

图论

1、图的存储和遍历

类似迷宫类问题的深搜，这里从某个点出发能走到哪个点是从邻接矩阵中取数据判断。

```
#include <bits/stdc++.h> //1-2052    图的 dfs 遍历    javacn
using namespace std;
int n, e;
int a[20][20]; // 邻接矩阵
bool f[20]; // 节点是否访问
// 访问 x 节点
void dfs(int x)
{
    // 走过标记
    f[x] = true;
    cout<<x<<" ";
    // 尝试访问 x 相邻的节点
    for (int i = 1; i <= n; i++)
    {
        if(a[x][i] == 1 && !f[i])
        {
            dfs(i);
        }
    }
}
```

```
int main()
{
    cin>>n>>e;
    int x,y;
    // 存储邻接矩阵
    for(int i = 1;i <= e;i++)
    {
        cin>>x>>y;
        a[x][y] = 1;
        a[y][x] = 1;
    }

    // 从节点 1 开始访问
    dfs(1);
}
```

类似迷宫类问题的广搜，这里从某个点出发能走到哪些点，从邻接矩阵中取值判断。

```
#include <bits/stdc++.h> //2-2053 图的 bfs 遍历 javacn
using namespace std;
int n, e;
int a[20][20]; // 邻接矩阵
bool f[20]; // 节点是否访问
int q[20]; // 存储走过的点
int head, tail;
// 访问 x 节点
void bfs()
{
    head = 1;
    tail = 1;
    q[1] = 1; // 从 1 的点开始访问
    f[1] = true; // 标记走过
    cout<<1<<" ";
    while(head <= tail)
    {
        // 尝试 head 能访问到的所有的点
        for(int i = 1; i <= n; i++)
        {
            if(a[q[head]][i]==1&&!f[i])
            {
                // 入队
                tail++;
                f[i] = true;
                q[tail] = i;
                cout<<i<<" ";
            }
        }

        head++;
    }
}
```

```
int main()
{
    cin>>n>>e;
    int x,y;
    // 存储邻接矩阵
    for(int i = 1;i <= e;i++)
    {
        cin>>x>>y;
        a[x][y] = 1;
        a[y][x] = 1;
    }

    // 从节点 1 开始访问
    bfs();
}
```

邻接表模板题，注意本题最终要求按照邻接点的编号从小到大打印，处理这个要求有 2 种思路：

1. 将邻接点存入数组或 vector 后排序，再打印；
2. 由于链式前向星在输出边时是按照存入的顺序反向输出的，因此我们可以将同一个顶点对应的邻接点，先按照邻接点的大小降序，再存入，这样输出时，就是按照从小到大的顺序输出的。

参考解法如下：

解法一：将待存储的边，先排序，再 add，从而使得输出时有序

```
#include <bits/stdc++.h> //3-2080-1 邻接点 javacn
using namespace std;

const int MAXN = 1e5;
// 采用链式前向星的方式来存储图（边）
struct Edge {
    // 从 u 出发，到 v 去，next 表示从 u 出发的
    // 上一条边在 edge 数组的哪个位置
    int u, v, next;
} edge[MAXN * 2];

// 存储每个点的最后一条边的起始位置
```

```

// 存储每个点的最后一条边的起始位置
int pre[1000100];
int k = 1; // 数组下标
int n; // 总共有多少条边

// 追加点
void add(int from, int to)
{
    edge[k].u = from;
    edge[k].v = to;
    edge[k].next = pre[from]; // 前一条边的下标, 形成边的链表
    pre[from] = k; // 更新 u 的上一条边的序号
    k++;
}

// 遍历函数
// 遍历函数
void print()
{
    // 遍历 n 个起点
    for(int i = 1; i <= n; i++)
    {
        if(pre[i] != 0) cout<<i<<endl;
        // 遍历以 i 为起点的边
        for(int j = pre[i]; j != 0; j = edge[j].next)
        {
            cout<<edge[j].v;
            if(edge[j].next != 0) cout<<" ";
        }
        if(pre[i] != 0) cout<<endl;
    }
}
}

```

```

struct node{
    int x, y;
};

node a[10010];

bool cmp(node n1, node n2)
{
    return n1.x < n2.x || n1.x == n2.x && n1.y > n2.y;
}

int main()
{
    int u, v;
    int e;
    cin >> n >> e;
    for (int i = 1; i <= e; i++)
    {
        cin >> a[i].x >> a[i].y;
    }

    sort(a+1, a+1+e, cmp);
    for (int i = 1; i <= e; i++)
    {
        add(a[i].x, a[i].y);
    }
// for (int i = 1; i <= n; i++) {      cout << pre[i] << " "; }
// cout << endl;
// for (int i = 1; i <= n; i++) {
//     cout << edge[i].u << " " << edge[i].v << " " << edge[i].next << endl;
// }

    print();
    return 0;
}

```

解法二：使用 vector 存储每个点相邻的边，sort 排序后输出。

```
#include<bits/stdc++.h>//3-2080-2 邻接点 javacn
using namespace std;

// 邻接表：用数组模拟链表
int pre[100010]; // 存储以每个点为出发点的最后一条边的编号
struct node {
    // 边的起止点，以及上一条边的编号
    int from, to, next;
};
node a[10010];
int k = 0; // k 表示 a 数组的长度
int n, e;
vector<int> v; // 存储每个点相邻的点有哪些

// 加边函数
void add(int u, int v)
{
    k++;
    a[k].from = u;
    a[k].to = v;
    // 更新本条边的上一条边的编号
    a[k].next = pre[u];
    pre[u] = k; // 更新以 u 点为出发点的最后一条边的编号
}
```



```

int main()
{
    cin>>n>>e;//n 个点 e 条边
    int x, y;
    for (int i = 1; i <= e; i++)
    {
        cin>>x>>y;
        add(x, y);
    }

    // 输出以每个点为出发点的各个边
    for (int i = 1; i <= n; i++)
    {
        if(pre[i] == 0) continue;

        v.clear();// 将 vector 清空
        cout<<i<<endl;
        //j 是边的下标
        for (int j = pre[i]; j != 0; j = a[j].next)
        {
            //cout<<a[j].from<<" "<<a[j].to<<endl;
            v.push_back(a[j].to);
        }
        // 对 vector 排序
        sort(v.begin(), v.end());

        // 输出
        for (int j = 0; j < v.size(); j++)
        {
            cout<<v[j]<<" ";
        }
        cout<<endl;
    }
    return 0;
}

```

2、欧拉图

欧拉路问题，注意本题如果有两个奇点，要从值较大的奇点出发，因此要就每个结点的度。

```
#include <bits/stdc++.h>//1-2055 欧拉图 javacn
using namespace std;
int a[30][30];
int n,e;
int d[30];
int r[50];
int k;

void dfs(int s)
{
    for(int i = 1;i <= n;i++)
    {
        if(a[s][i] == 1)
        {
            a[s][i] = 0;
            a[i][s] = 0;
            dfs(i);
        }
    }

    k++;
    r[k] = s;
}
```

```
int main()
{
    cin>>n>>e;
    int x,y;
    for (int i = 1;i <= e;i++)
    {
        cin>>x>>y;
        a[x][y] = 1;
        a[y][x] = 1;
        d[x]++;
        d[y]++;
    }

    int s = 1;
    for (int i = n;i >= 1;i--)
    {
        if(d[i] % 2 == 1)
        {
            s = i;
            break;
        }
    }

    dfs(s);

    // 输出
    for (int i = k;i >= 1;i--)
    {
        cout<<r[i]<<" ";
    }

    return 0;
}
```

欧拉图问题，本题要注意，两点之间可能有多个边，因此用邻接矩阵建边的时候，多个边都要建上，删边的时候，也要注意，一次只能删除一条边。

```
#include<bits/stdc++.h> //2-2054 骑马修栅栏 javacn
using namespace std;

const int N = 510;
int a[N][N], x, y, n;
int path[1030]; // 存储走过的点
int k; // 路径数组下标
int d[N]; // 存放每个点的度
int mi = INT_MAX, ma = INT_MIN; // 存放 x 和 y 的最小和最大值

// 深搜求欧拉路
void dfs(int s)
{
    // 从小到大尝试邻接点
    for(int i = mi; i <= ma; i++)
    {
        // 如果有路径可达
        if(a[s][i] > 0)
        {
            // 删除该边
            a[s][i]--;
            a[i][s]--;
            dfs(i);
        }
    }

    // 回溯时，该点没有任何其他的边可以尝试了，存储点
    // 第 1 次走过的路径不一定是正确的欧拉路径，回来时的路径是正确的
    path[k] = s;
    k++;
}
```

```

int main()
{
    cin>>n;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
    {
        cin>>x>>y;
        // 邻接矩阵存储
        a[x][y]++;
        a[y][x]++;
        d[x]++; // 点的度增加
        d[y]++;
        mi = min(mi, min(x, y));
        ma = max(ma, max(x, y));
    }

    int s = mi; // 没有奇点从第 1 个点开始
    // 求第 1 个奇点
    for (int i = mi; i <= ma; i++)
    {
        if (d[i] % 2 == 1)
        {
            s = i; // 从编号最小的点开始遍历
            break;
        }
    }

    dfs(s); // 从 s 点开始深搜

    for (int i = k - 1; i >= 0; i--)
    {
        cout<<path[i]<<endl;
    }
}

```

```
#include <bits/stdc++.h> //3-2056 铲雪车 snow hasome
```

```
using namespace std;
```

```
int main()
```

```
{
```

```
    long long x1, y1, x2, y2, s, e;
```

```
    long long h, m;
```

```
    double r=0;
```

```
    cin>>s>>e;
```

```
    while (cin>>x1>>y1>>x2>>y2)
```

```
    {
```

```
        r=r+sqrt((x2-x1)*(x2-x1)+(y2-y1)*(y2-y1));
```

```
    }
```

```
    r=r*2/1000/20;
```

```
    h=(long long) (r);
```

```
    m=(long long) ((r-h)*60+0.5);
```

```
    printf("%lld:%02lld\n", h, m);
```

```
    return 0;
```

```
}
```

3、最短路

迪杰斯特拉求最短路模板题：

```
#include <bits/stdc++.h>//1-2048-1 最短路  javacn
using namespace std;
const int N = 60;
const int INF = 0x3f3f3f3f;
int n, s;
int d[N], f[N];
int a[N][N];

int main()
{
    cin>>n>>s;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
    {
        for (int j = 1; j <= n; j++)
        {
            cin>>a[i][j];
        }
    }

    //dijkstra 求最短路
```

```

//dijkstra 求最短路
memset(d, 0x3f, sizeof(d));
d[s] = 0;
// 求 n 次，每次确定一个点的最短路
for(int i = 1; i <= n; i++)
{
    int mi = -1;
    // 在没有确定的点中找最小
    for(int j = 1; j <= n; j++)
    {
        if(!f[j] && (mi == -1 || d[j] < d[mi]))
        {
            mi = j;
        }
    }
    // 确定该点的最短路
    f[mi] = true;
    // 更新 mi 到每个点的最短路
    for(int j = 1; j <= n; j++)
    {
        if(!f[j] && a[mi][j] != 0 && d[mi]+a[mi][j] < d[j])
        {
            d[j] = d[mi] + a[mi][j];
        }
    }
}
// 输出 s 点到每个点的距离
for(int i = 1; i <= n; i++)
{
    if(i != s) { cout<<(d[i]==INF?-1:d[i])<<" "; }
}
return 0;
}

```



```
#include<bits/stdc++.h>//1-2048-2 最短路径 w2016010182
```

```
using namespace std;
int W[115][115];
int D[115];
int pre[115];
bool V[115];
int n, s, x;
//void print(int i){
//    if(pre[i]!=0)    {    print(pre[i]);    }
//    printf("%d ", i);
//}
int main()
{
    scanf("%d%d", &n, &s);
    memset(W, 0x3f, sizeof(W));
    memset(D, 0x3f, sizeof(D));
    D[s]=0;
    for (int i=1; i<=n; i++)
    {
        for (int j=1; j<=n; j++)
        {
            scanf("%d", &x);
            if(x!=0)
            {
                W[i][j]=x;
            }
            if(i==j)
            {
                W[i][j]=0;
            }
        }
    }
}
```

```

for (int i=1; i<=n; i++)
{
    int minn=0x3f3f3f3f;
    int k=0;
    for (int j=1; j<=n; j++)
    {
        if (!V[j]&&D[j]<minn)
        {
            minn=D[j];
            k=j;
        }
    }
    V[k]=true;
    for (int j=1; j<=n; j++)
    {
        if (D[k]+W[k][j]<D[j])
        {
            D[j]=D[k]+W[k][j];
            pre[j]=D[j];
        }
    }
    // printf( "%d ", pre[k]);
}
// print(n);
for (int i=1; i<=n; i++)
{
    if (i!=s)
    {
        if (D[i]!=0x3f3f3f3f) { printf("%d ", D[i]); }
        else { printf("-1 "); }
    }
}
return 0;
}

```

邻接矩阵 + dijkstra 求最短路，回溯打印路径。

```
#include <bits/stdc++.h>//2-2047 最短距离和路径问题 javacn
```

```
using namespace std;
```

```
int n, m, s, t;
```

```
int a[1010][1010]; // 邻接矩阵
```

```
bool v[1010]; // 是否确定有最短路
```

```
int dis[1010]; // 最短路的值
```

```
int p[1010]; // 每个点的来源点
```

```
int inf = 0x3f3f3f3f;
```

```
// 求最短路
```

```

// 求最短路
void dijkstra()
{
    // 初始化
    memset(dis, 0x3f, sizeof(dis));
    dis[s] = 0; // 出发点的最短路确定

    for (int i = 1; i <= n; i++)
    {
        // 求没有确定过的点的最短路的下标
        int mi = -1;
        for (int j = 1; j <= n; j++)
        {
            if (!v[j] && (mi == -1 || dis[j] < dis[mi]))
            {
                mi = j;
            }
        }

        v[mi] = true; // 该点可以确认是最短

        // 从该点出发查找可更新的点
        for (int j = 1; j <= n; j++)
        {
            // 没有确定是最短，且有路径、且路径更短
            if (!v[j] && a[mi][j] != 0 && dis[mi] + a[mi][j] < dis[j])
            {
                dis[j] = dis[mi] + a[mi][j];
                p[j] = mi; // j点来自mi点
            }
        }
    }
}

// 递归输出路线

```

```

// 递归输出路线
void print(int k)
{
    if(p[k] != 0)
    {
        print(p[k]);
    }
    cout<<k<<" "; // 输出 k 点来自哪里
}

int main()
{
    cin>>n>>m>>s>>t;
    int x, y, l;
    // 读入, 并初始化邻接矩阵
    for (int i = 1; i <= m; i++)
    {
        cin>>x>>y>>l;
        if(a[x][y]==0 || l<a[x][y])
        {
            a[x][y] = l;
            a[y][x] = l;
        }
    }

    dijkstra(); // 迪杰斯特拉求最短路
    if(dis[t] == inf) cout<<"can't arrive";
    else
    {
        cout<<dis[t]<<endl;
        // 输出路线
        print(t);
    }
    return 0;
}

```

邻接矩阵 + dijkstra 求最短路:

```
#include <bits/stdc++.h>//3-2044 城市之间的最短路 javacn
using namespace std;
int n,m;
int a[20][20]; // 邻接矩阵
bool v[20]; // 是否找到最短路
int dis[20]; // 最短路的值
int s,t; // 起止点
// 迪杰斯特拉算法
void dijkstra()
{
    // 初始化
    memset(dis, 0x3f, sizeof(dis));
    // 出发点到自己的最短路径是确定的
    dis[s] = 0;
    // 求解 n 次
    for(int i = 1; i <= n; i++)
    {
        int mi = -1;
        for(int j = 1; j <= n; j++)
        {
            // 如果该点的最短路没有确定
            if(!v[j] && (mi == -1 || dis[j] < dis[mi])) {mi = j; }
        }
        //mi 点的最短路确定
        v[mi] = true;
        //mi 能够到达的点中, 更新更短的路
        for(int j = 1; j <= n; j++)
        {
            if(!v[j] && a[mi][j] != 0 && dis[mi] + a[mi][j] < dis[j])
            { dis[j] = dis[mi] + a[mi][j]; }
        }
    }
}
```

```
int main()
{
    cin>>n>>m;
    // 读入路线及长度
    int x, y, l;
    for (int i = 1; i <= m; i++)
    {
        cin>>x>>y>>l;
        // 存储邻接矩阵
        a[x][y] = l;
        a[y][x] = l;
    }

    cin>>s>>t;

    // 求从 s 到每个点的最短路
    dijkstra();

    if(dis[t] == 0x3f3f3f3f) cout<<" No path" ;
    else cout<<dis[t];
    return 0;
}
```

本题可以用邻接矩阵+dijkstra 求解，也可以用邻接表+dijkstra 求解。

参考解法一：邻接矩阵+dijkstra

```
#include <bits/stdc++.h> //4-2049-1 两点之间的最短路径 javacn
using namespace std;

int a[110][110]; // 邻接矩阵
int z[110][3]; // 读入的 n 个点的坐标
int n, m;
double d[110];
bool f[110];
int s, t;

// 求第 x 个点和第 y 个点距离的平方
double fun(int x, int y) {
    return sqrt((z[x][1] - z[y][1]) * (z[x][1] - z[y][1]) + (z[x][2] - z[y][2])
* (z[x][2] - z[y][2]));
}
```


//dijkstra 求最短路

```
void dijkstra()
```

```
{
```

```
    // 初始化
```

```
    for (int i = 1; i <= n; i++) d[i] = 0x3f3f3f3f;
```

```
    d[s] = 0;
```

```
    for (int i = 1; i <= n; i++)
```

```
    {
```

```
        int mi = -1;
```

```
        for (int j = 1; j <= n; j++)
```

```
        {
```

```
            if (!f[j] && (mi == -1 || d[j] < d[mi]))
```

```
            {
```

```
                mi = j;
```

```
            }
```

```
        }
```

```
        f[mi] = true;
```

```
        for (int j = 1; j <= n; j++)
```

```
        {
```

```
            if (!f[j] && a[mi][j] == 1 && d[mi] + fun(mi, j) < d[j])
```

```
            {
```

```
                d[j] = d[mi] + fun(mi, j);
```

```
            }
```

```
        }
```

```
    }
```

```
}
```

```
int main()
{
    cin>>n;
    for(int i = 1;i <= n;i++)
    {
        cin>>z[i][1]>>z[i][2];
    }

    cin>>m;//m 对关系
    int x,y;
    for(int i = 1;i <= m;i++)
    {
        cin>>x>>y;
        // 无向图
        a[x][y] = 1;
        a[y][x] = 1;
    }
    cin>>s>>t;

    dijkstra();

    cout<<fixed<<setprecision(2)<<d[t];
    return 0;
}
```

参考解法二：邻接表+dijkstra

```
#include <bits/stdc++.h> //4-2049-2    两点之间的最短路径    javacn
using namespace std;
int n, m; //n 个点, m 条边
// 点
struct node {
    int x, y;
} poi[110];
// 边
struct edge {
    int from, to, next;
    double len;
} a[10010];
int k = 0; //edge 数组的长度
int pre[110]; // 每个点的最后一条边
double d[110]; // 走到每个点的最短路
bool f[110]; // 走到哪些点的最短路确定了
int s, t;
// 求两点之间的距离
double dis(node n1, node n2)
{
    return sqrt((n1.x-n2.x)*(n1.x-n2.x)+(n1.y-n2.y)*(n1.y-n2.y));
}

// 建边
void add(int u, int v)
{
    k++;
    a[k].from = u;
    a[k].to = v;
    a[k].len = dis(poi[u], poi[v]);
    a[k].next = pre[u];
    pre[u] = k;
}
```

```
int main()
{
    cin>>n;
    for(int i = 1;i <= n;i++)
    {
        cin>>poi[i].x>>poi[i].y;
    }

    cin>>m;
    int x,y;
    for(int i = 1;i <= m;i++)
    {
        cin>>x>>y;
        // 无向图
        add(x,y);
        add(y,x);
    }

    cin>>s>>t;

    //dijkstra 求最短路
```

```
//dijkstra 求最短路
```

```
int mi;
```

```
for (int i = 1; i <= n; i++)
```

```
{
```

```
    d[i] = 0x3f3f3f3f;
```

```
}
```

```
d[s] = 0;
```

```
for (int i = 1; i <= n; i++)
```

```
{
```

```
    // 没有确定点中的最小值
```

```
    mi = -1;
```

```
    for (int j = 1; j <= n; j++)
```

```
    {
```

```
        if (!f[j] && (mi == -1 || d[j] < d[mi]))
```

```
        {
```

```
            mi = j;
```

```
        }
```

```
    }
```

```
f[mi] = true; // 确定这个点的值
```

```
// 讨论 mi 可以去的点
```

```
for (int j = pre[mi]; j != 0; j = a[j].next)
```

```
{
```

```
    int to = a[j].to;
```

```
    if (!f[to] && d[mi] + a[j].len < d[to])
```

```
    {
```

```
        d[to] = d[mi] + a[j].len;
```

```
    }
```

```
}
```

```
}
```

```
cout << fixed << setprecision(2) << d[t];
```

```
return 0;
```

```
}
```

假设 x 点向 y 点汇款，汇率为 $z\%$ ，也就是 $0.0z$ ，那么如果要使得 y 点收到 100 元，也就是 x 汇出金额 $\times (1 - 0.0z) = 100$ ，那么 x 点汇出金额 $= 100 / (1 - 0.0z)$ 。

利用这个原理，从终点 B ，反推如果终点 B 要收到 100 元，各个点要汇出的最少费用是多少钱。

```
#include<bits/stdc++.h> //5-2050 最少的手续费 javacn
using namespace std;

int a[2010][2010]; // 邻接矩阵
int n, m, s, e; //s, e 表示起止点 start, end.
// 反推要使得 B 得到 100 元，那么每个点至少要汇出多少钱
double d[2010];
bool f[2010];
```

```

int main()
{
    cin>>n>>m;
    int x, y, z;
    for (int i = 1; i <= m; i++)
    {
        cin>>x>>y>>z;
        a[x][y] = z;
        a[y][x] = z;
    }
    cin>>s>>e;
    //dijkstra 求解
    for (int i = 1; i <= n; i++) d[i] = 0x3f3f3f3f;
    d[e] = 100;

    for (int i = 1; i <= n; i++) // 反推走到每个点最少需要汇出的钱数
    {
        int mi = -1;
        for (int j = 1; j <= n; j++)
        {
            if(!f[j]&&(mi==-1||d[j]<d[mi])) { mi = j; }
        }
        f[mi] = true;
        // 更新更短的路径
        for (int j = 1; j <= n; j++)
        {
            if(!f[j]&&a[mi][j]&&d[mi]/(1-a[mi][j]*0.01)<d[j])
            {
                d[j] = d[mi] / (1 - a[mi][j]*0.01);
            }
        }
    }
    cout<<fixed<<setprecision(8)<<d[s];
    return 0;
}

```

问题本质：求编号为 Z 的点到每个大写字母的最短路。

```
#include<bits/stdc++.h> //6-2091 回家 Bessie Come Home javacn
using namespace std;
```

```
/*
```

求：哪头牛最快到谷仓。

1. 点与点之间通过无向边连接，点与点之间可能有重边，也可能有自环。
2. 普通的牧场标记为：a~z, A~Y, A~Y 中有牛。
3. Z 表示目的地：谷仓。

读入：有 P 条边。

分析：

1. 由于本题是无向图：因此 A~Y → Z 的最短路，等价于 Z → A~Y 的最短路。
2. 本题点的总数 N = 52 个。
3. 本题点的编号可以映射到 1~52，也可以直接用点的 ascii 码作为点的编号。
ascii 的范围：65~90, 97~122，因此认为点的编号最大是：122。

```
*/
```

```
const int N = 130;
int a[N][N]; // 邻接矩阵
int d[N]; // 走到每个点的最短路
bool f[N]; // 标记走到哪些点的最短路不用修改了
int m, n;
char x, y;
int len;
```



```
int main()
{
    cin >> m;
    for (int i = 1; i <= m; i++)
    {
        cin >> x >> y >> len;
        // 如果 xy 之间没有变：直接赋值
        // 如果有边：打擂台求最短
        if (a[x][y] == 0 || len < a[x][y])
        {
            a[x][y] = a[y][x] = len;
        }
    }

    //dijkstra
    // 初始化
    memset(d, 0x3f, sizeof(d));
    d['Z'] = 0;
    n = 52; // 点的数量

    // 将所有字母拼成一个字符串
    string t = " ";
    for (char i = 'A'; i <= 'Z'; i++) t += i;
    for (char i = 'a'; i <= 'z'; i++) t += i;

    // 更新的次数
```

```
// 更新的次数
```

```
for (int i = 1; i <= n; i++)
```

```
{
```

```
    // 求没有确定最短路的点中，最短路的最小值对应的点
```

```
    int mi = -1;
```

```
    // 循环所有的点
```

```
    for (int j = 1; j <= n; j++)
```

```
    {
```

```
        int p = t[j]; // 点的编号是 ascii
```

```
        if (!f[p] && (mi == -1 || d[p] < d[mi]))
```

```
        {
```

```
            mi = p;
```

```
        }
```

```
    }
```

```
    f[mi] = true;
```

```
    // 从 mi 出发看能更新到哪些其他点的最短路
```

```
    for (int j = 1; j <= n; j++)
```

```
    {
```

```
        int p = t[j];
```

```
        if (!f[p] && a[mi][p] && d[mi] + a[mi][p] < d[p])
```

```
        {
```

```
            d[p] = d[mi] + a[mi][p];
```

```
        }
```

```
    }
```

```
}
```

```
// 最终求：Z 到 A~Y 哪个点的最短路的值最小
```

```
// 相当于求：最小数下标
```

```
char mi = 'A';
```

```
for (char i = 'B'; i <= 'Y'; i++)
```

```
{
```

```
    if (d[i] < d[mi]) mi = i;
```

```
}
```

```
cout << mi << " " << d[mi];
```

```
return 0;
```

```
}
```

SPFA 求最短路:

解法一: 使用 STL 中的 queue 求解

```
#include <bits/stdc++.h> //7-2051-1 有负权边的最短路 javacn
using namespace std;

struct edge {
    int from, to, len, next;
};

int n, e;
edge a[200010];
int k;
int pre[20010];
int d[20010];
queue<int> q;
bool f[20010];

void add(int u, int v, int l) {
    k++;
    a[k].from = u;
    a[k].to = v;
    a[k].len = l;
    a[k].next = pre[u];
    pre[u] = k;
}
```

```

void spfa()
{
    memset(d, 0x3f, sizeof(d));
    d[1] = 0;
    q.push(1);
    f[1] = true; // 入队标记
    while (!q.empty())
    {
        int h = q.front();

        for (int i = pre[h]; i != 0; i = a[i].next)
        {
            int to = a[i].to;
            if (d[h] + a[i].len < d[to])
            {
                d[to] = d[h] + a[i].len;
                if (!f[to])
                {
                    q.push(to);
                    f[to] = true; // 在队列中
                }
            }
        }

        f[h] = false; // 出队标记
        q.pop();
    }
}

```

```
int main()
{
    cin>>n>>e;
    int x, y, l;
    for (int i = 1; i <= e; i++)
    {
        cin>>x>>y>>l;
        add(x, y, l);
    }

    spfa();

    for (int i = 2; i <= n; i++)
    {
        cout<<d[i]<<endl;
    }
}
```

解法二：使用循环数组模拟队列求解

```
#include<bits/stdc++.h> //7-2051-2 有负权边的最短路 javacn
```

```
using namespace std;
```

```
const int N = 2e4 + 10;
```

```
const int M = 2e5 + 10;
```

```
struct node{
```

```
    int to, next, len;
```

```
} a[M];
```

```
int pre[N], k = 0;
```

```
int d[N];
```

```
bool f[N];
```

```
int q[N], h, t;
```

```
int n, m;
```

```
void add(int u, int v, int len)
```

```
{
```

```
    k++;
```

```
    a[k] = {v, pre[u], len};
```

```
    pre[u] = k;
```

```
}
```

```

void spfa()
{
    memset(d, 0x3f, sizeof(d));
    h = 0, t = 1;
    q[0] = 1;
    d[1] = 0;
    f[1] = true;
    while(h != t)
    {
        int p = q[h];
        h++;
        if(h == n) h = 0;
        f[p] = false;

        for(int i = pre[p]; i != 0; i = a[i].next)
        {
            int to = a[i].to;
            if(d[p] + a[i].len < d[to])
            {
                d[to] = d[p] + a[i].len;
                if(!f[to])
                {
                    q[t] = to;
                    f[to] = true;
                    t++;
                    if(t == n) t = 0;
                }
            }
        }
    }
    for(int i = 2; i <= n; i++)
    {
        printf("%d\n", d[i]);
    }
}

```

```
int main()
{
    scanf("%d%d", &n, &m);
    int x, y, len;
    while (m--)
    {
        scanf("%d%d%d", &x, &y, &len);
        add(x, y, len);
    }

    spfa();
    return 0;
}
```