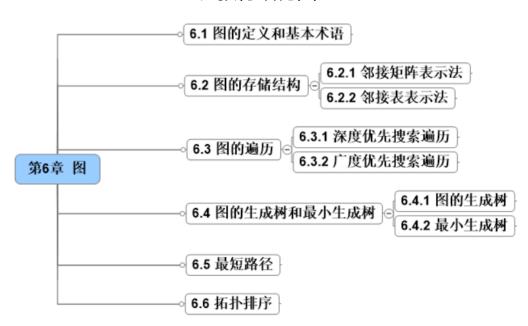
### 数据结构第十节课官方笔记

# 目录

- 一、课件下载及重播方法
- 二、 本章/教材结构图
- 三、本章知识点及考频总结
- 四、配套练习题
- 五、 其余课程安排

### 一、课件下载及重播方法

二、教材结构图

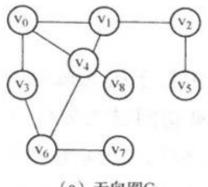


三、本章知识点及考频总结

### (一) 选择题 (共6道)

- 1. 一棵具有 n 个顶点的生成树有仅有 **n-1** 条边,但有 n-1 条边的图不一定是生成树。同一个图可以有不同的生成树。
- 2. 由深度优先搜索所得的生成树称之为深度优先生成树,简称为 DFS 生成树;而由广度优先搜索所得的生成树称之为广度优先生成树,简称为 BFS 生成树。例如,从图 G<sub>8</sub> 的顶点 v<sub>0</sub>

出发, 所得的 DFS 生成树和 BFS 生成树如图 6.16 所示。



(a) 无向图G<sub>8</sub>

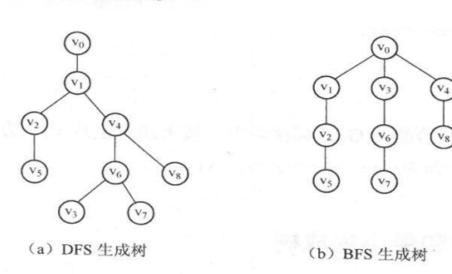


图 6.16 图 G<sub>8</sub> 的 DFS 和 BFS 生成树

- 3. **最小生成树定义**:给定一个带权图,构造带权图的一棵生成树,使树中所有边的<mark>权总和</mark>为最小。
- 4. 最小生成树的构造算法: Prim 普里姆算法和 kruskal 克鲁斯卡尔算法

普里姆算法的时间复杂度是 O(n²), 与网中边数无关。

克鲁斯卡尔算法的时间复杂度为 O(eloge)

5. <u>迪杰斯特拉</u> (Dijkstra) 提出了按路径长度递增的顺序产生诸顶点的最短路径算法,称之为迪杰斯特拉算法。

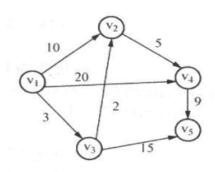


图 6.19 有向图 G<sub>10</sub>

表 6.3 迪杰斯特拉算法中 D 数组的变化情况

终点	从 v <sub>1</sub> 到各终端的 D 值和最短路径的求解过程							
	i=2	i=3	i=4	i=5				
D[2] v <sub>2</sub>	10 (v <sub>1</sub> , v <sub>2</sub> )	5 (v <sub>1</sub> , v <sub>3</sub> , v <sub>2</sub> )						
D[3] v <sub>3</sub>	3 (v <sub>1</sub> , v <sub>3</sub> )							
D[4] v <sub>4</sub>	20 (v <sub>1</sub> , v <sub>4</sub> )	20 (v <sub>1</sub> , v <sub>4</sub> )	10 (v <sub>1</sub> , v <sub>3</sub> , v <sub>2</sub> , v <sub>4</sub> )					
D[5] v <sub>5</sub>	ω (ν <sub>1</sub> , ν <sub>5</sub> )	18 (v <sub>1</sub> , v <sub>3</sub> , v <sub>5</sub> )	1 2 2	ran i				
$\mathbf{v}_{j}$	$\mathbf{v}_3$	v <sub>2</sub>	V <sub>4</sub>	V <sub>5</sub>				
S	$\{v_1, v_3\}$	$\{v_1, v_2, v_3\}$	$\{v_1, v_2, v_3, v_4\}$	$\{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5\}$				

表 6.2 v<sub>1</sub> 到其他各顶点的最短路径表

源点	最短路径	终 点	路径长度	
$\mathbf{v}_1$	$\mathbf{v}_1$ , $\mathbf{v}_3$ , $\mathbf{v}_2$	$\mathbf{v}_2$	5	
$v_1$	V <sub>1</sub> , V <sub>3</sub>	v <sub>3</sub>	3	
$\mathbf{v}_1$	$v_1, v_3, v_2, v_4$	V <sub>4</sub>	10	
$\mathbf{v}_1$	$v_1, v_3, v_5$	V <sub>5</sub>	18	

#### 6. 可进行拓扑排序的图只能是有向无环图。

### (二) 主观题 (共1道)

利用普里姆算法,给出求图 6.17(a)所示的无向网络的最小生成树的过程。

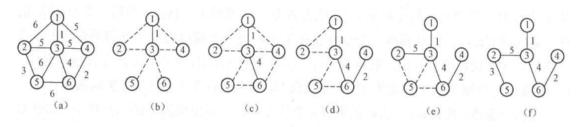


图 6.17 最小生成树的构造过程示意图

inedge	2	3	4	5	6	U	V-U	说明
ver lowcost	① 6	1	① 5			{1}	{2, 3, 4, 5, 6}	U(1,3)边最短
ver lowcost	③ 5	0	1) 5	③ 6	3 4	{1, 3}	{2, 4, 5, 6}	U (3, 6) 边最短
ver lowcost	3 5	0	⑥ 2	3 6	0	{1, 3, 6}	{2, 4, 5}	U (6, 4) 边最短
ver lowcost	③ 5	0	0	③ 6	0	{1, 3, 6, 4}	{2, 5}	U (3, 2) 边最知
ver lowcost	0	0	0	2	0	{1, 3, 6, 4, 2}	{5}	U(2,5)边最短
ver lowcost	0	0	0	0	0	{1, 3, 6, 4, 2, 5}	φ	

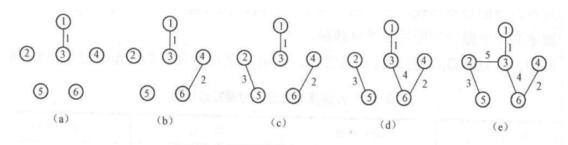


图 6.18 克鲁斯卡尔最小生成树的生成过程

## 四、配套练习题

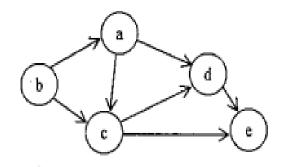
### 1、对下图进行拓扑排序,可以得到的拓扑序列是()。

A:a b c d e

B:b a c d e

C:b c a d e

D:a b d c e



- 2、可进行拓扑排序的图只能是()。
- A:有向图
- B:无向图
- C:有向无环图
- D:无向连通图
- 3、下列关于有向无环图 G 的拓扑排序序列的叙述中,正确的是 ( )。
- A:存在且唯一
- B:存在且不唯一
- C:存在但可能不唯一
- D:无法确定是否存在

[参考答案]: BCC

五、其余课程安排