

A Star Search

A*搜索

问题 1:

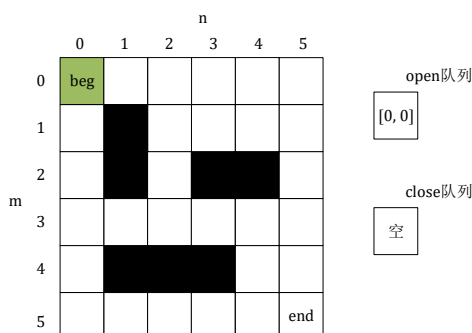
在 $m \times n$ 的二维方格图 s 中从 beg 点移动到 end 点。

解法:

A*搜索算法结合了广度优先搜索、Dijkstra 算法和启发式搜索,能够有效提高搜索效率。与 DFS 和 BFS 这种误差别搜索不同,启发式搜索会设置一个评价函数来计算每个节点的搜索代价(或到目标的距离),优先搜索那些离目标最近的点,从而提高搜索效率。

A*算法的评价函数为 $f(x) = g(x) + h(x)$, 其中 x 是一个节点, $f(x)$ 表示 x 点到 end 的估计距离, $g(x)$ 表示从 beg 到 x 点的距离, $h(x)$ 表示从 x 点到 end 的估算距离。在 A*算法的等待队列中,总是优先选取 $f(x)$ 最小的点进行搜索。

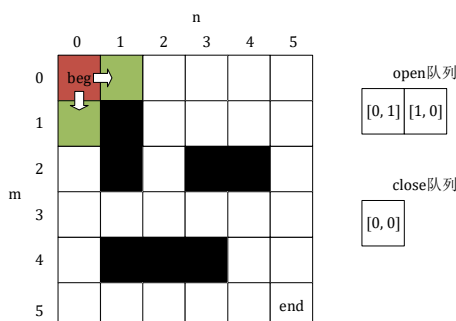
在下面这个 6×6 的二维方格 s 中,其中黑色的格子代表不能通过。从 $beg = [0,0]$ 移动到 $end = [5,5]$, 设置 open 队列、close 队列和 g 分数表。 x 点 $[i,j]$ 和 end 点 $[5,5]$ 的估算距离 $h_{[i,j] \rightarrow end} = |5 - i| + |5 - j|$ 。过程如下:



g 分数表: $g[i,j]$ 表示点 $[i,j]$ 到 beg 点所需要的最小距离

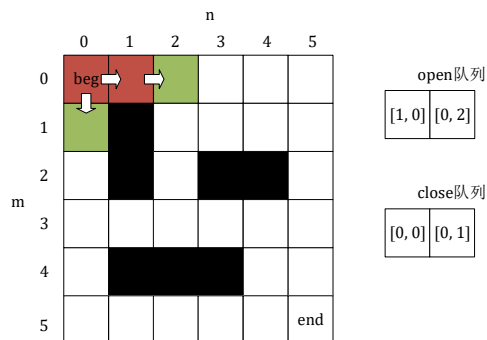
	0	1	2	3	4	5
0	0	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
1	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
2	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
3	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
4	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
5	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$

(1) 将 beg 加入 open 队列并染绿, 初始化 $g[i,j] = +\infty$, 其中 $i,j \in [0,6)$, $g[0,0] = 0$;



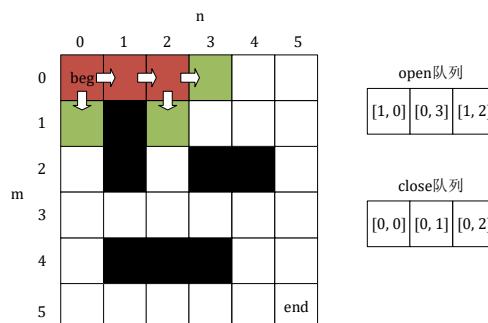
	0	1	2	3	4	5
0	0	1	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
1	1	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
2	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
3	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
4	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
5	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$

- (2) 从 open 队列中取出 f 值最小的 $f[0,0] = g[0,0] + h_{[0,0] \rightarrow end} = 0 + |5-0| + |5-0|$ 点 $[0,0]$ (唯一的), 比较 $[0,0] \neq end$, 将它加入 close 队列并染红, 它周围的 $[0,1]$ 、 $[1,0]$ 不属于 open 队列, 将这两点加入 open 队列并染绿, 令 $[0,1]$ 、 $[1,0]$ 的父节点为 $[0,0]$, 计算 $g[0,1] = g[1,0] = g[0,0] + 1 = 1$;



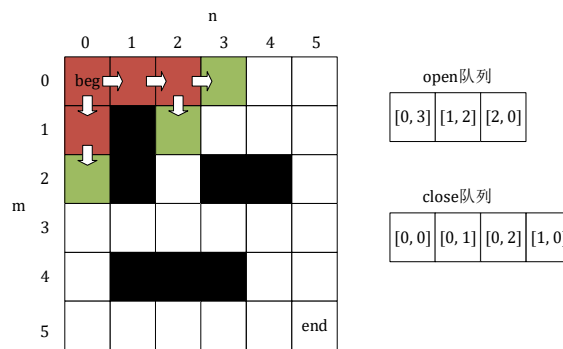
	0	1	2	3	4	5
0	0	1	2	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
1	1	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
2	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
3	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
4	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
5	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$

- (3) 从 open 队列中取出 f 值最小的 $f[0,1] = g[0,1] + h_{[0,1] \rightarrow end} = 1 + |5-0| + |5-1|$ 点 $[0,1]$ (多个 f 值相等的点中可以随机选择一个, 考虑到目标的估算距离 h 值, 在 f 值相等的基础上应该优先选择 h 值最小的, 本解答在选取时有疏漏), 比较 $[0,1] \neq end$, 将它加入 close 队列并染红, 它周围的 $[0,2]$ 不属于 open 队列并染绿, 将该点加入 open 队列, 令 $[0,2]$ 的父节点为 $[0,1]$, 计算 $g[0,2] = g[0,1] + 1 = 2$;



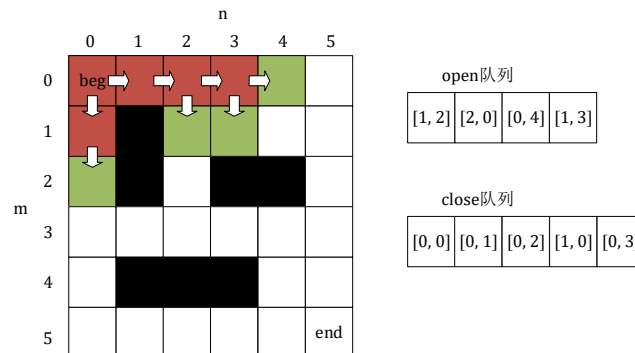
	0	1	2	3	4	5
0	0	1	2	3	$+\infty$	$+\infty$
1	1	$+\infty$	3	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
2	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
3	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
4	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
5	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$

- (4) 从 open 队列中取出 f 值最小的 $f[0,2] = g[0,2] + h_{[0,2] \rightarrow end} = 2 + |5-0| + |5-2|$ 点 $[0,2]$, 比较 $[0,2] \neq end$, 将它加入 close 队列并染红, 它周围的 $[0,3]$ 、 $[1,2]$ 不属于 open 队列, 将该两点加入 open 队列并染绿, 令 $[0,3]$ 、 $[1,2]$ 的父节点为 $[0,2]$, 计算 $g[0,3] = g[1,2] = g[0,2] + 1 = 3$;



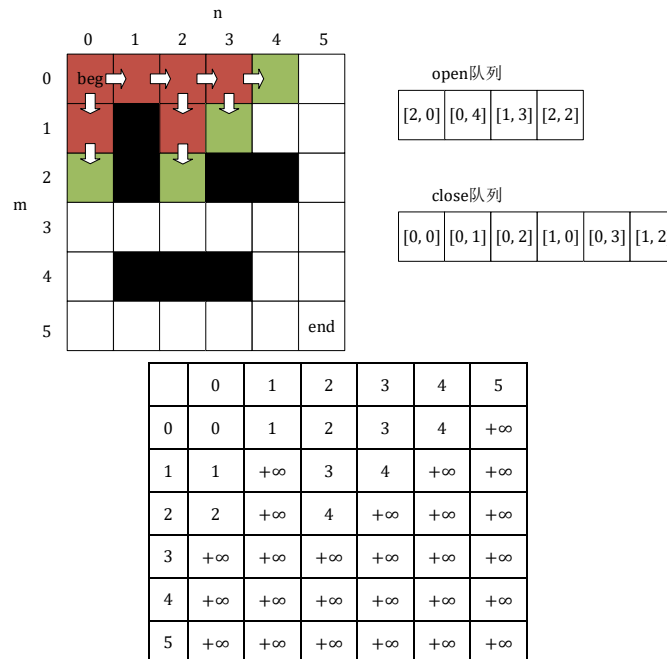
	0	1	2	3	4	5
0	0	1	2	3	$+\infty$	$+\infty$
1	1	$+\infty$	3	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
2	2	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
3	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
4	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
5	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$

- (5) 从 open 队列中取出 f 值最小的 $f[1,0] = g[1,0] + h_{[1,0] \rightarrow end} = 1 + |5-1| + |5-0|$ 点 $[1,0]$, 比较 $[1,0] \neq end$, 将它加入 close 队列并染红, 它周围的 $[2,0]$ 不属于 open 队列, 将该点加入 open 队列并染绿, 令 $[2,0]$ 的父节点为 $[1,0]$, 计算 $g[2,0] = g[1,0] + 1 = 2$;

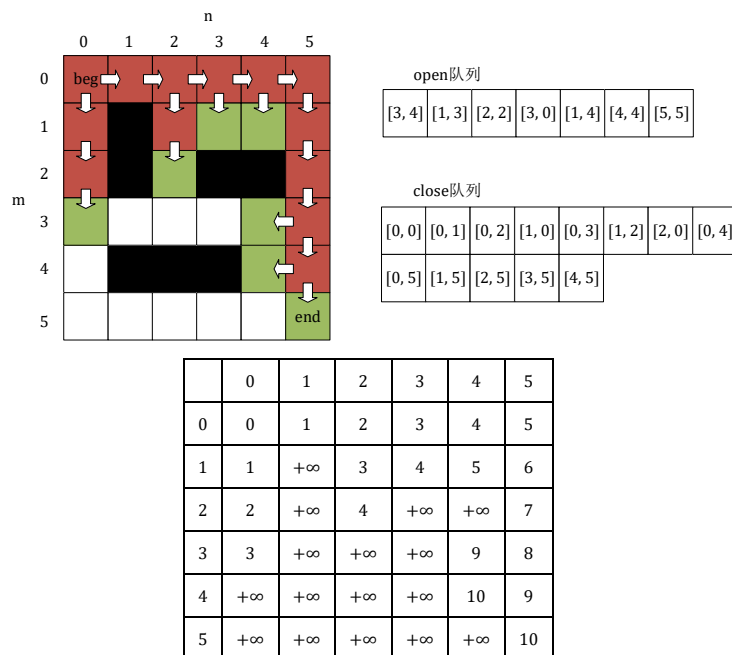


	0	1	2	3	4	5
0	0	1	2	3	4	$+\infty$
1	1	$+\infty$	3	4	$+\infty$	$+\infty$
2	2	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
3	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
4	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
5	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$

- (6) 从 open 队列中取出 f 值最小的 $f[0,3] = g[0,3] + h_{[0,3] \rightarrow end} = 3 + |5-0| + |5-3|$ 点 $[0,3]$, 比较 $[0,3] \neq end$, 将它加入 close 队列并染红, 它周围的 $[1,3]$ 、 $[0,4]$ 不属于 open 队列, 将该两点加入 open 队列并染绿, 令 $[0,4]$ 、 $[1,3]$ 的父节点为 $[0,3]$, 计算 $g[1,3] = g[0,4] = g[0,3] + 1 = 4$;



- (7) 从 open 队列中取出 f 值最小的 $f[1,2] = g[1,2] + h_{[1,2] \rightarrow end} = 3 + |5-1| + |5-2|$ 点 $[1,2]$ 加入 close 队列并染红, 它周围的 $[2,2]$ 不属于 open 队列, $[1,3]$ 已经属于 open 队列, 将 $[2,2]$ 加入 open 队列并染绿, 令 $[2,2]$ 的父节点为 $[1,2]$, 计算 $g[2,2] = g[1,2] + 1 = 4$, 计算 $g'[1,3] = g[1,2] + 1 = g[1,3]$, 新的路径并不比老的路径更短, 不必更新 $[1,3]$ 点的父节点;
- (8) 每一步从 open 队列中取出 f 值最小的 (目前 open 队列中所有点的 f 值都相同, 可以随机选择任意点, 不过考虑到目标的估算距离 h 值, 在 f 值相等的基础上应该优先选择 h 值最小的) 点 x, 比较 x 与 end, (a) 若 open 队列为空, 算法结束没有找到 end 点, (b) 若 $x = end$ 则算法结束找到 end 点, (c) 继续寻找, 将 x 点加入 close 队列并染红, 对于 x 点周围的其他节点 y 有以下可能: (a) 若 y 点属于 close 队列为红色则直接跳过该点, (b) 若 y 点不属于 close 队列, 不属于 open 队列, 将 y 点加入 open 队列并染绿, 父节点设置为 x, 计算 $g(y)$ 、 $h(y)$ 、 $f(y)$ 值, (c) 若 y 点不属于 close 队列, 属于 open 队列, 说明 y 点已经被访问过, 重新计算以 x 点为父节点的 y 的 $g(y)$ 、 $h(y)$ 、 $f(y)$ 值, 若 $f(y)$ 更小则更新 y 点的信息和父节点为 x 点, 若 $f(y)$ 并不比原本的路径更短则保持现在的 y 点不变;



(9) 跳过中间重复的步骤，最终情况如上图所示，open 队列中包含 end 点，算法结束，beg 点到 end 点的距离为 10，路径通过节点的父节点指针回溯回去；

对于 $m \times n$ 的二维方格 s ，A* 搜索的过程并不是向四周均匀发散开的，而是沿着 f 值和 h 值最小的方向移动，最坏情况下时间复杂度为 $O(m \times n)$ 。

问题 2（八数码问题）：

对于 3×3 的矩阵 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ ， x 点可以与上下左右的相邻点交换位置，除此之外不能随

意改变位置，将该矩阵变成下面状态： $\begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & x \end{bmatrix}$ 。

求最少变换次数以及变化经过，即从起点状态 beg 到终点状态 end 的路径。

解法：

与之前问题不同，本问题将每种矩阵状态看作一个节点，是一种时间上的状态搜索。

从 $beg = \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ 移动到 $end = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & x \end{bmatrix}$ ，设置 open 队列、close 队列和 g 分数表。

x 点和 end 点的估算距离 $h_{x \rightarrow end} = \sum_{i=0, j=0}^2 (x_{[i,j]} \neq end_{[i,j]} ? 1 : 0)$ ，即对于同一个位置 $[i,j]$ ，若 $x_{[i,j]} \neq end_{[i,j]}$ 则 h 值加 1，否则加 0，其中 $i, j \in [0, 2]$ 。当 x 点与 end 点相同时， x 点中每个位置的值都和 end 点相同。过程如下：

$$open = \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$$

$$close = empty$$

$$g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 0$$

(1) 将 beg 点加入 open 队列, g 分数表中 $g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 0$;

$$open = \begin{bmatrix} 2 & 8 & x \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & 4 & x \end{bmatrix}$$

$$close = \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$$

$$g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 0 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 1 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & 4 & x \end{bmatrix} = 1 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & x \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 1$$

(2) 从 open 队列中取出 f 值最小的 $f = 0 + 9 = 9$ (唯一的) 点 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$, 将它加入

close 队列, 该点的 x 与上下左右交换位置后的状态有

$$\begin{bmatrix} 2 & 8 & x \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & 4 & x \end{bmatrix}, \text{ 这 3 个状态可以看作该点的相邻点 (和问题 1 中}$$

二维方格的上下左右 4 个相邻格子类似), 这 3 个状态不属于 open 队列和 close 队

列, 将这 3 个点加入 open 队列并设置父节点都为 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ 并计算 g 值:

$$open = \begin{bmatrix} 2 & 8 & x \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix}$$

$$close = \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & 4 & x \end{bmatrix}$$

$$g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 0 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 1 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & 4 & x \end{bmatrix} = 1 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & x \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 1 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix} = 2$$

(3) 从 open 队列中取出 f 值最小的 $f = 1 + 8 = 9$ 点 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & 4 & x \end{bmatrix}$, 将它加入 close 队列,

该点的 x 与上下左右交换位置后的状态有 2 个点 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix}$, 其中

$\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ 属于 close 队列, 跳过该点, $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix}$ 不属于 open 队列和 close 队列,

将该点加入 open 队列, 设置父节点为 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & 4 & x \end{bmatrix}$ 并计算 g 值:

$$open = \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & x & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$$

$$close = \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & 4 & x \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & x \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$$

$$g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 0 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 1 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & 4 & x \end{bmatrix} = 1 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & x \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 1 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix} = 2 \quad g \begin{bmatrix} 2 & x & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 2$$

(6) 从 open 队列中取出 f 值最小的 $f = 2 + 9 = 11$ 点 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix}$, 将它加入 close 队列,

其中 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & 4 & x \end{bmatrix}$ 属于 close 队列, 跳过该点, $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ x & 6 & 4 \end{bmatrix}$ 不属于 open 队列

和 close 队列，将这 2 点加入 open 队列，设置父节点为 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix}$ 并计算 g 值；

(7) 从 open 队列中取出 f 值最小的 $f = 2 + 9 = 11$ 点 $\begin{bmatrix} 2 & x & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$, 将它加入 close 队列,

该点的 x 与上下左右交换位置后的状态有 3 个点 $\begin{bmatrix} x & 2 & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & x \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$,

其中 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & x \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ 属于 close 队列, 跳过该点, $\begin{bmatrix} x & 2 & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ $\begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ 不属于 open 队列

和 close 队列，将这 2 点加入 open 队列，设置父节点为 $\begin{bmatrix} 2 & x & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ 并计算 g 值；

(8) 从 open 队列中取出 f 值最小的 $f = 3 + 8 = 11$ 点 $\begin{bmatrix} x & 2 & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ (open 队列中存在多个

(12)从 open 队列中取出 f 值最小的 $f = 4 + 8 = 12$ 点 $\begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ x & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$, 将它加入 close 队列,

该点的 x 与上下左右交换位置后的状态有 3 个点 $\begin{bmatrix} x & 2 & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ 7 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ 6 & 7 & 1 \\ x & 4 & 5 \end{bmatrix}$,

其中 $\begin{bmatrix} x & 2 & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ 属于 close 队列, 跳过该点, $\begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ 7 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ $\begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ 6 & 7 & 1 \\ x & 4 & 5 \end{bmatrix}$ 不属于 open 队列

和 close 队列，将该 2 点加入 open 队列，设置父节点为 $\begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ x & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ 并计算 g 值；

$$\begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ 7 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ 6 & 7 & 1 \\ x & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ 6 & x & 5 \end{bmatrix}$$

$$g \begin{bmatrix} 2 & x & 1 \\ 3 & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 2 \, g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ x & 3 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 2 \, g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ 6 & x & 5 \end{bmatrix} = 2 \, g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix} = 3 \, g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ x & 6 & 4 \end{bmatrix} = 3 \, g \begin{bmatrix} x & 2 & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 3$$

$$g \begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 3 g \begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ x & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 4 g \begin{bmatrix} x & 2 & 1 \\ 3 & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 3 g \begin{bmatrix} 2 & 1 & x \\ 3 & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 3 g \begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 \\ x & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 4 g \begin{bmatrix} x & 8 & 1 \\ 2 & 3 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 3$$

$$g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 6 & 3 & 7 \\ x & 4 & 5 \end{bmatrix} = 3 \ g \begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ 7 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 5 \ g \begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ 6 & 7 & 1 \\ x & 4 & 5 \end{bmatrix} = 5 \ g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ x & 6 & 5 \end{bmatrix} = 3 \ g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ 6 & 5 & x \end{bmatrix} = 3$$

(13)从 open 队列中取出 f 值最小的 $f = 2 + 9 = 11$ 点 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ 6 & x & 5 \end{bmatrix}$, 将它加入 close 队列,

该点的 x 与上下左右交换位置后的状态有 3 个点 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ x & 6 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ 6 & 5 & x \end{bmatrix}$,

其中 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ 属于 close 队列, 跳过该点, $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ x & 6 & 5 \end{bmatrix}$ $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ 6 & 5 & x \end{bmatrix}$ 不属于 open 队列

和 close 队列，将该 2 点加入 open 队列，设置父节点为 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ 6 & r & 5 \end{bmatrix}$ 并计算 g 值；

$$open = \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ x & 6 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 1 & x \\ 3 & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x & 8 & 1 \\ 2 & 3 & 7 \\ x & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 6 & 3 & 7 \\ x & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ x & 6 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ 6 & 5 & x \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 \\ 6 & 8 & 7 \\ x & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 \\ 8 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$$

$$close = \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & 4 & x \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & x \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & x & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x & 2 & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & x & 1 \\ 3 & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x & 2 & 1 \\ 3 & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & x & 1 \\ 3 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ x & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$$

$\begin{bmatrix} 2 & x & 1 \\ 3 & 8 & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ x & 3 & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 5 & x \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix}$, 其中 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix}$ 属于 close 队列, 跳过

该点, $\begin{bmatrix} 2 & x & 1 \\ 3 & 8 & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ x & 3 & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 5 & x \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix}$ 不属于 open 队列和 close 队列, 将该 3 点加

入 open 队列，设置父节点为 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix}$ 并计算 g 值；

[illegible]

(16)从 open 队列中取出 f 值最小的 $f = 3 + 9 = 12$ 点 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ x & 6 & 4 \end{bmatrix}$, 将它加入 close 队列,

该点的 x 与上下左右交换位置后的状态有 2 个点 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ x & 7 & 5 \\ 3 & 6 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix}$, 其中

$\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix}$ 属于 close 队列, 跳过该点, $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ x & 7 & 5 \\ 3 & 6 & 4 \end{bmatrix}$ 不属于 open 队列和 close 队列,

将该点加入 **open** 队列，设置父节点为 $\begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ x & 6 & 4 \end{bmatrix}$ 并计算 **g** 值：

$$open = \begin{bmatrix} 2 & 1 & x \\ 3 & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x & 8 & 1 \\ 2 & 3 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 6 & 3 & 7 \\ x & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ x & 6 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ 6 & 5 & x \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 \\ 6 & 8 & 7 \\ x & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 \\ 8 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & x & 1 \\ 3 & 8 & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ x & 3 & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix}$$

$$\begin{aligned}
close = & \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & 4 & x \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & x \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & x & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x & 2 & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & x & 1 \\ 3 & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x & 2 & 1 \\ 3 & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ x & 3 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \\
& \begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ 7 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ x & 4 & 5 \\ 6 & x & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ 6 & x & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 \\ x & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ x & 6 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \\
g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 0 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 1 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & 4 & x \end{bmatrix} = 1 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & x \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 1 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ 6 & x & 4 \end{bmatrix} = 2 \quad g \begin{bmatrix} 2 & x & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 2 \\
g \begin{bmatrix} 2 & x & 1 \\ 3 & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 2 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ x & 3 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 2 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ 6 & x & 5 \end{bmatrix} = 2 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & x & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix} = 3 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 7 & 5 \\ x & 6 & 4 \end{bmatrix} = 3 \quad g \begin{bmatrix} x & 2 & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 3 \\
g \begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 3 \quad g \begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ x & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 4 \quad g \begin{bmatrix} x & 2 & 1 \\ 3 & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 3 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 1 & x \\ 3 & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 3 \quad g \begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 \\ x & 8 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 4 \quad g \begin{bmatrix} x & 8 & 1 \\ 2 & 3 & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 3 \\
g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 6 & 3 & 7 \\ x & 4 & 5 \end{bmatrix} = 3 \quad g \begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ 7 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 5 \quad g \begin{bmatrix} 3 & 2 & 8 \\ 6 & 7 & 1 \\ x & 4 & 5 \end{bmatrix} = 5 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ x & 6 & 5 \end{bmatrix} = 3 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 4 & 7 \\ 6 & 5 & x \end{bmatrix} = 3 \quad g \begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 \\ 6 & 8 & 7 \\ x & 4 & 5 \end{bmatrix} = 5 \\
g \begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 \\ 8 & x & 7 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 5 \quad g \begin{bmatrix} 2 & x & 1 \\ 3 & 8 & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix} = 4 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ x & 3 & 5 \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix} = 4 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ 3 & 5 & x \\ 6 & 7 & 4 \end{bmatrix} = 4 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 8 & 1 \\ x & 7 & 5 \\ 3 & 6 & 4 \end{bmatrix} = 4 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ x & 3 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 4 \\
g \begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & 1 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 4 \quad g \begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & 4 & 1 \\ 6 & x & 5 \end{bmatrix} = 4
\end{aligned}$$

(17) 从 open 队列中取出 f 值最小的 $f = 3 + 9 = 12$ 点 $\begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$, 将它加入 close 队列,

该点的 x 与上下左右交换位置后的状态有 4 个点

$$\begin{bmatrix} 2 & x & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ x & 3 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & 1 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & 4 & 1 \\ 6 & x & 5 \end{bmatrix}, \text{ 其中 } \begin{bmatrix} 2 & x & 8 \\ 3 & 7 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \text{ 属于 close 队列, 跳过}$$

该点, $\begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ x & 3 & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & 1 & x \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & 4 & 1 \\ 6 & x & 5 \end{bmatrix}$ 不属于 open 队列和 close 队列, 将该 3 点加

入 open 队列, 设置父节点为 $\begin{bmatrix} 2 & 7 & 8 \\ 3 & x & 1 \\ 6 & 4 & 5 \end{bmatrix}$ 并计算 g 值;

(18) 每一步从 open 队列中取出 f 值最小的 (f 值相同时优先选 h 值最小的) 点 x, 比较 x 点与 end 点, (a) 若 open 队列为空, 则没有找到 end, 算法结束, (b) 若 $x = end$ 则找到 end 点, 算法结束, (c) 继续寻找, 将 x 点加入 close 队列, x 点相邻的其他节点 y 有以下可能: (a) 若 y 点属于 close 队列则直接跳过该点, (b) 若 y 点不属于 close 队列, 不属于 open 队列, 将 y 点加入 open 队列, 父节点设置为 x, 计算 $g(y)$ 、 $h(y)$ 、 $f(y)$ 值, (c) 若 y 点不属于 close 队列, 属于 open 队列, 说明 y 点已经被访问过, 重新计算以 x 点为父节点的 y 的 $g(y)$ 、 $h(y)$ 、 $f(y)$ 值, 若 $f(y)$ 更小则更新 y 点的信息和父节点为 x 点, 若 $f(y)$ 并不比原本的路径更短则保持现在的 y 点不变; 对于八进制数码问题, A* 搜索在最坏情况下时间复杂度为 $O(9^9)$ 。