



网络优化算法: Floyd算法



- (美国数字建模竞赛) 完整课程请长按下方二维码
- Floyd算法可以一次性求出所有点之间最短距离的算法。
- Floyd算法的基本思想是:对于有n个顶点的图,每次插入一个 顶点v, 然后将始点到终点的当前最短路径与插入顶点v作为中 间点的最短路径作比较,取较小值以得到新的距离矩阵,如 此循环迭代下去,递推产生一个矩阵序列 $D_0, D_1, \dots, D_k, \dots, D_n$ 其中 $D_k(i,j)$ 表示从顶点 v_i 到顶点 v_i 的路径上所经过的顶点序 号不大于k的最短路径长度,最后 D_n 就是任意两点之间的最短k距离矩阵。

- Floyd算法步骤如下:
- •① 赋初值. 对所有i,j, $d_{ij}=a_{ij}$, $r_{ij}=j$, k=1 。 转向②
- •② 更新 d_{ij} , r_{ij} , 对所有i,j ,若 d_{ik} + d_{kj} < d_{ij} ,则令 d_{ij} = d_{ik} + d_{kj} , r_{ij} = r_{ki} 转向③,.
- •③ 终止判断. 若 $d_{ii} < 0$,则存在一条含有顶点 v_i 的负回路,终止;或者k = n终止;否则令k = k + 1,转向②.
- 其中最短路线可由 r_{ii} 得到.

- 该算法的适用条件和范围:
- a)所有成对点的最短路径;
- *b*) 稠密图效果最佳;

Floyd最短路算法的MATLAB函数文件floyd.m:

function [D,R]= floyd (A)

%采用floyd算法计算图中任意两点之间最短路程,可以有负权。

%参数D为连通图的权矩阵, R是路径矩阵

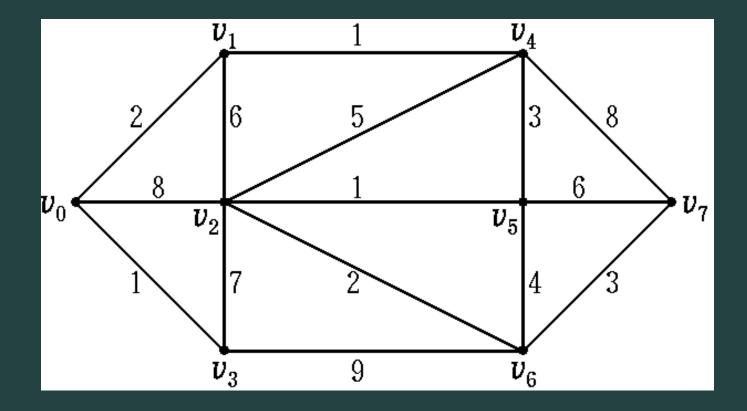
Floyd算法程序

- function [D,R]= floyd (A)
- %采用floyd算法计算图中任意两点之间最短路程,可以有 负权。
- %参数D为连通图的权矩阵, R是路径矩阵
- D=A; n=length(D); %赋初值
- for(i=1:n)
- for(j=1:n)
- R(i,j)=j;
- end;
- end %赋路径初值
- for (k=1:n)
- for(i=1:n)
- for (j=1:n)
- if (D(i,k)+D(k,j)< D(i,j))
- D(i,j)=D(i,k)+D(k,j); %更新dij,说明通过k的路程更短
- R(i,j)=R(k,j);
- end;
- end;
- end %更新rij, 需要通过k

- pd=0;
- for i=1:n %含有负权时
- if (D(i,i)<0)
- pd=1;
- break;
- end;
- end %跳出内层的for循环 存在一条含有顶点vi 的负回路
- if (pd==1)
- fprintf('有负回路');
- break;
- end %程序结束



例 求下图中任意两点间的最短路.





•解:在主程序窗口输入

- 0 Inf 1 Inf 6 Inf
- 7 5 1 8 0 Inf
- Inf 7 0 Inf Inf 9 Inf
- Inf 1 5 Inf 0 3 Inf 8
- Inf 3 0 Inf Inf 1 6
- 0 Inf Inf 2 9 Inf 4 3
- 3 0]; Inf Inf Inf Inf 8
- \rightarrow [D,R]=floyd(A)

O 🛱

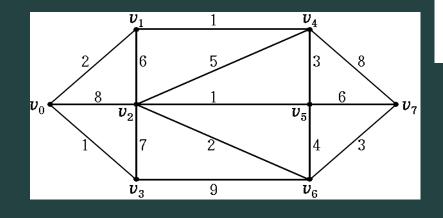
16:39

2020/1/31

へ 🕕 🕕 🖫 🗘 中



• 其中矩阵D中的D(i, j)为i—j的 最短距离,矩阵R中的R(i,j)为 i—j的最短路中j的负顶点,所 以需要逆向追踪找到完整的最 短路径。



D =									• R =									
	0	2	7	1	3	6	9	11	•	1	1	6	1	2	5	3	5	
	2	0	5	3	1	4	7	9	•	2	2	6	1	2	5	3	5	
	7	5	0	7	4	1	2	5	•	2	5	3	3	6	3	3	7	
	1	3	7	0		7	9	12	•	4	1	4	4	2	5	4	5	
	3	1		4		3			•	2	5	6	1	5	5	3	5	
	6	4	1	7			3	6	•	2	5	6						
									•	2	5	7			3	7	7	
	9	7		9	6	3	0	3	•	2	5	7	1	8	8	8	8	
	11	9	5	12	8	6	3	0										

• 例 某城市要建立一个消防站,位于该城市所属的七个区服务之一 (如下图)。问消防站应设在那个区,才能使它至最远区的路径最 短。



$$v_7$$
 1.5 v_6 4 v_5

• 分析与建模:上图是一个赋权无向图,顶点表示区,两顶点之间的边表示连接两区之间的道路,边上的权表示两区之间的距离。问题转化为从图中确定顶点 v_i ,使到距其最远顶点的路径最短。根据图的最短路算法,可设计算法如下

- 算法:
- •(1)用Floyd算法求出距离矩阵 $D=(d_{ij})_{v imes v}$
- (2) 计算在各点 v_i 设立服务设施的最大服务距离 $S(v_i)$: $S(v_i) = \max_{1 \le j \le v} \left\{ d_{ij} \right\}, i = 1, 2, \dots v$
- $S(v_k) = \min_{1 \le i \le v} \left\{ S(v_{ij}) \right\}$ • (3)求出顶点 v_k ,使 ,则 v_k 就是要求的建立消防站的地点,此点称为图的中心点。



- •对此问题,用MATLAB编程求解如下:
- a=[0 3 inf inf inf inf
- 3 0 2 inf 18 2.5 inf
- inf 2 0 6 2 inf inf
- inf inf 6 0 3 inf inf
- inf 18 2 3 0 4 inf
- inf 2.5 inf inf 4 0 1.5
- inf inf inf inf 1.50
- >> D=floyd(a)



$$S(v_1) = 10, S(v_2) = 7, S(v_3) = 6, S(v_4) = 8.5, S(v_5) = 7, S(v_6) = 7, S(v_7) = 8.5$$

因为
$$S(v_3) = 6$$
最小,故应将消防站设在 v_3 处。