

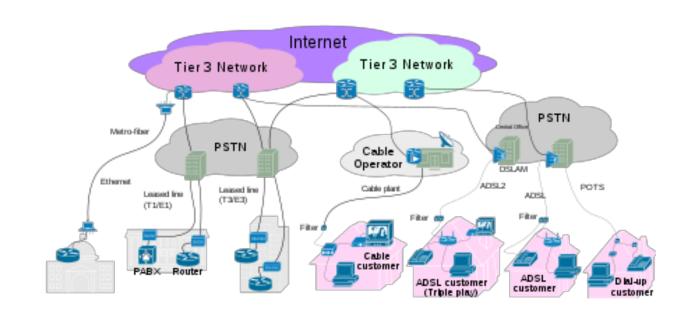
# 图的应用: 强连通分支

陈斌 北京大学 gischen@pku.edu.cn

#### ❖ 我们关注一下互联网相关的非常巨大图:

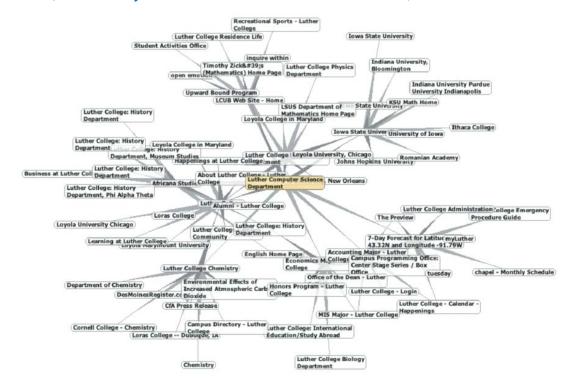
由主机通过网线(或无线)连接而形成的图;

以及由网页通过超链接连接而形成的图。



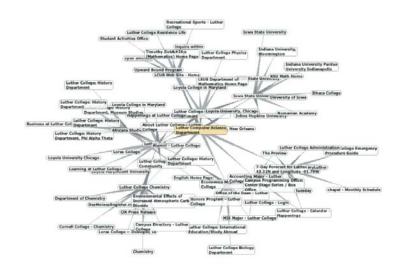
#### ❖ 先看网页形成的图

以网页(URI作为id)为顶点,网页内包含的超链接作为边,可以转换为一个有向图。



◇ 路德学院计算机系网站链接情况,有三个 有趣的现象

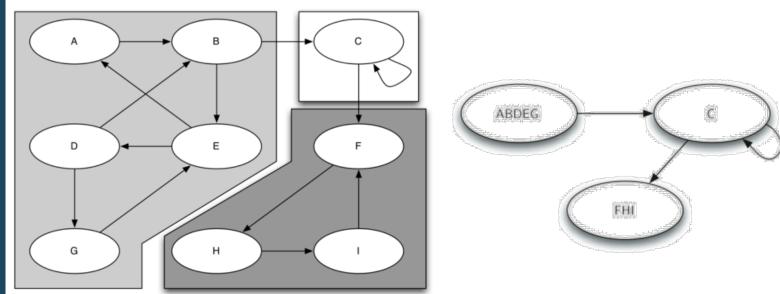
图中包含了许多路德学院其它系的网站包含了一些爱荷华其它大学学院的网站还包含了一些人文学院的网站



- ❖ 我们可以猜想,Web的底层结构可能存在 某些同类网站的聚集
- ❖在图中发现高度聚集节点群的算法,即寻找"强连通分支Strongly Connected Components"算法
- ◇强连通分支,定义为图G的一个子集C C中的任意两个顶点v,w之间都有路径来回,即 (v,w)(w,v)都是C的路径, 而且C是具有这样性质的最大子集

#### 强连通分支例子

- ❖ 下图是具有3个强连通分支的9顶点有向图
- ◇一旦找到强连通分支,可以据此对图的顶点进行分类,并对图进行化简。

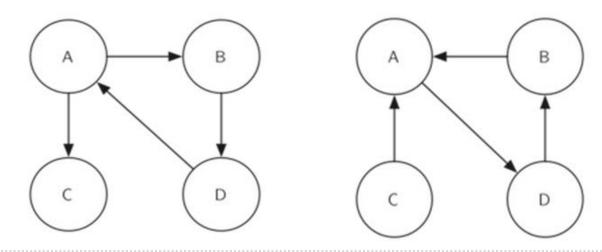


## 强连通分支算法: 转置概念

◇在用深度优先搜索来发现强连通分支之前 , 先熟悉一个概念: Transposition转置

一个有向图G的转置GT,定义为将图G的所有边的顶点交换次序,如将(V,W)转换为(W,V)

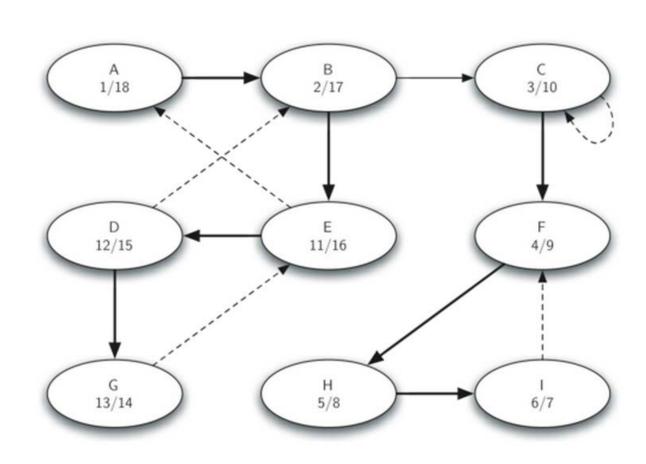
可以观察到图和转置图在强连通分支的数量和划分上,是相同的。



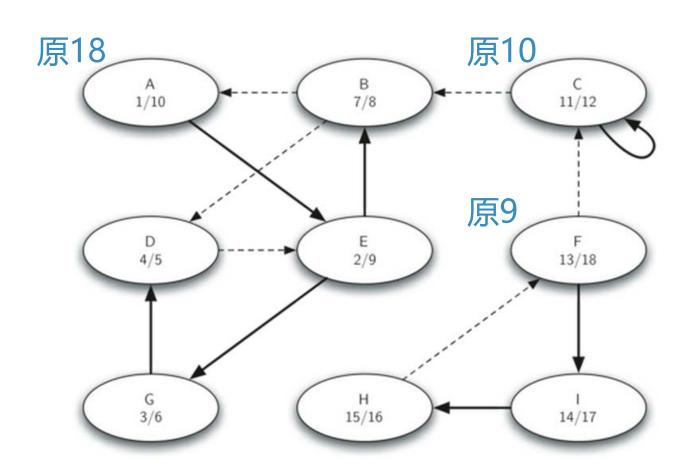
# 强连通分支算法: Kosaraju算法思路

- ❖首先,对图G调用DFS算法,为每个顶点 计算"结束时间";
- ❖然后,将图G进行转置,得到GT;
- ❖再对G<sup>T</sup>调用DFS算法,但在dfs函数中, 对每个顶点的搜索循环里,要以顶点的" 结束时间"倒序的顺序来搜索
- ❖最后,深度优先森林中的每一棵树就是一个强连通分支

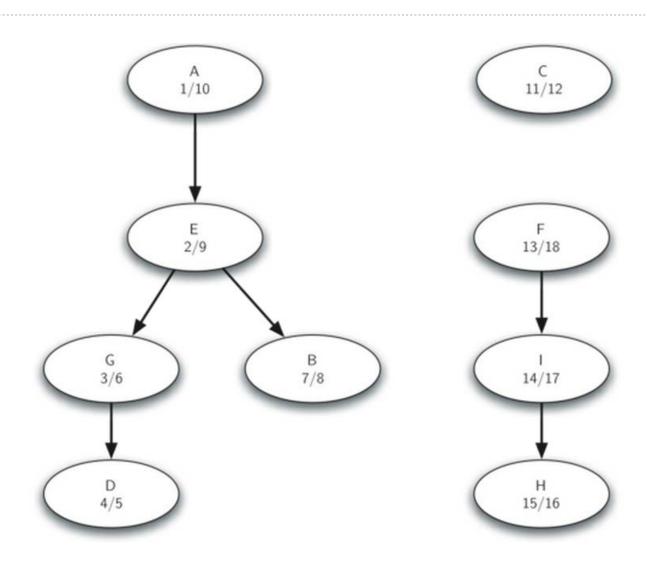
# Kosaraju算法实例:第一趟DFS



# Kosaraju算法实例: 转置后第二趟DFS



# Kosaraju算法实例: 结果



## 强连通分支算法

#### ❖ 另外的常用强连通分支算法

Tarjan算法 Gabow算法,对Tarjan的改进

#### ❖ 参考阅读

https://baike.baidu.com/item/tarjan算法

