1: 编制一个将百分制转换成五级分制的程序

0~59	———bad	5%
60~69 — —	pass	15%
70~79 — —	general	40%
80~89	good	30%
90~100 —	excellent	10%

按照如下语句进行编程

if (a<60) b="bad";

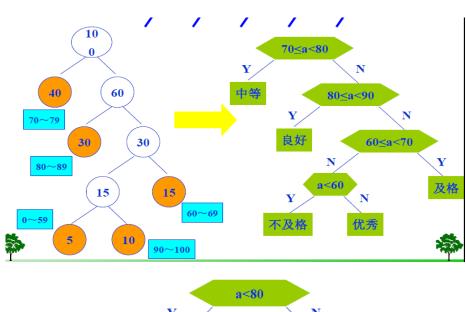
else if (a<70) b="pass";

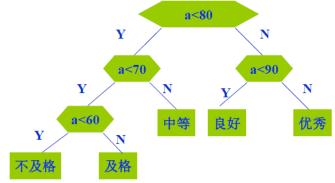
else if (a<80) b="general";

else if (a<90) b="good";

else b="excellent";

输入10000个输入数据,需进行31500次比较





按照此棵判定树,输入10000个输入数据,此判定树需进行22000次比较

例:某通信系统一共使用 8 种符号,分别假定为 a,b,c,d,e,f,g,h, 这些符号在实际通信中应用的频率为

符号	a	b	c	d	e	f	g	h
频率(%)	30	20	15	10	10	5	5	5

请为该系统设计一个效率最高的编码方案,并给出和不编码情形下通信效率的比较,以1000个符号为例即可。

2. 图的证明

● 设G是简单平面图,则它—定有一个度数≤5的结点。 证明 不妨设G是连通的。若不连通,就可考察G中的一个连通分支。

因G是简单图,所以每个面至少有三条边,所以,3r $\leq 2e$,即有 $r \leq \frac{2}{3}e$

如果每个结点的度数都 ≥ 6 ,则 $6v \leq 2e$,即有 $v \leq \frac{1}{3}e$ 。

由欧拉公式n-m+r=2可得

$$2 = v - e + r \le \frac{1}{3}e + \frac{2}{3}e - e = 0$$

和假定矛盾。所以, G中至少有一个结点的度数≤5。

● 当每个节点的度数大于或者等于3时,不存在有7条边的简单连通平面图。

证明:

假定平面图为n个顶点,r个面,m条边由欧拉公式 n-m+r=2如果 m=7 那么 n+r=9

因为每个面至少由3条边组成,所以

$$3r \leq 2m$$

这样

$$r \leq \frac{2}{3}m = \frac{14}{3}$$
由于r是整数,所以 $r \leq 4$

由于每个节点的度数大于等于3,即

$$deg(v) \ge 3$$

所以

$$3n \leq 2m$$

$$n \leq \frac{2}{3} m$$

所以,同理 $n \leq 4$

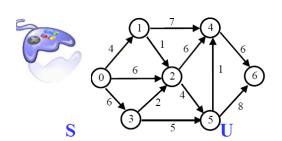
这样 $r + n \le 8$

与假定矛盾

3. 狄克斯特拉算法

- (1)初始时,S只包含源点,即 $S=\{v\}$,v的距离为0。U包含除v外的其他顶点,U中顶点u距离为边上的权(若v与u有边< v,u>)或 ∞ (若u不是v的出边邻接点)。
- (2)从U中选取一个距离v最小的顶点k,把k加入S中(该选定的距离就是v到k的最短路径长度)。
- (3)以k为新考虑的中间点,修改U中各顶点的距离: 若从源点v到顶点u(u∈U)的距离(经过顶点k)比原来距离(不经过顶点k)短,则修改顶点u的距离值,修改后的距离值的顶点k的距离加上边<k,u>上的权。
 - (4)重复步骤(2)和(3)直到所有顶点都包含在S中。





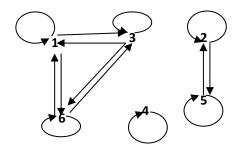
v0到0~6各顶点的距离

{0}	{1,2,3,4,5,6}	$\{0,4,6,6,\infty,\infty,\infty\}$
$\{0,\underline{1}\}$	{2,3,4,5,6}	$\{0,4,5,6,11,\infty,\infty\}$
$\{0,1,\underline{2}\}$	{3,4,5,6}	$\{0,4,5,6,11,9,\infty\}$
$\{0,1,2,\underline{3}\}$	{4,5,6}	{0,4,5,6,11,9,15}
$\{0,1,2,3,\underline{5}\}$	{4,6}	{0,4,5,6, <mark>10,9,17</mark> }
{0,1,2,3,5, <u>4</u> }	{6 }	{0,4,5,6,10,9, <mark>16</mark> }
{0,1,2,3,5,4,6}	{}	{0,4,5,6,10,9,16}

则 v_0 到 $v_1 \sim v_6$ 各顶点的最短距离分别为4、5、6、10、9和16。

4 关系

- 设集合 $A = \{1,2,3,4,5,6\}$ 上的关系 $R = \{(1,1),<1,3),<1,6>,<2,2>,$ < 2,5>,<3,1>,<3,3>,<3,6>,<4,4>,<5,2>,<5,5>,<6,1>,<6,3),<6,6>} (1) 画出 R 的关系图,并写出 R 的关系矩阵;
- (2) *R*是否为等价关系?若是,写出*R*的所有等价类。解:(1) R的关系图为



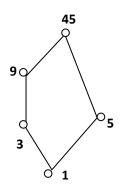
由关系图可以看出 R 是等价关系。等价类为:

$$[1] = [3] = [6] = \{1,3,6\}, [2] = \{2,5\}, [4] = \{4\}$$

或写为: A/R={{1,3,6},{2,5},{4}}

- $\psi A = \{1,3,5,9,45\}, \leq \lambda A \perp \text{black} \in \mathbb{R}$
 - (1) $\langle A, \leq \rangle$ 是否为偏序集,若是,画出其哈斯图:
 - (2) < A,≤> 是否为格? 说明理由;

解: $(1) < A \le$ 是偏序集。哈斯图为:



- (2) $< A, \le >$ 是格。因为偏序集中的任意两个元素均有上、下确界。
- 假定集合 $A = \{1,2,3,4\}$,构造满足如下条件的关系
 - (1) R 是对称的, 也是反对称的
 - (2) R 既不是对称的, 也不是反对称的
 - (3) R 是传递的, 但是 R \cup R⁻¹不是传递的

解:

(1)
$$R = \{ < 1,1 >, < 2,2 > \}$$

(2)
$$R = \{ < 1,2 >, < 2,1 >, < 2,3 > \}$$

(3)
$$R = \{ < 1,2 > \}$$

递推求解

课件内容

图应用