



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

入门：抓住那头牛

抓住那头牛 (POJ3278)

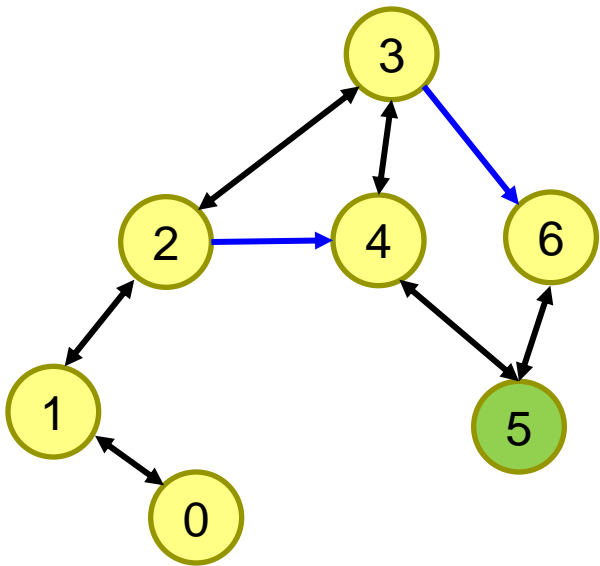
农夫知道一头牛的位置，想要抓住它。农夫和牛都位于数轴上，农夫起始位于点 N ($0 \leq N \leq 100000$)，牛位于点 K ($0 \leq K \leq 100000$)。农夫有两种移动方式：

- 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

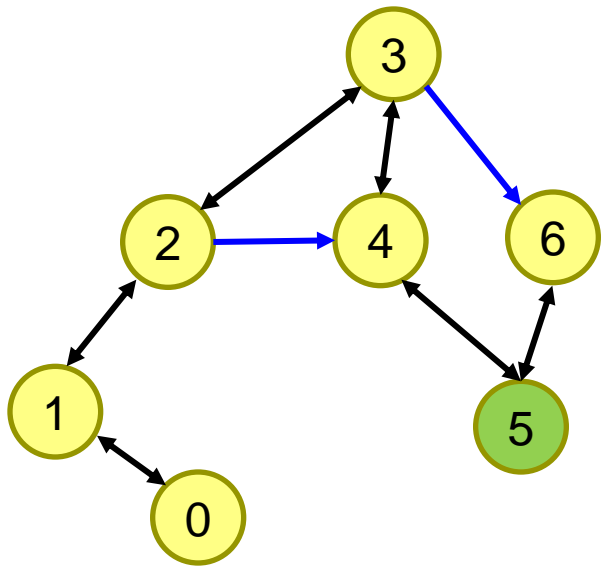


假设牛没有意识到农夫的行动，站在原地不动。农夫最少要花多少时间才能抓住牛？

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？

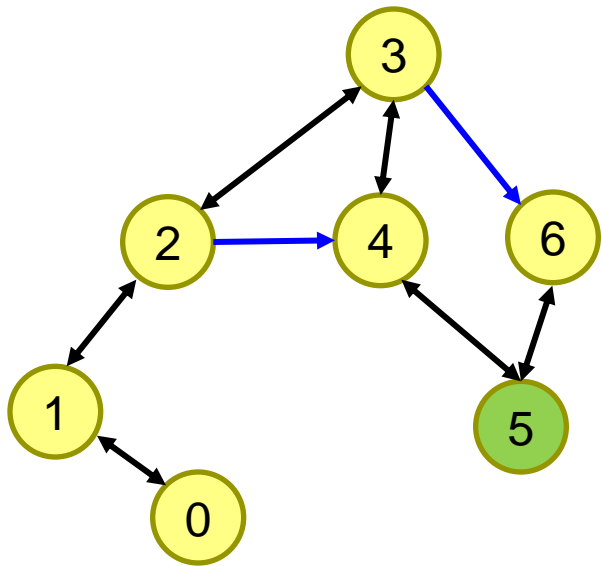


假设农夫起始位于点3，牛位于5
 $N=3$, $K=5$ ，最右边是6。
如何搜索到一条走到5的路径？



策略1) 深度优先搜索：从起点出发，随机挑一个方向，能往前走就往前走(扩展)，走不动了则回溯。不能走已经走过的点(要判重)。

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？



运气好的话：

3→4→5

或

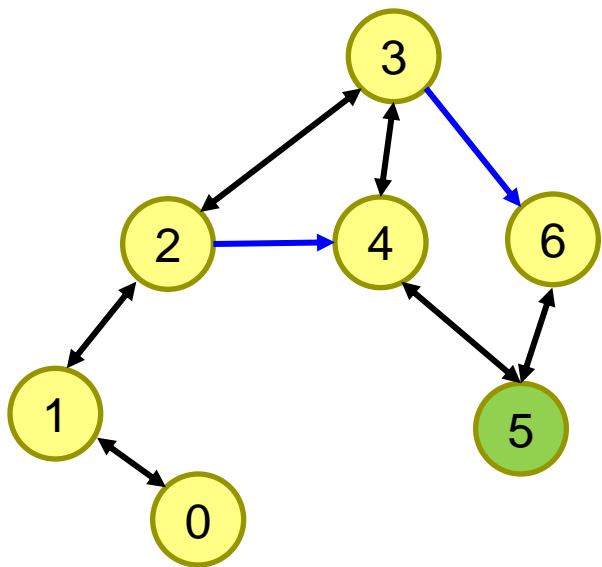
3→6→5

问题解决！

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？



运气不太好的话：

3→2→4→5

运气最坏的话：

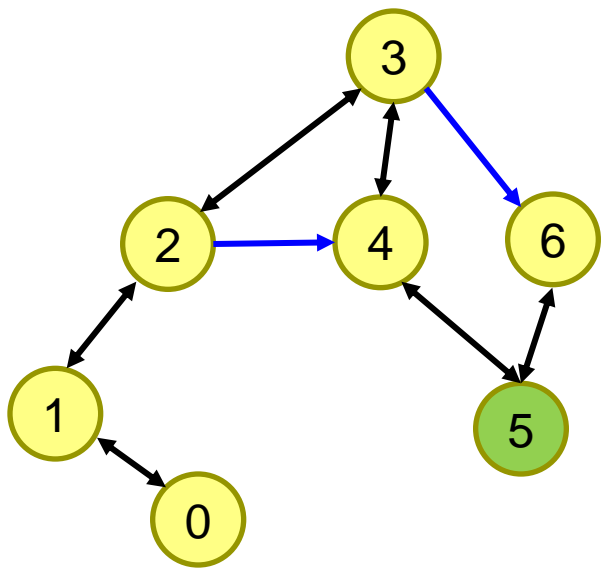
3→2→1→0→4→5

要想求最优(短)解，则要遍历所有走法。可以用各种手段优化，比如，若已经找到路径长度为 n 的解，则所有长度大于 n 的走法就不必尝试。

运算过程中需要存储路径上的节点，数量较少。

用栈存节点。

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。

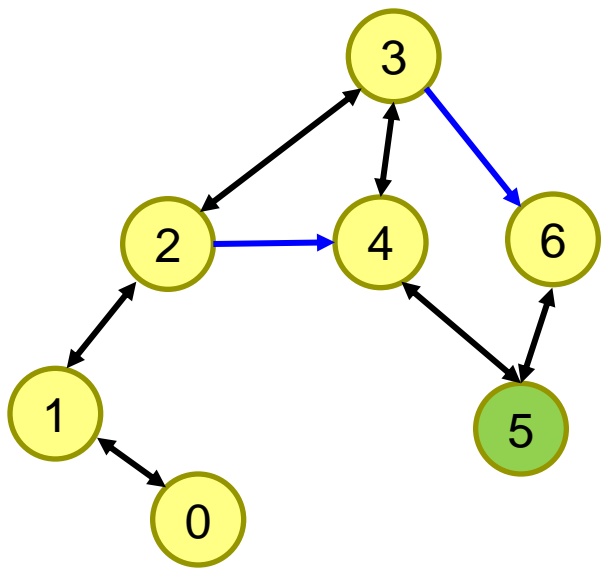
第1层: 2, 4, 6

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？

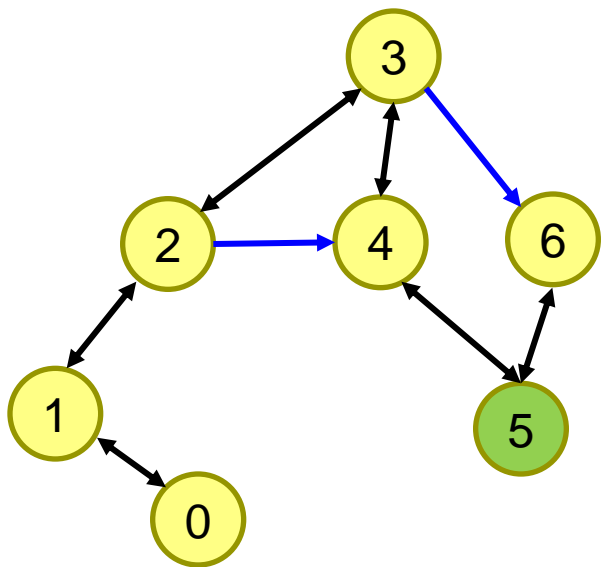


策略2) 广度优先搜索：

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。

依层次顺序，从小到大扩展节点。把层次低的点全部扩展出来后，才会扩展层次高的点。

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：

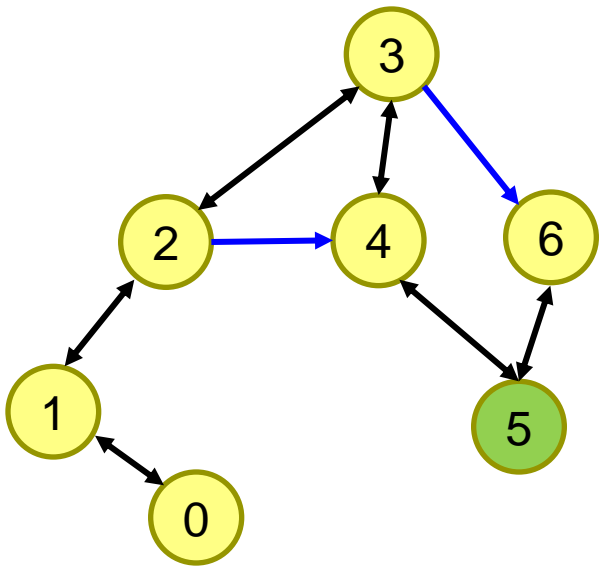
搜索过程（节点扩展过程）：

3
2 4 6
1 5

问题解决。

扩展时，不能扩展出已经走过的节点（要判重）。

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？

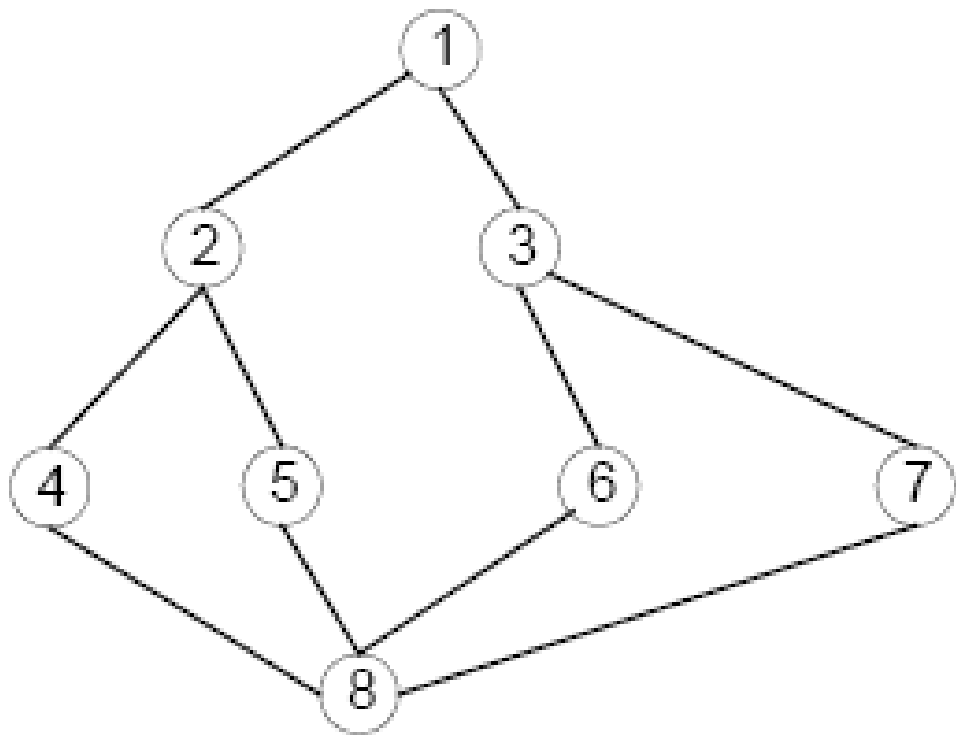


策略2) 广度优先搜索:

可确保找到最优解，但是因扩展出来的节点较多，且多数节点都需要保存，因此需要的存储空间较大。

用队列存节点。

深搜 vs. 广搜



若要遍历所有节点：

□ 深搜

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

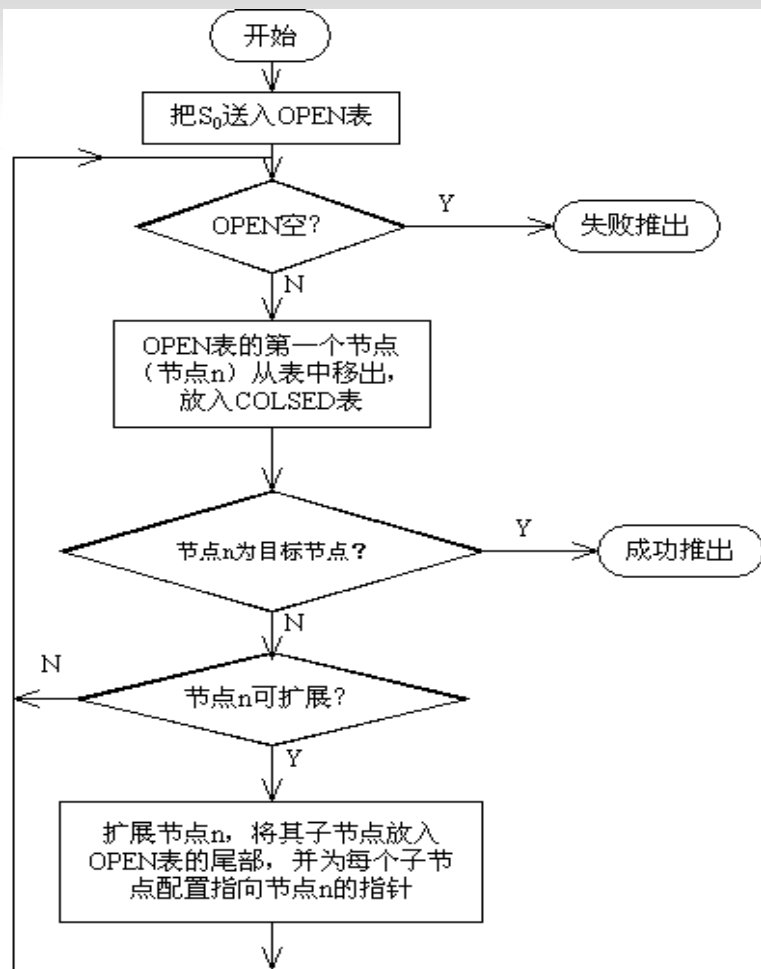
□ 广搜

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

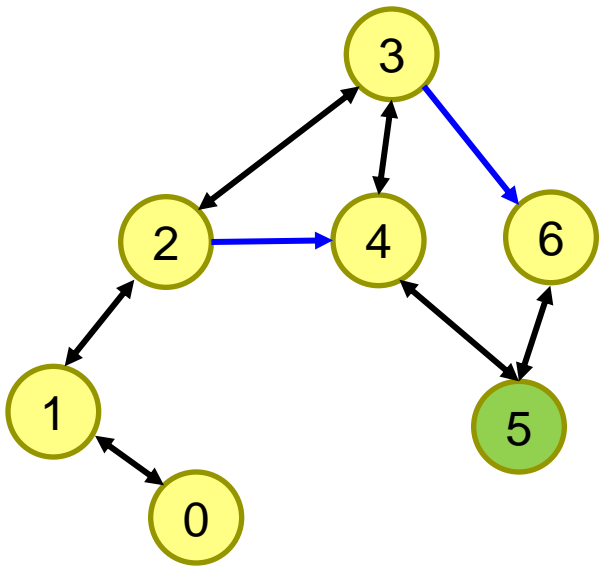
广搜算法

□ 广度优先搜索算法如下：（用QUEUE）

- (1) 把初始节点 S_0 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。



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？



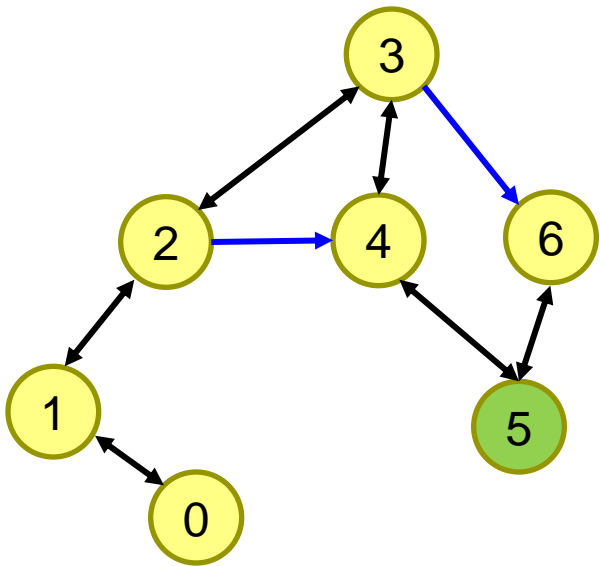
广度优先搜索队列变化过程：

3

Closed

Open

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？



广度优先搜索队列变化过程：

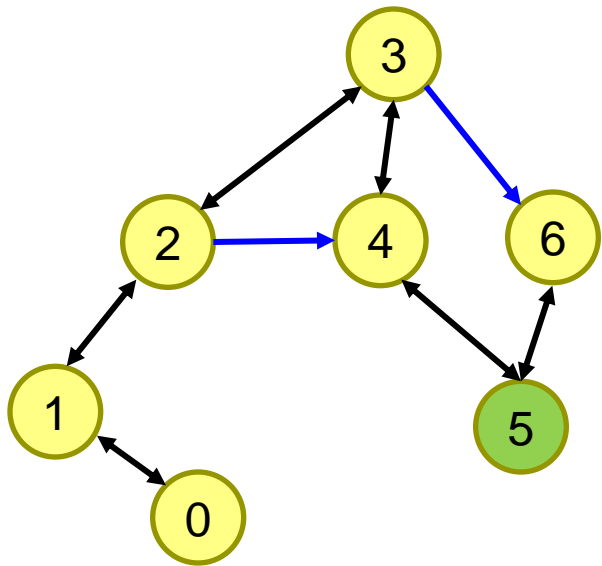
3

2 4 6

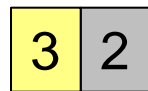
Closed

Open

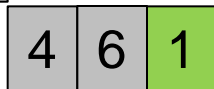
假设农夫起始位于点3，牛位于5
N=3, K=5，最右边是6。
如何搜索到一条走到5的路径？



广度优先搜索队列变化过程:

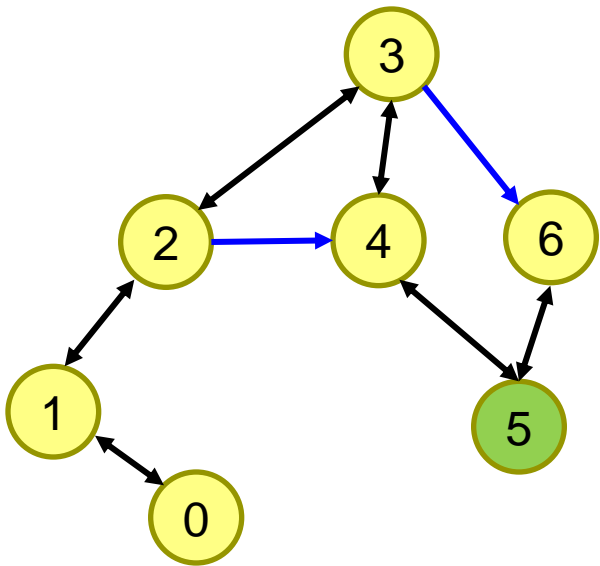


Closed



Open

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？



广度优先搜索队列变化过程：

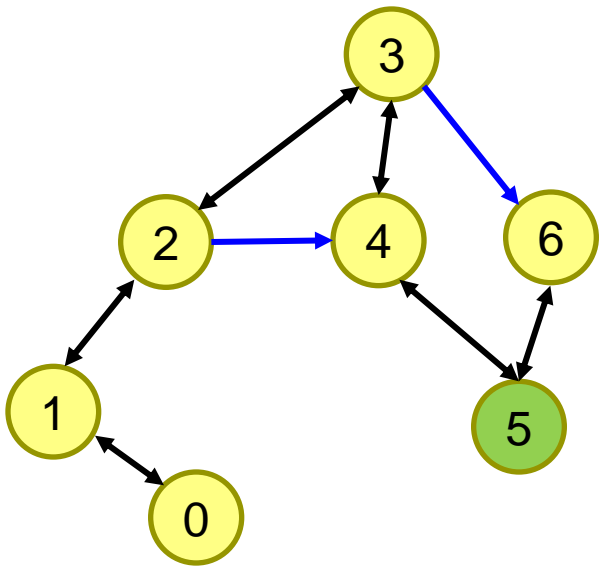


Closed

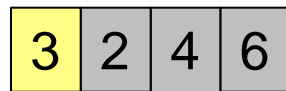


Open

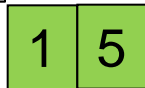
假设农夫起始位于点3，牛位于5
 $N=3$, $K=5$ ，最右边是6。
如何搜索到一条走到5的路径？



广度优先搜索队列变化过程：

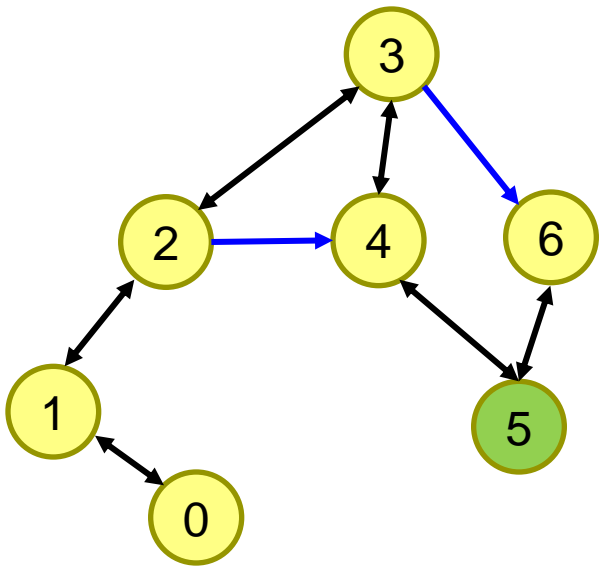


Closed



Open

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？



广度优先搜索队列变化过程：

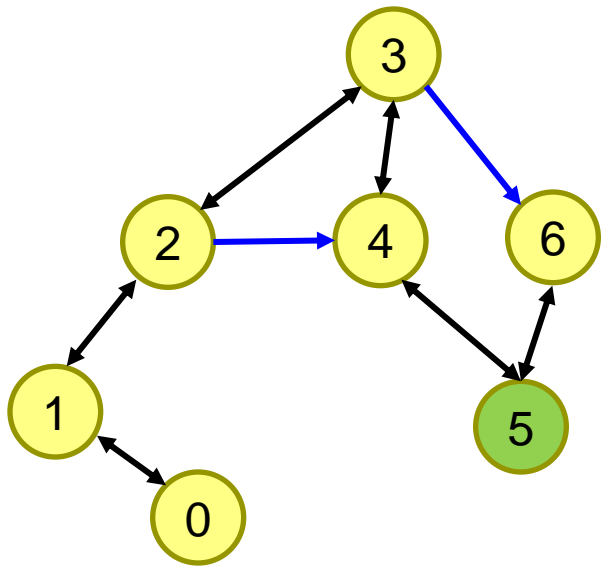


Closed

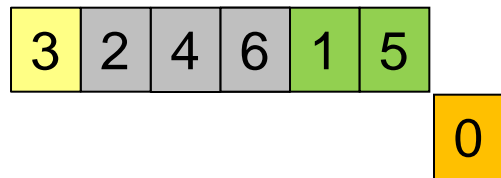


Open

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？



广度优先搜索队列变化过程：



Closed

Open

目标节点5出队列，问题解决！

//poj3278 Catch That Cow

```
#include <iostream>
#include <cstring>
#include <queue>
using namespace std;

int N,K;

const int MAXN = 100000;

int visited[MAXN+10]; //判重标记,visited[i] = true表示i已经扩展过

struct Step{
    int x; //位置
    int steps; //到达x所需的步数
    Step(int xx,int s):x(xx),steps(s) { }
};

queue<Step> q; //队列,即Open表

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 ) { //找到目标  
        cout << s.steps << endl;  
        return 0;  
    }  
    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 <= MAXN && !visited[s.x+1] ) {  
            q.push(Step(s.x+1,s.steps+1));  
            visited[s.x+1] = 1;  
        }  
    }  
}
```

```
if( s.x * 2 <= MAXN &&!visited[s.x*2] ) {  
    q.push(Step(s.x*2,s.steps+1));  
    visited[s.x*2] = 1;  
}  
q.pop();
```

```
    }  
}  
return 0;
```

```
}
```