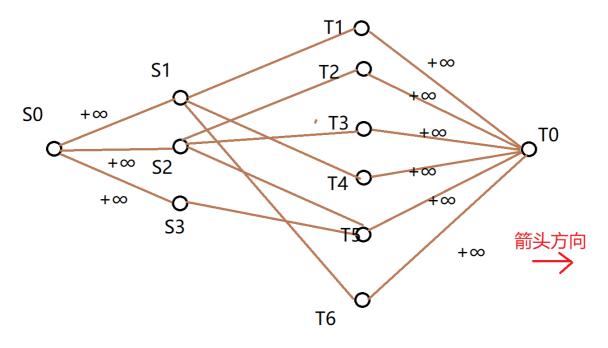
网络流 _5 多源汇最大流

多源汇最大流问题

给定一个n个点m条边的有向图,给定每条边的容量,非负;其中存在多个(sc个)源点和多个(TC个)汇点,求网络的最大流

思路:建立虚拟源点SO和虚拟汇点TO,从SO向所有源点Si连接一条容量为 INF 的边,从所有汇点Ti向汇点TO连接一条容量为 INF 的边;最后从SO向TO跑一遍最大流,既是最后的答案(是不是很简单~)

• 证明:



对于中间所有边都满足容量限制和流量守恒,由于左右两边的所有边的容量都是正无穷,所以必然满足容量限制。因此对于构造的图满足原图一个可行流对应新图的一个可行流。

将S0流出和流入T0的边全部删去,仍然中间的点组成一个流网络,因此新图的仍以一个可行流都能对应原图的一个可行流。证毕。

代码:

```
const int N = 10010 , M = (N + 100010) * 2 , INF = 1e8;
int n,m,s,T;
int e[M],ne[M],h[N],f[M],idx=0;
int q[M],d[N],cur[N];

void add(int a,int b,int c){
    e[idx] = b , f[idx] = c , ne[idx] = h[a] , h[a] = idx ++;
    e[idx] = a , f[idx] = 0 , ne[idx] = h[b] , h[b] = idx ++;
}

int find(int u,int limit){
    if(u == T) return limit;
    int flow = 0;

for(int i=h[u];~i && flow < limit ; i = ne[i]){
        cur[u] = i;
    }
</pre>
```

```
int ver = e[i];
       if(d[ver] == d[u] + 1 \&\& f[i]){
           int t = find(ver,min(f[i],limit - flow));
           if(!t) d[ver] = -1;
           f[i] = t, f[i \land 1] += t, flow += t;
   }
   return flow;
}
bool bfs(){
   memset(d,-1,sizeof d);
   int hh = 0, tt = 0;
   q[0] = S, cur[S] = h[S], d[S] = 0;
   while( hh <= tt ){</pre>
       int u = q[hh ++];
       for(int i = h[u] ; \sim i ; i = ne[i]){
           int ver = e[i];
           if(d[ver] == -1 \&\& f[i]){
               d[ver] = d[u] + 1;
               cur[ver] = h[ver];
               if(ver == T) return true;
               q[++ tt] = ver;
           }
       }
   }
   return false;
}
int dinic(){
   int ans = 0, flow = 0;
   while(bfs()) while(flow = find(S,INF)) ans += flow;
   return ans;
}
int main(){
   memset(h,-1,sizeof h);
   int sc = 0, sd = 0, s = 0, t = 0;
   n = read(), m = read(), sc = read(), sd = read();
   S = 0 , T = n + 1;
   while(sc -- ){
       s = read();
       add(S,s,INF);
   while(sd --){
       t = read();
       add(t,T,INF);
   }
    rep(i,1,m){
       int a = read() , b = read();
       add(a,b,c);
   print(dinic());
    return 0;
```