

【bzoj3693】【FJ2014集训】圆桌会议

2014年7月23日

659

0

问题描述

有 n 组人要一起开一个圆桌会议（编号为 $0 \sim n-1$ ），会议的圆桌上有 m 个位置（编号为 $0 \sim m-1$ ）。每个组有 a_i 个人，他们需要被安排在 $(l_i, (l_i+1)\%m, (l_i+2)\%m, \dots, r_i)$ 的座位范围内。每个座位只能安排一个人就坐，并且每个人都需要被安排一个座位。现在你需要判断是否存在满足条件的座位安排。

输入格式

输入包含不超过10组数据。

第一行有一个数字 T ，表示数据组数。

接下来有 T 组数据，每组数据第一行包含两个数 n, m ，表示有多少组的人与圆桌的位置数。

每组数据接下来包含 n 行，每行包含3个数 l_i, r_i, a_i 。

输出格式

对于每组数据，输出“Yes”或“No”，表示是否存在符合条件的安排。

样例输入

```
2
2 4
0 1 2
1 2 2
2 3
2 0 2
1 1 1
```

样例输出

```
No
Yes
```

数据规模

对于30%的数据， $n \leq 1000, m \leq 100000$

对于100%的数据， $T \leq 10$ ，其中有不超过3组的数据范围为 $n \leq 10^5, m \leq 10^9$ ，其余与30%数据范围相同

题解**二分图匹配**

‘假如每个人都看做一个点，构图变成二分图，问题就转换为给定一个二分图，是否存在一个选取了X部所有点的匹配

‘Hall定理——对于任意的二分图G，G的两个部分为 $X=\{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ 和 $Y=\{y_1, y_2, \dots, y_m\}$ ，存在一个匹配M使得 $|M|=|X|$ 的充要条件为对于X的任意一个子集A，与A相邻的点集记为 $T(A)$ ，一定有 $|T(A)| \geq |A|$

‘所以可以利用Hall定理来解决这个问题

‘首先化简问题，将圆桌当成一条链，考虑链的情况

‘对于任意的区间 $[P, Q]$ ，长度 $len=Q-P+1$ ，将所有满足 $[L_i, R_i]$ 在区间 $[P, Q]$ 内的组的 a_i 求和，得到s，如果 $s > len$ ，显然不存在满足条件的匹配，否则一定存在解

‘显然，有意义的询问区间 $[P, Q]$ ，必定满足 $Q=R_i$ （其实也满足 $P=L_j$ ）

‘ $s > len=Q-P+1$ ，即 $s+P-1 > Q$

‘对于每个组 $[L_i, R_i]$ ，需要询问每个区间 $[P, R_i]$ ($P \leq L_i$)，是否满足 $s+P-1 > R_i$

‘将所有组（即询问）按照 R_i 升序排序，依次处理每个询问

‘显然这个值 $key=s+P-1$ 可以用线段树来维护，对于每个组 $[L_i, R_i]$ ，对于区间 $[1, L_i]$ 内每个值P，询问区间 $[P, R_i]$ 的s都需要增加 a_i ，所以线段树内 $[1, L_i]$ 的每个值key增加 a_i

‘询问 $[1, R_i]$ 中key的最大值 $keymax$

‘如果这个最大值 $keymax > R_i$ ，那么就不存在合法的匹配

‘对于环形的问题，只需要将环拆成链，复制两倍即可

```

1  #include<iostream>
2  #include<cstdio>
3  #include<algorithm>
4  #define ll long long
5  using namespace std;
6  inline int read()
7  {
8      int x=0, f=1; char ch=getchar();
9      while(ch<'0' || ch>'9') {if(ch=='-') f=-1; ch=getchar();}
10     while(ch>='0' && ch<='9') {x=x*10+ch-'0'; ch=getchar();}
11     return x*f;
12 }
13 int T, n, cnt, m, tot;
14 int disc[400005];
15 struct que{int l, r, v;} q[200005];
16 struct seg{int l, r, mx, tag;} t[1200005];
17 inline bool operator<(que a, que b)
18 {
19     return a.r<b.r;
20 }
21 void pushup(int k)
22 {
23     t[k].mx=max(t[k<<1].mx, t[k<<1|1].mx);
24 }
25 void pushdown(int k)
26 {
27

```

```
28     if(t[k].l==t[k].r||!t[k].tag) return;
29     int tag=t[k].tag;t[k].tag=0;
30     t[k<<1].tag+=tag;t[k<<1].mx+=tag;
31     t[k<<1|1].tag+=tag;t[k<<1|1].mx+=tag;
32 }
33 void build(int k,int l,int r)
34 {
35     t[k].l=l;t[k].r=r;t[k].tag=0;
36     if(l==r){t[k].mx=disc[l]-1;return;}
37     int mid=(l+r)>>1;
38     build(k<<1,l,mid);build(k<<1|1,mid+1,r);
39     pushup(k);
40 }
41 int find(int x)
42 {
43     int l=1,r=tot;
44     while(l<=r)
45     {
46         int mid=(l+r)>>1;
47         if(disc[mid]==x) return mid;
48         else if(disc[mid]<x) l=mid+1;
49         else r=mid-1;
50     }
51 }
52 }
53 void update(int k,int x,int y,int val)
54 {
55     pushdown(k);
56     int l=t[k].l,r=t[k].r;
57     if(l==x&&y==r)
58     {
59         t[k].tag+=val;t[k].mx+=val;
60         return;
61     }
62     int mid=(l+r)>>1;
63     if(y<=mid) update(k<<1,x,y,val);
64     else if(x>mid) update(k<<1|1,x,y,val);
65     else
66     {
67         update(k<<1,x,mid,val);
68         update(k<<1|1,mid+1,y,val);
69     }
70     pushup(k);
71 }
72 int query(int k,int x,int y)
73 {
74     pushdown(k);
75     int l=t[k].l,r=t[k].r;
76     if(l==x&&y==r)
77         return t[k].mx;
78     int mid=(l+r)>>1;
79     if(y<=mid) return query(k<<1,x,y);
80     else if(x>mid) return query(k<<1|1,x,y);
81     else return max(query(k<<1,x,mid),query(k<<1|1,mid+1,y));
82 }
83 }
84 int main()
85 {
86     //freopen("conference.in","r",stdin);
87     //freopen("conference.out","w",stdout);
88     T=read();
89     while(T--)
```

```
90     {
91         bool flag=0;tot=0;
92         n=read();m=read();
93         ll sum=0;
94         for(int i=1;i<=n;i++)
95         {
96             q[i].l=read(),q[i].r=read(),q[i].v=read();
97             q[i].l++;q[i].r++;sum+=q[i].v;
98         }
99         if(sum>m)
100         {
101             printf("No\n");
102             continue;
103         }
104         cnt=n;
105         for(int i=1;i<=n;i++)
106             if(q[i].r<q[i].l)q[i].r+=m;
107         else
108         {
109             q[++cnt]=q[i];
110             q[cnt].l+=m;q[cnt].r+=m;
111         }
112         n=cnt;
113         for(int i=1;i<=n;i++)
114         {
115             disc[++tot]=q[i].l;disc[++tot]=q[i].r;
116         }
117         sort(disc+1,disc+tot+1);
118         sort(q+1,q+n+1);
119         build(1,1,n<<1);
120         for(int i=1;i<=n;i++)
121         {
122             q[i].l=find(q[i].l),q[i].r=find(q[i].r);
123         }
124         for(int i=1;i<=n;i++)
125         {
126             update(1,1,q[i].l,q[i].v);
127             if(query(1,max(q[i].r-m+1,1),q[i].r)>disc[q[i].r])
128             {
129                 printf("No\n");
130                 flag=1;
131                 break;
132             }
133         }
134         if(!flag)printf("Yes\n");
135     }
136     return 0;
137 }
```