HW10

教材 P183-184:

- 2. 应用题: (4)
- 3. 算法设计题: (3)、(5)
 - (4)有向网如图 6.35 所示, 试用迪杰斯特拉算法求出从顶点 a 到其他各顶点间的最短路径, 完成表 6.9。

		1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	
	1	0	0	0	0	0	0	1	0	- 1	0	
	2	0	0	1	0	0	0	1	0	0	0	
	3	0	0	0	1	0	0	0	1	0	0	
	4	0	0	0	0	1	0	0	0	1	0	
	5	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	
	6	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	
	7	0	0	1	0	0	0	0	0	0	1	
	8	1	0	0	1	0	0	0	0	1	0	
	9	0	0	0	0	1	0	1	0	0	1	
	10	1	0	0	0	0	1	0	0	0	0	
		-										

图 6.34 邻接矩阵

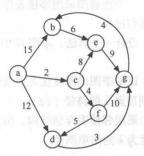


图 6.35 有向网

7	7	n	-
7	X.	0	. •

最短路径的求解

タ点 D	<i>i</i> = 1	<i>i</i> = 2	<i>i</i> = 3	i = 4	<i>i</i> = 5	i = 6
b	15 (a,b)			7	-	
c	2 (a,c)		A 200		· • • • • • • • • • • • • • • • • • • •	
d	12 (a,d)	4050				
e	∞					
f	∞	4	ETAL BEINT	1		Cake C
g	00	200	从美丽学习。 国	S S Comment	Marke B	4317
S 终点集	{a,c}		一つで大概学	to for	有七十数器。	a3 K -

- (1)分别以邻接矩阵和邻接表作为存储结构,实现以下图的基本操作:
- ① 增加一个新顶点 v, InsertVex(G, v);
- ② 删除顶点 v 及其相关的边, DeleteVex(G, v);
- ③ 增加一条边<v, w>, InsertArc(G, v, w);
- ④ 删除一条边<v, w>, DeleteArc(G, v, w)。
- (2)一个连通图采用邻接表作为存储结构,设计一个算法,实现从顶点 ν 出发的深度优先遍历的非递归过程。
- (3)设计一个算法,求图 G 中距离顶点 ν 的最短路径长度最大的一个顶点,设 ν 可达其余各个顶点。
- (4) 试基于图的深度优先搜索策略写一算法,判别以邻接表方式存储的有向图中是否存在由 顶点 v_i 到顶点 v_i 的路径 ($i \neq j$)。
- (5)采用邻接表存储结构,编写一个算法,判别无向图中任意给定的两个顶点之间是否存在一条长度为 k 的简单路径。