网络流

网络流

```
EK算法
Dinic算法
ISAP算法
二分图最大匹配(匈牙利算法)
一重匹配
二分图多重匹配
多分图匹配
最大流最小割
最小边割集
Dinic
ISAP
最小点割集
```

EK算法

- 时间复杂度O(V²E),适合稠密图
- 对于容量为0的通路,网络里不会存在该有向边,但是在一般图里存在权值为0的有向边。
- 不要忘记初始化!!!!!

```
const int inf=0x3f3f3f3f;
const int N=205;
const int M=205;
int cnt:
int head[N],pre[N];
bool vis[N];
struct Edge{
  int v,next;
  int cap,flow;
}E[M<<1];//双边
void init(){//初始化
    memset(head,-1,sizeof(head));
    cnt=0;
}
void add(int u,int v,int c){
    E[cnt].v=v;
   E[cnt].cap=c;
   E[cnt].flow=0;
    E[cnt].next=head[u];
    head[u]=cnt++;
}
bool bfs(int s,int t){
    memset(pre,-1,sizeof(pre));
    memset(vis,0,sizeof(vis));
    queue<int>q;
```

```
vis[s]=1;
   q.push(s);
   while(!q.empty()){
       int u=q.front();
        q.pop();
        for(int i=head[u];~i;i=E[i].next){
            int v=E[i].v;
            if(!vis[v]&&E[i].cap>E[i].flow){
               vis[v]=1;
               pre[v]=i;//边下标
               q.push(v);
               if(v==t) return 1;//找到一条可增广路
           }
        }
   }
   return 0;
}
int EK(int s,int t){
   int maxflow=0;
   while(bfs(s,t)){
       int v=t,d=inf;
        while(v!=s){//找可增量
           int i=pre[v];
           d=min(d,E[i].cap-E[i].flow);
           v=E[i^1].v;
        }
       maxflow+=d;
        v=t;
        while(v!=s){//沿可增广路增流
           int i=pre[v];
           E[i].flow+=d;
           E[i^1].flow-=d;
           v=E[i^1].v;
        }
   }
   return maxflow;
}
```

Dinic算法

- 时间复杂度O(VE²),适合稀疏图
- 对于容量为0的通路,网络里**不会存在**该有向边,但是在一般图里**存在**权值为0的有向边。
- 不要忘记初始化!!!!!

```
const int inf=0x3f3f3f3f;
const int N=205;
const int M=205;
int cnt;
int head[N],d[N];
struct Edge{
  int v,next;
  int cap,flow;
}E[M<<1];//双边</pre>
```

```
void init(){//初始化
    memset(head,-1,sizeof(head));
    cnt=0;
}
void add(int u,int v,int c){
    E[cnt].v=v;
    E[cnt].cap=c;
    E[cnt].flow=0;
    E[cnt].next=head[u];
    head[u]=cnt++;
}
bool bfs(int s,int t){//分层
   memset(d,0,sizeof(d));
   queue<int>q;
   d[s]=1;
   q.push(s);
    while(!q.empty()){
        int u=q.front();
        q.pop();
        for(int i=head[u];~i;i=E[i].next){
            int v=E[i].v;
            if(!d[v]&&E[i].cap>E[i].flow){
                d[v]=d[u]+1;
                q.push(v);
                if(v==t) return 1;
           }
        }
    }
    return 0;
}
int dfs(int u,int flow,int t){//在分层的基础上dfs
   if(u==t) return flow;
    int rest=flow;
    for(int i=head[u];~i&&rest;i=E[i].next){
        int v=E[i].v;
        if(d[v]==d[u]+1\&\&E[i].cap>E[i].flow){
            int k=dfs(v,min(rest,E[i].cap-E[i].flow),t);
            if(!k) d[v]=0;
            E[i].flow+=k;
            E[i^1].flow-=k;
            rest-=k;
        }
   return flow-rest;
}
int Dinic(int s,int t){
    int maxflow=0;
    while(bfs(s,t)){
        maxflow+=dfs(s,inf,t);
    }
    return maxflow;
}
```

ISAP算法

- 时间复杂度O(V²E),适合稠密图
- 对于容量为0的通路,网络里不会存在该有向边,但是在一般图里存在权值为0的有向边。
- 可以提前结束,所以速度非常快(比之前的算法快100倍)
- 不要忘记初始化!!!!!

```
const int inf=0x3f3f3f3f;
const int N=205;
const int M=205;
int cnt;
int head[N],pre[N],h[N],g[N];
struct Edge{
   int v,next;
  int cap,flow;
}E[M<<1];//双边
void init(){//初始化
    memset(head,-1,sizeof(head));
    cnt=0;
}
void add(int u,int v,int c){
    E[cnt].v=v;
   E[cnt].cap=c;
   E[cnt].flow=0;
    E[cnt].next=head[u];
    head[u]=cnt++;
}
void set_h(int t,int n){//标高
    queue<int> q;
    memset(h,-1,sizeof(h));
    memset(g,0,sizeof(g));
   h[t]=0;
    q.push(t);
    while(!q.empty()){
        int u=q.front();q.pop();
        ++g[h[u]];//高度为h[u]的节点个数
        for(int i=head[u];~i;i=E[i].next){
            int v=E[i].v;
            if(h[v]==-1){
                h[v]=h[u]+1;
                q.push(v);
            }
        }
    }
}
int ISAP(int s,int t,int n){
    set_h(t,n);
    int ans=0, u=s,d;
    while(h[s]<n){</pre>
        int i=head[u];
        if(u==s)
```

```
d=inf;
        for(;~i;i=E[i].next){
            int v=E[i].v;
            if(E[i].cap>E[i].flow&&h[u]==h[v]+1){
                u=v;
                pre[v]=i;
                d=min(d,E[i].cap-E[i].flow);
                if(u==t){}
                    while(u!=s){
                        int j=pre[u];
                        E[j].flow+=d;
                        E[j^1].flow-=d;
                        u=E[j^1].v;
                    }
                    ans+=d;
                    d=inf;
                }
                break;
            }
        if(i==-1){
            if(--g[h[u]]==0)
                break;
            int hmin=n-1;
            for(int j=head[u];~j;j=E[j].next)
                if(E[j].cap>E[j].flow)
                    hmin=min(hmin,h[E[j].v]);
            h[u]=hmin+1;
            ++g[h[u]];
            if(u!=s)
                u=E[pre[u]^1].v;
   }
   return ans;
}
```

二分图最大匹配 (匈牙利算法)

• 最小点覆盖等于最大匹配数

一重匹配

• 注意要初始化

```
#include<cstring>
using namespace std;
const int inf=0x3f3f3f3f;
const int N=405;//注意节点数牛+牛棚
const int M=40500;
int cnt;
int head[N],match[N];
bool vis[N];
struct Edge{
   int v,next;
}E[M<<1];//双边
```

```
void init(){//初始化
    memset(head,-1,sizeof(head));
    memset(match,0,sizeof(match));
    cnt=0;
}
void add(int u,int v){
    E[cnt].v=v;
    E[cnt].next=head[u];
    head[u]=cnt++;
}
bool Find(int u){
    for(int i=head[u];~i;i=E[i].next){
        int v=E[i].v;
        if(!vis[v]){
             vis[v]=1;
             if(!match[v]||Find(match[v])){
                 match[v]=u;
                 return true;
             }
        }
    }
    return false;
}
int main(){
    int n,m,k,v;
    while(~scanf("%d%d",&n,&m)){
        init();
        for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
             scanf("%d",&k);
             \quad \text{for(int } j\text{=}1; j\text{<=}k; j\text{++})\{
                 scanf("%d",&v);
                 add(i,n+v);
             }
        }
        int ans=0;
        for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
             memset(vis,0,sizeof(vis));
             if(Find(i))
                 ans++;
        printf("%d\n",ans);
    }
    return 0;
}
```

二分图多重匹配

```
#include<cstdio>//二分图多重匹配,匈牙利算法,1279ms
#include<cstring>
using namespace std;
const int N=100002;
int cap[12],g[N][12],cnt[12],match[12][N];
bool vis[12];
int n,m;
```

```
int dfs(int u){
    for(int i=0;i<m;i++){</pre>
        if(g[u][i]&&!vis[i]){
             vis[i]=true;
             if(cnt[i]<cap[i]){//匹配次数小于容量
                 match[i][cnt[i]++]=u;
                 return 1;
             }
             for(int j=0; j<cnt[i]; j++){}
                 if(dfs(match[i][j])){
                     match[i][j]=u;
                     return 1;
                 }
            }
        }
    }
    return 0;
}
int main(){
    \label{eq:while(~scanf("%d%d",&n,&m))} \\ \{
        for(int i=0;i< n;i++)
             for(int j=0; j < m; j++)
                 scanf("%d",&g[i][j]);
        for(int i=0;i<m;i++)</pre>
             scanf("%d",&cap[i]);
        memset(cnt,0,sizeof(cnt));
        bool flag=true;
        for(int i=0;i<n;i++){</pre>
             memset(vis,0,sizeof(vis));
            if(!dfs(i)){
                 flag=false;
                 break;
            }
        if(flag) printf("YES\n");
        else printf("NO\n");
    }
    return 0;
}
```

多分图匹配

• 用最大流即可,但是注意中间的点需要拆点,保证只匹配一次

最大流最小割

• 最大流的值等于最小割的容量

最小边割集

- 删除最少的边使得图不连通 (且收益最大)
- 对于怎么判断割边,即怎么判断一条边的两个端点分别在集合S,T中,在Dinic和ISAP,EK有不同的体现。如果采用Dinic算法求最大流,则可以直接根据最后一次分层进行判断,层次为真的节点属于S集合,其他节点属于T集合。如果采用EK或者ISAP算法求最大流,则需要从原点出发,沿着Cap>flow的边进行dfs,标记已访问的节点,源点和已访问的节点为S集合,其余点和汇点为T集合。

Dinic

```
#include<cstdio>//ISAP 1279ms, Dinic 1326ms, Dinic 1248ms当前弧优化
#include<cstring>
#include<queue>
#include<algorithm>
using namespace std;
const int inf=0x3f3f3f3f;
const int N=1010:
const int M=101010;
int cnt,tot;
int head[N],d[N],ans[N];
bool vis[N];
struct Edge{
   int v,next;
   int cap, flow;
}E[M<<1];//双边
void init(){//初始化
    memset(head,-1,sizeof(head));
    cnt=0;
}
void add(int u,int v,int c){
    E[cnt].v=v;
    E[cnt].cap=c;
   E[cnt].flow=0;
    E[cnt].next=head[u];
    head[u]=cnt++;
}
void adde(int u,int v,int c){
    add(u,v,c);
    add(v,u,0);
}
bool bfs(int s,int t){//分层
    memset(d,0,sizeof(d));
    queue<int>q;
    d[s]=1;
    q.push(s);
    while(!q.empty()){
        int u=q.front();
        q.pop();
        for(int i=head[u];~i;i=E[i].next){
            int v=E[i].v;
            if(!d[v]&&E[i].cap>E[i].flow){
```

```
d[v]=d[u]+1;
                q.push(v);
                if(v==t) return 1;
            }
        }
   }
   return 0;
}
int dfs(int u,int flow,int t){//在分层的基础上dfs
   if(u==t) return flow;
    int rest=flow;
    for(int i=head[u];~i&&rest;i=E[i].next){
        int v=E[i].v;
        if(d[v]==d[u]+1\&\&E[i].cap>E[i].flow){
            int k=dfs(v,min(rest,E[i].cap-E[i].flow),t);
            if(!k) d[v]=0;
            E[i].flow+=k;
            E[i^1].flow-=k;
            rest-=k;
        }
    }
   return flow-rest;
}
int Dinic(int s,int t){
   int maxflow=0;
    while(bfs(s,t)){
        maxflow+=dfs(s,inf,t);
    return maxflow;
}
int main(){
    int T,n,m,f,u,v,w,cas=0;
    scanf("%d",&T);
    while(T--){
        scanf("%d%d%d",&n,&m,&f);
        int s=1, t=n+1;
        init();
        for(int i=1;i<=m;i++){</pre>
            scanf("%d%d%d",&u,&v,&w);
            adde(u,v,w);
        }
        int tot=0;
        for(int i=1;i<=f;i++){
            scanf("%d%d",&u,&w);
            tot+=w;
            adde(u,t,w);
        }
        printf("Case %d: %d\n",++cas,tot-Dinic(s,t));
        tot=0;
        for(int i=0;i<2*m;i+=2){//注意是0~2m, 不包括点权到汇点的边,每次增2
            int u=E[i^1].v,v=E[i].v;
            if(d[u]&&!d[v])//最后一次bfs,d[]为真的属于S集合
                ans [tot++]=i/2;
        }
        printf("%d",tot);
```

ISAP

```
#include<cstdio>//ISAP 1279ms,Dinic 1326ms,Dinic2 1248ms
#include<cstring>
#include<queue>
#include<algorithm>
using namespace std;
const int inf=0x3f3f3f3f;
const int N=1010;
const int M=101010;
int cnt,tot;
int head[N],ans[N],pre[N],h[N],g[N];
bool vis[N];
struct Edge{
  int v,next;
   int cap,flow;
}E[M<<1];//双边
void init(){//初始化
    memset(head,-1,sizeof(head));
    cnt=0;
}
void add(int u,int v,int c){
    E[cnt].v=v;
    E[cnt].cap=c;
    E[cnt].flow=0;
    E[cnt].next=head[u];
    head[u]=cnt++;
}
void adde(int u,int v,int c){
    add(u,v,c);
    add(v,u,0);
}
void set_h(int t){//标高
    queue<int> q;
    memset(h,-1,sizeof(h));
    memset(g,0,sizeof(g));
   h[t]=0;
    q.push(t);
    while(!q.empty()){
        int u=q.front();q.pop();
        ++g[h[u]];//高度为h[u]的节点个数
        for(int i=head[u];~i;i=E[i].next){
            int v=E[i].v;
            if(h[v]=-1){
                h[v]=h[u]+1;
                q.push(v);
```

```
}
    }
}
int ISAP(int s,int t,int n){
    set_h(t);
    int ans=0,u=s,d;
    while(h[s]<n){</pre>
        int i=head[u];
        if(u==s)
           d=inf;
        for(;~i;i=E[i].next){
            int v=E[i].v;
            if(E[i].cap>E[i].flow&h[u]==h[v]+1){
                u=v;
                pre[v]=i;
                d=min(d,E[i].cap-E[i].flow);
                if(u==t){
                    while(u!=s){
                        int j=pre[u];
                         E[j].flow+=d;
                         E[j^1].flow-=d;
                         u=E[j^1].v;
                    ans+=d;
                    d=inf;
                }
                break;
            }
        }
        if(i==-1){
            if(--g[h[u]]==0)
                break;
            int hmin=n-1;
            for(int j=head[u];~j;j=E[j].next)
                 if(E[j].cap>E[j].flow)
                    hmin=min(hmin,h[E[j].v]);
            h[u]=hmin+1;
            ++g[h[u]];
            if(u!=s)
                u=E[pre[u]^1].v;
        }
    }
    return ans;
}
void dfs(int u){
    for(int i=head[u];~i;i=E[i].next){
        int v=E[i].v;
        if(!vis[v]&&E[i].cap>E[i].flow){
            vis[v]=1;
            dfs(v);
        }
    }
}
int main(){
```

```
int T,n,m,f,u,v,w,cas=0;
    scanf("%d",&T);
    while(T--){
        scanf("%d%d%d",&n,&m,&f);
        int s=1, t=n+1;
        init();
        for(int i=1;i<=m;i++){</pre>
            scanf("%d%d%d",&u,&v,&w);
            adde(u,v,w);
        }
        int tot=0;
        for(int i=1;i<=f;i++){</pre>
            scanf("%d%d",&u,&w);
            tot+=w;
            adde(u,t,w);
        }
        printf("Case %d: %d\n",++cas,tot-ISAP(s,t,t));
        memset(vis,0,sizeof(vis));
        vis[s]=true;
        dfs(s);
        tot=0;
        for(int i=0; i<2*m; i+=2){
            int u=E[i^1].v,v=E[i].v;
            if(vis[u]&&!vis[v])
                ans[tot++]=i/2;
        }
        printf("%d",tot);
        for(int i=0;i<tot;i++)</pre>
            printf(" %d",ans[i]+1);
        printf("\n");
    }
    return 0 ;
}
```

最小点割集

- 删除权值之和尽量小的点,使得源点到汇点不连通。
- 对于无向带权图点连通性的网络流问题中,点权需要转化为边权,可以将每个点都拆成两个点 u 和 u', 容量为点权。将原图的无向边 (u,v) 拆成两条边 (u',v) 和 (u,v'), 容量为无穷大,转化 为最小割问题,根据最大流最小割定理,求解 s'到 T 的最大流即可。

```
#include<cstring>
#include<queue>
#include<algorithm>
using namespace std;
const int inf=0x3f3f3f3f3;
const int N=210;
const int M=15000;
int cnt;
int head[N],d[N];
struct Edge{
   int v,next;
   int cap,flow;
}E[M<<1];//双边
void init(){//初始化
```

```
memset(head,-1,sizeof(head));
    cnt=0;
}
void add(int u,int v,int c){
    E[cnt].v=v;
    E[cnt].cap=c;
    E[cnt].flow=0;
    E[cnt].next=head[u];
    head[u]=cnt++;
}
void adde(int u,int v,int c){
    add(u,v,c);
    add(v,u,0);
}
bool bfs(int s,int t){//分层
    memset(d,0,sizeof(d));
    queue<int>q;
    d[s]=1;
    q.push(s);
    while(!q.empty()){
        int u=q.front();
        q.pop();
        for(int i=head[u];~i;i=E[i].next){
            int v=E[i].v;
            if(!d[v]&&E[i].cap>E[i].flow){
                d[v]=d[u]+1;
                q.push(v);
                if(v==t) return 1;
        }
    }
    return 0;
}
int dfs(int u,int flow,int t){//在分层的基础上dfs
    if(u==t) return flow;
    int rest=flow;
    for(int i=head[u];~i&&rest;i=E[i].next){
        int v=E[i].v;
        if(d[v]==d[u]+1\&\&E[i].cap>E[i].flow){
            int k=dfs(v,min(rest,E[i].cap-E[i].flow),t);
            if(!k) d[v]=0;
            E[i].flow+=k;
            E[i^1].flow-=k;
            rest-=k;
        }
    }
    return flow-rest;
}
int Dinic(int s,int t){
    int maxflow=0;
    while(bfs(s,t)){
        maxflow+=dfs(s,inf,t);
    }
```

```
return maxflow;
}
int main(){
    int T,a,b,n,m,s,t;
    scanf("%d",&T);
    while(T--){
        scanf("%d%d%d%d",&n,&m,&s,&t);
        s+=n;
        init();
        for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
            scanf("%d",&a);
            adde(i,i+n,a);
        }
        for(int i=1;i<=m;i++){</pre>
            scanf("%d%d",&a,&b);
            adde(a+n,b,inf);
            adde(b+n,a,inf);
        printf("%d\n",Dinic(s,t));
    }
    return 0;
}
```