T180243 2018/08/28

# 运输计划

### 一. 考察内容:

树 树链剖分 二分答案

# 二. 题目分析:

[题目大意]

将一棵树的一条边的边权设为0,使得所有询问的两点之间路径最长的最短。

#### [写题思路]

考虑这道题让求出最长路最短, 我们会想到二分答案的做法。

首先预处理出所有询问的路径长度,我们二分出一个答案,将比该答案长的路径所需要经过的边全部打上标记,最终可以求出这些询问的公共边(上面的标记数为比答案长的路径数)。如果有一条公共边的长度,大于等于(这些路径中最长的长度-二分答案),那么该答案就是可行的(由于减掉这条路径之后,最长的路径也不会超过答案,所以答案可行),否则就不可行。

## 三. 代码实现:

```
#define _CRT_SECURE_NO_DEPRECATE
/********
*创建时间: 2018 08 26
*文件类型:源代码文件
*题目来源: 洛谷
*当前状态:已通过
*备忘录:图论 二分答案 最短路
*作者: HtBest
*******************/
#include <stdio.h>
#include <iostream>
#include <string>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <algorithm>
#include <queue>
// #include <sys/wait.h>
// #include <sys/types.h>
// #include <unistd.h>
using namespace std;
namespace IO
   #define SIZE 10000
   char s[SIZE+1];
   int T=0,end=0;
    int in()
       return end=fread(s,1,SIZE,stdin);
    int read(int &a)
       int i=a=0,flag=1;
       while(1)
           if(T==end&&!in())return i;
           if(s[T]=='\r'||s[T]=='\n'||s[T]==' ')
               if(i)
                     return i;
           else if(s[T]=='-')flag=-1;
           else
```

By: HtBest 页码: 1/3 QQ: 8087571

T180243 2018/08/28

```
{
                 ++i;
                 a=flag*(flag*10*a+s[T]-'0');
             }
             ++T;
        }
    }
#define MAXN 3000100
int n,m,head[MAXN],_edge,
son[MAXN],bro[MAXN],fav[MAXN],
fav[MAXN],
num[MAXN],top[MAXN],deep[MAXN],d[MAXN],h_son[MAXN],dfsx[MAXN],_dfsx,
diff[MAXN];
struct EDGE
{
    int a,b,v,next;
    EDGE(int a=0,int b=0,int v=0,int next=0):a(a),b(b),v(v),next(next){}
}edge[MAXN];
struct A
    int_a,b,lca,d;
}a[MAXN];
/* Variable explain:
void adde(int a,int b,int v)
    edge[++_edge]=EDGE(a,b,v,head[a]);
    head[a]=_edge;
void addt(int a,int b,int v)
    bro[b]=son[a];
    son[a]=b;
    fa[b]=a:
    fav[b]=v;
void read()
    using IO::read;
    int ls1, ls2, ls3;
    // freopen("transport.in","r",stdin);
// freopen("transport.out","w",stdout);
    read(n);
    read(m);
    for(int i=1;i<n;+</pre>
+i)read(ls1),read(ls2),read(ls3),adde(ls1,ls2,ls3),adde(ls2,ls1,ls3);
    for(int i=1;i<=m;++i)read(a[i].a),read(a[i].b);</pre>
    return;
void dfs1(int a,int c,int nowd)
    deep[a]=c;
    d[a]=nowd;
    dfsx[a]=++_dfsx;
    for(int i=head[a];i;i=edge[i].next)
         int b=edge[i].b,v=edge[i].v;
         if(dfsx[b])continue;
        addt(a,b,v);
        dfs1(b,c+1,nowd+v);
        num[a]+=num[b];
        if(num[b]>num[h_son[a]])h_son[a]=b;
    ++num[a];
void dfs2(int a,int t)
    dfsx[a]=++_dfsx;
    top[a]=t;
    if(h_son[a])dfs2(h_son[a],t);
    for(int i=son[a];i;i=bro[i])
```

T180243 2018/08/28

```
if(i!=h_son[a])dfs2(i,i);
inline int lca(int a,int b)
{
    while(1)
     {
         if(top[a]==top[b])return deep[a]<deep[b]?a:b;</pre>
         if(deep[top[a]]>deep[top[b]])swap(a,b);
         b=fa[top[b]];
void dfs3(int a)
     for(int i=son[a];i;i=bro[i])
     {
         dfs3(i);
         diff[a]+=diff[i];
inline bool check(int x)
     int counts=0, max_need=0;
     for(register int i=1;i<=n;++i)diff[i]=0;</pre>
     for(register int i=1;i<=m;++i)</pre>
         if(a[i].d>x)
              ++diff[a[i].a],++diff[a[i].b],diff[a[i].lca]-=2;
              max_need=max(max_need,a[i].d-x);
         }
    }
    dfs3(1);
    for(register int i=1;i<=n;++i)if(diff[i]==counts&&fav[i]>=max_need)return true;
     return false;
void solve()
     int l=0, r=3e8, ans=0;
    while(l<=r)</pre>
         int m=(l+r)>>1;
         if(check(m))r=m-1,ans=m;
         else l=m+1;
     }
    printf("%d\n",ans);
int main()
     read();
    dfs1(1,0,0);
     _dfsx=0;
    \overline{d}fs2(1,1);
    // for(int i=1;i<=n;++i)printf("%d ",dfsx[i]);puts("");
// for(int i=1;i<=n;++i)printf("%d ",top[i]);puts("");
for(register int i=1;i<=m;++i)a[i].lca=lca(a[i].a,a[i].b),a[i].d=d[a[i].a]
+d[a[i].b]-(d[a[i].lca]<<1);
    // for(int i=1;i<=m;++i)printf("%d ",a[i].d);
     solve();
     return 0;
}
```

<题目跳转> <查看代码>