\text{容器3}]{\text{清空}} (1, 0, 0)$$

代价: 初始 \rightarrow 目标, 装满或清空或移动的水量

如何产生后续状态: 当前状态 + 行动

4.

a) 错误 反例 $f(n) = 1, g(n) = 2^n$

b) 错误 反例 $f(n) = (\frac{1}{2})^n$

c) 正确

证明:

$$\because f(n) = O(g(n))$$

$$\therefore \exists c > 0, n_0 > 0 \text{ st. } \forall n \geq n_0, f(n) \leq c g(n)$$

$$\exists c > 0, n_0 > 0$$

$$\text{st. } \forall n \geq n_0$$

$$\log f(n) \leq \log c + \log(g(n))$$

$$\leq (1 + \log c) \log(g(n))$$

$$\therefore \log f(n) = O(\log(g(n))) \quad \text{得证.}$$

d) 正确 证明: $\because f(n) = O(g(n))$

$$\therefore \exists c > 0, n_0 > 0 \text{ st. } \forall n \geq n_0, f(n) \leq c g(n)$$

$$\text{若 } c \neq 0 \text{ 则 } g(n) \geq \frac{1}{c} f(n)$$

$$\text{若 } c = 0 \text{ 则 } f(n) = 0, g(n) \geq f(n)$$

$$\therefore g(n) = \Omega(f(n)) \quad \text{得证}$$

e) 正确 证明:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{O(f(n))}{f(n)} = 0$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n) + O(f(n))}{f(n)} = 1$$

$$\text{即 } f(n) + O(f(n)) = \Theta(f(n)) \quad \text{得证.}$$



2. $g(n)$ 路径代价. 从初始状态到当前状态, 移动空格的次数

$h(n)$ 启发函数. 曼哈顿距离 当前状态下每个数字(1...8)与目标状态对应数字的曼哈顿距离之和.

