

信息学 BFS习题讲解

西南大学附属中学校
信息奥赛教练组

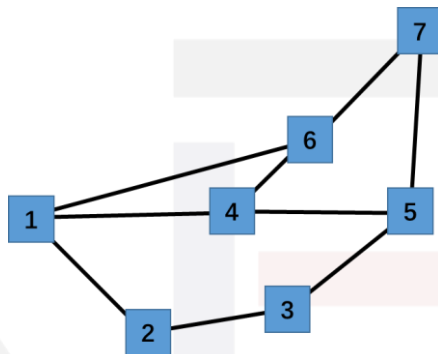


例1：最短时间



西南大学附属中学
High School Affiliated to Southwest University

有若干个城市，它们之间有道路连通，可以互相到达，从一个城市到另一个城市时间为1。现在给出起点城市A,终点城市B，和N条道路。问从A到B最短时间。



输入

第一行A, B, N ($A, B, N \leq 30$) , B为最大城市标号

接下来N行，每行两个数x,y，表示城市x和城市y有道路相连。

输出

输出最短时间。

样例输入

1 7 9

1 2

1 4

2 3

3 5

4 5

4 6

1 6

6 7

5 7

样例输出

2



参考代码



西南大学附属中学
High School Affiliated to Southwest University

存储起始结点信息(把起点信息放入队列)

while(队列不为空){

 取出队首元素u;

 标记为出队;

 将队首元素出队;

 for(遍历u的下一层未曾入队的结点){

 if(下层结点满足条件) {

 保存结点信息, 结点入队

 结点标记为已入队

 }

 }

}

```
int a,b,n,dis[40],vis[40]={0},x,y;
bool city[40][40];
queue<int> q;
int main(){
    scanf("%d %d %d",&a,&b,&n);
    for(int i=1;i<=n;i++){
        scanf("%d %d",&x,&y);
        city[x][y]=1;
        city[y][x]=1;
    }
    q.push(a);    //队首入队
    vis[a]=1;
    dis[a]=0;
    while(!q.empty()){
        int x=q.front();    //取出队首
        q.pop();    //出队
        vis[x]=0;
        for(int i=1;i<=b;i++){
            if(city[x][i] && !vis[i]){
                q.push(i);
                vis[i]=1;
                dis[i]=dis[x]+1;
            }
            if(i==b){
                printf("%d",dis[i]);
                return 0;
            }
        }
    }
    return 0;
}
```



例2：求细胞个数



西南大学附属中学
High School Affiliated to Southwest University

一矩形阵 ($n*m$) 列由数字0到9组成,数字1到9代表细胞,细胞的定义为沿细胞数字上下左右还是细胞数字则为同一细胞,求给定矩形阵列的细胞个数。

0234500067

1034560500

2045600671

0000000089

有四个细胞

输入

第一行输入 n 和 $m(n,m < 20)$

第二行开始为该矩阵

输出

一共有的细胞个数。

样例输入

4 10

0234500067

1034560500

2045600671

0000000089

样例输出

4

第一次

0**2**34500067
1034560500
2045600671
0000000089



0**2345**00067
10**3456**0500
20**456**00671
0000000089

第二次

02345000**67**
1034560500
2045600671
0000000089



02345000**67**
1034560500
2045600671
0000000089

第三次

0234500067
1034560500
2045600671
0000000089



0234500067
1034560500
2045600671
0000000089

第四次

0234500067
1034560**5**00
2045600671
0000000089



0234500067
1034560**5**00
2045600**671**
00000000**89**

多次bfs，执行了几次bfs就有几个细胞

```
for(i:1~n)
  for(j:1~m)
    if(未访问且值不为0)
      bfs()
```

0 2 3 4 5 0 0 0 6 7
1 0 3 4 5 6 0 5 0 0
2 0 4 5 6 0 0 6 7 1
0 0 0 0 0 0 0 0 8 9



0 2 3 4 5 0 0 0 6 7
1 0 3 4 5 6 0 5 0 0
2 0 4 5 6 0 0 6 7 1
0 0 0 0 0 0 0 0 8 9

入队的结点信息:

入队的是结点坐标(p,q)

之前入队的都是编号x

`q[tail++]=x;`

之前入队的二维坐标(x,y)

`q[tail][0]=x; q[tail++][1]=y;`

小的输入细节: 一行的数字中间没有空格

采用字符串输入



参考代码(一)



西南大学附属中学
High School Affiliated to Southwest University

常规版本

```
int main()
{
    char s[100];
    scanf("%d %d\n", &n, &m); //这个写法可以吃掉回车
    for (int i = 0; i < n; i++)
        for (int j = 0; j < m; j++)
            f[i][j] = 1;
    for (int i = 0; i < n; i++){
        fgets(s, 100, stdin);
        for (int j = 0; j < m; j++){
            if (s[j] == '0')
                f[i][j] = 0;
        }
    }
    for (int i = 0; i < n; i++)
        for (int j = 0; j < m; j++)
            if (f[i][j]){
                bfs(i, j);
                num++;
            }
    printf("%d\n", num);
    return 0;
}
```

```
int dx[4] = {-1, 0, 1, 0};
int dy[4] = {0, 1, 0, -1};
int f[100][100], num = 0, n, m;
void bfs(int p, int q){
    int h[1000][2];
    f[p][q] = 0;
    int head = tail = 1;
    h[tail][0] = p, h[tail][1] = q;
    tail++;
    while (head <= tail){
        int x = h[head][0];
        int y = h[head][1];
        head++;
        for (int i = 0; i <= 3; i++){
            int xx = x + dx[i];
            int yy = y + dy[i];
            if ((xx >= 0) && (xx < n) && (yy >= 0) && (yy < m) && (f[xx][yy])){
                h[tail][0] = xx;
                h[tail][1] = yy;
                f[xx][yy] = 0;
                tail++;
            }
        }
    }
}
```



STL版本

```
int dx[4] = {-1,0,1,0 };
int dy[4] = {0,1,0,-1 };
int f[101][101], num = 0, n, m;
queue<pair<int,int> > Q;
void bfs(int p,int q){
    f[p][q] = 0;    //存储结点信息
    Q.push(make_pair(p,q));
    while(!Q.empty()){
        int x=Q.front().first;    //队首出队
        int y=Q.front().second;
        Q.pop();
        for (int i = 0; i <= 3; i++){    //结点搜索的状态数
            int xx = x+ dx[i];
            int yy = y+ dy[i];
            if ((xx >= 1) && (xx <= n) && (yy >= 1) && (yy <= m) && (f[xx][yy]))
            {
                Q.push(make_pair(xx,yy));
                f[xx][yy] = 0;    //入队置为0, 同时也代表访问过
            }
        }
    }
}
```

```
int main() {
    char s[150];
    scanf("%d %d", &n, &m);
    getchar(); //由于下面有字符串读入, 要吃掉上一行的回车
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        for (int j = 1; j <= m; j++)
            f[i][j] = 1;
    for (int i = 1; i <= n; i++){
        fgets(s+1, 100, stdin);    //如果要从下标为1开始存储,
        //gets里要写s+1
        for (int j = 1; j <= m; j++){
            if (s[j] == '0')
                f[i][j] = 0;
        }
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        for (int j = 1; j <= m; j++)
            if (f[i][j]){    //没有访问且不为0
                bfs(i, j);
                num++;
            }
    printf("%d\n", num);
    return 0;
}
```




例3：非常可乐



西南大学附属中学
High School Affiliated to Southwest University

大家一定觉得运动以后喝可乐是一件很惬意的事情，但是seeyou却不这么认为。因为每次当seeyou买了可乐以后，阿牛就要求和seeyou一起分享这一瓶可乐，而且一定要喝的和seeyou一样多。但seeyou的手中只有两个杯子，它们的容量分别是N 毫升和M 毫升 可乐的体积为S ($S < 101$) 毫升 (正好装满一瓶)，它们三个之间可以相互倒可乐 (都是没有刻度的，且 $S = N + M$, $101 > S > 0$, $N > 0$, $M > 0$)。聪明的FZOler你们说他们能平分吗？如果能请输出倒可乐的最少的次数，如果不能输出“NO”。

输入

三个整数：S 可乐的体积，N 和 M是两个杯子的容量，以“0 0 0”结束。

输出

如果能平分的话请输出最少要倒的次数，否则输出“NO”。

样例输入

7 4 3

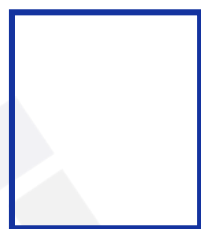
4 1 3

0 0 0

样例输出

NO

3



S(V[s])



A(V[a])



B(V[b])

$$V[s] = V[a] + V[b]$$

结点搜索六种状态

S→A S→B A→B

A→S B→A B→S

由于没有刻度，要么不倒，要么倒满

结束状态：三杯里有两杯是 $V[s]/2$ ，另外一杯为0

还有一种数学推导的方法也可以解决，代码也非常简洁(线性同余方程)

参考博客：<https://cloud.tencent.com/developer/article/1086892>

Thanks

For Your Watching

