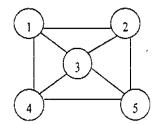
1. 设有 6 个结点的无向图, 该图至少应有(A)条边才能确保是一个连通图。 C、7 B、6 D、8 解释: n 个结点至少有 n-1 条边可确保连通。 2. 设无向图 G 中有 n 个顶点 e 条边,则其对应的邻接表中的表头结点和表结点的个数分别 为(D)。 A, n,e B, e, n C, 2n, e D, n, 2e 3. 设某无向图中有 n 个顶点 e 条边、则该无向图中所有顶点的度之和为 (D)。 B, e C, 2n D、2e 4. 设连通图 G 中的边集 E={(a, b), (a, e), (a, c), (b, e), (e, d), (d, f), (f, c)}, 则从 顶点 a 出发可以得到一种深度优先遍历的顶点序列为 (A)。 A, aedfcb B, acfebd C, aebcfd D, aedfbc 5. 设用邻接矩阵 A 表示有向图 G 的存储结构,则有向图 G 中顶点 i 的入度为 (B)。 A、第 i 行非 0 元素的个数之和 B、第 i 列非 0 元素的个数之和 D、第 i 列 0 元素的个数之和 C、第 i 行 0 元素的个数之和 6. 设有一个无向图 G=(V,E) 和 G'=(V',E') 如果 G'为 G 的生成树,则下列说法中错误 的是 (B)。 A、G'是 G 的子图 B、G'是 G 的连诵分量 C、G'是 G 的极小连通子图且 V=V' D、G'是 G 的一个无环子图 7. 下面(B)方法可以判断出一个有向图是否有环。 A、广度优先遍历 B、拓扑排序 C、求关键路径 D、深度优先遍历 8. 用邻接表表示图进行广度优先遍历时,通常借助(C) 来实现算法。 B、树 C、队列 D、图 9. 在一个有向图中, 所有顶点的入度之和等于所有顶点的出度之和的(B) 倍。 C、2 B、1 D、4 10. n 为图的顶点个数, e 为图中弧的数目,则图的拓扑排序算法的时间复杂度为(D) B、O(e) $C \setminus O(n-e)$ $D \setminus O(n+e)$ $A \setminus O(n)$ 解释:对于有 n 个顶点和 e 条边的有向图,建立各个顶点的入度的时间复杂度为 O(e), 建立入度为零的栈的时间复杂度为 O(n), 在拓扑排序过程中, 最多每个顶点进一次 栈,入度减1的操作最多总共执行e次,可知总的时间复杂度为O(n+e)。 11. 综合题:对下图所示的带权无向图,用普利姆(Prim)算法/克鲁斯卡尔(Kruscal)算法求 其最小生成树, 并给出过程。 D 12 Ε б

C

答案略

12. 应用题:请画出下图的邻接矩阵和邻接表。



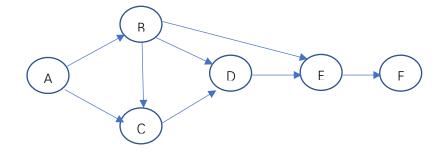
邻接矩阵:

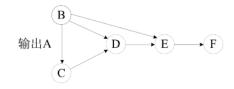
邻接表: 略

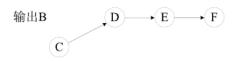
13. 应用题:已知图的邻接矩阵如下图所示,则从顶点 v_0 出发按广度优先遍历的结果是 $v_0 v_1 v_2 v_3 v_4 v_6 v_5$ 。

14. 应用题:已知图的邻接矩阵如下图所示,则从顶点 v_0 出发按深度优先遍历的结果是 $v_0V_1V_3V_4V_2V_5V_6$ 。

15. 写出下图拓扑序列的构造过程







输出 E F

输出 F

拓扑序列为: ABCDEF