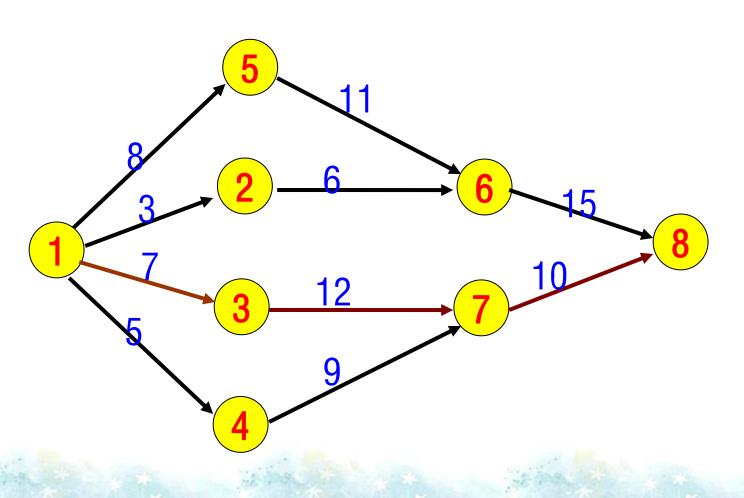
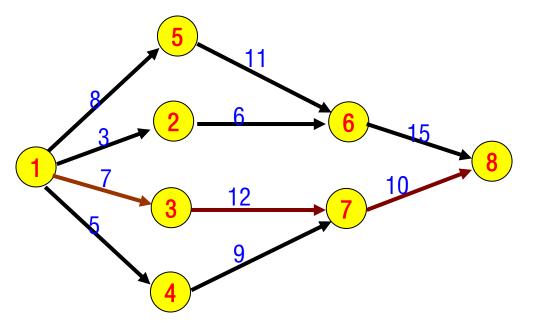
## 图论5

次短路



例: 在一个有向简单图有n(n<=200)个顶点,有m(m<=2000)条边,问1号点到第n号点的第二短路的长度是多少?(这里的第二短路需严格小于最短路)。例如下图的第二短路长度为29。





讨论每条边所在路径的长度: ans=无穷大 对于边(x,y) temp=Dis[x]+len[x][y]+sid[y] 若temp>Dis[n]且temp<ans 那么 方法一

1. 求出起点1到其它所有点的最短路长度Dis[i]

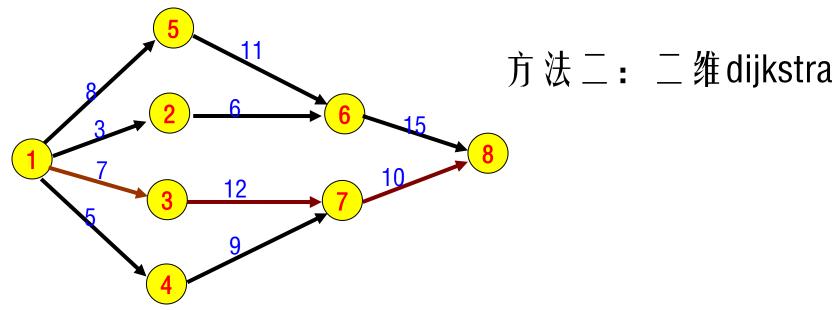
2. 求出终点8到其它所有点的最短路长度sid[i]

3. 找出长度大于Dis[n]的路中, 最短的一条路长度

ans=temp

最后ans就是结果





//定义数组:

## int Dis[201][2];

//Dis[i][0] 记 录 起 点 到 点 i 的 最 短 距 离 , Dis[i][1] 起 点 到 i 的 次 短 距 离

## bool Mark[201][2];

//Mark[i][0],标记点i是否被当做离起点距离最短的点被讨论过。 //Mark[i][1],标记点i是否被当做离起点距离次短的点被讨论过。



```
void dijkstra(int s)
int i,j,k,t,y,z,Min;
for(i=1;i<=n;i++)
    Dis[i][0] = Dis[i][1]=inf;
    Mark[i][0] = Mark[i][1]=false;
Dis[s][0]=0;
do
    k=0; Min=inf;
   for(i=1;i<=n;i++)
                 //找出离起点的最短路或次短路最近的且未被讨论过的点
      t=0; }
      t=1; }
    if(k>0)
       Mark[k][t]=true;
       for(i=1;i<=n;i++)
         if(Min+map[k][i]<Dis[i][0])
             Dis[i][1]=Dis[i][0]; //更新起点到i的次短路长度
             Dis[i][0]=Min+map[k][i]; //更新起点到i的最短路长度
         else if(Min+map[k][i]<Dis[i][1] && Min+map[k][i]>Dis[i][0] )Dis[i][1]=Min+map[k][i];
 }while(k>0);
```