

程序设计实习

郭炜 微博 http://weibo.com/guoweiofpku

http://blog.sina.com.cn/u/3266490431

刘家瑛 微博 http://weibo.com/pkuliujiaying



广度优先搜索

八数码问题

八数码(POJ1077)

□ 八数码问题是人工智能中的经典问题

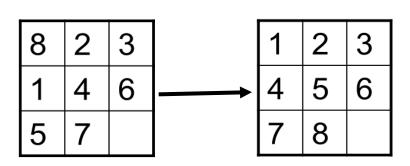
有一个3*3的棋盘,其中有0-8共9个数字,0表示空格, 其他的数字可以和0交换位置。求由初始状态 到达目标状态

1 2 3

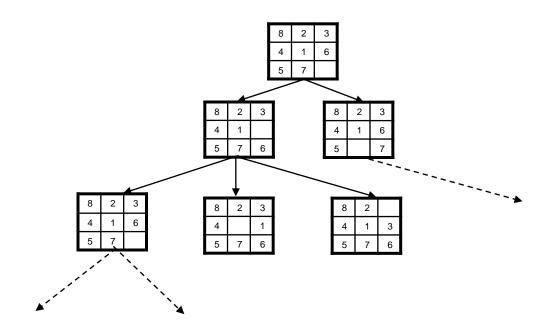
4 5 6

7 8 0

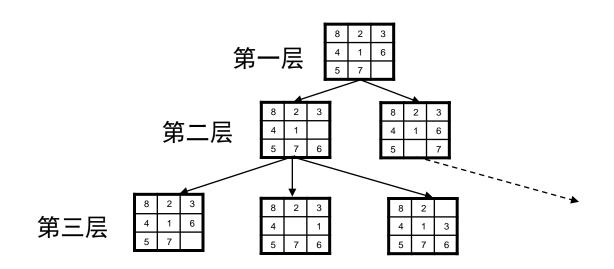
的步数最少的解。



• 状态空间

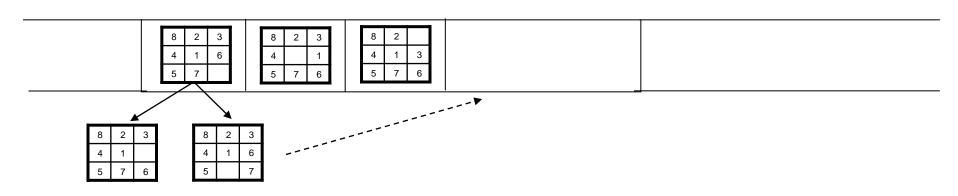


- 广度优先搜索(bfs)
 - 优先扩展浅层节点(状态),逐渐深入



• 广度优先搜索

- 用队列保存待扩展的节点
- 从队首队取出节点,扩展出的新节点放入队尾, 直到队首出现目标节点(问题的解)

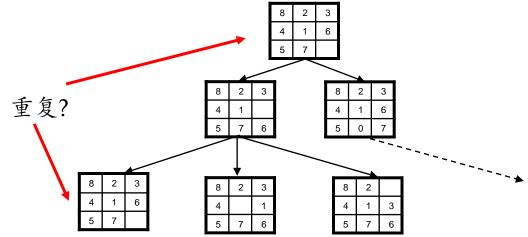


• 广度优先搜索的代码框架

```
BFS()
初始化队列
while(队列不为空且未找到目标节点)
 取队首节点扩展,并将扩展出的非重复节点放入队尾;
     必要时要记住每个节点的父节点;
```

关键问题: 判重

- 新扩展出的节点如果和以前扩展出的节点相同, 则则个新节点就不必再考虑
- 如何判重?



关键问题: 判重

- 状态(节点)数目巨大,如何存储?
- 怎样才能较快判断一个状态是否重复?



方案一:

8	2	3
4	1	6
5	7	

每个状态用一个字符串存储,

要9个字节,太浪费了!!!

方案二:

8	2	3
4	1	6
5	7	

- 每个状态对应于一个9位数,则该9位数最大为876,543,210,小 于2³¹,则int 就能表示一个状态。
- 判重需要一个标志位序列,每个状态对应于标志位序列中的1 位,标志位为0表示该状态尚未扩展,为1则说明已经扩展过了
- 标志位序列可以用字符数组a存放。a的每个元素存放8个状态的标志位。最多需要876,543,210位,因此a数组需要876,543,210 /8 + 1个元素,即 109,567,902 字节
- 如果某个状态对应于数x,则其标志位就是a[x/8]的第x%8位
- 空间要求还是太大!!!!

方案三:

8	2	3
4	1	6
5	7	

- 将每个状态的字符串形式看作一个9位九进制数,则该9位数最大为876543210₍₉₎, 即 $381367044_{(10)}$ 需要的标志位数目也降为 $381367044_{(10)}$ 比特,即47,670,881字节。
- 如果某个状态对应于数x,则其标志位就是a[x/8]的第x%8位
- 空间要求还是有点大!!!!

方案三:

8	2	3
4	1	6
5	7	

● 状态数目一共只有9! 个,即362880₍₁₀₎个,怎么会需要 876543210₍₉₎ 即 381367044₍₁₀₎ 个标志位呢?

方案三:

8	2	3
4	1	6
5	7	

- 状态数目一共只有9! 个,即362880₍₁₀₎个,怎么会需要 876543210₍₉₎ 即 381367044₍₁₀₎ 个标志位呢?
 - 如果某个状态对应于数x,则其标志位就是a[x/8]的第x%8位
 - 因为有浪费!例如,66666666₍₉₎根本不对应于任何状态,也为其准备了标志位!

方案四:

8	2	3
4	1	6
5	7	·

- 把每个状态都看做'0'-'8'的一个排列,以此排 列在全部排列中的位置作为其序号。状态用其 排列序号来表示
- 012345678是第0个排列,876543210是第9!-1个
- 状态总数即排列总数: 9!=362880
- 判重用的标志数组a只需要362,880比特即可。
- 如果某个状态的序号是x,则其标志位就是 a[x/8]的第x%8位

方案四:

8	2	3
4	1	6
5	7	

● 在进行状态间转移,即一个状态通过某个移动变化到另一个状态时,需要先把int形式的状态(排列序号),转变成字符串形式的状态,然后在字符串形式的状态上进行移动,得到字符串形式的新状态,再把新状态转换成int形式(排列序号)。

• 方案四:

8	2	3
4	1	6
5	7	

- 需要编写给定排列(字符串形式)求序号的函数
- 需要编写给定序号, 求该序号的排列(字符串形式)的函数

给定排列求序号:

整数 1.2···k的一个排列: a1 a2 a3 ···ak 求其序号 基本思想: 算出有多少个排列比给定排列小。 先算1到a1-1放在第1位,会有多少个排列:(a1-1)*((k-1)!) 再算a1不变, 1到a2-1 放在第2位(左边出现过的不能再用), 会有多少个排 列: (a2-1)* ((k-2)!) 再算a1, a2不变, 1到a3-1 放在第3位, 会有多少个排列 …. 全加起来。 时间复杂度: O(n²) 3241

1,2放在第一位,有 2*3! = 12 种 3在第一位,1放在第2位,有 2! = 2种 32? 1放在第3位,有 1种 =>前面共 12+2+1 = 15种。所以 3241是第16个排列

给定序号n求排列:

1234的排列的第9号

第一位假定是1,共有3!种,没有到达9,所以第一位至少是2 第一位是2,一共能数到 3!+3!号,>= 9,所以第一位是2 第二位是1,21??,一共能数到 3!+2! = 8 不到9,所以第二位至少 是 3

第二位是3, 23??, 一共能数到 3!+2!+2! >= 9, 因此第二位是3 第三位是1, 一共能数到3!+2!+1 = 9, 所以第三位是1, 第四位是 4

答案: 2314

时间复杂度: O(n²)

• 时间与空间的权衡

- 对于状态数较小的问题,可以用最直接的方式编码以空间换时间
- 对于状态数太大的问题,需要利用好的编码方法 以时间换空间
- 具体问题具体分析

用广搜解决八数码问题(P0J1077)

输入数据:

234150768

输出结果:

ullddrurdllurdruldr

输入样例:

234

15

768

输出数据是一个移动序列, 使得移动后 结果变成

123

456

78

移动序列中

u 表示使空格上移

d 表示使空格下移

r表示使空格右移

I 表示使空格左移

八数码问题有解性的判定

- 八数码问题的一个状态实际上是0~8的一个排列,对于任意给定的初始状态和目标,不一定有解,即从初始状态不一定能到达目标状态。
 - 因为排列有奇排列和偶排列两类,从奇排列不能转化成偶排列或相反。
- 如果一个数字0~8的随机排列,用F(X)(X!=0)表示数字X前面比它小的数的个数,全部数字的F(X)之和为Y=Σ(F(X)),如果Y为奇数则称该排列是奇排列,如果Y为偶数则称该排列是偶排列。
 - 871526340排列的 Y=0+0+0+1+1+3+2+3=10, 10是偶数, 所以是偶排列。
 - 871625340排列的Y=0+0+0+1+1+2+2+3=9 9是奇数,所以是奇排列。
 - 因此,可以在运行程序前检查初始状态和目标状态的奇偶性是否相同,相同则问题可解,应当能搜索到路径。否则无解。

八数码问题有解性的判定

证明:移动0的位置,不改变排列的奇偶性

a1 a2 a3 a4 0 a5 a6 a7 a8 a9

0向上移动:

a1 0 a3 a4 <mark>a2</mark> a5 a6 a7 a8 a9