



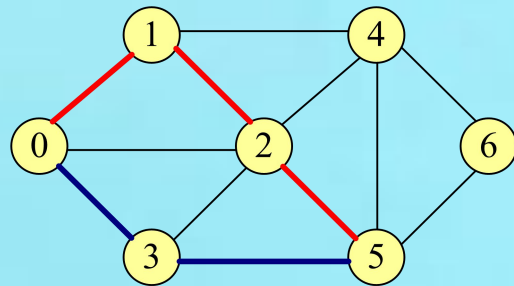
本节主题:

从一个顶点到其余各顶点的最短路径

最短路径

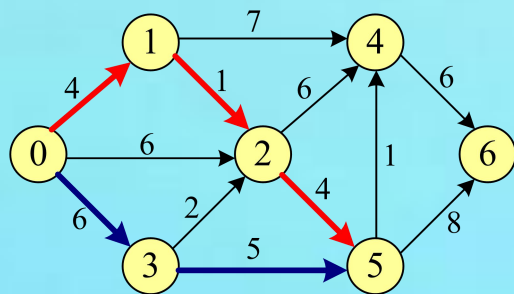
对无权图

- 若从一顶点到另一顶点存在着一条路径，则称该**路径长度**为该路径上所经过的边的数目，它等于该路径上的顶点数减1。
- 由于从一顶点到另一顶点可能存在着多条路径，每条路径上所经过的边数可能不同，即路径长度不同，我们把路径长度最短（即经过的边数最少）的那条路径叫做**最短路径**，其路径长度叫做**最短路径长度**或**最短距离**。



对带权图

- 对于带权的图，考虑路径上各边上的权值，则通常把一条路径上所经边的权值之和定义为该路径的**路径长度**或称**带权路径长度**。
- 从源点到终点可能不止一条路径，把带权路径长度最短的那条路径称为**最短路径**，其路径长度（权值之和）称为**最短路径长度**或者**最短距离**。



穷举法求解？

广泛应用



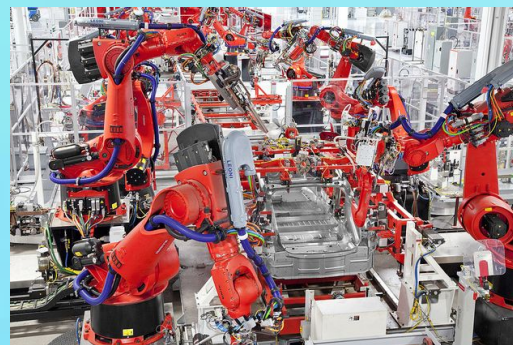
导航中的路径规划



货郎担问题



旅行商问题



机械臂路径

从一个顶点到其余各顶点的最短路径

问题

给定一个带权有向图 G 与源点 v ，求从 v 到 G 中其他顶点的最短路径，并限定各边上的权值大于或等于 0 。

狄克斯特拉 (Dijkstra) 算法基本思想

设 $G=(V, E)$ 是一个带权有向图，把图中顶点集合 V 分成两组

第一组为已求出最短路径的顶点集合，用 S 表示，初值为 $\{v\}$ ，渐增至 V 。

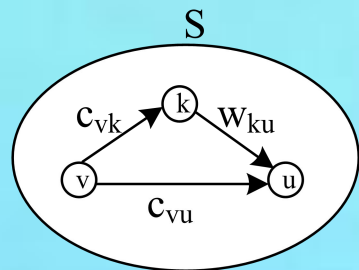
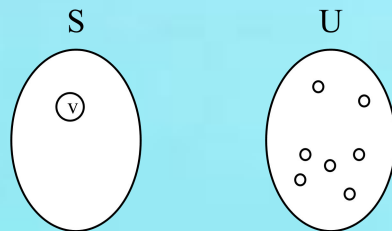
第二组为其余未确定最短路径的顶点集合，用 U 表示

按最短路径长度的递增次序依次把第二组的顶点加入 S 中

在加入的过程中，总保持从源点 v 到 S 中各顶点的最短路径长度不大于从源点 v 到 U 中任何顶点的最短路径长度。



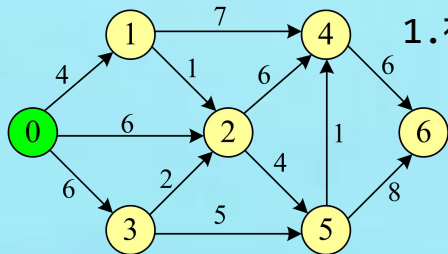
E.W. Dijkstra



$$\text{MIN}(c_{vk} + w_{ku}, c_{vu})$$

算法过程(动态规划法)

辅助 { s - 是否已经加入S;
dist - 距离;
path - 记录路径



1. 初值

	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]
s	1	0	0	0	0	0	0
dist	0	4	6	6	∞	∞	∞
path	0	0	0	0	-1	-1	-1

	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]
s	1	1	0	0	0	0	0
dist	0	4	5	6	11	∞	∞
path	0	0	1	0	1	-1	-1

2. 加入①--s[1]=1, 并修正①到达的点
 $\text{dist}[2] = \min\{\text{dist}[2], \text{dist}[1] + 1\} = 5$, $\text{path}[2] = 1$
 $\text{dist}[4] = \min\{\text{dist}[4], \text{dist}[1] + 7\} = 11$, $\text{path}[4] = 1$

3. 加入②--s[2]=1, 并修正②到达的点
 $\text{dist}[4] = \min\{\text{dist}[4], \text{dist}[2] + 6\} = 11$, $\text{path}[4]$ 不变
 $\text{dist}[5] = \min\{\text{dist}[5], \text{dist}[2] + 4\} = 9$, $\text{path}[5] = 2$

	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]
s	1	1	1	1	0	1	0
dist	0	4	5	6	10	9	17
path	0	0	1	0	5	2	5

5. 加入⑤--s[5]=1, 并修正⑤到达的点
 $\text{dist}[4] = \min\{\text{dist}[4], \text{dist}[5] + 1\} = 10$, $\text{path}[4] = 5$
 $\text{dist}[6] = \min\{\text{dist}[6], \text{dist}[5] + 8\} = 17$, $\text{path}[6] = 5$

	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]
s	1	1	1	0	0	0	0
dist	0	4	5	6	11	9	∞
path	0	0	1	0	1	2	-1

6. 加入④--s[4]=1, 并修正④到达的点
 $\text{dist}[6] = \min\{\text{dist}[6], \text{dist}[4] + 6\} = 16$, $\text{path}[6] = 4$

	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]
s	1	1	1	1	4	1	1
dist	0	4	5	6	10	9	16
path	0	0	1	0	5	2	4

	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]
s	1	1	1	1	0	0	0
dist	0	4	5	6	11	9	∞
path	0	0	1	0	1	2	-1

4. 加入③--s[3]=1, 并修正③到达的点
 $\text{dist}[2] = \min\{\text{dist}[2], \text{dist}[3] + 2\} = 5$, $\text{path}[2]$ 不变
 $\text{dist}[5] = \min\{\text{dist}[5], \text{dist}[3] + 5\} = 9$, $\text{path}[5]$ 不变

```
void Dijkstra(MGraph g,int v)
```

```
{
```

```
//定义辅助存储及赋初值
```

```
for (i=0; i<g.n; i++)
```

```
{
```

```
//选取不在s中且具有最小距离的顶点u
```

```
s[u]=1; //顶点u加入s中
```

```
//修改不在s中的顶点的距离
```

```
}
```

```
Dispath(...); //输出最短路径
```

```
}
```

```
for (j=0; j<g.n; j++)
```

```
if (s[j]==0)
```

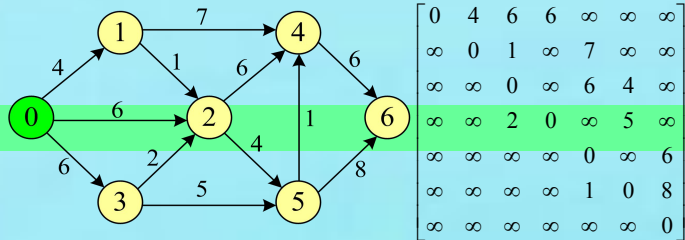
```
if (g.edges[u][j]<INF && dist[u]+g.edges[u][j]<dist[j])
```

```
{
```

```
dist[j]=dist[u]+g.edges[u][j];
```

```
path[j]=u;
```

```
}
```



0	4	6	6	∞	∞	∞
∞	0	1	∞	7	∞	∞
∞	∞	0	∞	6	4	∞
∞	∞	2	0	∞	5	∞
∞	∞	∞	∞	0	∞	6
∞	∞	∞	∞	1	0	8
∞	∞	∞	∞	∞	∞	0

```
int mindis,i,j,u;
```

```
int s[MAXV];
```

```
int dist[MAXV],path[MAXV];
```

```
for (i=0; i<g.n; i++)
```

```
{
```

```
s[i]=0;
```

```
dist[i]=g.edges[v][i];
```

```
if (g.edges[v][i]<INF)
```

```
path[i]=v;
```

```
else
```

```
path[i]=-1;
```

```
}
```

```
s[v]=1;
```

```
path[v]=0;
```

```
mindis=INF;
```

```
for (j=0; j<g.n; j++)
```

```
if (s[j]==0 && dist[j]<mindis)
```

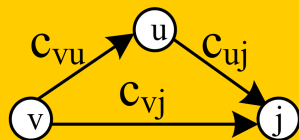
```
{
```

```
u=j;
```

```
mindis=dist[j];
```

```
}
```

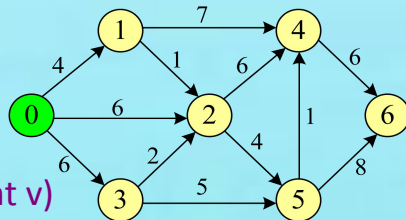
时间复杂度: $O(n^2)$



	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]
s	1	1	1	1	1	1	1
dist	0	4	5	6	10	9	16
path	0	0	1	0	5	2	4

狄克斯特拉算法实现

输出结果



```
void Dispath(int dist[],int path[],int s[],int n,int v)
```

```
{
```

```
    int i;
```

```
    for (i=0; i<n; i++)
```

```
        if (s[i]==1)
```

```
        {
```

```
            printf(" 从%d到%d的最短路径长度为:%d\t路径为:",v,i,dist[i]);
```

```
            printf("%d",v);
```

```
            Ppath(path,i,v);
```

```
            printf("%d\n",i);
```

```
        }
```

```
    else
```

```
        printf("从%d到%d不存在路径\n",v,i);
```

```
}
```

	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]
path	0	0	1	0	5	2	4

```
void Ppath(int path[],int i,int v)
```

```
{
```

```
    int k;
```

```
    k=path[i];
```

```
    if (k==v)
```

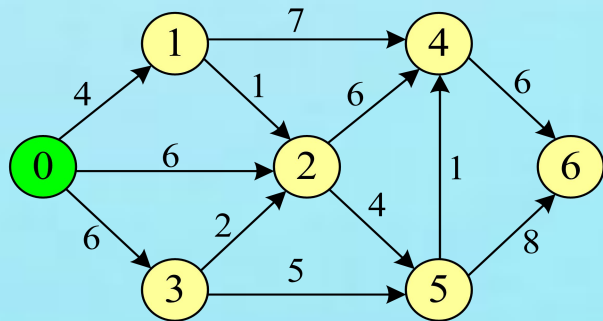
```
        return;
```

```
    Ppath(path,k,v);
```

```
    printf("%d,",k);
```

```
}
```

```
D:\CB\DS\bin\Debug\ds.exe
从0到0的最短路径长度为:0      路径为:0, 0
从0到1的最短路径长度为:4      路径为:0, 1
从0到2的最短路径长度为:5      路径为:0, 1, 2
从0到3的最短路径长度为:6      路径为:0, 3
从0到4的最短路径长度为:10     路径为:0, 1, 2, 5, 4
从0到5的最短路径长度为:9      路径为:0, 1, 2, 5
从0到6的最短路径长度为:16     路径为:0, 1, 2, 5, 4, 6
```



S

U

狄克斯特拉算法的过程

dist[]

path[]

{0} {1,2,3,4,5,6}

{0,1} {2,3,4,5,6}

{0,1,2} {3,4,5,6}

{0,1,2,3} {4,5,6}

{0,1,2,3,5} {4,6}

{0,1,2,3,5,4} {6}

{0,1,2,3,5,4,6} {}

0 1 2 3 4 5 6

{0, 4, 6, 6, ∞ , ∞ , ∞ }

{0, 4, 5, 6, 11, ∞ , ∞ }

{0, 4, 5, 6, 11, 9, ∞ }

{0, 4, 5, 6, 11, 9, ∞ }

{0, 4, 5, 6, 10, 9, 17}

{0, 4, 5, 6, 10, 9, 16}

{0, 4, 5, 6, 10, 9, 16}

0 1 2 3 4 5 6

{0, 0, 0, 0, -1, -1, -1}

{0, 0, 1, 0, 1, -1, -1}

{0, 0, 1, 0, 1, 2, -1}

{0, 0, 1, 0, 1, 2, -1}

{0, 0, 1, 0, 5, 2, 5}

{0, 0, 1, 0, 5, 2, 4}

{0, 0, 1, 0, 5, 2, 4}

s[]={1,1,1,1,0,1,0}