

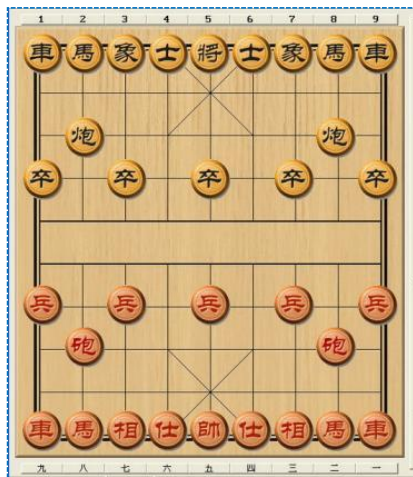


《人工智能》

第2讲：一般图搜索



• 什么是搜索？





• 什么是搜索？

➤ 搜索算法是利用计算机的高性能来**有目的**的穷举一个**问题**解空间的**部分或者所有**的可能情况，从而求出问题的解的一种**计算机算法**。

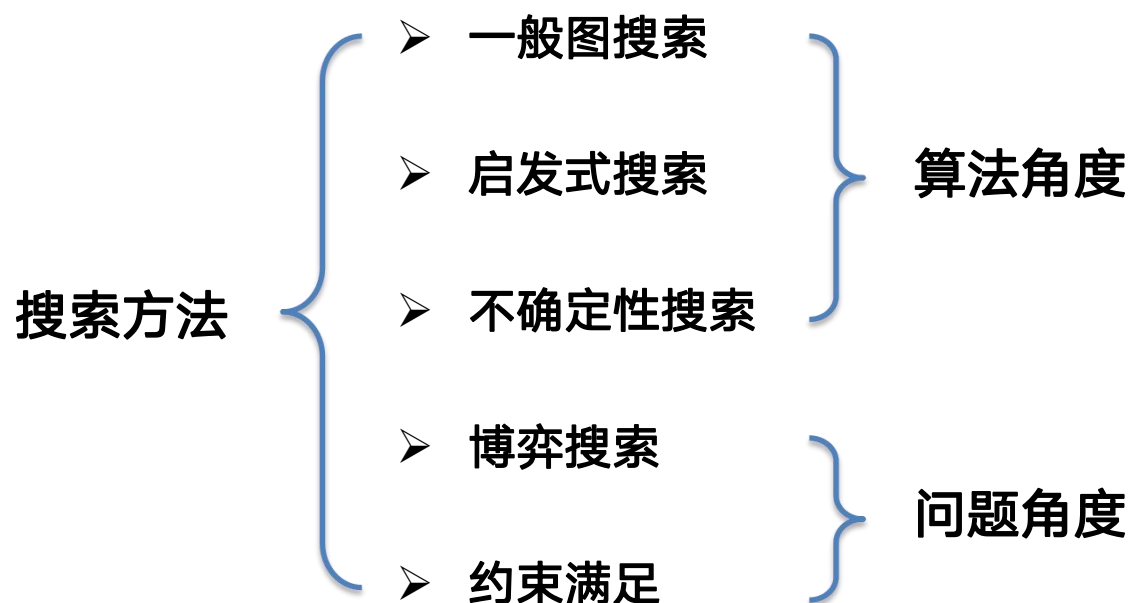
计算机算得快
模仿人类智能

具有求解目标
有的放矢

针对某个具体问题
非泛指



• 有哪些搜索方法？



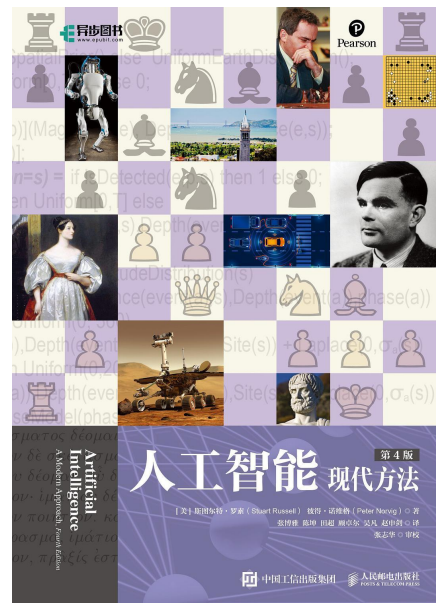
• 主要内容

- 2.1 图搜索基本概念
- 2.2 一般图搜索算法
- 2.3 九宫格游戏求解
- 2.4 本章小结

• 参考书目

- 《人工智能：现代方法（第4版）》（美）罗素，
（美）诺维格，人民邮电出版社，2022。

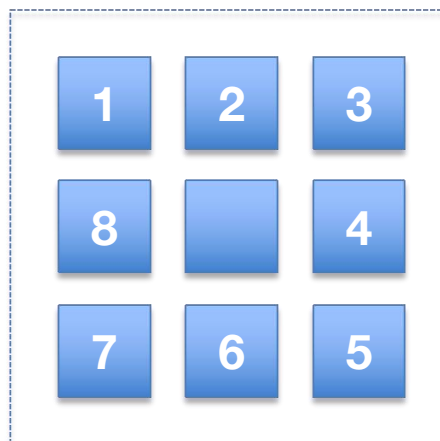
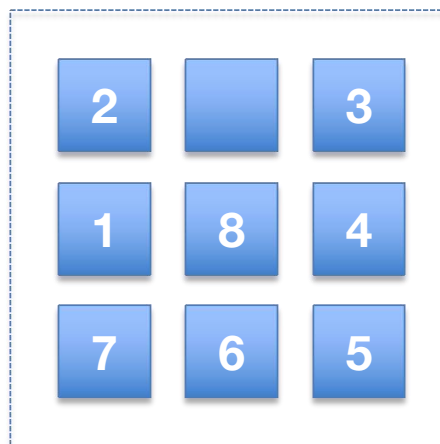
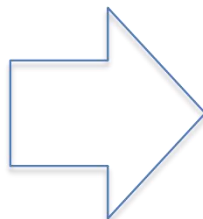
Ch3: pp.54-73.





2.1 图搜索基本概念

- 九宫格游戏

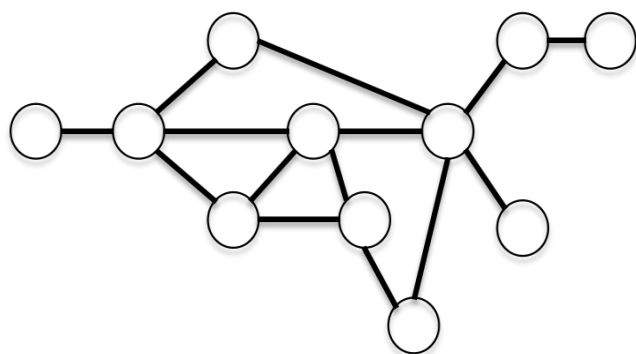


人如何求解？

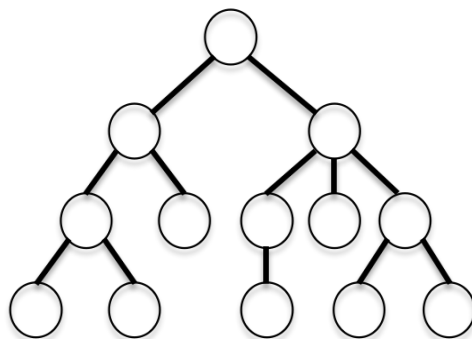
计算机如何求解？

2.1 图搜索基本概念

- 图搜索是搜索过程可以用**图结构**的形式呈现的一类搜索算法。图可以更加形象与清晰地描述搜索过程。
- 在计算机科学中，一个图就是一些**顶点的集合**，这些顶点通过一系列**边连接**。顶点用圆圈表示，边就是这些圆圈之间的连线，顶点之间通过边连接。



Graph



Tree



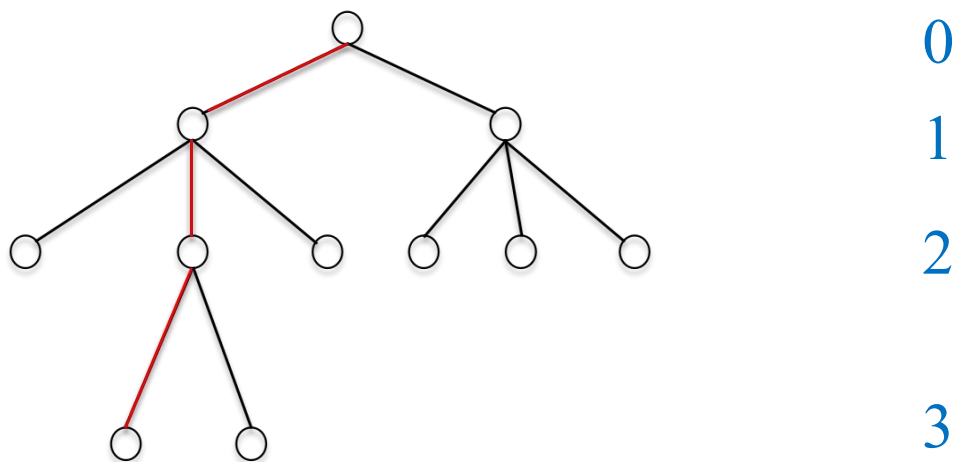
Linked List



2.1 图搜索基本概念

• 节点深度：

- 根节点深度=0
- 其它节点深度=父节点深度+1



• 路径

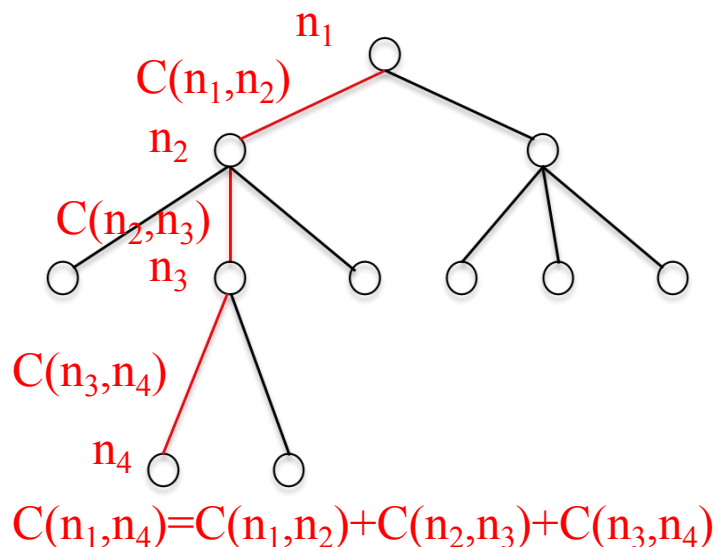
- 设一节点序列为 (n_0, n_1, \dots, n_k) ，对于 $i=1, \dots, k$ ，若节点 n_{i-1} 具有一个后继节点 n_i ，则该序列称为从 n_0 到 n_k 的路径。



2.1 图搜索基本概念

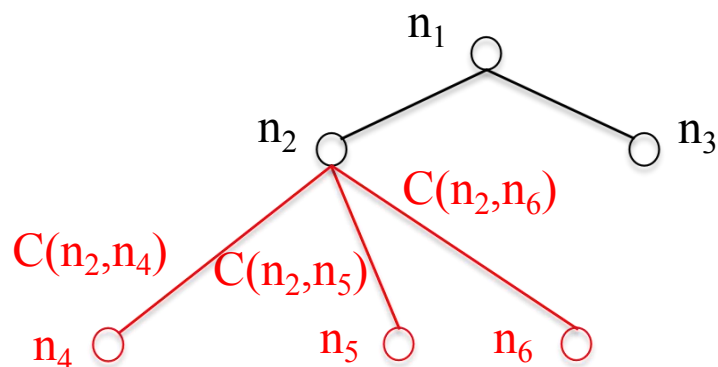
• 路径的耗散值

- 一条路径的耗散值等于连接这条路径各节点间所有耗散值的总和。用 $C(n_i, n_j)$ 表示从 n_i 到 n_j 的路径的耗散值。



• 扩展一个节点

- 生成出该节点的所有后继节点，并给出它们之间的耗散值。这一过程称为“扩展一个节点”。





2.1 图搜索基本概念

• 初始状态

- 问题求解之前的状态，一般是一个空状态，用符号S表示，也用作表示初始节点。

• 目标状态

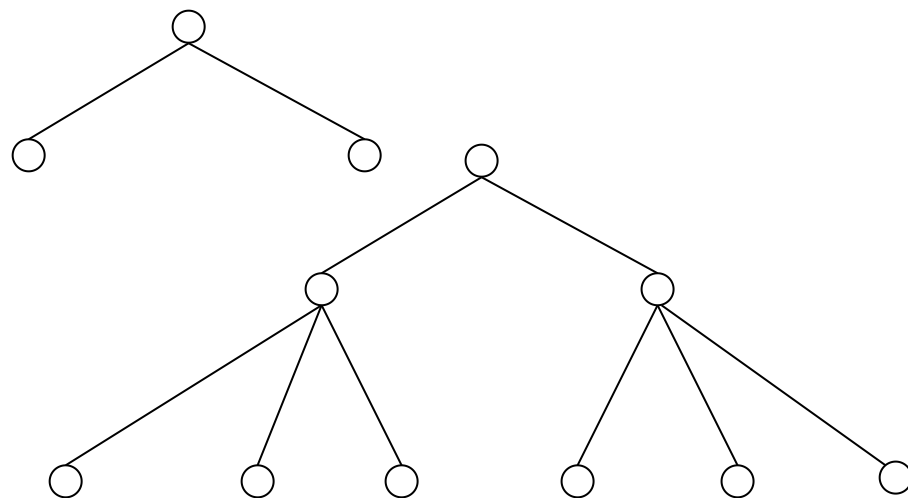
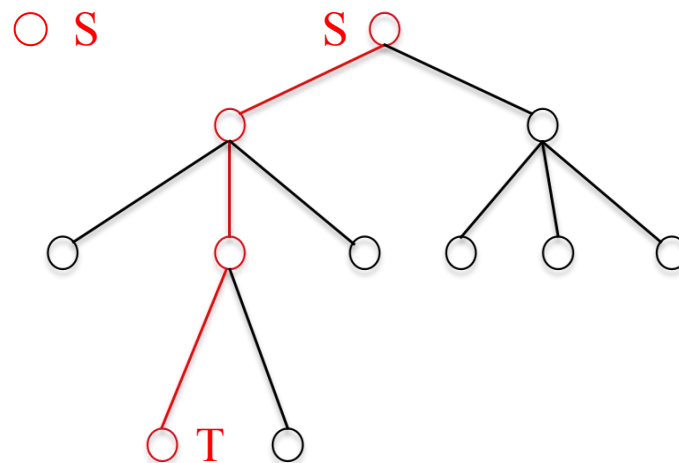
- 包含求解目标的一种状态，用符号T表示，也用作表示一个目标节点。（T到S的反推代表一个解）

• 问题状态

- 问题求解过程中的一种状态，某种中间过程的一个呈现，其对应于某个图G。

• 状态空间

- 问题求解过程中所有可能状态的集合





2.2 一般图搜索算法

- **基本思想（概念算法，从计算机角度思考）**
 - 从给定的**初始状态**出发
 - 一步一步选择节点**扩展**，得到新的状态
 - 重复上述步骤，直到扩展**目标状态**（T到S的路径即为所求解），或者无节点可扩展（该问题无解）
- **三个数据结构**
 - **Open表**： 存储还未扩展的节点
 - **Closed表**： 存储已经扩展过的节点
 - **状态图G**： 当前已经扩展出来节点构成的当前状态

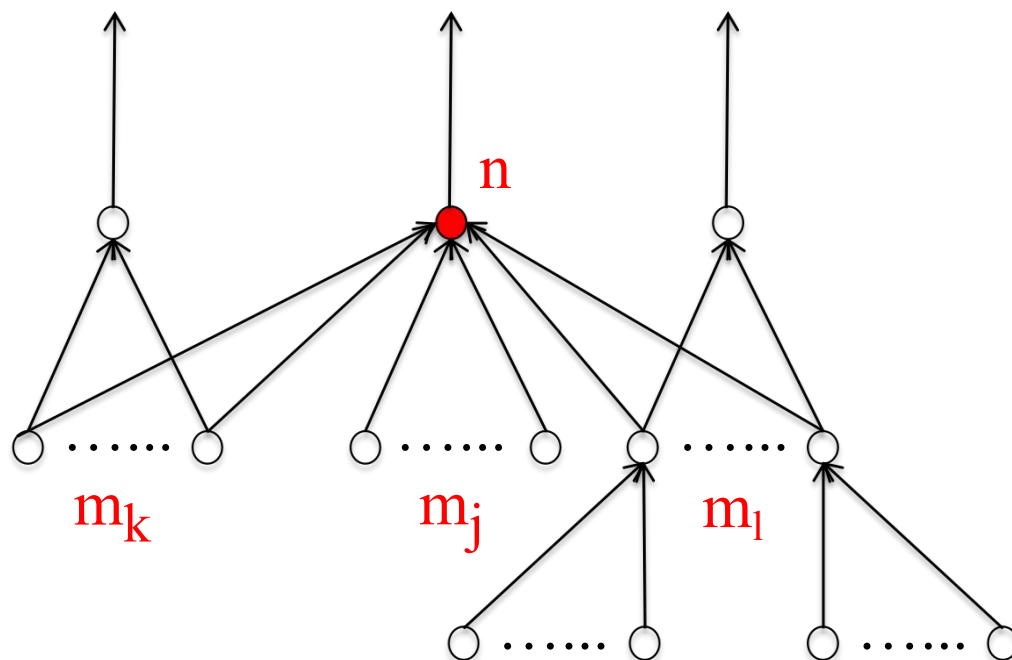


2.2 一般图搜索算法

• 算法框架（伪代码表示）

- 1 $G=G_0$ ($G_0=s$), $Open:=(s)$, $Closed:=()$; // 初始化
- 2 Loop: If $Open=()$ Then Exit(Fail); // 失败停止
- 3 $n:=First(Open)$, $Remove(n, Open)$, $Add(n, Closed)$; // 更新数据结构
- 4 If $Goal(n)$, Then Exit(Success); // 成功停止
- 5 $Expand(n) \rightarrow \{m_i\}$, 计算耗散值, $G:=Add(m_i, G)$; // 扩展节点, 更新状态
- 6 标记和修改指针: // 修改指针（最优解）
 $Add(m_j, Open)$, 并标记 m_j 到 n 的指针; // m_j 表示新扩展出来的节点
 计算是否要修改 m_k 、 m_l 到 n 的指针; // m_k 在Open表中, m_l 在Closed表中
 计算是否要修改 m_l 的子孙节点的指针;
- 7 对Open中的节点按**某种原则**重新排序; // 保证找到最优解
- 8 Go Loop;

• 节点类型

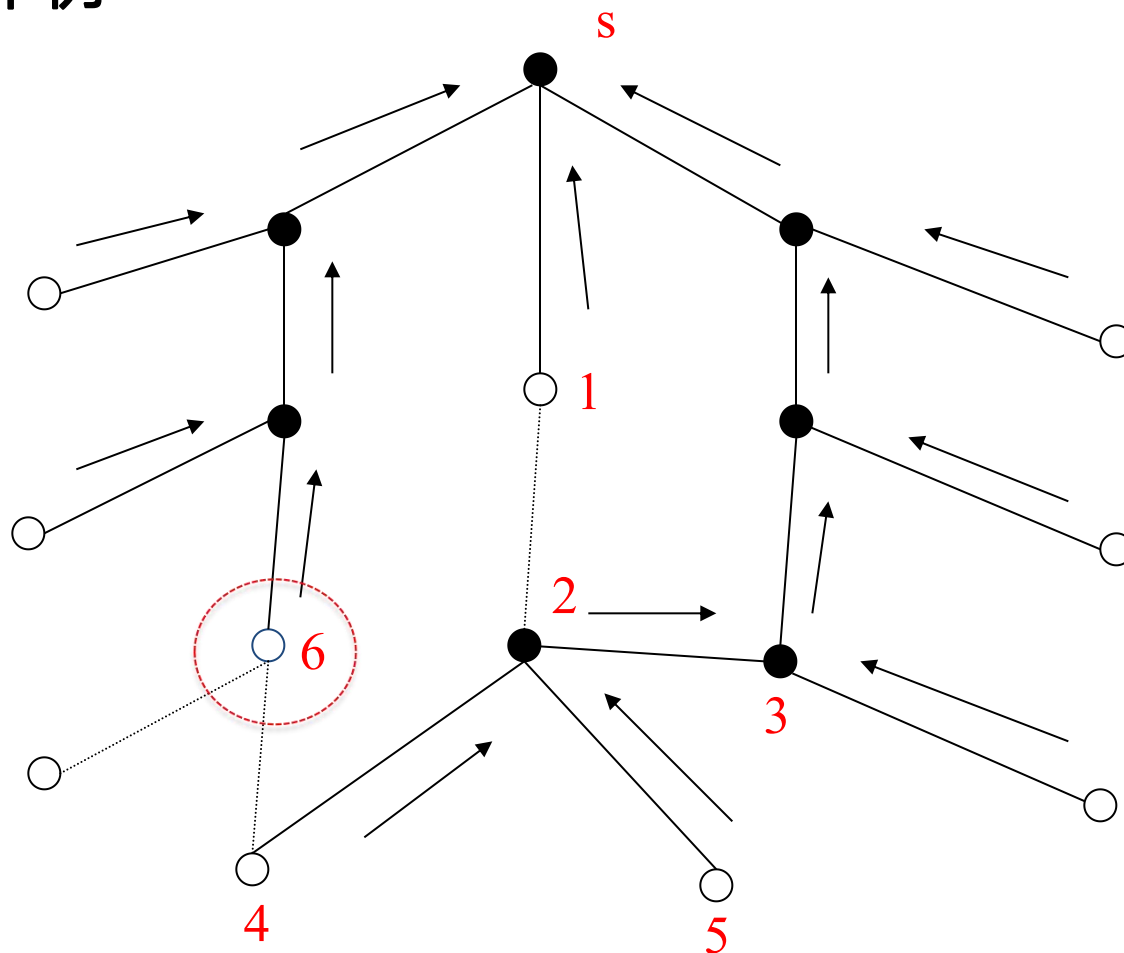


- m_k 在 Open 表中
- m_j 新扩展出来 (Open 和 Closed 表中未出现过)
- m_l 在 Closed 表中



2.2 一般图搜索算法

- 修改指针举例



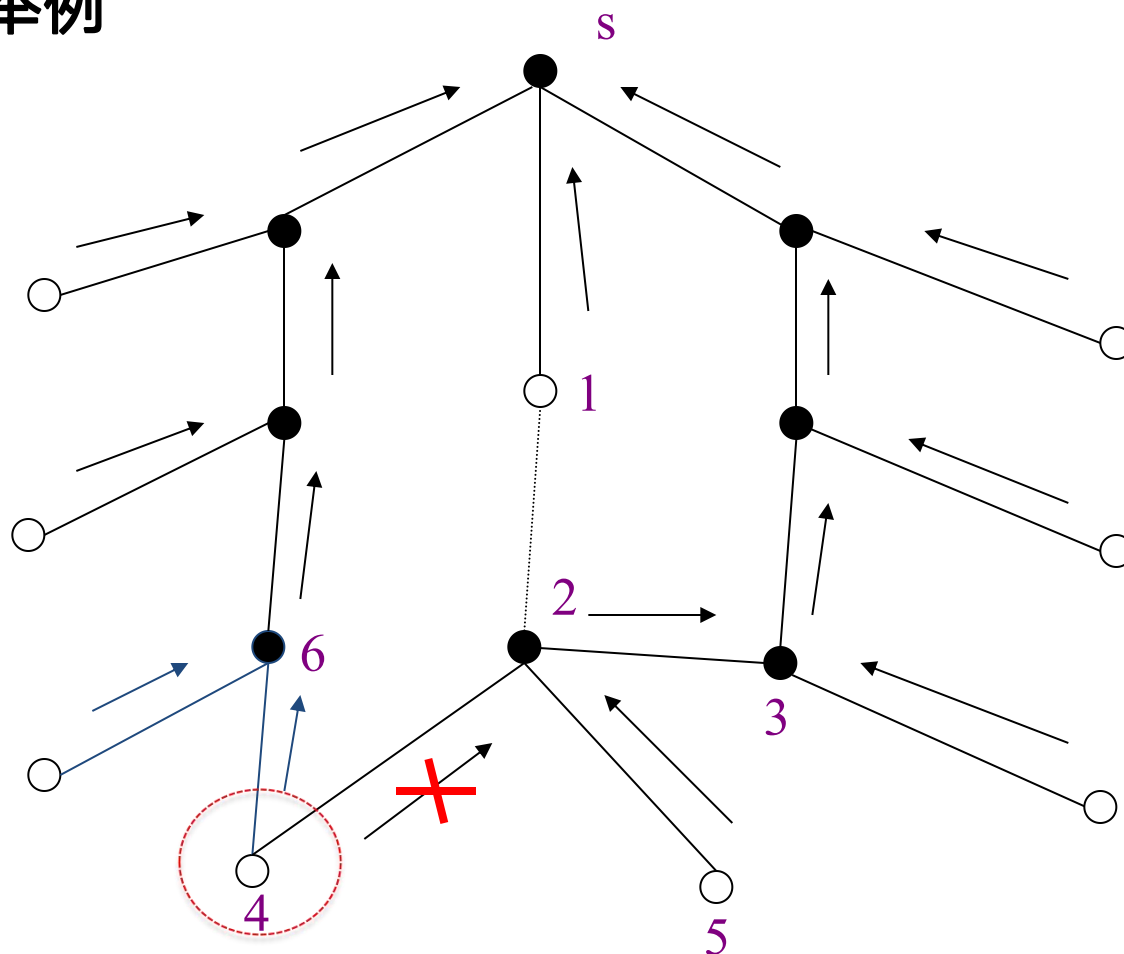
➤ 相邻节点之间耗散值：1

➤ 下一个扩展节点：6



2.2 一般图搜索算法

- 修改指针举例

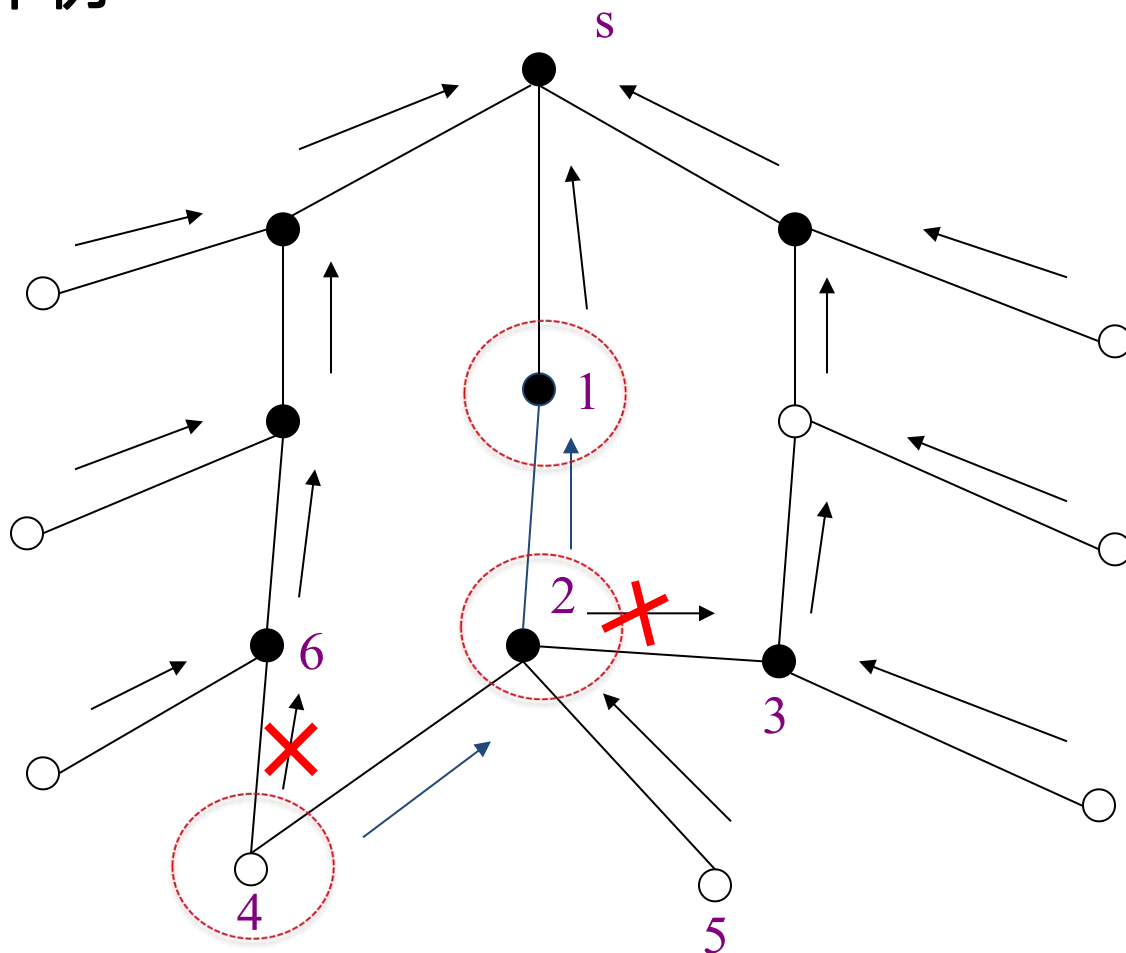


➤ 节点4在Open表中，被6再次扩展，有可能找到一条新路径



2.2 一般图搜索算法

• 修改指针举例

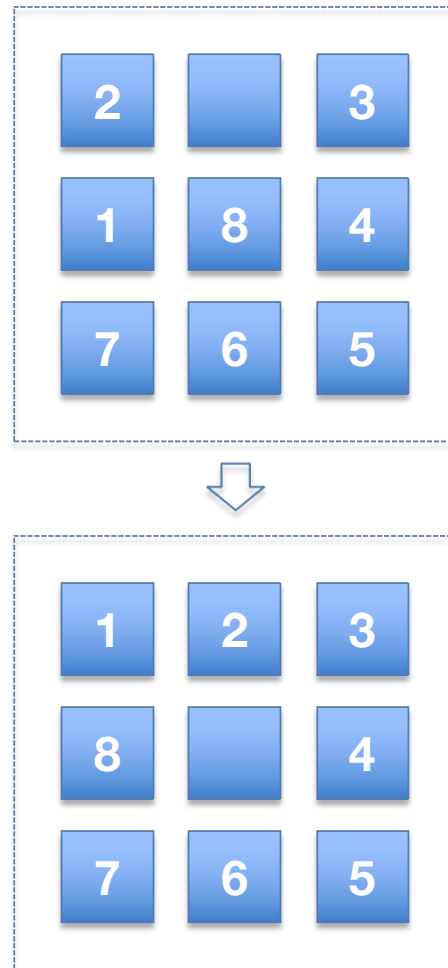


- 扩展节点1，节点2在Closed表中，找到新路径
- 节点2的后继节点4在Open表中，找到更优路径



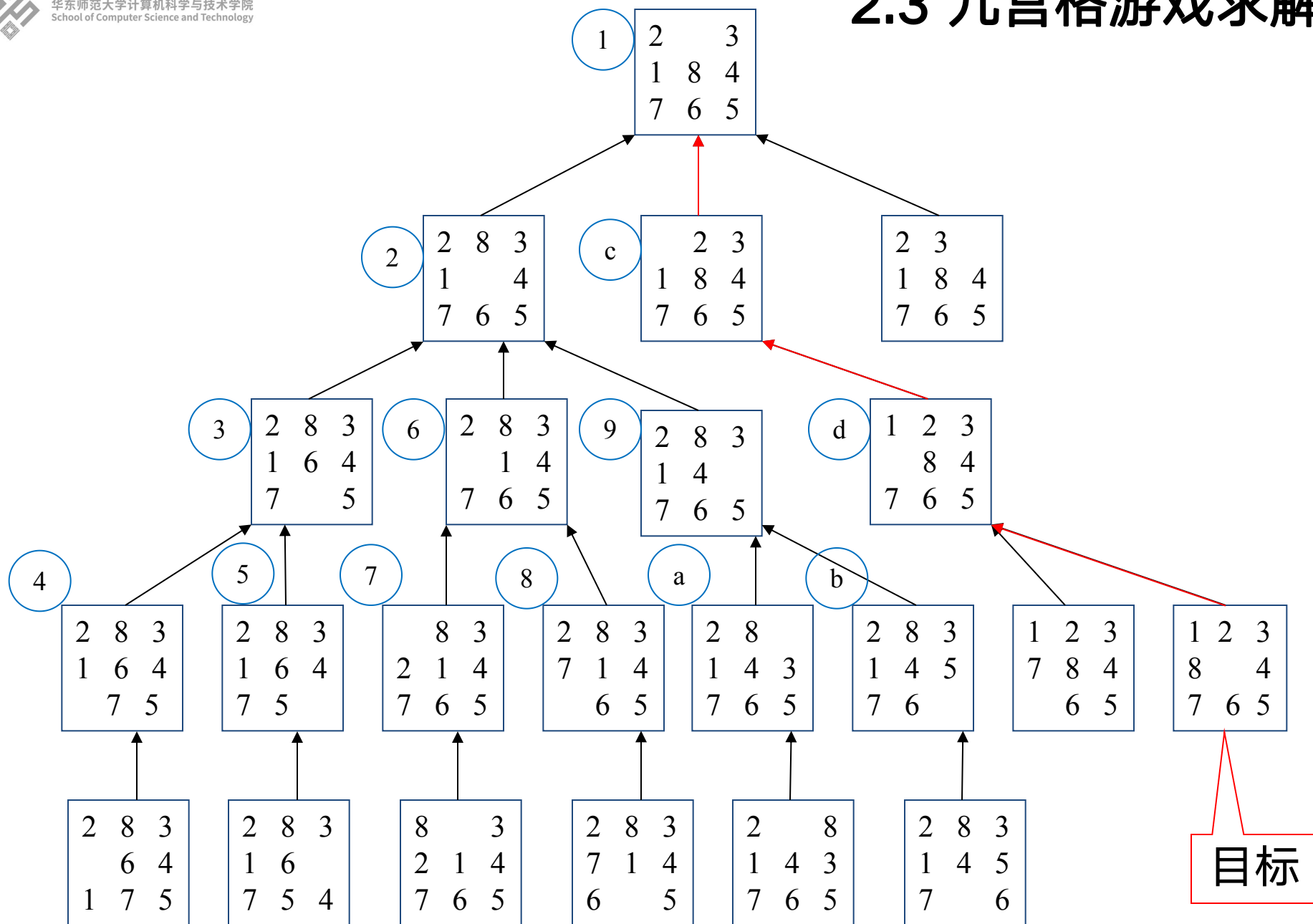
2.3 九宫格游戏求解

- 初始状态
 - 空格挪动顺序：上->下->左->右
- 目标状态
- 扩展规则
- 耗散值
 - 相邻节点之间耗散值1
- 目标
 - 挪动步骤最少





2.3 九宫格游戏求解





2.3 九宫格游戏求解

• 问题

1. 上述算法中Open表的排序规则是什么？
2. 深度优先搜索算法DFS和宽度优先搜索算法BFS可以简单描述如下，如何采用一般图搜索框架描述DFS和BFS？

```
Void DFS(Node m){  
    For(m的所有后继节点n){  
        If(n没有被访问){  
            If(n是目标节点)  
                Return true;  
            标记n;  
            DFS(n);  
        }  
    }  
}
```

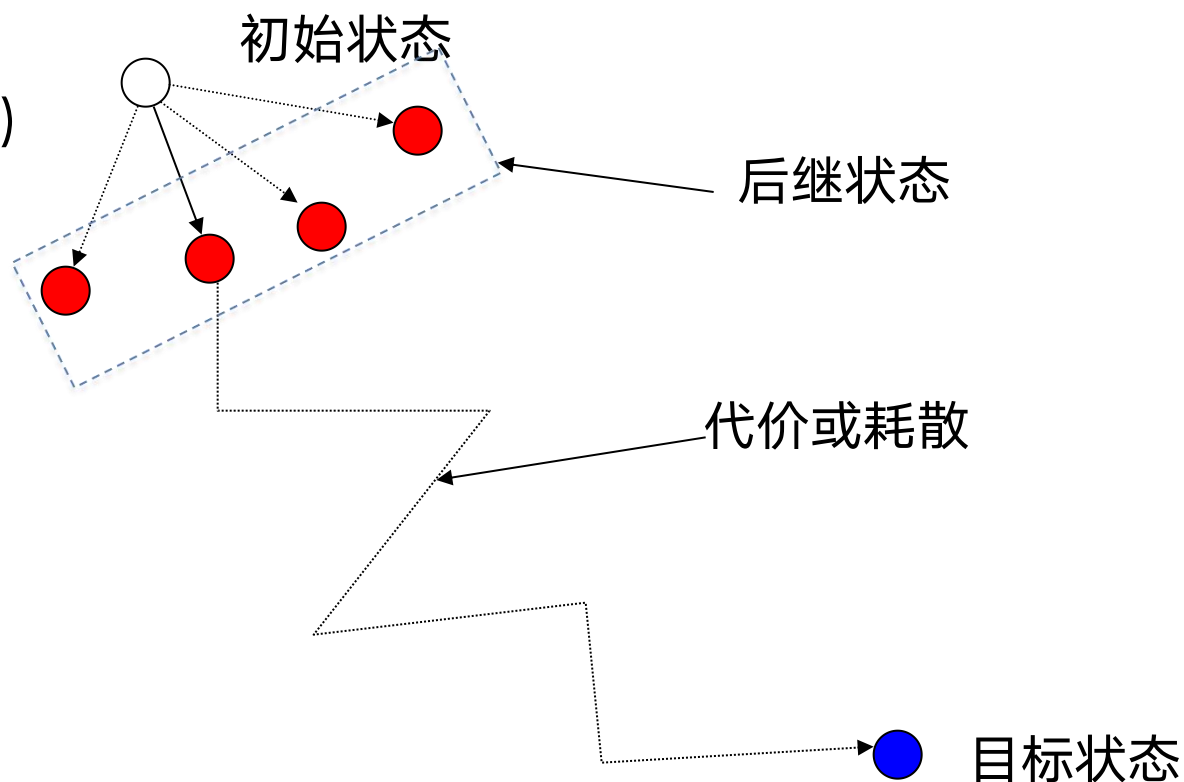
DFS

```
初始化队列Q={S},标记S已访问;  
While(Q非空){  
    取出Q队首元素n, n出Q队列;  
    If(n是目标节点)  
        Return true;  
    所有n的后继节点进入Q队列尾部;  
    标记n的后继节点已访问;  
}
```

BFS

• 一般图搜索的基本要素

- 初始状态
- 目标状态
- 扩展规则（后继函数）
- 耗散函数及排序规则





- **一般图搜索是一类无信息搜索**
 - 与所求解问题无关
 - 深度优先搜索
 - 宽度优先搜索
- **一般图搜索算法是很多算法的基础**
 - 通常通过在搜索前，根据条件降低搜索规模
 - 根据问题的约束条件进行剪枝
 - 利用搜索过程中的中间解，避免重复计算
 - 利用问题启发式信息，减少搜索空间

**后续章节
陆续展开**



谢谢