

# 图论 3

## 网络流经典例题

### 最长 $k$ 可重区间集问题

洛谷p3358

#### 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  $0$  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[MAXN<<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;

```



## 题解

先用  $n$  条长度为  $l$  的路径覆盖  $n$  个点，然后考虑合并路径。

将每个点拆成入点和出点，易知每个入点/出点最多被合并一次，否则有两条路径相交。

从源点连一条容量为  $l$  的边到每个入点，从每个出点连一条容量为  $l$  的边到汇点，则可以满足上述的合并次数限制。

最后，对每条边，从入点连一条容量为  $l$  的边到出点，表示以入点结束的路径可与以出点开始的路径合并一次。

最后需要合并次数最多，跑最大流即可。最小路径覆盖为节点数减去最大流。

关于路径打印，只要在求完最大流后跑残量网络即可。

```

#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=305,MAXM=18005,Inf=0x7fffffff;
struct Edge{
    int to,cap,next;
    Edge(int to=0,int cap=0,int next=0){
        this->to=to;
        this->cap=cap;
        this->next=next;
    }
}edge[MAXN<<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 c){
    edge[edge_cnt]=Edge(v,c,head[u]);
    head[u]=edge_cnt++;
    edge[edge_cnt]=Edge(u,0,head[v]);
    head[v]=edge_cnt++;
}
struct Dinic{
    int s,t;
    int pos[MAXN],vis[MAXN],dis[MAXN];
    bool bfs(int k){
        queue<int>q;
        q.push(s);
        vis[s]=k,dis[s]=0,pos[s]=head[s];
        while(!q.empty()){
            int u=q.front();q.pop();
            for(int i=head[u];~i;i=edge[i].next){
                int v=edge[i].to;
                if(vis[v]!=k&&edge[i].cap){
                    vis[v]=k,dis[v]=dis[u]+1,pos[v]=head[v];
                    q.push(v);
                    if(v==t)
                        return true;
                }
            }
        }
        return false;
    }
};
```

```

int dfs(int u,int max_flow){
    if(u==t||!max_flow)
        return max_flow;
    int flow=0,temp_flow;
    for(int &i=pos[u];~i;i=edge[i].next){
        int v=edge[i].to;
        if(dis[u]+1==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;
        }
    }
    return flow;
}
int Maxflow(int s,int t){
    this->s=s;this->t=t;
    int ans=0,k=0;
    mem(vis,0);
    while(bfs(++k))
        ans+=dfs(s,Inf);
    return ans;
}
}solver;
int Next[MAXN],Pre[MAXN];
int main()
{
    int n=read_int(),m=read_int(),u,v;
    int s=2*n+1,t=2*n+2;
    Clear();
    _rep(i,1,n){
        Insert(s,i,1);
        Insert(i+n,t,1);
    }
    while(m--){
        u=read_int(),v=read_int();
        Insert(u,v+n,1);
    }
    int flow=solver.Maxflow(s,t);
    _rep(u,1,n){
        for(int i=head[u];~i;i=edge[i].next){
            int v=edge[i].to;
            if(v!=s&&edge[i].cap==0){
                Next[u]=v-n;
                Pre[v-n]=u;
            }
        }
    }
    _rep(i,1,n){

```

```
    if(!Pre[i]){
        int pos=i;
        while(pos){
            space(pos);
            pos=Next[pos];
        }
        puts("");
    }
}
enter(n-flow);
return 0;
}
```

## 最长不下降子序列问题

[洛谷p2766](#)

### 题意

给定一个正整数序列  $x_1, x_2, \dots, x_n$

1. 计算其最长不下降子序列的长度  $s$
2. 如果每个元素只允许使用一次，计算从给定的序列中最多可取出多少个长度为  $s$  的不下降子序列
3. 如果允许在取出的序列中多次使用  $x_1, x_n$  则从给定序列中最多可取出多少个不同的长度为  $s$  的不下降子序列

### 题解

第一问考虑  $dp_i$  求出以第  $i$  个数结尾的最长序列长度。

第二问先考虑只允许使用一次这个限制条件，只需要把每个点拆成入点和出点，然后连一条容量为  $1$  的边即可。

接下来考虑将满足对满足  $a_i \leq a_{j+1}$  连一条  $i \rightarrow j+1$  的容量为  $1$  的边。

最后考虑从源点向  $dp_i = 1$  的点连一条容量为  $1$  的边，从  $dp_i = s$  的点向汇点连一条容量为  $1$  的边。

最后跑最大流即可求出第二问答案。

对第三问，考虑把第  $1, n$  个点的入点和出点的连边容量改为  $\infty$  同时把从源点到第  $1$  个的连边的容量改为  $\infty$

如果  $dp_n = s$  还需要把从  $n$  个点向汇点连边的容量改为  $\infty$  的边，然后重新跑一遍最大流。

但实际编程中不需要修改边，额外添加边即可。同时也不需要重新跑最大流，在残量网络上跑最大流然后累加上第二问答案即可。

需要注意  $s=1$  的特例，第三问中说的不同的长度为  $s$  的下降子序列就是为了防止答案为  $\infty$  的情况。

```

#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=5e5+5,Inf=0x7fffffff;
struct Edge{
    int to,cap,next;
    Edge(int to=0,int cap=0,int next=0){
        this->to=to;
        this->cap=cap;
        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 c){
    edge[edge_cnt]=Edge(v,c,head[u]);
    head[u]=edge_cnt++;
    edge[edge_cnt]=Edge(u,0,head[v]);
    head[v]=edge_cnt++;
}
struct Dinic{
    int s,t;
    int pos[MAXN],vis[MAXN],dis[MAXN];
    bool bfs(int k){
        queue<int>q;
        q.push(s);
        vis[s]=k,dis[s]=0,pos[s]=head[s];
        while(!q.empty()){
            int u=q.front();q.pop();
            for(int i=head[u];~i;i=edge[i].next){
                int v=edge[i].to;
                if(vis[v]!=k&&edge[i].cap){
                    vis[v]=k,dis[v]=dis[u]+1,pos[v]=head[v];
                    q.push(v);
                    if(v==t)
                        return true;
                }
            }
        }
        return false;
    }
    int dfs(int u,int max_flow){
        if(u==t||!max_flow)
            return max_flow;
        int flow=0,temp_flow;
        for(int &i=pos[u];~i;i=edge[i].next){
            int v=edge[i].to;
            if(dis[u]+1==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)
                    return flow;
            }
        }
        return flow;
    }
};
```

```

        break;
    }
}
return flow;
}
int Maxflow(int s,int t){
    this->s=s;this->t=t;
    int ans=0,k=0;
    mem(vis,0);
    while(bfs(++k))
        ans+=dfs(s,Inf);
    return ans;
}
}solver;
int a[MAXN],dp[MAXN],f[MAXN],pos;
int main()
{
    int n=read_int();
    _rep(i,1,n)
        a[i]=read_int();
    f[pos=0]=-Inf;
    _rep(i,1,n){
        if(a[i]>=f[pos]){
            f[++pos]=a[i];
            dp[i]=pos;
        }
        else{
            int t=upper_bound(f,f+pos+1,a[i])-f;
            f[t]=a[i];
            dp[i]=t;
        }
    }
    enter(pos);
    if(pos==1){
        sort(a+1,a+n+1);
        int ans=unique(a+1,a+n+1)-a-1;
        enter(ans);
        enter(ans);
        return 0;
    }
    int s=2*n+1,t=2*n+2;
    Clear();
    _rep(i,1,n){
        Insert(i,i+n,1);
        if(dp[i]==1)
            Insert(s,i,1);
        if(dp[i]==pos)
            Insert(i+n,t,1);
        _for(j,1,i){
            if(a[j]<=a[i]&&dp[j]+1==dp[i])
                Insert(j+n,i,1);
        }
    }
}

```

```
    }  
}  
int ans=solver.Maxflow(s,t);  
enter(ans);  
Insert(s,1,Inf);Insert(1,1+n,Inf);  
if(dp[n]==pos){  
    Insert(n,2*n,Inf);  
    Insert(2*n,t,Inf);  
}  
ans+=solver.Maxflow(s,t);  
enter(ans);  
return 0;  
}
```

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=1595298112](https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:legal_string:jxm2001:%E5%9B%BE%E8%AE%BA_3&rev=1595298112)

Last update: 2020/07/21 10:21