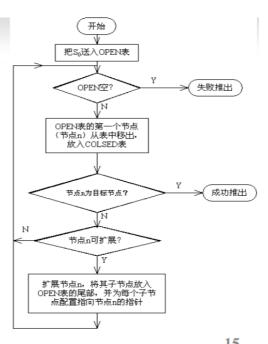
# 算法

### 第七章 宽度优先搜索算法

#### bfs

### 广搜算法

- □广度优先搜索算法如下: (用QUEUE)
  - (1) 把初始节点SO放入Open表中;
- (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,则得到问题的解,成功退出;
  - (5) 若节点n不可扩展,则转第(2)步;
- (6) 扩展节点n,将其不在Closed表和 Open表中的子节点(判重) 放入Open表的尾 部,并为每一个子节点设置指向父节点的指针 (或记录节点的层次) ,然后转第(2)步。



#### 奶牛

#### 百炼4001

#### 颞解

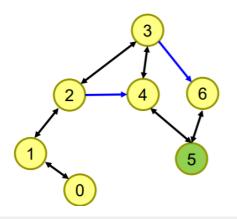
# 抓住那头牛(百练习4001)

农夫知道一头牛的位置,想要抓住它。农夫和牛都位于数轴上,农夫起始位于点N(0<=N<=100000),牛位于点 K(0<=K<=100000)。农夫有两种移动方式:

- 1、从X移动到X-1或X+1,每次移动花费一分钟
- 2、从X移动到2\*X,每次移动花费一分钟

假设牛没有意识到农夫的行动,站在原地不动。农夫最少要 花多少时间才能抓住牛?

## 假设农夫起始位于点3,牛位于5 N=3,K=5,最右边是6。 如何搜索到一条走到5的路径?

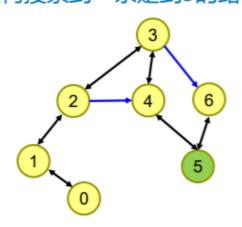


# 策略2) 广度优先搜索:

给节点分层。起点是第0层。从起点最少需n步就能到达的点属于第n层。

第1层: 2,4,6 第2层: 1,5 第3层: 0

## 假设农夫起始位于点3, 牛位于5 N=3,K=5, 最右边是6。 如何搜索到一条走到5的路径?



### 策略2) 广度优先搜索:

搜索过程(节点扩展过程):

3 246 15

问题解决。

扩展时,不能扩展出已经走过的节点(要判重)。

#### code c++

```
#include<iostream>
#include<queue>
using namespace std;
int N, K;
const int MAXN = 100000;
int visited[MAXN + 10];
struct Step{
   int x;
    int steps;
    Step(int xx, int s) :x(xx), steps(s){}
};
queue<Step> q;
int main(){
    cin >> N >> K;
    memset(visited, 0, sizeof(visited));
    q.push(Step(N, 0));
    visited[N] = 1;
    while (!q.empty()){
        Step s = q.front();
```

```
if (s.x == K){ cout << s.steps; system("pause"); return 0; }</pre>
        else
        {
            if (s.x - 1 >= 0 \&\& !visited[s.x - 1]){
                 q.push(Step(s.x - 1, s.steps + 1));
                 visited[s.x - 1] = 1;
            }
            if (s.x +1 \le MAXN \& !visited[s.x + 1]){
                 q.push(Step(s.x + 1, s.steps + 1));
                 visited[s.x + 1] = 1;
            }
            if (s.x*2 \leftarrow MAXN \& !visited[s.x*2]){
                 q.push(Step(s.x*2, s.steps + 1));
                 visited[s.x *2] = 1;
            }
        }
        q.pop();
    system("pause");
    return 0;
}
```

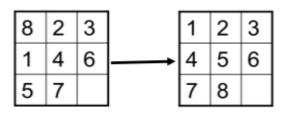
#### 八数码问题

颕解

# □ 八数码问题是人工智能中的经典问题

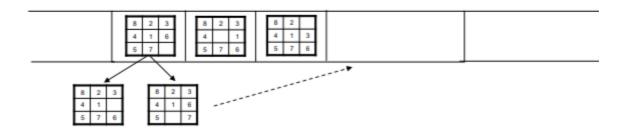
有一个3\*3的棋盘,其中有0-8共9个数字,0表示空格, 其他的数字可以和0交换位置。求由初始状态 到达目标状态

123 456 780 的步数最少的解。



# • 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;
}
```

### 用合理的编码表示"状态",减小存储代价

方案五:



- 还是把一个状态看作一个数的10进制表示形式
- 用set<int>进行判重。每入队一个状态,就将其加到set里面,判重时,查找该set,看能否找到状态

#### code

```
#include<cstdio>
#include<cstdlib>
#include<set>
using namespace std;
int goalStatus = 123456780;
const int MAXS = 400000;
char result[MAXS];
struct Node{
   int status;
   int father;
   char move;
   Node(int s, int f, char m) :status(s), father(f), move(m){}
   Node(){}
};
Node myQueue[MAXS];
int qHead = 0;//队头指针
int qTail = 1;//队尾指针
char moves[] = "udrl";
int NewStatus(int status, char move){
   //求status 经过move得到的新状态
   char tmp[20];
   int zeroPos;//字符'0'的位置
   //int j = 8;
   //while (status ){
   // int t = status % 10;
   // tmp[j--] = t;
   // status = status / 10;
   //}
    sprintf_s(tmp, "%09d", status);//保存前导0
    for (int i = 0; i < 9; ++i){
        if (tmp[i] == '0'){
           zeroPos = i;
           break;
       }//返回空格的位置
   }
    switch (move)
    case 'u':
        if (zeroPos - 3 < 0)
           return -1;//空格在第一行
        else{
           tmp[zeroPos] = tmp[zeroPos - 3];
           tmp[zeroPos - 3] = '0';
       break;
    case 'd':
        if (zeroPos + 3 > 8)
           return -1;//空格在第san行
        else{
           tmp[zeroPos] = tmp[zeroPos + 3];
           tmp[zeroPos + 3] = '0';
        }
        break;
    case '1':
       if (zeroPos \% 3 == 0)
```

```
return -1;//空格在第一lie
        else{
            tmp[zeroPos] = tmp[zeroPos - 1];
            tmp[zeroPos - 1] = '0';
        }
        break;
    case 'r':
       if (zeroPos \% 3 == 2)
            return -1;//空格在第一行
        else{
            tmp[zeroPos] = tmp[zeroPos + 1];
            tmp[zeroPos + 1] = '0';
        }
        break;
    default:
       break;
    }
   return atoi(tmp);
}
bool Bfs(int status){
   int newStatus;
    set<int> expanded;
    myQueue[qHead] = Node(status, -1, 0);
    expanded.insert(status);
    while (qHead != qTail){
       //队列不为空
        status = myQueue[qHead].status;
        if (status == goalStatus)//找到目标状态
            return true;
        for (int i = 0; i < 4; ++i){
           //尝试四种移动
           newStatus = NewStatus(status, moves[i]);
            if (newStatus == -1)continue;//不可以移动下一种
            if (expanded.find(newStatus) != expanded.end())
                continue;//已经扩展过
           expanded.insert(newStatus);
           myQueue[qTail++] = Node(newStatus, qHead, moves[i]);
        qHead++;
   return false;
}
int main(){
    char line1[50]; char line2[20];
    while (cin.getline(line1, 48)){
        int i, j;
        for (i = 0, j = 0; line1[i]; i++){
            if (line1[i] != ' '){
                if(line1[i] == 'x')
                   line2[j++] = '0';
                else line2[j++] = line1[i];
            }
```

```
line2[j] = 0;
        for (auto c : line2)cout << c << " ";
        cout << endl;</pre>
        if (Bfs(atoi(line2))){
            int t = 0;
            int pos = qHead;
            do{
                 result[t++] = myQueue[pos].move;
                 pos = myQueue[pos].father;
            } while (pos);
            for (int i = t - 1; i >= 0; --i){
                cout << result[i];</pre>
            }
        }
        else
            cout << "unsolvable" << endl;</pre>
        }
   }
}
```