

# 图论 3

## 网络流经典例题

### 最长 $k$ 可重区间集问题

#### 题意

给定  $n$  个开区间，要求选取若干个区间，使得  $X$  轴上每个点最多被覆盖  $k$  次。

问在所有可能方案中，选取区间长度和最大值为多少。

#### 题解

很自然想到每个点最多覆盖  $k$  次可以理解为  $X$  轴上流量最大为  $k$  而长度和最大可以理解为费用流。

首先考虑到费用流没有点权，考虑将一个区间拆成左端点和右端点，两端点间连一条容量为  $1$ ，费用为区间长度相反数的边。

没有相交的区间不存在约束，考虑在靠左区间的右端点向靠右区间的左端点间连一条容量无穷大且费用为  $0$  的边，表示可以同时选择。

而有相加区间的之间则不连边，使得两个区间竞争来自源点的流量，相互约束。

然而按上述方案连边，边的数量可能达到  $O(n^2)$  难以接受。

考虑将点离散化，分配到  $X$  轴，在  $X$  轴所有相邻点间连一条容量为无穷大(其实  $k$  就够了)，费用为  $0$  的边。

对每个区间，仍然按上述方案连边。最后从源点连一条容量为  $k$  的边到最左端点，从最右端点连一条容量为  $k$  的边到汇点，跑费用流即可。

```
#include <iostream>
#include <cstdio>
#include <cstdlib>
#include <algorithm>
#include <string>
#include <sstream>
#include <cstring>
#include <cctype>
#include <cmath>
#include <vector>
#include <set>
#include <map>
#include <stack>
#include <queue>
#include <ctime>
#include <cassert>
```

```
#define _for(i,a,b) for(int i=(a);i<(b);++i)
#define _rep(i,a,b) for(int i=(a);i<=(b);++i)
#define mem(a,b) memset(a,b,sizeof(a))
using namespace std;
typedef long long LL;
inline int read_int(){
    int t=0;bool sign=false;char c=getchar();
    while(!isdigit(c)){sign|=c=='-';c=getchar();}
    while(isdigit(c)){t=(t<<1)+(t<<3)+(c&15);c=getchar();}
    return sign?-t:t;
}
inline LL read_LL(){
    LL t=0;bool sign=false;char c=getchar();
    while(!isdigit(c)){sign|=c=='-';c=getchar();}
    while(isdigit(c)){t=(t<<1)+(t<<3)+(c&15);c=getchar();}
    return sign?-t:t;
}
inline char get_char(){
    char c=getchar();
    while(c==' '||c=='\n' ||c=='\r')c=getchar();
    return c;
}
inline void write(LL x){
    register char c[21],len=0;
    if(!x)return putchar('0'),void();
    if(x<0)x=-x,putchar('-');
    while(x)c[++len]=x%10,x/=10;
    while(len)putchar(c[len--]+48);
}
inline void space(LL x){write(x),putchar(' ');}
inline void enter(LL x){write(x),putchar('\n');}
const int MAXN=1005,MAXM=2005,Inf=0x7fffffff;
struct Edge{
    int to,cap,w,next;
    Edge(int to=0,int cap=0,int w=0,int next=0){
        this->to=to;
        this->cap=cap;
        this->w=w;
        this->next=next;
    }
}edge[MAXM<<1];
int head[MAXN],edge_cnt;
void Clear(){mem(head,-1);edge_cnt=0;}//边从0开始编号
void Insert(int u,int v,int w,int c){
    edge[edge_cnt]=Edge(v,c,w,head[u]);
    head[u]=edge_cnt++;
    edge[edge_cnt]=Edge(u,0,-w,head[v]);
    head[v]=edge_cnt++;
}
struct Dinic{
```

```

int s,t;
int pos[MAXN],dis[MAXN];
bool inque[MAXN];
bool spfa(){
    mem(dis,127/3);
    queue<int>q;
    q.push(s);
    inque[s]=true,dis[s]=0,pos[s]=head[s];
    while(!q.empty()){
        int u=q.front();q.pop();
        inque[u]=false;
        for(int i=head[u];~i;i=edge[i].next){
            int v=edge[i].to;
            if(dis[u]+edge[i].w<dis[v]&&edge[i].cap){
                dis[v]=dis[u]+edge[i].w,pos[v]=head[v];
                if(!inque[v]){
                    q.push(v);
                    inque[v]=true;
                }
            }
        }
    }
    return dis[t]!=dis[0];
}
int dfs(int u,int max_flow){
    if(u==t||!max_flow)
        return max_flow;
    int flow=0,temp_flow;
    inque[u]=true;
    for(int &i=pos[u];~i;i=edge[i].next){
        int v=edge[i].to;
        if(!inque[v]&&dis[u]+edge[i].w==dis[v]&&(temp_flow=dfs(v,min(max_flow,edge[i].cap)))){
            edge[i].cap-=temp_flow;
            edge[i^1].cap+=temp_flow;
            flow+=temp_flow;
            max_flow-=temp_flow;
            if(!max_flow)
                break;
        }
    }
    inque[u]=false;
    return flow;
}
void MCMF(int s,int t,int &flow,LL &cost){
    this->s=s;this->t=t;
    cost=flow=0;
    int temp_flow;
    mem(inque,0);
    while(spfa()){
        temp_flow=dfs(s,Inf);
    }
}

```

```
        flow+=temp_flow;
        cost+=1LL*temp_flow*dis[t];
    }
}
}solver;
int x[MAXN],lef[MAXN],rig[MAXN],len[MAXN];
int main()
{
    Clear();
    int n=read_int(),k=read_int(),m;
    _for(i,0,n){
        lef[i]=read_int(),rig[i]=read_int(),len[i]=rig[i]-lef[i];
        x[m++]=lef[i],x[m++]=rig[i];
    }
    sort(x,x+m);
    m=unique(x,x+m)-x;
    int s=m+1,t=m+2;
    _for(i,1,m)
        Insert(i,i+1,0,k);
    Insert(s,1,0,k);Insert(m,t,0,k);
    _for(i,0,n){
        lef[i]=lower_bound(x,x+m,lef[i])-x+1;
        rig[i]=lower_bound(x,x+m,rig[i])-x+1;
        Insert(lef[i],rig[i],-len[i],1);
    }
    int flow;LL cost;
    solver.MCMF(s,t,flow,cost);
    enter(-cost);
    return 0;
}
```

## 拓展

如果题目把开区间改成闭区间，拆点的时候当作  $[\text{lef}, \text{rig}+1)$  处理就行。

From:  
<https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link:  
[https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:legal\\_string:jxm2001:%E5%9B%BE%E8%AE%BA\\_3&rev=1595169569](https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:legal_string:jxm2001:%E5%9B%BE%E8%AE%BA_3&rev=1595169569)

Last update: 2020/07/19 22:39