华南师范大学 ACM-ICPC 集训队 DeDeRong



2019年10月16日

	=
	74
\mathbf{H}	/ /

1	图论		3
	1.1	最短路径	3
		1.1.1 Dijkstra	3
		1.1.2 Dijkstra 优化	3
		1.1.3 Floyd	3
		1.1.4 Bellman-Ford	4
		1.1.5 SPFA	4
	1.2	LCA	5
		1.2.1 倍增	5
		1.2.2 RMQ	6
	1.3	强连通分量	7
		1.3.1 Tarjan	7
	1.4	割点	7
		1.4.1 Tarjan	7
	1.5	桥	8
	1.0	1.5.1 Tarjan	8
	1.6	最大流	9
		1.6.1 Dinic	9
	1 7	1.6.2 Dinic 优化	10
	1.7	二分图匹配	11 11
	1.8	EL AL DIE	12
	1.0	最小生成树	12
		1.8.2 kruskal	13
	1.9	拓扑排序	14
	1.9	1H 11 1JL/1.	14
2	数据	结构	14
3	DP		14
4	字符	串	14
5	数学		14
6	STL	4	14
7	计算	几何	14
8	其它		14

1 图论

1.1 最短路径

1.1.1 Dijkstra

```
1 const int maxn = 1e4;
  const int inf = 0x3f3f3f3f;
4 //d数组用来记录源点s到顶点i的最短距离
5 //v表示该顶点是否在顶点集S中
6 //g邻接矩阵存图,g[i][j]表示i到j的边的权值,无边时为inf
7 //n为顶点数量
8 int d[maxn], v[maxn];
9 int g[maxn][maxn];
10 int n:
11 void dij(int s)
12 {
13
    memset(v, 0, sizeof(v));
    for(int i=1;i<=n;i++)
14
15
    d[i] = g[s][i];
16
    v[s] = 1;
17
    for(int i=1;i<=n;i++)
18
19
      int u = 0;
20
      for(int j=1; j<=n; j++)
21
22
        if(!v[j] \&\& (u==0 || d[j] < d[u]))
23
         u = j;
24
25
      if(u==0)return;
26
      v[u] = 1;
      for(int j=1; j<=n; j++)</pre>
27
28
29
        d[j] = min(d[j], d[u]+g[u][j]);
30
31
32
```

1.1.2 Dijkstra 优化

```
1 const int maxn = 1e4;
```

```
2 const int inf = 0x3f3f3f3f:
3 typedef pair<int, int> P; //first表示最短距离, second表示顶点编号
4 //边: to表示这条边指向的顶点,权值为w
5 struct Edge
6 {
    int to, w;
8 };
9 //用vector实现邻接表
10 vector<Edge> g[maxn];
11 int d[maxn]: //记录源点到顶点i的最短距离
12 int n;
13
14 void dij(int s)
15 {
    priority_queue<P, vector<P>, greater<P> > q;
    memset(d, inf, sizeof(d));
18
    d[s] = 0;
    q.push(P(0, s));
20
    while(!q.empty())
21
22
     P p = q.top();
23
      q.pop();
24
      int u = p.second;
25
      if(d[u] < p.first) continue;</pre>
26
      for(int i=0; i<g[u].size(); i++)</pre>
27
28
        Edge e = g[u][i];
        if(d[e.to] > d[u] + e.w)
29
30
31
          d[e.to] = d[u] + e.w;
32
          q.push(P(d[e.to], e.to));
33
34
35
36 }
```

1.1.3 Floyd

```
int g[maxn][maxn];
int n;
void floyd()
{
```

```
for(int k=1;k<=n;k++)
for(int i=1;i<=n;i++)
for(int j=1;j<=n;j++)
g[i][j] = min(g[i][j], g[i][k] + g[k][j]);
}</pre>
```

1.1.4 Bellman-Ford

```
1 const int maxn = 1e4:
 2 const int inf = 0x3f3f3f3f; //常用于表示无穷大
 4 //边结构体,记录u->v的边,权值为w
 5 struct Edge
    int u, v, w;
    Edge(int uu, int vv, int ww) { u=uu; v=vv; w=ww; }
    Edge(){}
10 }e[maxn];
11 int edgecnt; // 边的数量
12 //加边操作
13 void addEdge(int u, int v, int w)
14 {
    e[edgecnt++] = Edge(u, v, w);
16 }
17
18 int n; //顶点总数
19 int d[maxn]: //记录最短距离的数组
21 //存在负权回路则返回true, 否则返回false
22 bool bellman_ford(int s)
23 {
24
    memset(d, inf, sizeof(d));
    d\Gamma s = 0:
    //进行n-1次松弛操作,第n次检查是否含有负权回路
27
    for(int i=1;i<=n;i++)
28
29
      int flag = 0;
      for(int j=0; j<edgecnt; j++)</pre>
30
31
32
        Edge t = e[j];
33
        int u, v, w;
        u = t.u; v = t.v; w = t.w;
34
```

```
35
        if(d[v] > d[u] + w)
36
37
          d[v] = d[u] + w;
38
           flag = 1;
39
40
      if(!flag) return false;
41
42
      if(i==n && flag) return true;
43
    return false;
45 }
```

1.1.5 SPFA

```
1 const int maxn = 1e4;
2 const int inf = 0x3f3f3f3f; //常用于表示无穷大
4 //边结构体, to表示边指向的顶点编号, 权值为w
5 struct Edge
6 {
   int to, w;
   Edge(int tt, int ww) { to = tt; w = ww; }
   Edge(){}
10 };
11 //vector实现的邻接表
12 vector<Edge> g[maxn];
13 int n://顶点数
14 //d表示最短距离, inq[i]表示结点是否在队列中,为1则在,cnt[i]记录i入队的次数
int d[maxn], ing[maxn], cnt[maxn];
16 //初始化
17 void init()
18 {
   memset(d, inf, sizeof(d));
   memset(inq, 0, sizeof(inq));
   memset(cnt, 0, sizeof(cnt));
22 }
23 //返回true表示存在负权回路
24 bool spfa(int s)
25 {
26 init();
   d[s] = 0;
   inq[s] = 1;
```

```
29
     cnt[s] = 1:
     queue<int> q;
31
     q.push(s);
     while(!q.empty())
33
34
       int u = q.front();
35
       inq[u] = 0;
36
       q.pop();
37
       for(int i=0; i < g[u].size(); i++)
38
39
         Edge e = g[u][i];
         if(d[e.to] > d[u] + e.w)
40
41
42
           d[e.to] = d[u] + e.w;
           if(inq[e.to] == 0)
43
44
45
             inq[e.to] = 1;
46
             q.push(e.to);
47
             cnt[e.to]++;
             if(cnt[e.to] > n) return true;
48
49
50
51
52
53
     return true;
54
```

1.2 LCA

1.2.1 倍增

```
1 #include<bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3 typedef long long ll;
4 #define inf 0x3f3f3f3f
5 typedef pair<int, int> P;
6 const int maxn = 5e5+5;
7 const ll mod = 1e9+7;
8
9 vector<int> son[maxn]; // 存储儿子项点
10 // dep[i]表示项点i的深度,n个项点,m个询问,rt为树根,fa数组用来预处理项点i向上跳2^j步之后的项点
11 int dep[maxn], n, m, rt, fa[maxn][20];
```

```
12 int v[maxn]={0}; // 是否访问标记
13
14 // pre是父顶点,rt是当前顶点
15 void dfs(int pre, int rt)
16 {
    dep[rt] = dep[pre]+1; // 当前顶点的深度为父顶点加一
    fa[rt][0] = pre; // 当前顶点向上跳一步为父顶点
    v[rt] = 1; // 访问
    // dp预处理
20
     for(int i=1; i \le 19; i++)
22
    fa[rt][i] = fa[fa[rt][i-1]][i-1];
    // 继续dfs
    for(int i=0;i<son[rt].size();i++)</pre>
24
    if(v[son[rt][i]]==0)
26
    dfs(rt, son[rt][i]);
27 }
28
29 // 求解LCA(a, b)
30 int lca(int a, int b)
31 {
    if(dep[a] < dep[b])</pre>
32
33
      swap(a, b);
     for(int i=19; i>=0; i---)
35
36
      if(dep[a]-dep[b] >= (1 << i))
37
38
        a = fa[a][i];
39
40
     if(a==b)return a;
     for(int i=19; i>=0; i---)
43
      if(fa[a][i] != fa[b][i])
44
45
46
        a = fa[a][i];
        b = fa[b][i];
47
48
49
    return fa[a][0];
51 }
52
53 int main()
54 {
55 scanf("%d%d%d", &n, &m, &rt);
```

```
56
     for(int i=1:i<n:i++)
57
58
       int a, b;
59
       scanf("%d%d", &a, &b);
60
       son[a].push_back(b);
       son[b].push_back(a);
61
62
63
     memset(fa, 0, sizeof(fa));
     memset(dep, inf, sizeof(dep));
     v[0]=1;
66
     dep[0] = 0;
     dfs(0, rt);
     for(int i=1;i<=m;i++)
69
70
       int a, b;
71
       scanf("%d%d", &a, &b);
72
       printf("%d\n", lca(a, b));
73
74
     return 0;
75 }
```

1.2.2 RMQ

```
1 #include<bits/stdc++.h>
 2 using namespace std:
 3 typedef long long 11;
 4 #define inf 0x3f3f3f3f
 5 typedef pair<int, int> P;
 6 const int maxn = 5e5+5;
  const 11 \mod = 1e9+7;
9 vector<int> g[maxn]; // 存图
10 // dep记录DFS序中每一个顶点的深度, vis记录DFS序, id记录顶点i第一次在DFS序
    中的位置, st表
11 int dep[maxn<<1]={0}, vis[maxn<<1]={0}, id[maxn]={0}, st[maxn<<1][25];</pre>
12 // dfs序计数用,看代码能理解
13 int dfs_c=1;
15 // 父顶点为pre, 当前顶点为now, 当前深度为d
16 void dfs(int pre, int now, int d)
17 {
18 id[now] = dfs_c; // now顶点在DFS序中第一次出现的位置是dfs_c
```

```
dep[dfs c] = d: // 记录now的深度
20
    vis[dfs_c++] = now; // DFS序中第dfs_c个顶点是now, 同时将dfs_c加一
21
    for(int i=0;i<g[now].size();i++)</pre>
22
23
      if(g[now][i]!=pre)
24
25
        dfs(now, g[now][i], d+1);
26
        vis[dfs_c] = now;
27
        dep[dfs_c++] = d;
29
    }
30 }
31
32 // 预处理st表
33 void getSt(int n)
34 {
35
    for(int i=1;i<=n;i++)
    st[i][0] = i;
37
    for(int j=1; (1<<j)<=n; j++)
38
      for(int i=1;i+(1<<j)<=n; i++)
39
40
41
        int a = st[i][j-1], b = st[i+(1<<(j-1))][j-1];
42
        if(dep[a] < dep[b])</pre>
          st[i][j] = a;
43
        else st[i][j] = b;
44
45
46
47 }
  // 查询DFS序中区间[1, r]深度最小的顶点在DFS序中的位置
50 int query(int 1, int r)
51 {
    int k = log2(r-l+1);
    int a = st[l][k];
    int b = st[r-(1 << k)+1][k];
    // 返回深度较小的那一个顶点在DFS序中的位置
    if(dep[a]<dep[b])return a;</pre>
57
    else return b;
58 }
59
60 // 求LCA(a, b)
61 int lca(int a, int b)
62 {
```

```
int x, y;
     x = id[a], y = id[b];
    if(x>y)return vis[query(y, x)];
     else return vis[query(x, y)];
67
68
69 // 检查用的
70 void check(int n)
71 {
     for(int i=1; i <= dfs_c; i++)cout<< dep[i] << " "; cout<math><< " \setminus n \setminus n";
     for(int i=1;i<=dfs_c;i++)cout<<vis[i]<<" ";cout<<"\n\n";</pre>
73
     for(int i=1;i<=n;i++)cout<<id[i]<<" ";cout<<"\n\n";</pre>
75 }
76
77 int main()
78
79
     int n, m, rt;
     scanf("%d%d%d", &n, &m, &rt);
     for(int i=1;i<n;i++)</pre>
81
82
83
       int a, b;
84
       scanf("%d%d", &a, &b);
       g[a].push_back(b);
86
       g[b].push_back(a);
87
     dfs(0, rt, 1);
88
89
     getSt(dfs_c);
     //check(n);
     for(int i=1;i<=m;i++)</pre>
92
       int a, b;
94
       scanf("%d%d", &a, &b);
       printf("%d\n", lca(a, b));
96
97
     return 0:
98
```

1.3 强连通分量

1.3.1 Tarjan

```
vector<int> g[maxn];
int low[maxn], dfn[maxn], sta[maxn], ins[maxn], belong[maxn];
```

```
3 int cnt, ind, tot; //cnt: 强连通分量的数量, ind: 时间戳, tot: sta的top
5 void init()
6 {
    memset(ins, 0, sizeof(ins));
     memset(belong, 0, sizeof(belong));
    memset(dfn, 0, sizeof(dfn));
    cnt = ind = tot = 0:
10
11 }
12
13 void Tarjan(int u)
14 {
    low[u] = dfn[u] = ++ind;
    ins[u] = 1;
17
     sta[++tot] = u;
18
     for(int i=0;i<g[u].size();i++)</pre>
19
20
      int v = g[u][i];
21
      if(!dfn[v])
22
      {
23
        Tarjan(v);
24
        low[u] = min(low[u], low[v]);
25
26
      else if(ins[v])
27
      low[u] = min(low[u], dfn[v]);
28
29
     int p:
     if(low[u] == dfn[u])
30
31
32
      ++cnt;
33
       do
34
35
        p = sta[tot—];
        belong[p] = cnt;
36
37
        ins[p] = 0;
38
       }while(p != u);
39
40 }
```

1.4 割点

1.4.1 Tarjan

```
1 vector<int> g[maxn];
2 // iscut[i]: 若顶点i是割点,则为1,反之为0
3 int low[maxn], dfn[maxn], iscut[maxn];
4 int ind;
6 void init()
7 | {
    memset(dfn, 0, sizeof(dfn));
    memset(iscut, 0, sizeof(iscut));
    ind = 0;
10
11 }
13 // pa为u的父节点,初始时Tarjan(i, i)
14 void Tarjan(int u, int pa)
15 {
    int cnt = 0; //用来记录子树的数量
16
17
    low[u] = dfn[u] = ++ind;
18
    for(int i=0;i \le [u].size();i++)
19
20
      int v = g[u][i];
      if(!dfn[v])
21
22
      {
23
       Tarjan(v, u);
24
        low[u] = min(low[u], low[v]);
        // 若low[v]>=dfn[u],并且u不是根节点,则u是割点
25
26
        if(low[v] >= dfn[u] \&\& pa!=u)
27
       iscut[u] = 1;
       // 若u是根节点,则cnt++
28
29
       if(u == pa)
30
         cnt++;
31
32
      else if(v!= pa) //若v不等于父节点
33
      low[u] = min(low[u], dfn[v]);
34
35
    if(cnt>=2 && u==pa) //根节点子树数量大于等于2,则为割点
36
      iscut[u] = 1;
37 }
```

1.5 桥

1.5.1 Tarjan

```
1 // 用链式前向星来存储边
2 struct Edge
3 {
    // iscut表示是否为桥
    int to, next, iscut;
6 }e[maxn*maxn*2];
8 int head[maxn], low[maxn], dfn[maxn];
9 int ind, tot; // tot是边的数量
11 void init()
12 {
    memset(head, -1, sizeof(head));
   memset(dfn, 0, sizeof(dfn));
   ind = tot = 0;
15
16 }
17
18 void addedge(int u, int v)
19 {
    e[tot].to = v;
    e[tot].next = head[u];
    e[tot].iscut = 0:
23
    head[u] = tot++;
24 }
25
26 void Tarjan(int u, int pa)
27 {
28
    low[u] = dfn[u] = ++ind:
29
    for(int i=head[u]; ~i; i = e[i].next)
30
31
      int v = e[i].to;
32
      if(v == pa) continue;
33
      if(!dfn[v])
34
      {
35
        Tarjan(v, u);
        low[u] = min(low[u], low[v]);
36
37
        // 是桥
38
        if(low[v] > dfn[u])
39
40
          e[i].iscut = e[i^1].iscut = 1;
41
42
      }
43
      else
```

1.6 最大流

1.6.1 Dinic

```
1 #include<bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3 typedef long long 11;
4 typedef pair<int, int> P;
5 const int maxn = 1e6+5;
6 const int inf = 0x3f3f3f3f;
  const int mod = 1e9+7;
9 // 用链式前向星来存储图
10 struct ed
11 {
   int to, val, ne;
13 }edge[maxn<<1];
14 int head[maxn], dep[maxn];
15 // 顶点数n,边数m,源点s,汇点e,加边时的指针tot
16 int n, m, s, e, tot;
17
18 void init()
19 {
    tot = -1:
20
21
    memset(head, -1, sizeof(head));
22
23
24
  void addEdge(int u, int v, int val)
25
    edge[++tot].to = v;
26
    edge[tot].val = val;
    edge[tot].ne = head[u];
28
29
    head[u] = tot;
30
31
32 // 就是最普通的bfs
33 int bfs()
```

```
34 {
    memset(dep, -1, sizeof(dep));
36
    dep[s] = 0;
37
    queue<int> q;
38
    q.push(s);
39
    while(!q.empty())
40
41
      int u = q.front();
42
      q.pop();
      for(int i=head[u]; ~i; i=edge[i].ne)
44
45
        int v = edge[i].to;
        if(dep[v]==-1 \&\& edge[i].val>0)
47
          dep[v] = dep[u]+1;
48
49
          q.push(v);
50
51
      }
52
    return (dep[e]!= -1); //若dep[e]=-1则表示没有可以到达e的增广路了, 算法结
       束。
54 }
56 // 当前顶点u, 当前流量flow
57 // 初始时dfs(s, inf)
58 int dfs(int u, int flow)
59 {
60
    if(u == e)return flow;
    for(int i=head[u]; ~i; i=edge[i].ne)
62
    {
63
      int v = edge[i].to;
      if(dep[v]==dep[u]+1 && edge[i].val)
64
65
        int a = dfs(v, min(flow, edge[i].val));
66
67
        if(a>0) //若找到增广路
68
69
          edge[i].val -= a;
70
          edge[i^1].val += a;
71
          return a;
72
        }
73
      }
74
75
    return 0;
76 }
```

```
77
78 ll dinic()
79 {
     11 \text{ ans} = 0;
      while(bfs())
82
83
       int a = dfs(s, (1 << 30));
84
        ans += a:
85
     return ans;
87
89
   int main()
90
      scanf("%d%d%d%d", &n, &m, &s, &e);
      init():
93
      for(int i=1;i<=m;i++)
94
95
       int u, v, w;
96
       scanf("%d%d%d", &u, &v, &w);
97
        addEdge(u, v, w);
98
        addEdge(v, u, 0); //反边
99
100
      printf("%lld\n", dinic());
101
      return 0;
102 }
```

1.6.2 Dinic 优化

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long ll;
typedef pair<int, int> P;
const int maxn = 1e6+5;
const int inf = 0x3f3f3f3f3;
const int mod = 1e9+7;

struct ed

int to, val, ne;
edge[maxn<<1];
int head[maxn],dep[maxn], cur[maxn];</pre>
```

```
14 int n, m, s, e, tot;
15
16 void init()
17 {
    tot = -1;
    memset(head, -1, sizeof(head));
20 }
21
22 void addEdge(int u, int v, int val)
23 {
    edge[++tot].to = v;
24
    edge[tot].val = val;
    edge[tot].ne = head[u];
27
    head \Gamma u  = tot:
28 }
29
30 int bfs()
31 {
    memset(dep, -1, sizeof(dep));
32
    dep[s] = 0;
    queue<int> q;
34
35
     q.push(s);
     while(!q.empty())
37
38
      int u = q.front();
39
      q.pop();
40
       for(int i=head[u]; ~i; i=edge[i].ne)
41
42
        int v = edge[i].to;
43
        if(dep[v]==-1 \&\& edge[i].val>0)
44
45
          dep[v] = dep[u]+1;
46
           q.push(v);
47
48
49
50
     return (dep[e] != -1);
51 }
52
53 int dfs(int u, int flow)
54 {
   if(u == e)return flow;
    // rflow用于多路增广,表示流入到顶点u的剩余未流出的流量
    int rflow = flow;
```

```
// 当前弧优化,通过引用,可以改变cur[i]的值,使得下次遍历到顶点u时,会直接
      从上次增广的边开始遍历
    for(int& i=cur[u]; ~i; i=edge[i].ne)
60
61
     int v = edge[i].to;
      if(dep[v]==dep[u]+1 && edge[i].val)
62
63
64
       int a = dfs(v, min(rflow, edge[i].val));
65
       edge[i].val -= a;
       edge[i^1].val += a;
66
       rflow -= a; // 剩余流量要减少
67
       if(rflow<=0)break; // 若没有剩余流量了, 就break
69
     }
70
    // 若没有一丝流量流出,则表示通过顶点u已经无法增广了,于是炸点,dep可以设
      置为任何无意义值
72
    if(rflow == flow)
    dep[u] = -2;
73
74
    return flow - rflow; // 返回流出的流量
75 }
76
77 ll dinic()
78 {
    11 \text{ ans} = 0;
    while(bfs())
81
82
     // 新一轮dfs之前要对cur进行初始化
     for(int i=1;i<=n;i++)cur[i] = head[i];
     int a = dfs(s, (1 << 30));
85
      ans += a;
87
    return ans;
89
90 int main()
91
    scanf("%d%d%d%d", &n, &m, &s, &e);
    init();
    for(int i=1;i<=m;i++)
95
     int u, v, w;
97
      scanf("%d%d%d", &u, &v, &w);
98
      addEdge(u, v, w);
      addEdge(v, u, 0);
```

```
100 }
101 printf("%lld\n", dinic());
102 return 0;
103 }
```

1.7 二分图匹配

1.7.1 匈牙利算法

```
1 #include<bits/stdc++.h>
 2 using namespace std;
 3 typedef long long 11;
 4 typedef pair<int, int> P;
 5 const int maxn = 1e3+5;
 6 const int inf = 0x3f3f3f3f;
 7 const int mod = 1e9+7;
10 int mp[maxn][maxn];
int use[maxn], link[maxn];
12 int n, m, e, ans;
14 int found(int u)
15 {
    for(int i=1;i<=m;i++)
17
       if(!use[i] && mp[u][i])
18
19
20
        use[i] = 1;
         if(!link[i] || found(link[i]))
21
22
23
          link[i] = u;
24
           return 1;
25
27
28
    return 0;
29 }
31 int main()
32 {
    scanf("%d%d%d", &n, &m, &e);
    for(int i=1;i<=e;i++)
```

```
35
36
       int u, v;
37
       scanf("%d%d", &u, &v);
38
       if(u<=n && v<=m)
39
       {
40
         mp[u][v] = 1;
41
      }
42
43
     for(int i=1;i<=n;i++)
44
       memset(use, 0, sizeof(use));
45
46
      if(found(i))ans++;
47
48
     printf("%d\n", ans);
49
     return 0;
50 }
```

1.8 最小生成树

1.8.1 Prim

```
1 const int MAX=10000007;
2 int dis[5002],map[5002][5002],mark[5002];
3 int prim(int n)
4
    for(int i=1; i<=n; i++) //初始化每个点到生成树中点的距离
      dis[i]=map[1][i];
      mark[i]=0;
10
    dis[1]=0:
    mark[1]=1; //1这个点加入生成树中。
11
12
    int sum=0;
    for(int i=1;i<n;i++) //枚举n-1条边
13
14
      int sta=-1,Min=MAX;
15
16
      for(int j=1; j<=n; j++) //找不在生成树中的点中距离生成树中的点长度最小的
17
18
        if(!mark[j]&&dis[j]<Min)</pre>
19
20
         Min=dis[j];
21
         sta=j;
22
```

```
23
24
       if(sta==-1) return -1; //没找到可以可以联通的路
       mark[sta]=1; //新找到的点加入生成树
25
26
       sum+=Min:
27
       for(int j=1; j<=n; j++) //更新树外的点到树中的点的距离
28
        if(!mark[j]&&dis[j]>map[sta][j])
29
30
         dis[j]=map[sta][j];
31
32
    }
33
     return sum;
34 }
35
36 int main()
37 {
38
    int n,m;
39
     cin>>n>>m;
     for(int i=1;i<=n;i++)
41
42
       for(int j=1;j<=n;j++)</pre>
43
44
         map[i][j]=MAX;
45
46
47
     for(int i=1;i<=m;i++)</pre>
48
49
       int a,b,c;
50
       cin>>a>>b>>c;
51
       if(c<map[a][b])</pre>
52
53
         map[a][b]=c;
54
         map[b][a]=c;
55
57
     int ans = prim(n);
58
     if(ans==-1)
59
       cout<<"orz"<<endl;</pre>
60
     else
       cout<<ans<<endl;</pre>
62
     return 0;
63 }
```

1.8.2 kruskal

```
1 #include<bits/stdc++.h>
 2 using namespace std;
  #define N 5005
 4 int father[N];
 6 int find(int x)
    int k = x;
     while(father[k]!=k)
10
11
      k = father[k];
12
     while(father[x]!=x)
13
14
15
      int temp = x;
      x = father[x];
16
17
      father[temp] = k;
18
19
    return k;
20 }
21
22 void join(int a, int b)
23 {
24
    int f1, f2;
25
    f1 = find(a);
    f2 = find(b);
27
    father[f1] = f2;
28 }
29
30 struct edge
31 {
    int node1, node2;
33
    int cost;
34 };
35
36 vector<edge> edges;
38 bool cmp(edge a, edge b)
39 {
40
    return a.cost > b.cost;
41 }
42
```

```
43 int kruskal(int n)
44 {
     sort(edges.begin(), edges.end(), cmp);
     for(int i=1;i<=n;i++)
47
      father[i] = i;
48
     int sum=0:
     while(n!=1 && !edges.empty())
49
50
51
       edge temp = edges[edges.size()-1];
       edges.pop_back();
       if(find(temp.node1)!=find(temp.node2))
53
54
55
         sum += temp.cost;
56
57
         join(temp.node1, temp.node2);
58
59
     if(n!=1 && edges.empty())
61
       sum = -1;
62
     return sum;
63 }
64
65 int main()
66 {
    int n,m;
     int result;
     cin>>n>>m;
70
     for(int i=1;i<=m;i++)
71
72
      int a,b,c;
73
       cin>>a>>b>>c;
74
       edge t;
       t.node1=a;t.node2=b;t.cost=c;
       edges.push_back(t);
76
77
78
     result = kruskal(n);
79
     if(result == -1)
       cout<<"orz"<<endl;</pre>
80
81
     else
82
       cout<<result<<endl;</pre>
83
    return 0;
84 }
```

1.9 拓扑排序

```
1 #include<bits/stdc++.h>
 2 using namespace std;
   const int maxn=30;
  int head[maxn],ip,indegree[maxn];
 6 int n,m,seq[maxn];
 8 struct note
10
    int v,next;
   }edge[maxn*maxn];
12
13 void init()
14 {
15
    memset(head,-1,sizeof(head));
16
    ip=0;
17 }
18
19 void addedge(int u,int v)
20
21
     edge[ip].v=v,edge[ip].next=head[u],head[u]=ip++;
22
23
24 int topo()
25 {
     queue<int>q;
27
     int indeg[maxn];
     for(int i=0; i<n; i++)
28
29
30
       indeg[i]=indegree[i];
31
       if(indeg[i]==0)
       q.push(i);
32
33
     int k=0;
35
     bool res=false;
     while(!q.empty())
37
38
       if(q.size()!=1)res=true;
39
       int u=q.front();
40
       q.pop();
41
       seq[k++]=u;
42
       for(int i=head[u]; i!=-1; i=edge[i].next)
```

```
43
44
         int v=edge[i].v;
45
         indeg[v]—-;
46
         if(indeg[v]==0)
47
           q.push(v);
48
49
    if(k < n)return -1;// no
    if(res)return 0;// more
51
    return 1; // only
53 }
```

- 2 数据结构
- 3 DP
- 4 字符串
- 5 数学
- 6 STL
- 7 计算几何
- 8 其它