

# 队列

queue

先进先出

**FIFO** 

first-in-first-out



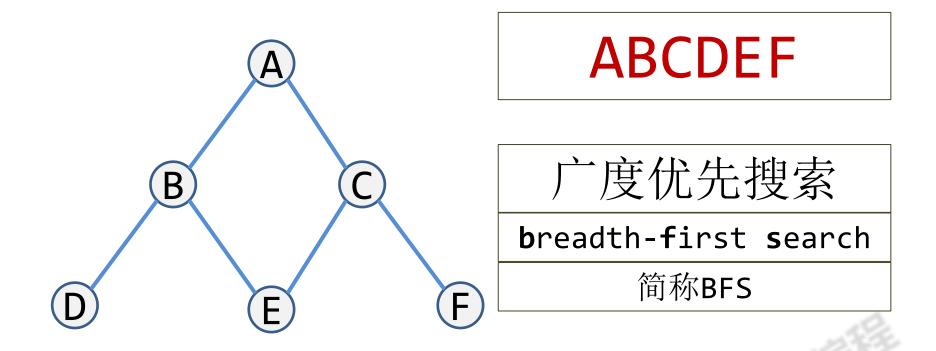
```
#include<iostream>
    #include<queue>
    using namespace std;
 3
                                                 输出结果
 4 pint main(){
 5
         queue<int> q;
                                      3
 6
         q.push(3);
                                      3
                                         1
         q.push(1);
                                      3
 8
                                         1
         q.push(4);
                                             4
 9
         cout<<q.size()<<endl;</pre>
10
         cout<<q.front()<<endl;</pre>
11
         q.pop();
                                         1
                                             4
12
         cout<<q.size()<<endl;</pre>
13
         cout<<q.front()<<endl;
14
         q.pop();
                                             4
15
         cout<<q.size()<<endl;</pre>
16
         cout<<q.front()<<endl;</pre>
17
         q.pop();
18
         cout<<q.size()<<endl;</pre>
19
         return 0;
20
```

## 广度优先搜索 Breadth-first Search



### 藏宝图 BFS

你拿到一张地下藏宝图,标有若干藏宝洞。你从A洞放了一把火,火势蔓延开,这几个洞被火烧的顺序会是怎样的呢?



#### Flood Fill

Flood fill, also called seed fill, is an algorithm that determines the area connected to a given node in a multi-dimensional array

It can be implemented by DFS or BFS.

1	2	4	6	8	12	16
3			9			19
5			13			23
7	10	14	17	20	24	27
11			21			29
15			25			31
18	22	26	28	30	32	33

BFS访问顺序

四方向

### 连通方向: 四方向

(x-1,y)

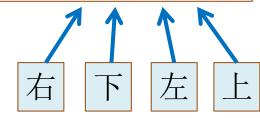
(x,y-1) (x,y) (x,y+1)

(x+1,y)

x代表行号 y代表列号

dx代表行号的变化 dy代表列号的变化

int dx[4]={0,1,0,-1}; int dy[4]={1,0,-1,0};



## 连通方向:八方向

$$(x-1,y-1)$$
  $(x-1,y)$   $(x-1,y+1)$   $(x,y-1)$   $(x,y)$   $(x,y+1)$   $(x+1,y-1)$   $(x+1,y)$   $(x+1,y+1)$ 

依次是哪 八个方向

## 发洪水

在n\*m格的地图上发洪水了,水从第a行第b列涌入。'-'代表空地,'+'代表墙体。如果两块空地是八向连通的,那么他们同时被淹或者同时不被淹。输入n,m,a,b和原始地图。输出被淹后的地图,'@'代表被淹的格子。n,m<=100

输入样例	输出样例
8 8 8 1	+@@@@
+	++@@@@
++	-+++@@@@
-+++	+++@@@@@
+++	@@@@@+++
+++	@@@@+++-
++-	@@@@++
++	@@@@+
+	





#### 发洪水: DFS递归实现

递归方式实现深度优先搜索算法 不断沿某个方向往更深处探索 直到无法再深入时退回,再尝试其他方向

### 发洪水: BFS队列实现

20

21

22

24

26

28

29

30

31

32

33

**23**

**25** □

**27** □

BFS用队列queue维护搜索顺序

头文件<queue>

```
对每一格, 优先访问它的所有邻居, 都进入队列
      先进先出FIFO,从队首格子继续拓展
queue<Node> q;
                 (a,b)格被淹,
d[a][b]='@';
                  入队
q.push((Node){a,b});
while(!q.empty()){ 当队列不为空不断循环
   Node now=q.front(); q.pop(); 队首格子存入now,出队
   int nx=now.x+dx[k],ny=now.y+dy[k]; 走到新位置(nx,ny)
      if(nx)=1&&nx<=n&&ny>=1&&ny<=m&&d[nx][ny]=='-'){}
         d[nx][ny]='@'; | 若(nx,ny)没越界且(nx,ny)符号为'-'
         q.push((Node){nx,ny});
          (nx,ny)格被淹,
            入队
   print();
```

### 发洪水: DFS栈实现

DFS用栈stack维护搜索顺序

20

21

22

23₿

25 🗦

27 🗦

26

28

29

30

31

32

33

24

头文件<stack>

```
对每一格, 优先访问它的所有邻居, 都进入栈
      后进先出LIFO,从栈顶格子继续拓展
stack<Node> s;
                   (a,b)格被淹,
d[a][b]='@';
                     入栈
s.push((Node){a,b});
                    当栈不为空不断循环
while(!s.empty()){
                                栈顶格子存入now,出栈
   Node now=s.top(); s.pop();
   for(int k=0; k<8; k++){ 依次循环查看8个方向
       int nx=now.x+dx[k],ny=now.y+dy[k]; 走到新位置(nx,ny)
       if(nx)=1&&nx<=n&&ny>=1&&ny<=m&&d[nx][ny]=='-'){
          d[nx][ny]='@'; | 若(nx,ny)没越界且(nx,ny)符号为'-'
          s.push((Node){nx,ny});
           (nx,ny)格被淹,
              入栈
   print();
```

### BFS 对比 DFS

**BFS** 

队列

queue

**DFS** 

栈

stack

DFS递归版代码简单 因为递归利用了内存的栈分配 不需要自己维护栈

> BFS队列版代码多几行 因为需要自己维护队列

## 发洪水: 错误代码1

```
20
        queue<Node> q;
        d[a][b]='@';
21
22
        q.push((Node){a,b});
        while(!q.empty()){
23 
            Node now=q.top();
24
25 申
            for(int k=0;k<8;k++){
                 int nx=now.x+dx[k],ny=now.y+dy[k];
26
                 if(nx)=1&&nx<=n&&ny>=1&&ny<=m&&d[nx][ny]=='-'){
27 申
                     d[nx][ny]='@';
28
29
                     q.push((Node){nx,ny});
30
31
            print();
32
33
```

## 发洪水: 错误代码2

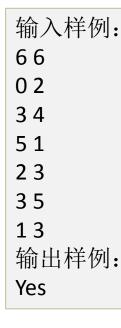
```
21
        queue<Node> q;
        vst[a][b]=1;
22
        q.push((Node){a,b});
23
        while(!q.empty()){
24 □
            Node now=q.front(); q.pop();
25
26 🗦
            for(int k=0;k<8;k++){
                 int nx=now.x+dx[k],ny=now.y+dy[k];
27
                 if(nx)=1&&nx<=n&&ny>=1&&ny<=m&&!vst[nx][ny]){
28 □
                     vst[nx][ny]=1;
29
                     q.push((Node){nx,ny});
30
31
32
            print();
33
34
```

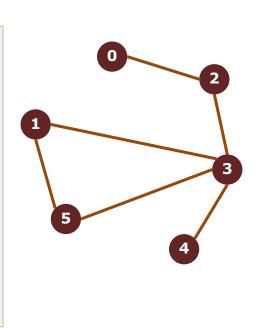
## 发洪水: 错误代码3

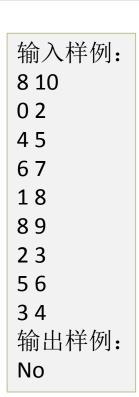
```
20
        queue<Node> q;
        d[a][b]='@';
21
22
        q.push((Node){a,b});
23 🖨
       while(!q.empty()){
            Node now=q.front(); q.pop();
24
            for(int k=0; k<8; k++){
25 □
                int nx=now.x+dx[k],ny=now.y+dy[k];
26
                if(d[nx][ny]=='-'){ 
27 □
                    d[nx][ny]='@';
28
                    q.push((Node){nx,ny});
29
30
31
                              因为缓冲带避免了越界
            print();
32
33
                            推荐: 额外判断边界+缓冲带
```

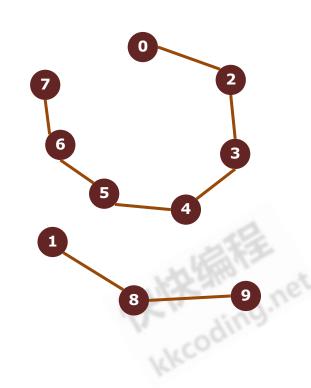
## 攀亲戚

你发现自己和古代一个皇帝长得很像:都有两个眼睛一个鼻子,你想知道皇帝是不是你的远方亲戚,你是不是皇亲国戚。目前你能掌握的信息有m条,关于n个人:第i条信息包含两个人的编号ai,bi,表示ai和bi是亲戚。你的编号是0,皇帝的编号是1,最大编号为n-1,请问能否通过信息推理出你和皇帝是不是亲戚?备注:亲戚关系具有传递性。输入m和n,均不超过1000。





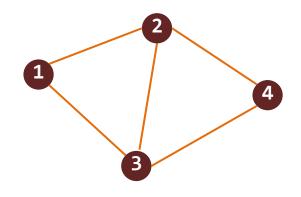




## 无向无权图的储存

#### 邻接矩阵 adjacency matrix





#### 邻接 矩阵

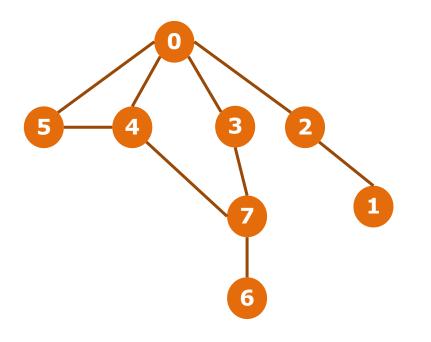
1 2 3 4

1	0	1	1	0
2	1	0	1	1
3	1	1	0	1
4	0	1	1	0

int d[N][N]; d[a][b]代表 节点a和b 是否是邻居

## 攀亲戚 DFS顺序

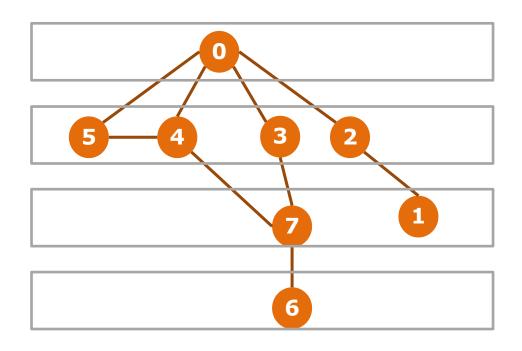
#### 从0号节点开始访问



DFS访问顺序为0,5,4,7,6,3,2,1

## 攀亲戚 BFS顺序

从0号节点开始访问



BFS访问顺序为0,5,4,3,2,7,1,6

## 完善程序

```
#include<bits/stdc++.h>
 2 #define N 1009
 3 using namespace std;
 4 int m, n, a, b;
   bool d[N][N], vst[N];
 6 void bfs(int x){
19 pint main(){
        freopen("relation.in", "r", stdin);
20
        freopen("relation.out", "w", stdout);
21
22
        cin>>m>>n;
        for(int i=1;i<=m;i++){</pre>
23 申
            cin>>a>>b;
24
            d[a][b]=
25
                             =1;
26
27
        if(
                   cout<<"Yes"<<endl;
28
29
        else cout<<"No"<<endl;</pre>
30
        return 0;
31
```

#### 完善程序

```
4 int m, n, a, b;
   bool d[N][N], vst[N];
 6 p void bfs(int x){
        queue<
                   > q;
 8
 9
        q.push(|);
        while(!q.empty()){
10₽
11
                                    q.pop();
             int now=
             for(int k=1;k<=n-1;k++)</pre>
12
                 if(
13₽
14
                      vst[k]=1;
                      q.push();
15
16
17
18
```

#### 现场挑战 530



#### 棋盘格里两人同时移动 每秒可以移动一格 求最少几秒相遇

固定一人不懂 只让另一人移动

起点和终点给定 求最短路长度 结果再除以2

单源单汇最短路问题



JU-LIET Capulet

RO-MEO Montague

无权图最短路问题 用BFS求解





#### 无权图最短路问题 用BFS求解

О	0	0	0	0
J	#	0	#	0
О	0	0	#	0
О	#	0	0	R
0	0	0	#	0

#### 从J到R求最短路

#### BFS时第一次访问 就能确定最短路结果

1	2	3	4	5
0		4		6
1	2	3		
2		4	5	6
3	4	5		

dst[x][y]代表从起点到 (x,y)的最短路长度

```
cin>>n>>m;
31
32
        for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
33₽
            for(int j=1;j<=m;j++){
                 cin>>d[i][j];
34
35
                 if(d[i][j]=='R')xR=i,yR=j;
                 else if(d[i][j]=='J')xJ=i,yJ=j;
36
37
38
        int len=bfs();
39
        if(len==-1)cout<<"forever"<<endl;</pre>
        else cout<<fixed<<setprecision(1)<<len/2.0<<endl;</pre>
40
```

```
9pint bfs(){
10
        queue<Node> q;
11
       vst[xR][yR]=1;
12
        dst[xR][yR]=0;
13
        while(!q.empty()){
14 \Diamond
15
            Node now=q.front(); q.pop();
            for(int k=0;k<4;k++){
16∮
17
                int nx=now.x+dx[k],ny=now.y+dy[k];
                if(nx>=1&&nx<=n&&ny>=1&&ny<=m&&d[nx][ny]!='#'&&!vst[nx][ny]){</pre>
18 
19
                     vst[nx][ny]=1;
                     dst[nx][ny]=
20
                     q.push((Node){nx,ny});
21
                     if(nx==xJ&&ny==yJ)return
22
23
24
25
26
        return -1;
```

thtthing.net kkcoding.net

# 快快编程作业

467

768

530

拓展题

487,531,470