第七章图

一、填空题(错一空,扣1分) 1. 既不含平行边(关联2个顶点的边多于1条称为平行边)也不包含自环的图 称为简单图。一个 n 个顶点的连通简单无向图, 最少有 条边, 最多有 条边。 要使每对顶点之间都存在回路,则至少需要_____条边。 2. 判断一个有向图是否有回路,除了可以利用拓扑排序方法外,还可以利用__ 算法。 3. 在一个具有 n 个顶点的有向图中, 若所有顶点的出度数之和是 s, 则所有顶点 的度数之和为。 4. 一个具有 n 个顶点和 e 条边的无向图。若用邻接表存储,边结点的个数是 ______; 若用邻接矩阵存储,1(1表示顶点间有边)的个数是 ,该邻 接矩阵是阵。 5. 若一个图的边集为{<1,2>,<1,4>,<2,5>,<3,1>,<3,5>,<4,3>},则从顶点1开 始对该图进行深度优先搜索,得到的顶点序列可能为 。(以下四个 选项选: A. 1, 2, 5, 4, 3; B. 1, 2, 3, 4, 5; C. 1, 2, 5, 3, 4; D. 1, 4, 3, 2, 5) 6. 已知一个有向图的边集为{<a, b>, <a, c>, <a, d>, <b, d>, <b, e>, <d, e>}, 则由该 图产生的一种可能的拓扑序列为。(以下四个选项选: A. a, b, c, d, e; B. a, b, c, e, b; C. a, c, b, e, d; D. a, c, d, b, e) 7. 若一个图用广度优先搜索访问所有顶点,需调用 k 次广度优先遍历,则该图 有 个连通分量。 8. 假设无向图的顶点数为 n, 边数为 e, 用邻接表存储,则深度优先遍历的时间 复杂度为,广度优先遍历的时间复杂度为。 9. 有向网用邻接矩阵存储(无穷大表示无边),则顶点 i 的入度为。。 10. 若一个连通图中每个边上的权值均不同,则得到的最小生成树是 (唯一/不唯一)的。 11. 图的深度优先搜索使用 算法或 实现,图的广度优先搜索遍历算法

12. 关于最小生成树的叙述: A. 最小生成树的代价唯一; B. 权值最小的边一 定会出现在所有的最小生成树中; C. 使用普里姆(Prim)算法从不同顶点开始

使用 实现。

得到的最小生成树一定相同; D. 使用普里姆算法和克鲁斯卡尔(Kruskal)第
法得到的最小生成树总不相同。以上叙述正确的是。
13. 若一个有向图的顶点不能排成一个拓扑序列,则判定该有向图
(以下四个选项选: A. 含有多个出度为 0 的顶点; B. 是个强连通图; C. 含
有多个入度为 0 的顶点; D. 含有顶点数大于 1 的强连通分量)
14. 关于最短路径算法描述错误的是。(以下四个选项选: A. Di jkstr
算法通常用于求从某个顶点出发到其余各顶点的最短路径; B. Floyd 通常
用于求顶点对间的最短路径; C. Dijkstra 算法不适用于图中带有负权值
的边,而 Floyd 算法适用; D. Floyd 算法适用于图中有包含负权值组成的
回路,而 Di jkstra 算法不适用。)
15. prim 算法的时间复杂度是,适用于求图的最小生
成树。kruskal 算法的时间复杂度是,适用于求
的最小生成树。
16. 有向图的邻接矩阵通常是
阵。n个顶点的有向完全图有条弧,是强连通图。
17. 采用邻接表存储的图的深度和广度优先搜索遍历类似于二叉树的
遍历和
18. 判断下列叙述的正确性。
a) 按深度优先搜索遍历图时,与始点相邻的点先于与始点不相邻的点访问
b) 按广度优先搜索遍历图时,与始点相邻的点先于与始点不相邻的点访问
c)一个图的深度优先 / 广度优先搜索遍历结果是唯一的。
d) 关键路径是事件结点网络中, 从源点到汇点的最短路径。
19. 正确的 AOE 网必须是图。
20. 一个有 28 条边的非连通无向图至少有页点。
21. 一个有 n 个顶点 n 条边的无向图一定是环的。(有或无)

二、应用题(共60分)

- 1. 无向网 $N=\{V,E\}$, $V=\{a,b,c,d,e,f\}$, $E=\{(a,b,20),(a,e,9),(a,c,12),(b,f,5),(b,e,11),(b,d,6),(c,e,10),(c,d,18),(d,e,14),(d,f,7)\}$, E 中每个元组的第三个元素表示权。
- (1) 画出该网; //5分
- (2) 写出该网的邻接矩阵; //3分

(3) 用 Prim 算法(从 b 点开始) 求最小生成树, 依次画出树的生长过程; //5分

(4) 用 Kruskal 算法求最小生成树, 依次画出树的生长过程。//5分

(5) 在(2)的存储结构上,写出从 a 开始的深度优先遍历序列和广度优先遍历序列。 //各 3 分,共 6 分。

2. 假设四个城市 A、B、C、D,城市间的距离用邻接矩阵存储如下:

$$\begin{bmatrix} \infty & 2 & \infty & \infty \\ \infty & \infty & 1 & 6 \\ 5 & \infty & \infty & 4 \\ 3 & \infty & \infty & \infty \end{bmatrix}$$

- (1) 画出该网。//4分。
- (2)用 Floyd 算法求顶点对间的最短路径,写出计算 D 的中间结果。//4 分。

3. 设图 G=(V, E), 其中 $V=\{v0, v1, v2, v3, v4, v5\}$, 图的邻接矩阵用三元组表示(三元组, 查第五章, 矩阵的压缩存储):

行	列	权值
0	5	50
0	4	20
0	2	10
1	2	5
2	3	40
3	5	5
4	3	20
4	5	30

- (1) 画出该网。//2分
- (2) 求从村庄 v0 到顶点的最短距离 (计算过程给出教材 P190, 迪杰斯特拉算 法表格)。//6 分

