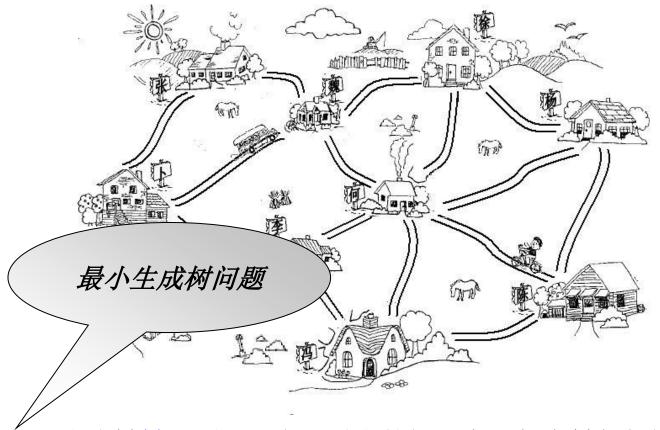
数据结构

深圳技术大学 大数据与互联网学院

第七章图

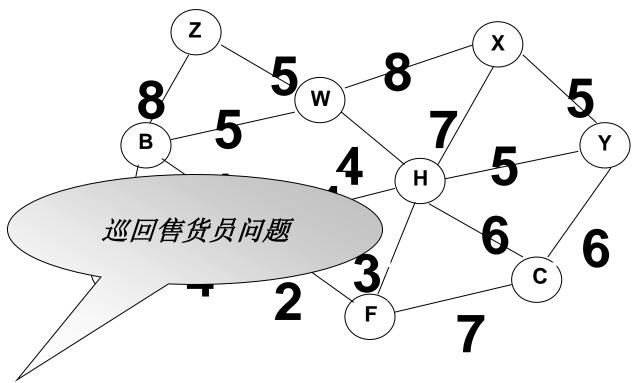
- 7.1 图的定义和术语
- 7.2 图的存储结构
- 7.3 图的遍历
- 7.4 图的连通
- 7.5 有向无环图及其应用
- 7.6 最短路径

【例】图中村与村之间的道路是一个较长远的规划目标。



[问题1] 公路村村通项目要求用最小的投入实现每个村都能够有公路通达。那么应该选择建设哪些道路可以使这个投资最小呢? (假设每条道路的建设成本已知)

【例】下图为公路规划抽象及造价预算示例图。



[问题2] 在同样的抽象图中,假设把"造价"的含义修改成"距离",那么我们就可以问:要走遍每个村庄,并回到起点,该如何走才能够使得总的路程最短?

- 一. 图的定义
- 图(Graph)是一种比线性表和树更为复杂的数据结构。
 - □ 线性结构:是研究数据元素之间的一对一关系,数据元素之间有明显顺序管理
 - 树结构: 是研究数据元素之间的一对多的关系,数据元素之间有明显的层次关系
 - 图结构:是研究数据元素之间的多对多的关系。任意两个元素之间 可能存在关系,即结点之间的关系可以是任意的,图中任意元素之 间都可能相关。
- 图的应用极为广泛,已渗入到诸如语言学、逻辑学、物理、 化学、电讯、计算机科学以及数学的其它分支。

- 一. 图的定义
- 图是由顶点集合(vertex)及顶点间的关系集合组成的一种数据结构:

```
Graph = (V, E)
```

其中 $V = \{x \mid x \in y$ 据对象},顶点集合为空的图称为空图

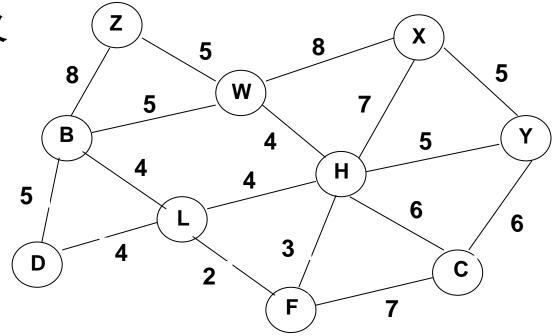
E是顶点之间关系的有穷集合,包括

```
E1 = \{(x, y) \mid x, y \in V\} 边的集合
```

或 E2 = {<x, y> | x, y ∈ V } 弧的集合

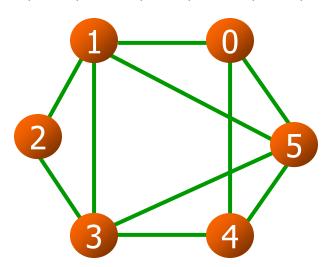
- 一. 图的定义
- 图的概念:
 - □ 顶点(Vertex),图中的数据元素称为顶点
 - □ 弧,两顶点之间的连线,或两元素之间存在着关系, 而且连线是不对称的,分头尾
 - □ 边,连线是对称的,不分头尾,称为边
 - □ 元素之间是连线是边,则该图称为无向图
 - □ 元素之间连线是不对称的,则该图是有向图
 - □ 只有很少边或弧(e<nlogn)的图称为稀疏图,反之称 为稠密图

❖ 图的定义

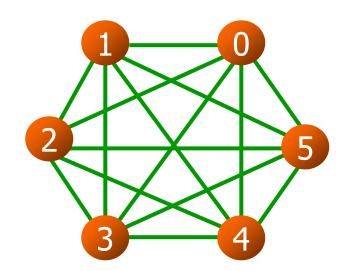


[例] 上例图给出了一个图的示例,在该图中: 集合V = { B, C, D, F, H, L, W, X, Y, Z }, |V| = 10; 集合E = { (Z,B), (Z,W), (B,W), (B,L), (B,D), (D,L), (W,X), (W,L), (L,H), (L,F), (X,H), (X,Y), (H,Y), (H,F), (H,C), (F,C), (Y,C) }, |E|= 17。

- 二. 图的分类
- 无向图:用(x,y)表示两个顶点x,y之间的一条边(edge), 边是无序的
- N= {V, E}, V= {0, 1, 2, 3, 4, 5}, E= { (0, 1), (0, 4), (0, 5), (1, 2), (1, 3), (1, 5), (2, 3), (3, 4), (3, 5), (4, 5)}

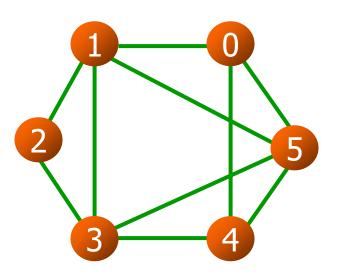


- 二. 图的分类
- 无向完全图:如果无向图有n(n-1)/2条边,则称为无向完全图 全图



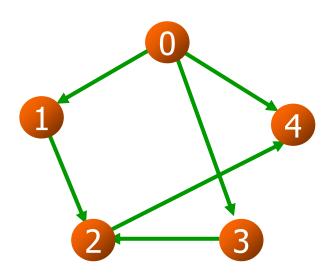
- 二. 图的分类
- 无向图的术语

 - 依附: 边(x, y)依附于顶点x, y
 - □ 相关联: 边(x, y)与x, y相关联
 - □ 顶点的度:和顶点相关联的边的数目,记为TD(x)

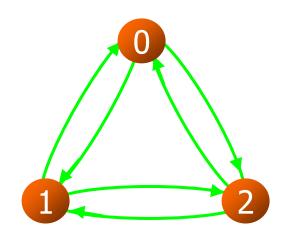


- 二. 图的分类
- 有向图:用〈x,y〉表示从x到y的一条弧(Arc),且称x为弧尾, y为弧头,〈x,y〉是有序的

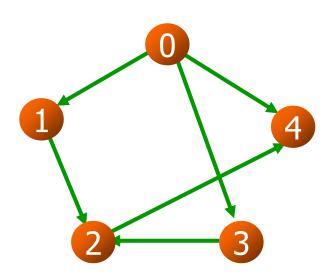
 $N=\{V, E\}$, $V=\{0, 1, 2, 3, 4\}$, $E=\{\langle 0, 1 \rangle, \langle 0, 3 \rangle, \langle 0, 4 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 3, 2 \rangle\}$



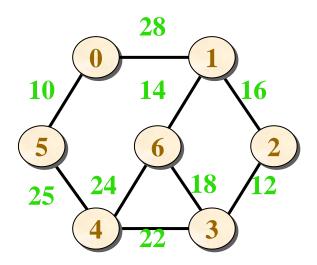
- 二. 图的分类
- 有向图:如果有向图有n(n-1)条边,则称为有向完全图

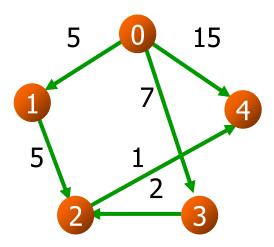


- 二. 图的分类
- 有向图的术语
 - □ 邻接: 如果<x, y>∈E, 称x邻接到y, 或y邻接自x
 - □ 相关联: 弧<x, y>与x, y相关联
 - □ 入度:以顶点为头的弧的数目,记为ID(x)
 - □ 出度:以顶点为尾的弧的数目,记为0D(x)
 - □ 度: TD(x)=ID(x)+0D(x)



- 二. 图的分类
- 带权的图称为网
- 权:与图的边或弧相关的数值



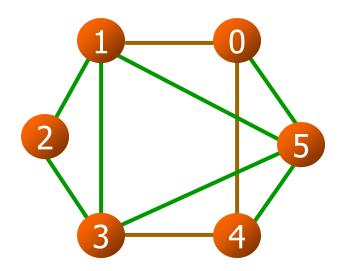


练习

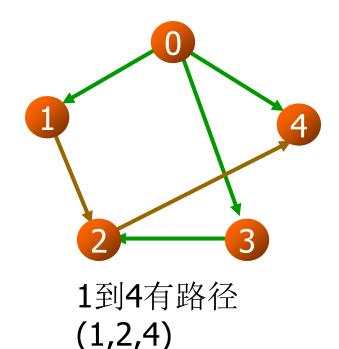
- 设无向图G=(V,E), 其中V={a,b,c,d,e}, E={(a,b),(a,d),(b,c),(c,d),(d,e),(e,b),(e,c)}
 - 请画出该图
 - 求各顶点的度
- 设一有向图G=(V, E), 其中V={a, b, c, d, e}, E={<a, b>, <a, d>, <b, a>, <c, b>, <c, d>, <d, e>, <e, a>, <e, b>, <e, c>}
 - 请画出该有向图
 - 求各顶点的入度和出度

三. 图的连通

- 路径: 是一个从顶点x到y的顶点序列(x, v_{i1}, v_{i2}, ···, v_{im}, y), 其中,(x, v_{i1}), ···(v_i, v_i), ···(v_{im}, y)皆属于E
- 路径上边或弧的数目称为该路径的长度

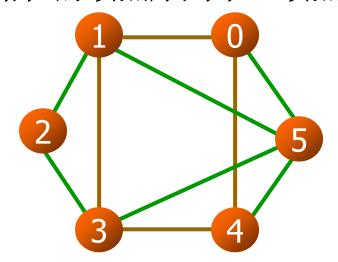


1到3有路径 (1,0,4,3)



三. 图的连通

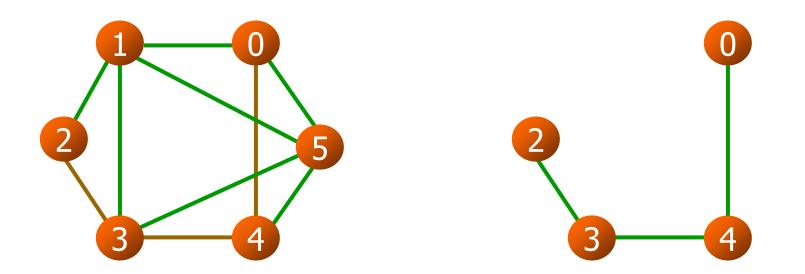
- 回路或环:路径的开始顶点与最后一个顶点相同,即路径中 $(x, v_{i1}, v_{i2}, \dots, v_{im}, y)$,x=y
- 简单路径:路径的顶点序列中,顶点不重复出现



1到3是简单路径 (1,0,4,3) 1到1构成环(1,0,4,3,1)

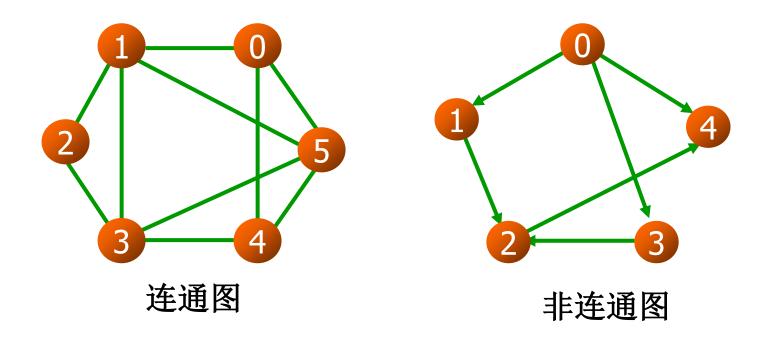
三. 图的连通

■ 子图:设有两个图 G=(V, E) 和 G'=(V', E')。若 $V' \subseteq V$ 且 $E' \subseteq E$,称图G' 是图G的子图

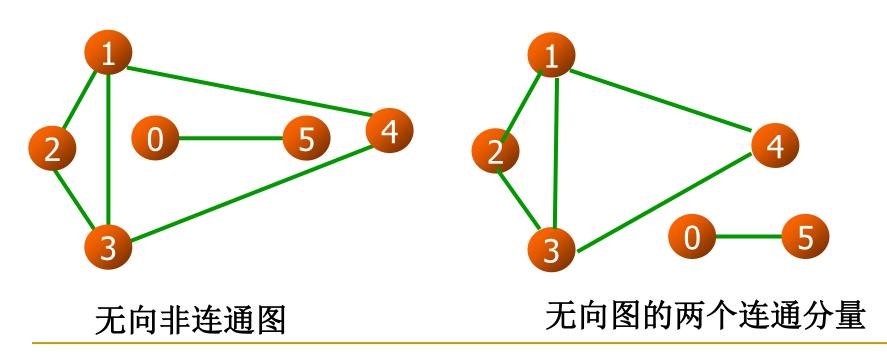


三. 图的连通

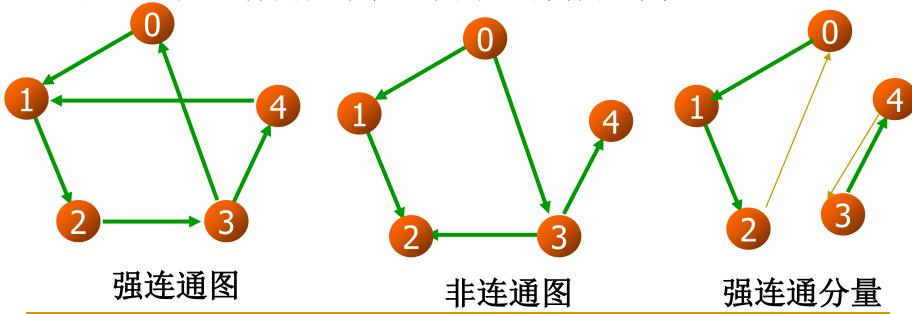
- 连通:如果顶点x到y有路径,称x和y是连通的
- 极大连通子图:指的是对子图再增加图G中的其它顶点, 子图就不再连通



- 三. 图的连通
- **工**向图的连通分量
 - □ 是指无向图中的极大连通分量
 - □ 连通分量是用在无向图中
- 连通图:无向图中任意两个顶点都连通

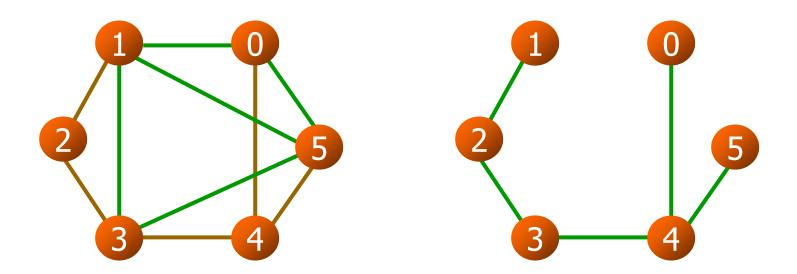


- 三. 图的连通
- 有向图的强连通分量
 - □ 强连通:两个顶点,能够相互到达,称其强连通。
 - □ 强连通分量:有向图中极大强连通子图
 - □ 强连通分量是用在有向图中
- 强连通图:有向图中任意两结点都存在路径



四. 图的生成树

- 生成树:一个连通图的生成树是一个极小连通子图,它含有图中全部n个顶点,但只有足以构成一棵树的n-1条边
- 一颗n个结点的生成树有且仅有n-1条边

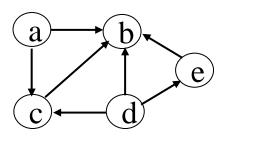


四. 图的生成树

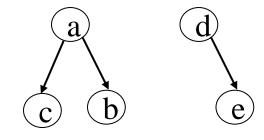
- 无向图生成树的结论
 - □ 一棵有n个顶点的生成树有且仅有n-1条边
 - □ 如果一个图有n个顶点和小于n-1条边,则是非连通图
 - □ 如果多于n-1条边,则一定有环
 - □ 有n-1条边的图不一定是生成树

四. 图的生成树

- 有向图生成树是一个生成森林,
 - 有向图的生成森林是这样一个子图,由若干棵有向树组成,含有图中全部顶点
 - □ 有向树是只有一个顶点的入度为0,其余顶点的入度均为1的有向 图



(a) 有向图



(b) 生成森林

练习

- 已知无向图G=(V, E), 其中V={a, b, c, d, e, f, g},
 E={(a, b), (a, c), (c, d), (d, e), (d, f),
 (b, f), (e, f), (f, g), (g, c)}
 - 请画出该图的连通分量
 - 请画出该图的生成树
- 设有向图如图所示,
 - 请画出该图的生成森林

