

# Dijkstra

## 朴素Dijkstra算法

### AcWing 849. Dijkstra求最短路 I

给定一个  $n$  个点  $m$  条边的有向图，图中可能存在重边和自环，所有边权均为正值。  
请你求出 1 号点到  $n$  号点的最短距离，如果无法从 1 号点走到  $n$  号点，则输出  $-1$ 。

**输入：**第一行包含整数  $n$  和  $m$ 。  $1 \leq n \leq 500$  ,  $1 \leq m \leq 10^5$

接下来  $m$  行每行包含三个整数  $x, y, z$ ，表示存在一条从点  $x$  到点  $y$  的有向边，边长为  $z$ 。

**注：**图中涉及的边长均不超过10000。

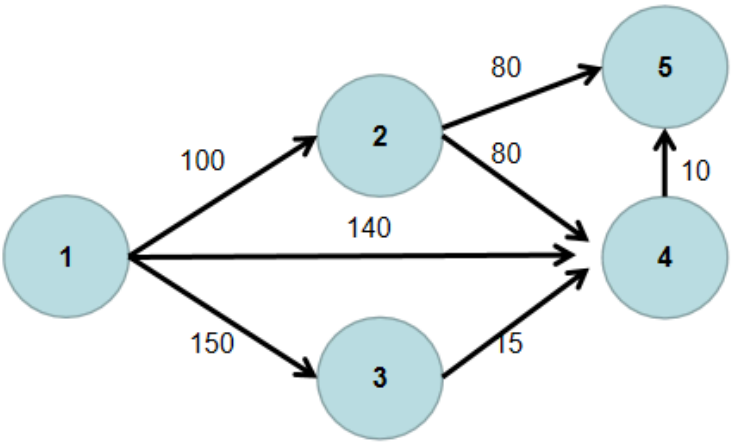
**输出：**一个整数，表示 1 号点到  $n$  号点的最短距离。

如果路径不存在，则输出  $-1$ 。

求源点到其余各点的最短距离步骤如下：

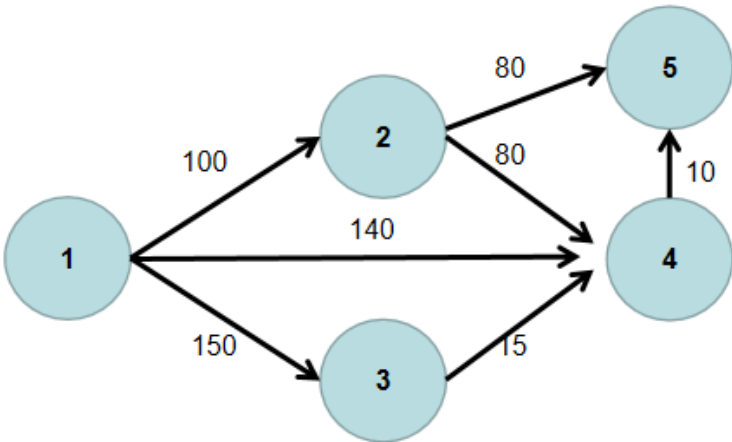
1. 用一个  $dist$  数组保存源点到其余各个节点的距离， $dist[i]$  表示源点到节点  $i$  的距离。初始时， $dist$  数组的各个元素为无穷大。用一个状态数组  $state$  记录是否找到了源点到该节点的最短距离， $state[i]$  如果为真，则表示找到了源点到节点  $i$  的最短距离， $state[i]$  如果为假，则表示源点到节点  $i$  的最短距离还没有找到。初始时， $state$  各个元素为假。

序号	dist	state
1	$\infty$	0
2	$\infty$	0
3	$\infty$	0
4	$\infty$	0
5	$\infty$	0



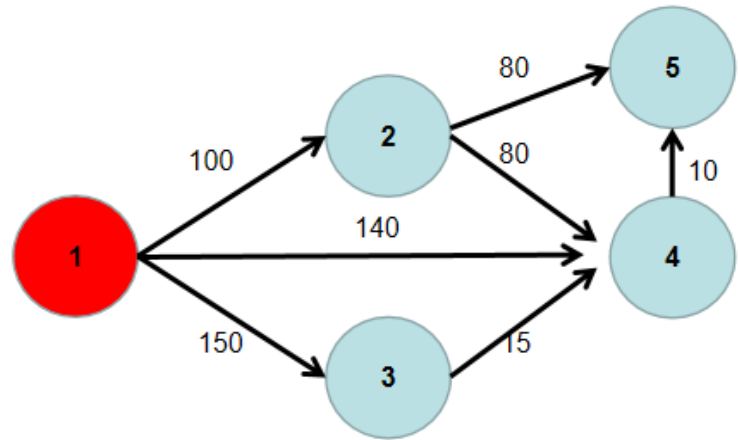
2. 源点到源点的距离为 0。即  $dist[1] = 0$ 。

序号	dist	state
1	0	0
2	$\infty$	0
3	$\infty$	0
4	$\infty$	0
5	$\infty$	0



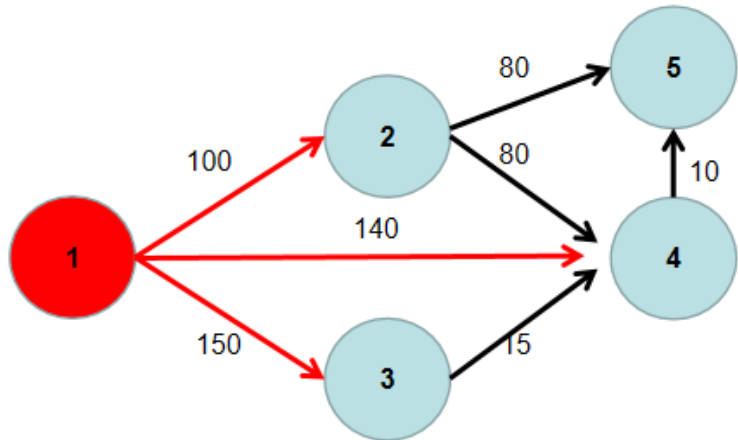
3. 遍历 dist 数组，找到一个节点，这个节点是：没有确定最短路径的节点中距离源点最近的点。假设该节点编号为 i。此时就找到了源点到该节点的最短距离，state[i] 置为 1。

序号	dist	state
1	0	1
2	$\infty$	0
3	$\infty$	0
4	$\infty$	0
5	$\infty$	0



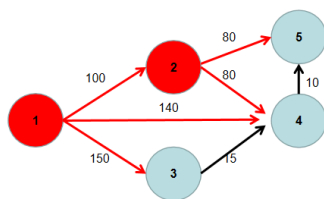
4. 遍历 i 所有可以到达的节点 j，如果 dist[j] 大于 dist[i] 加上 i -> j 的距离，即  $\text{dist}[j] > \text{dist}[i] + g[i][j]$  ( $g[i][j]$  为 i -> j 的距离)，则更新  $\text{dist}[j] = \text{dist}[i] + g[i][j]$ 。

序号	dist	state
1	0	1
2	100	0
3	150	0
4	140	0
5	$\infty$	0

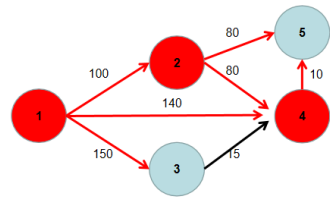


5. 重复 3 4 步骤，直到所有节点的状态都被置为 1。

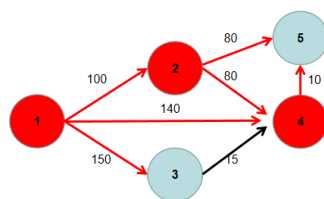
序号	dist	state
1	0	1
2	100	1
3	150	0
4	140	0
5	$\infty$	0



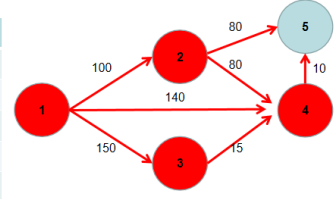
序号	dist	state
1	0	1
2	100	1
3	150	0
4	140	1
5	180	0



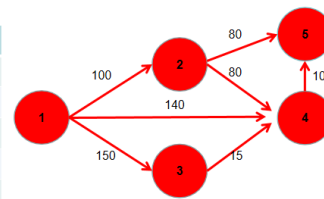
序号	dist	state
1	0	1
2	100	1
3	150	0
4	140	1
5	150	0



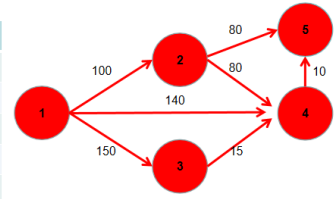
序号	dist	state
1	0	1
2	100	1
3	150	1
4	140	1
5	150	0



序号	dist	state
1	0	1
2	100	1
3	150	1
4	140	1
5	150	1

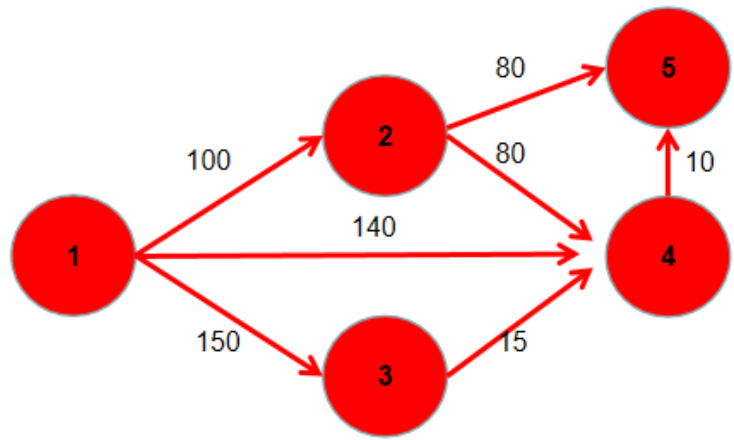


序号	dist	state
1	0	1
2	100	1
3	150	1
4	140	1
5	150	1



6. 此时 dist 数组中，就保存了源点到其余各个节点的最短距离。

序号	dist	state
1	0	1
2	100	1
3	150	1
4	140	1
5	150	1



```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N = 510;
int n, m, g[N][N], dist[N];
bool st[N];

int dijkstra(){
    memset(dist, 0x3f, sizeof dist);
    dist[1] = 0;
    // 其实循环 n-1 次就可以了
    for(int i = 1; i < n; i++){
        int t = -1;
        // 寻找还未确定最短路的点中路径最短的点
        for(int j = 1; j <= n; j++)
            if(!st[j] && (t == -1 || dist[t] > dist[j]))
                t = j;

        for(int j = 1; j <= n; j++)
            dist[j] = min(dist[j], dist[t] + g[t][j]);

        st[t] = true;
    }
    // 如果起点到达不了n号节点，则返回 -1
    if(dist[n] == 0x3f3f3f3f) return -1;
    return dist[n];
}

int main(){
    ios::sync_with_stdio(0), cin.tie(0), cout.tie(0);
    cin >> n >> m;
    memset(g, 0x3f, sizeof g);
    while(m--){
        int a, b, c;
        cin >> a >> b >> c;
        g[a][b] = min(g[a][b], c);
    }
}
```

```

    }
    cout << dijkstra() << '\n';
    return 0;
}

```

## 堆优化Dijkstra算法

### AcWing 850. Dijkstra求最短路 II

给定一个  $n$  个点  $m$  条边的有向图，图中可能存在重边和自环，所有边权均为正值。

请你求出 1 号点到  $n$  号点的最短距离，如果无法从 1 号点走到  $n$  号点，则输出  $-1$ 。

**输入：**第一行包含整数  $n$  和  $m$ 。  $1 \leq n, m \leq 1.5 \times 10^5$

接下来  $m$  行每行包含三个整数  $x, y, z$ ，表示存在一条从点  $x$  到点  $y$  的有向边，边长为  $z$ 。

**注：**图中涉及的边长均不超过 10000。

如果最短路存在，则最短路的长度不超过  $10^9$

**输出：**一个整数，表示 1 号点到  $n$  号点的最短距离。

如果路径不存在，则输出  $-1$ 。

```

#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define pii pair<int, int>
const int N = 1.5e5 + 10, M = 1.5e5 + 10;
int n, m, h[N], w[M], e[M], ne[M], idx, dist[N];
bool st[N];

void add(int a, int b, int c){
    w[idx] = c;           // 边权重
    e[idx] = b;           // 终点
    ne[idx] = h[a];       // 下一条边
    h[a] = idx++;         // 当前点的第一条边索引
    return;
}

int dijkstra(){
    memset(dist, 0x3f, sizeof dist); // 初始化距离为无穷大
    dist[1] = 0;                     // 起点到自己的距离为 0
    priority_queue<pii, vector<pii>, greater<pii>> heap; // 小根堆
    heap.push({0, 1}); // 起点入堆
    while(heap.size()){
        pii cur = heap.top();
        heap.pop();
        int distance = cur.first, ver = cur.second;
        if(st[ver]) continue; // 如果当前点已经被访问，跳过
        st[ver] = true;
        for(int i = h[ver]; i != -1; i = ne[i]){ // 遍历 ver 的所有邻接边
            int j = e[i]; // 获取邻接点
            if(dist[j] > distance + w[i]){ // 如果通过 ver 能更新 j 的距离

```

```

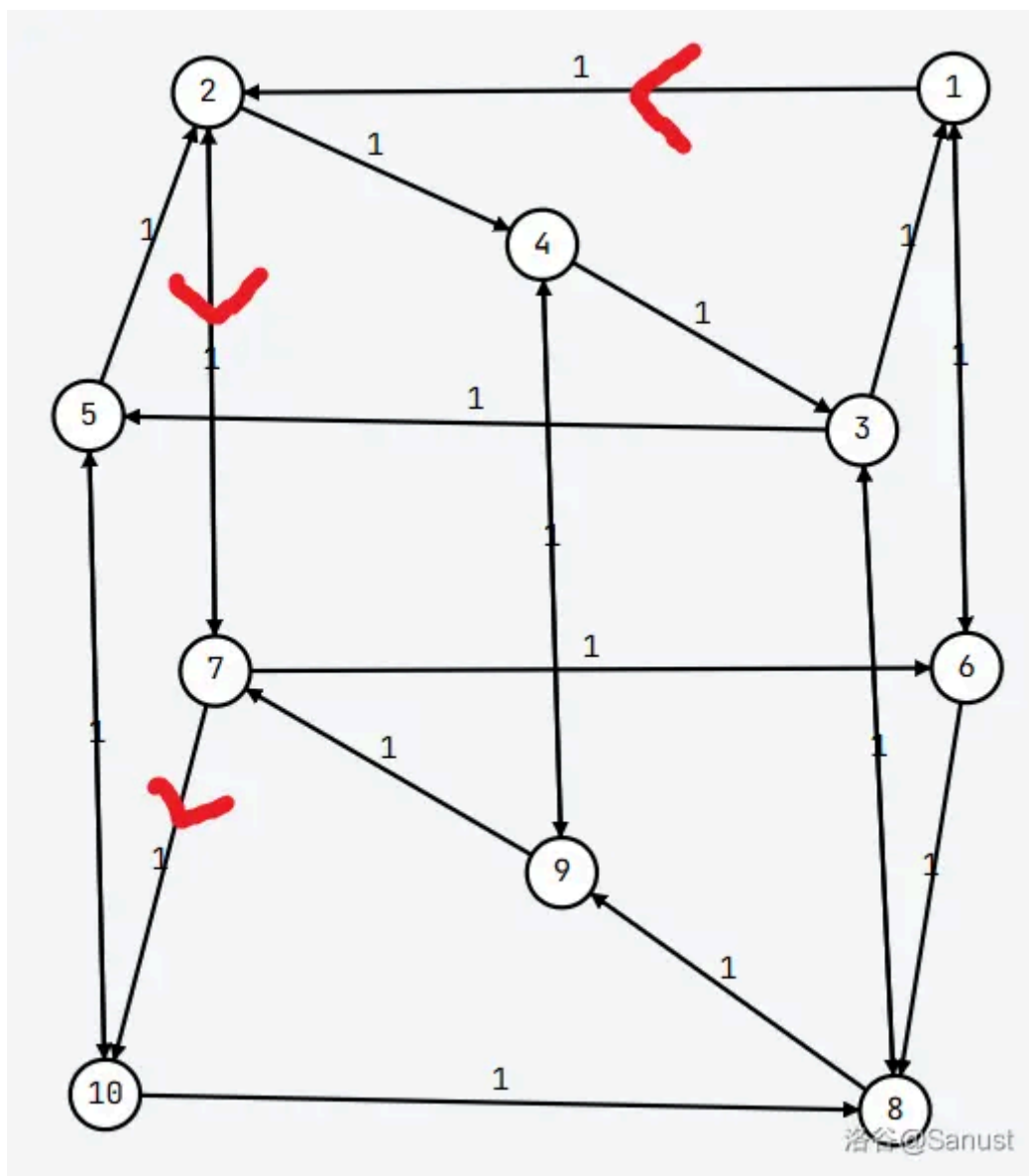
        dist[j] = distance + w[i];
        heap.push({dist[j], j}); // 更新后的点重新入堆
    }
}
}
if(dist[n] == 0x3f3f3f3f) return -1; // 如果无法到达目标点, 返回 -1
return dist[n];
}

int main(){
    ios::sync_with_stdio(0), cin.tie(0), cout.tie(0);
    cin >> n >> m;
    memset(h, -1, sizeof h);
    while(m--){
        int a, b, c; cin >> a >> b >> c;
        add(a, b, c);
    }
    cout << dijkstra() << '\n';
    return 0;
}

```

## AT abc395 e. Flip Edge(双层图+Dijkstra)

考虑建一个双层图，层与层之间建一条代价为  $X$  的无向边，上面一层图是原图，下面一层图是反向边后的图。这样建图后的样例二看起来就像这样：



```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N = 1e6 + 10;
#define int long long
#define pii pair<int, int>
int n, m, k, h[N], w[N], e[N], ne[N], dist[N], idx;
bool st[N];

void add(int a, int b, int c){
    w[idx] = c; // 权值
    e[idx] = b; // 终点
    ne[idx] = h[a];
    h[a] = idx ++;
    return;
}

void dijkstra(){
    memset(dist, 0x3f, sizeof dist);
    priority_queue<pii, vector<pii>, greater<pii>> pq;
    dist[1] = 0;
```

```

pq.push({0, 1});
while(!pq.empty()){
    auto [distance, ver] = pq.top(); pq.pop();
    if(st[ver]) continue;
    st[ver] = true;
    for(int i = h[ver]; i != -1; i = ne[i]){
        int j = e[i];
        if(dist[j] > distance + w[i]){
            dist[j] = distance + w[i];
            pq.push({dist[j], j});
        }
    }
}
cout << min(dist[n], dist[n << 1]) << '\n';
}

signed main(){
    ios::sync_with_stdio(0), cin.tie(0), cout.tie(0);
    cin >> n >> m >> k;
    memset(h, -1, sizeof h);
    for(int i = 1; i <= n; i++) // 上下两层图建边权为x的无向边
        add(i, i + n, k), add(i + n, i, k);
    while(m--){
        int a, b;
        cin >> a >> b;
        add(a, b, 1); // 原图正向边
        add(b + n, a + n, 1); // 复制图反向边
    }
    dijkstra();
    return 0;
}

```

## 航线(多层图+Dijkstra)

[zjhuoj\(仅样例数据\)](#)

[hduoj](#)

```

#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
#define arr4 array<int, 4> // 时间, x, y, z
#define vi vector<int>
#define v2i vector<vi>
#define v3i vector<v2i>
int q, n, m;
int dx[4] = {-1, 1, 0, 0}, dy[4] = {0, 0, -1, 1}, dz[4] = {0, 1, 2, 3};
// 0上 1下 2左 3右

```

```

void djik(const v2i &d, const v2i &t, v3i &dist, v3i &vis){
    priority_queue<arr4, vector<arr4>, greater<arr4>> pq;
    pq.push({0, 1, 1, 3});
    while(!pq.empty()){
        auto [time, x, y, z] = pq.top(); pq.pop();
        if(vis[x][y][z]) continue;
        vis[x][y][z] = 1;
        if(x == n && y == m){
            if(z == 1) cout << time + t[x][y] << '\n';
            else{pq.push({time + d[x][y], x, y, 1}); continue;}
            return ;
        }
        for(int i = 0; i < 4; i++){
            int nx = x + dx[i], ny = y + dy[i];
            if(nx < 1 || nx > n || ny < 1 || ny > m || vis[nx][ny][i])
                continue;
            if(z == i) pq.push({time + t[x][y], nx, ny, i});
            else pq.push({time + t[x][y] + d[x][y], nx, ny, i});
        }
    }
}

signed main(){
    ios::sync_with_stdio(0), cin.tie(0), cout.tie(0);
    cin >> q;
    while(q--){
        cin >> n >> m;
        v2i d(n + 1, vi(m + 1, 0)), t(n + 1, vi(m + 1, 0));
        v3i dist(n + 1, v2i(m + 1, vi(4, 0))), vis(n + 1, v2i(m + 1,
vi(4, 0)));
        for(int i = 1; i <= n; i++)
            for(int j = 1; j <= m; j++) cin>> t[i][j];
        for(int i = 1; i <= n; i++)
            for(int j = 1; j <= m; j++) cin>> d[i][j];
        djik(d, t, dist, vis);
    }
    return 0;
}

```