

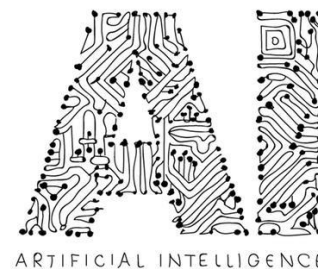


人工智能



沙瀛

信息学院
2020.3



启发式搜索

- 启发式信息与估价函数
- A算法之局部择优搜索与全局择优搜索
- A*算法

• 概念

启发式信息与估价函数

• 启发信息

用于指导搜索过程且与具体问题求解有关的控制信息称为启发信息。

• 启发信息分类

- 有效地帮助确定扩展节点的信息。
- 在扩展节点时，用于决定要生成哪一个或哪几个后继节点。
- 用于确定某些应该从搜索树中抛弃或修剪的节点。

•概念

估价函数

在扩展节点时，用来描述节点重要程度的函数称为估价函数。其一般形式为：

$$f(x)=g(x)+h(x)$$

其中， $g(x)$ 为初始节点 S_0 到节点 x 已实际付出的代价， $h(x)$ 是从节点 x 到目标节点 S_g 的最优路径的估计代价，启发信息主要由 $h(x)$ 来体现，故把它称为启发函数。

• 概念

A 算法

- 在状态空间搜索中，如果每一步都利用估价函数 $f(n)=g(n)+h(n)$ 对Open表中的节点进行排序，则称A算法。它是一种为启发式搜索算法。

• 概念

A 算法

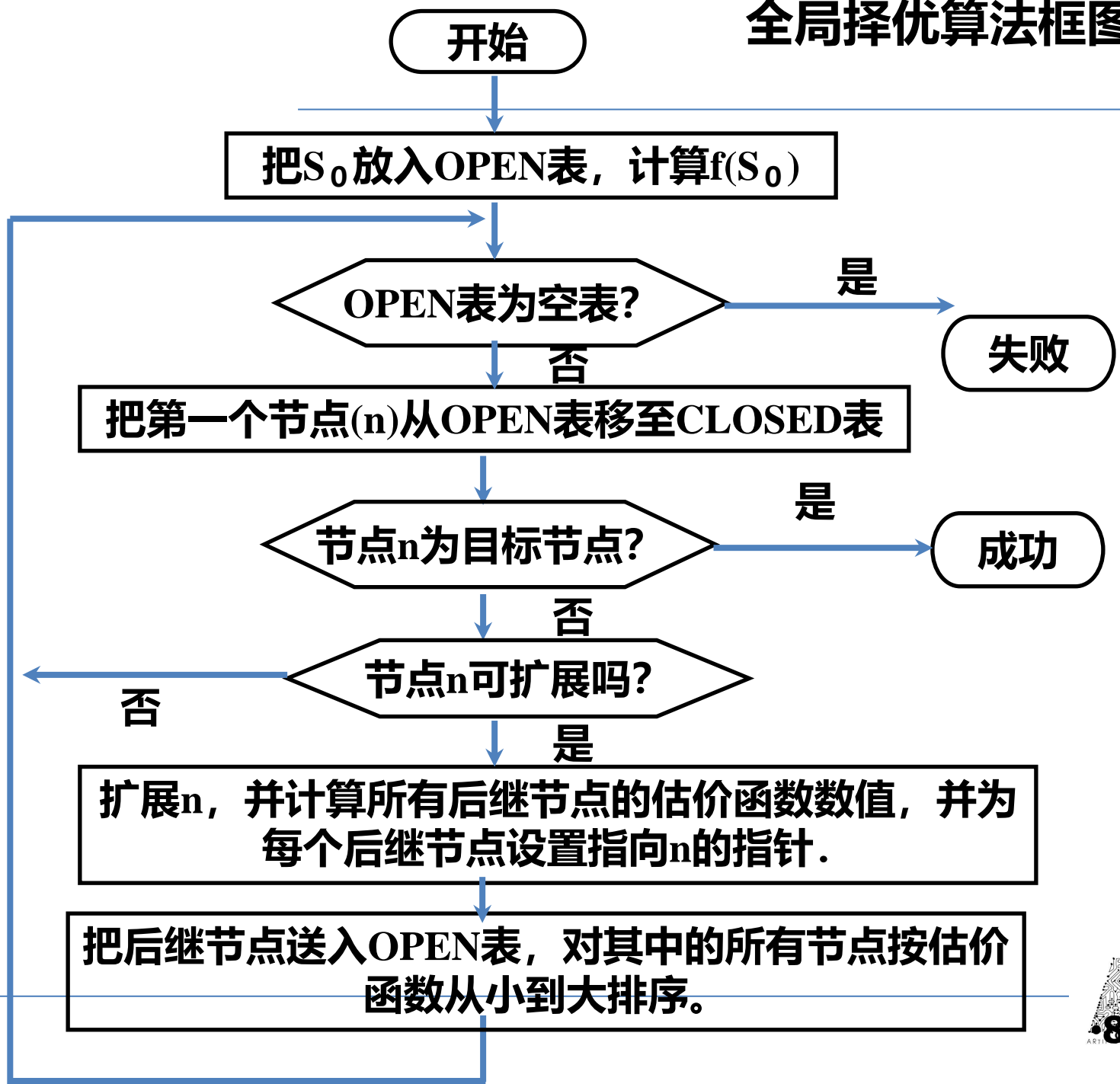
• 类型：

- 全局择优：从Open表的所有节点中选择一个估价函数值最小的进行扩展。
- 局部择优：仅从刚生成的子节点中选择一个估价函数值最小的进行扩展。

全局择优

- (1)把初始节点 S_0 放入Open表中, $f(S_0)=g(S_0)+h(S_0)$;
- (2)如果Open表为空, 则问题无解, 失败退出;
- (3)把Open表的第一个节点取出放入Closed表, 并记该节点为 n ;
- (4)考察节点 n 是否为目标节点。若是, 则找到了问题的解, 成功退出;
- (5)若节点 n 不可扩展, 则转第(2)步;
- (6)扩展节点 n , 生成其子节点 $n_i(i=1, 2, \dots)$, 计算每一个子节点的估价值 $f(n_i)(i=1, 2, \dots)$, 并为每一个子节点设置指向父节点的指针, 然后将这些子节点放入Open表中;
- (7)根据各节点的估价函数值, 对Open表中的全部节点按从小到大的顺序重新进行排序;
- (8)转第(2)步。

全局择优算法框图



•例子

八数码难题

| | | |
|---|---|---|
| 2 | 8 | 3 |
| 1 | | 4 |
| 7 | 6 | 5 |

(初始状态)



| | | |
|---|---|---|
| 1 | 2 | 3 |
| 8 | | 4 |
| 7 | 6 | 5 |

(目标状态)

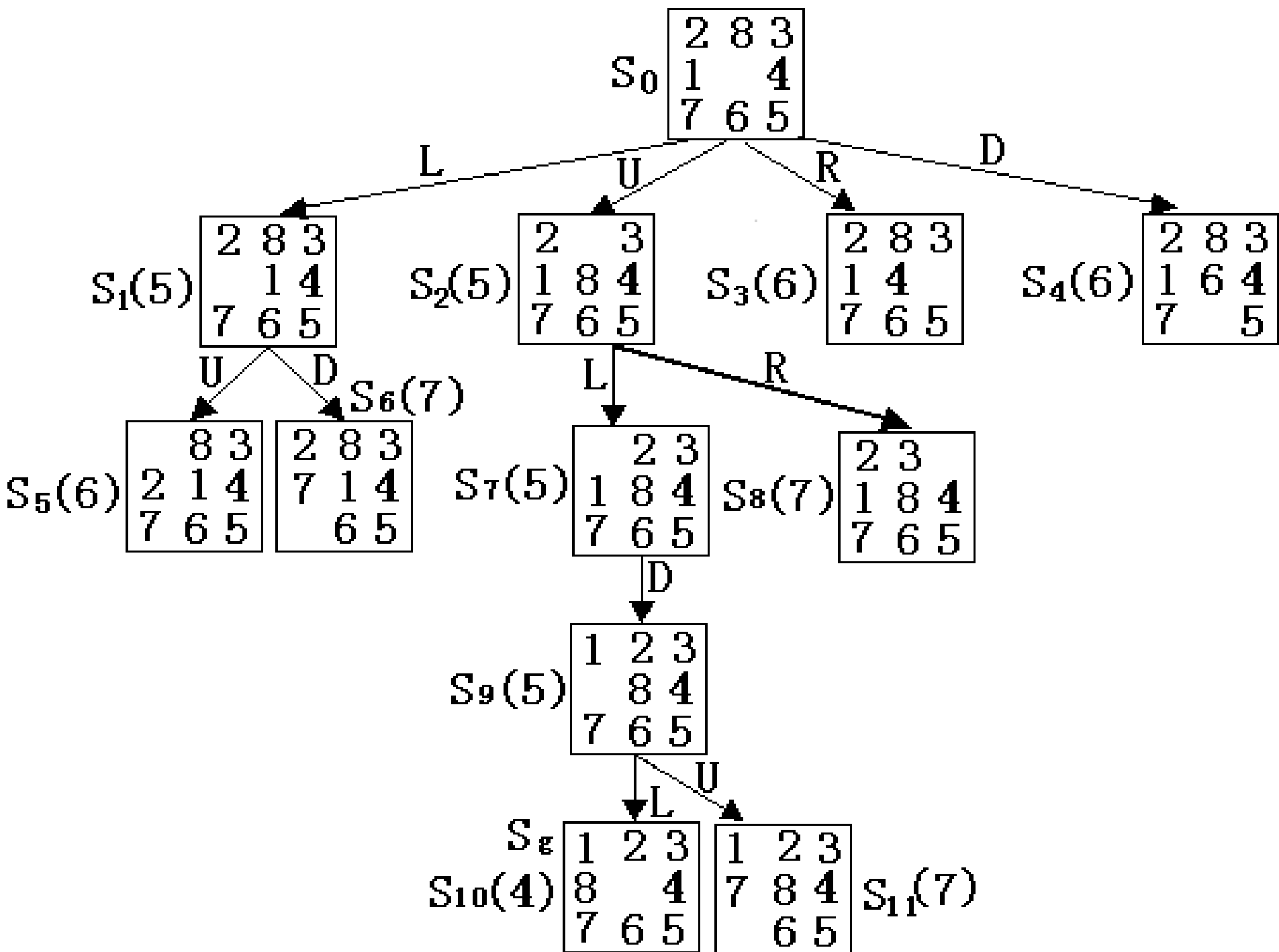
•例子

八数码难题

令： $f(x) = d(x) + h(x)$

其中， $d(x)$ 为节点 x 的深度， $h(x)$ 为节点 x 与目标节点之间不相同的数字个数，即“不在位”的数码个数。

搜索过程如下：



•例子

问题的解为：

$S_0 \rightarrow S_2 \rightarrow S_7 \rightarrow S_9 \rightarrow S_{10}$

OPEN表：

S_0

S_1, S_2, S_3, S_4

S_2, S_3, S_4, S_5, S_6

$S_7, S_3, S_4, S_5, S_6, S_8$

$S_9, S_3, S_4, S_5, S_6, S_8$

$S_{10}, S_3, S_4, S_5, S_6, S_8, S_{11}$

$S_3, S_4, S_5, S_6, S_8, S_{11}$

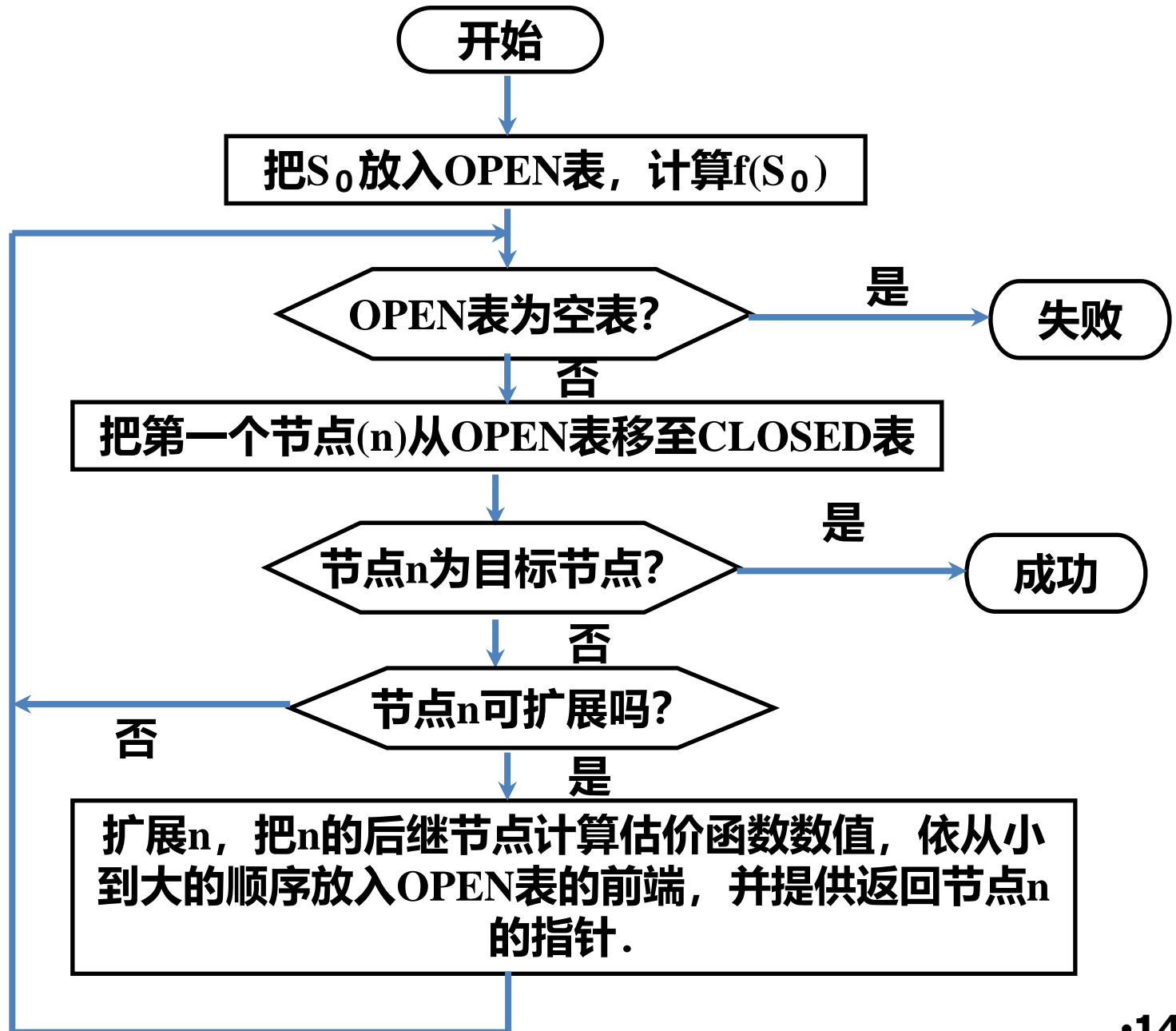
CLOSED表：

$S_0, S_1, S_2, S_7, S_9, S_{10}$

局部择优

- 将初始节点 S_0 放入OPEN表中，计算估价函数 $f(s_0)$ 。
- 若OPEN表为空，则问题无解，退出。
- 将OPEN表中第1个节点 N 放入CLOSED表中，并按顺序编号为 n 。
- 若 $N=S_g$ ，则已求得问题的解，退出。
- 生成 N 的所有子节点集合SUB，并且删除已在OPEN及CLOSED中存在的节点。
- 计算SUB中每个节点 i 的估价函数值 $f(i)$ ，并对SUB中的所有节点按照估价值进行升序排序
- 将SUB中的所有节点放入OPEN的首部，并填入其父节点编号 n ，转 (2)。

局部择优算法框图



• 概念

A*算法

- A*算法对扩展节点选择方法做了一些限制，选用了—个比较特殊的估价函数。
- 估价函数的定义：
对节点 n 定义 $f^*(n) = g^*(n) + h^*(n)$ ，表示从 S 开始约束通过节点 n 的—条最佳路径的代价。
希望估价函数 f 定义为： $f(n) = g(n) + h(n)$
—— g 是 g^* 的估计， h 是 h^* 的估计

•概念

A*算法

- 重排OPEN表是依据 $f(x)=g(x)+h(x)$
- $g(n)$ 是对最小代价 $g^*(n)$ 的估计，且 $g(n)>0, g(x) \geq g^*(n)$ 。
- $h(x)$ 为 $h^*(x)$ 的下界，即对所有的 x 存在 $h(x) \leq h^*(x)$ 。

A*算法的最优性

- A*算法的搜索效率很大程度上取决于启发函数 $h(n)$ 。一般来说，在满足 $h(n) \leq h^*(n)$ 的前提下， $h(n)$ 的值越大越好。 $h(n)$ 的值越大，说明它携带的启发性信息越多，A*算法搜索时扩展的节点就越少，搜索效率就越高。A*算法的这一特性被称为最优性。

• 例子

A* 条件 举例

- 八数码问题
- $h1(n)$ = “不在位”的将牌数
- $h2(n)$ = 将牌 “不在位” 的距离和

| | | | | |
|---|---|---|---|---|
| | 1 | 2 | 3 | |
| | 2 | 8 | 3 | |
| 8 | 1 | 6 | 4 | 4 |
| | 7 | | 5 | 5 |
| | 7 | 6 | | |

1 : 1

2 : 1

6 : 1

8 : 2

• 例子

A*条件举例

- $h_1(n) \leq h_2(n) \leq h^*(n)$
- 所以它们做为 $h(n)$ 时是A*算法,且 h_2 优于 h_1 。

作业

- 对于八数码问题重新定义估价函数：
 $f(x) = d(x) + h(x)$ ，其中， $d(x)$ 为节点 x 的深度， $h(x)$ 是所有棋子偏离目标位置的距离之总和，
试分别用局部择优搜索及全局择优搜索画出搜索树

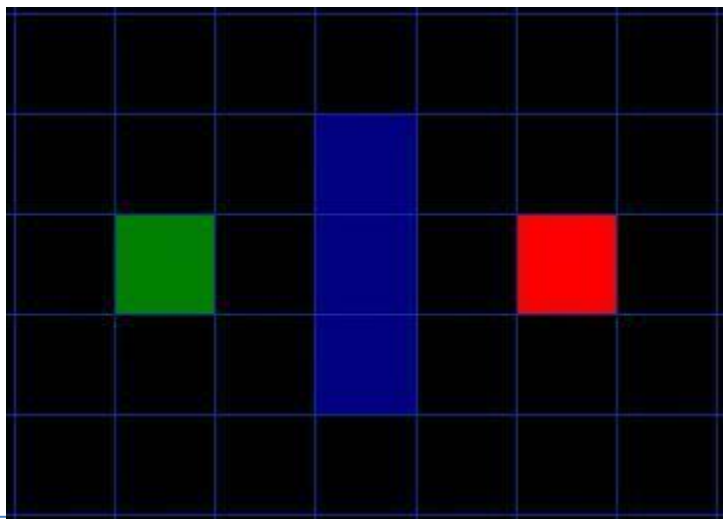
路径规划之A*算法

- 在游戏以及无人机、无人驾驶上航线规划上最常见
- 星际争霸等游戏
- SLAM应用

•应用

搜索区域

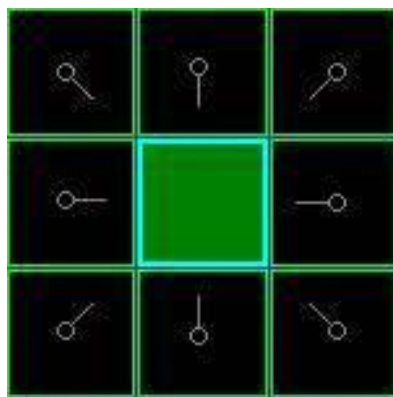
- 我们假设某人要从 A 点移动到 B 点，但是这两点之间被一堵墙隔开。如图 1，绿色是 A，红色是 B，中间蓝色是墙



•应用

开始搜索

- 从起点 A 开始，并把它就加入到一个由方格组成的 open list(开放列表) 中
- 把 A 从 open list 中移除，加入到 close list(封闭列表) 中， close list 中的每个方格都是现在不需要再关注的



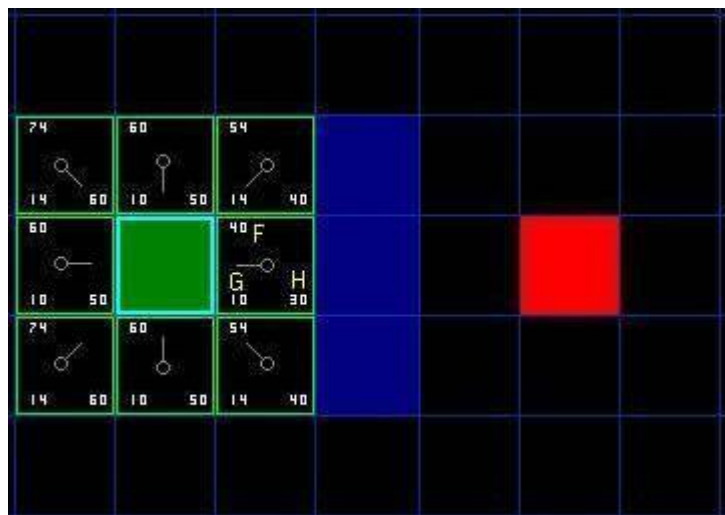
路径排序

- $F = G + H$
- G 是从起点 A 移动到指定方格的移动代价
- 有很多方法可以估算 H 值。这里我们使用 Manhattan 方法，计算从当前方格横向或纵向移动到达目标所经过的方格数，忽略对角移动，然后把总数乘以 10。

•应用

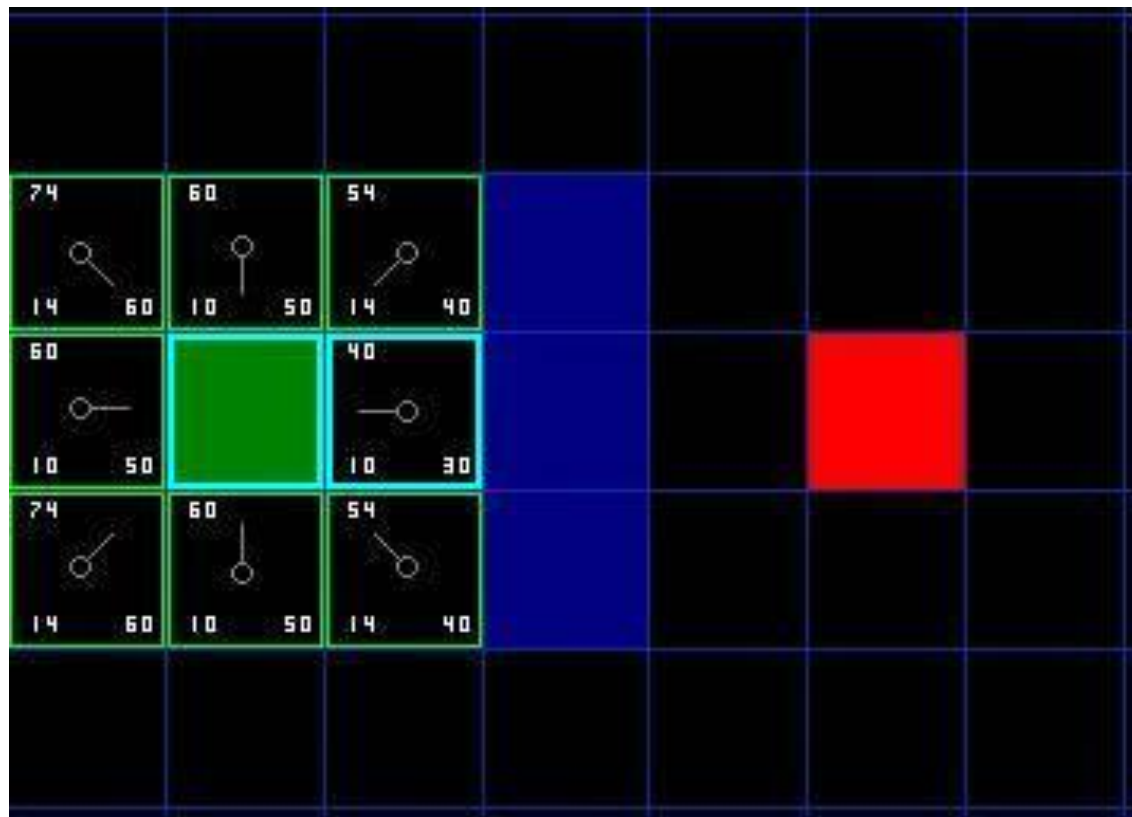
路径排序

- 把 G 和 H 相加便得到 F 。我们第一步的结果如下图所示。每个方格都标上了 F , G , H 的值, 就像起点右边的方格那样, 左上角是 F , 左下角是 G , 右下角是 H



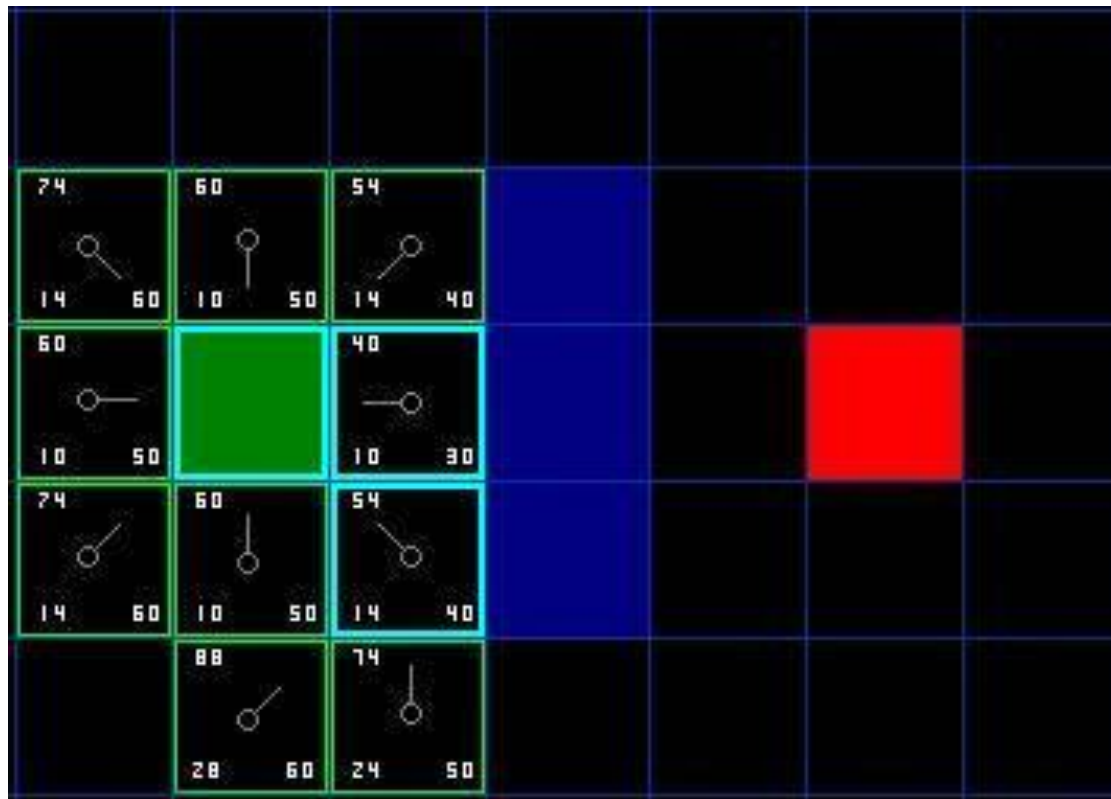
•应用

继续搜索



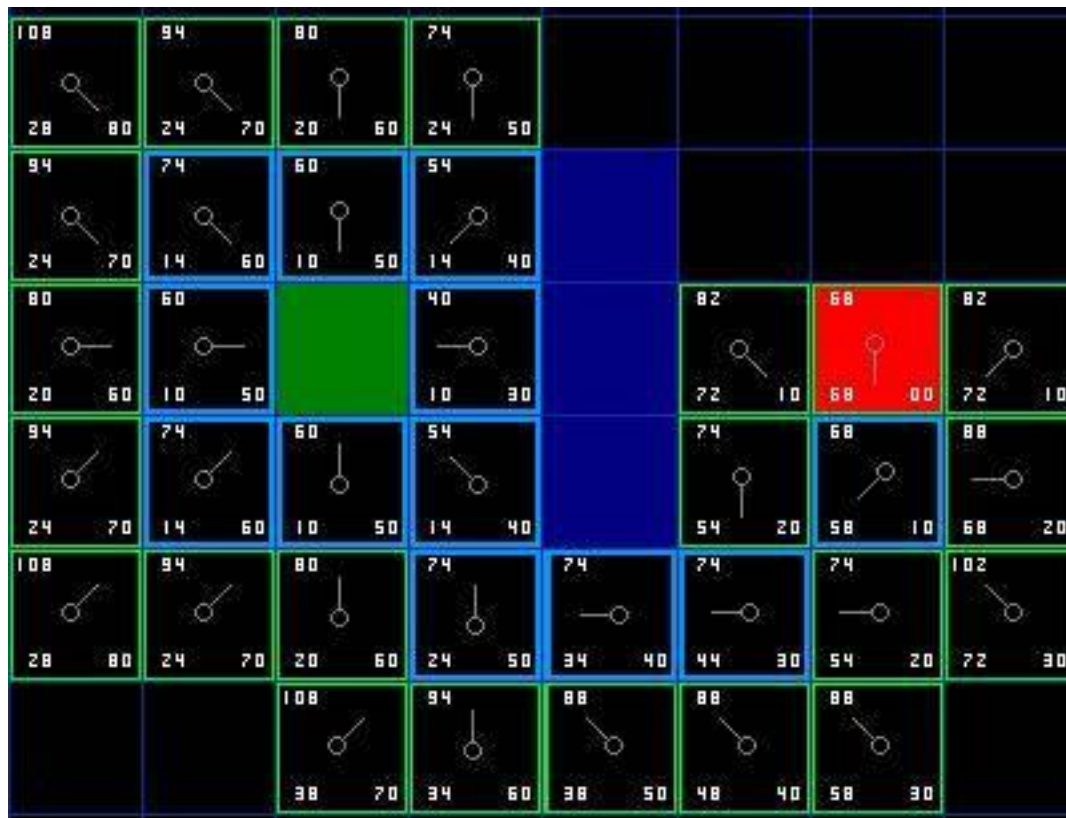
•应用

继续搜索



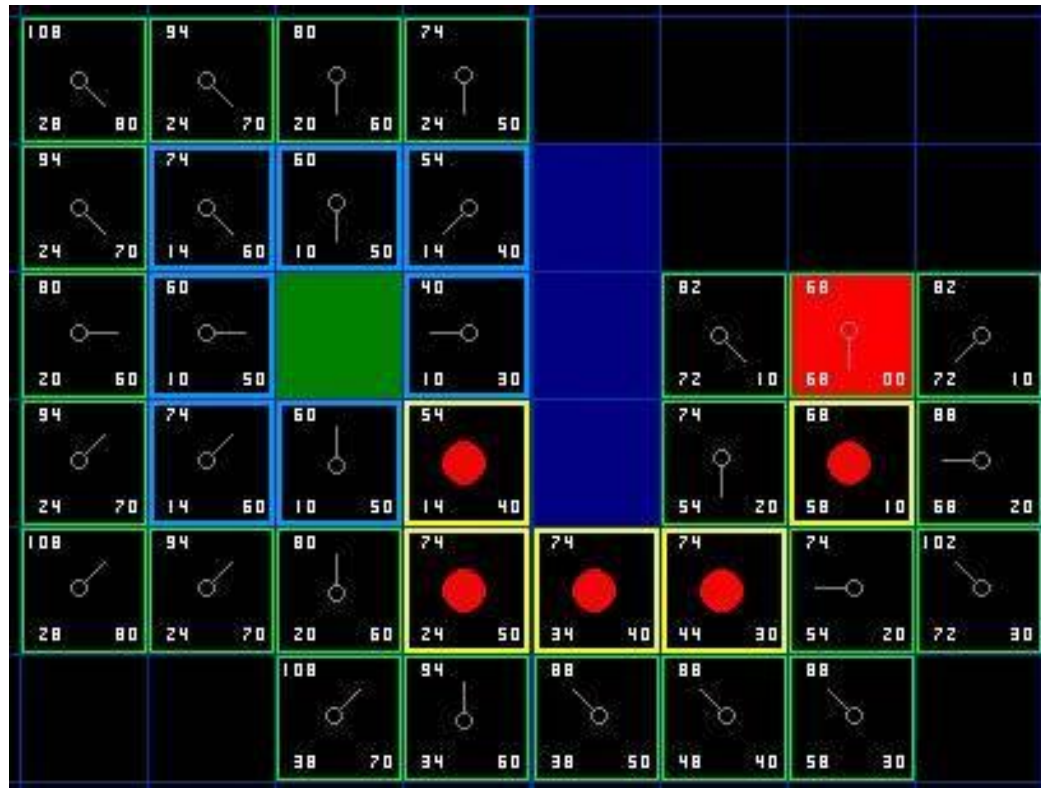
•应用

继续搜索



•应用

继续搜索



算法总结

- 1. 把起点加入 open list 。
- 2. 重复如下过程：
 - a. 遍历 open list ，查找 F 值最小的节点，把它作为当前要处理的节点。
 - b. 把这个节点移到 close list 。
 - c. 对当前方格的 8 个相邻方格的每一个方格？
 - ◆ 如果它是不可抵达的或者它在 close list 中，忽略它。否则，做如下操作。
 - ◆ 如果它不在 open list 中，把它加入 open list ，并且把当前方格设置为它的父亲，记录该方格的 F ， G 和 H 值。
 - ◆ 如果它已经在 open list 中，检查这条路径（即经由当前方格到达它那里）是否更好，用 G 值作参考。更小的 G 值表示这是更好的路径。如果是这样，把它的父亲设置为当前方格，并重新计算它的 G 和 F 值。如果你的 open list 是按 F 值排序的话，改变后你可能需要重新排序。
 - d. 停止，当你
 - ◆ 把终点加入到了 open list 中，此时路径已经找到了，或者
 - ◆ 查找终点失败，并且 open list 是空的，此时没有路径。
- 3. 保存路径。从终点开始，每个方格沿着父节点移动直至起点。



本章结束!

