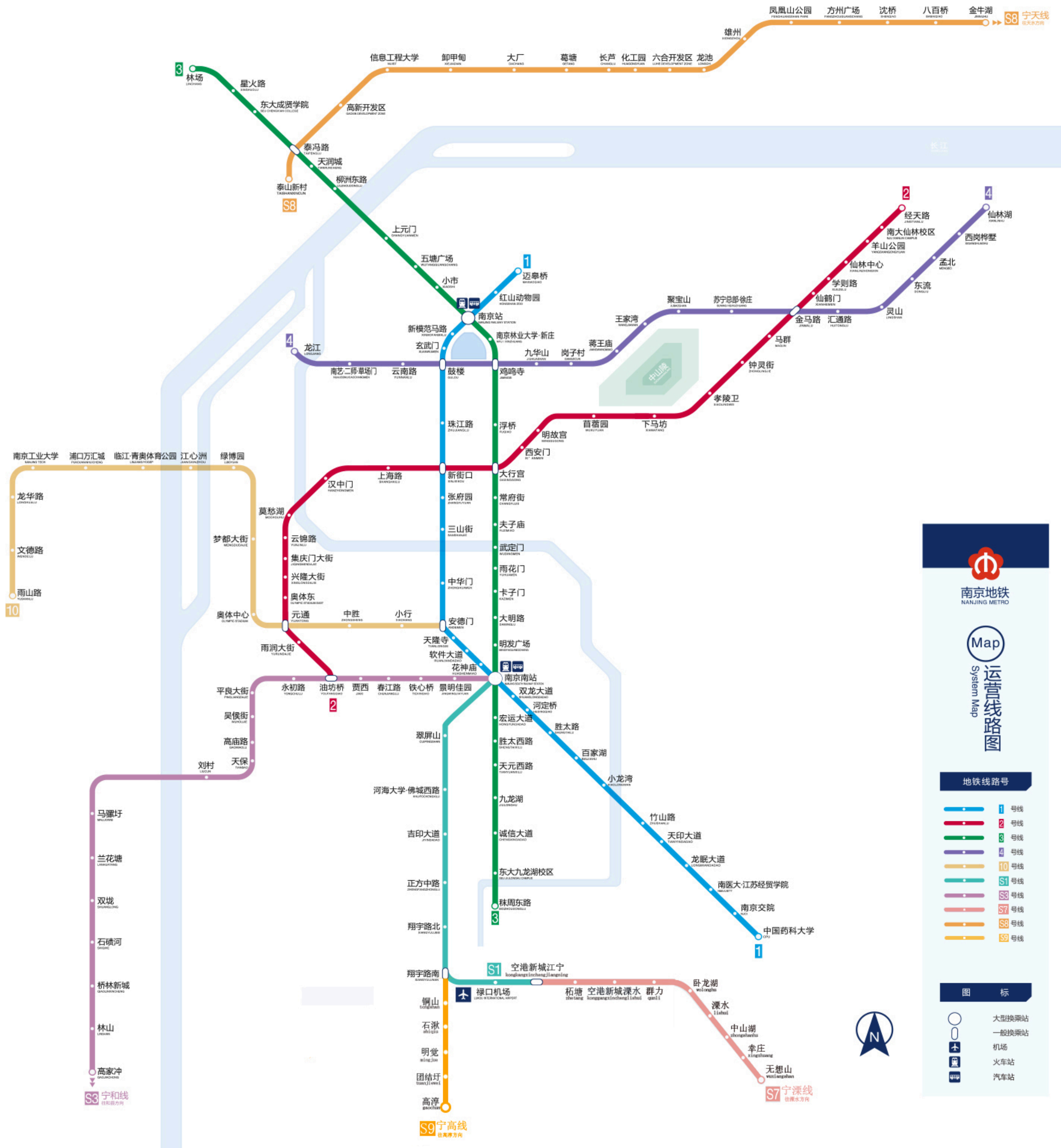
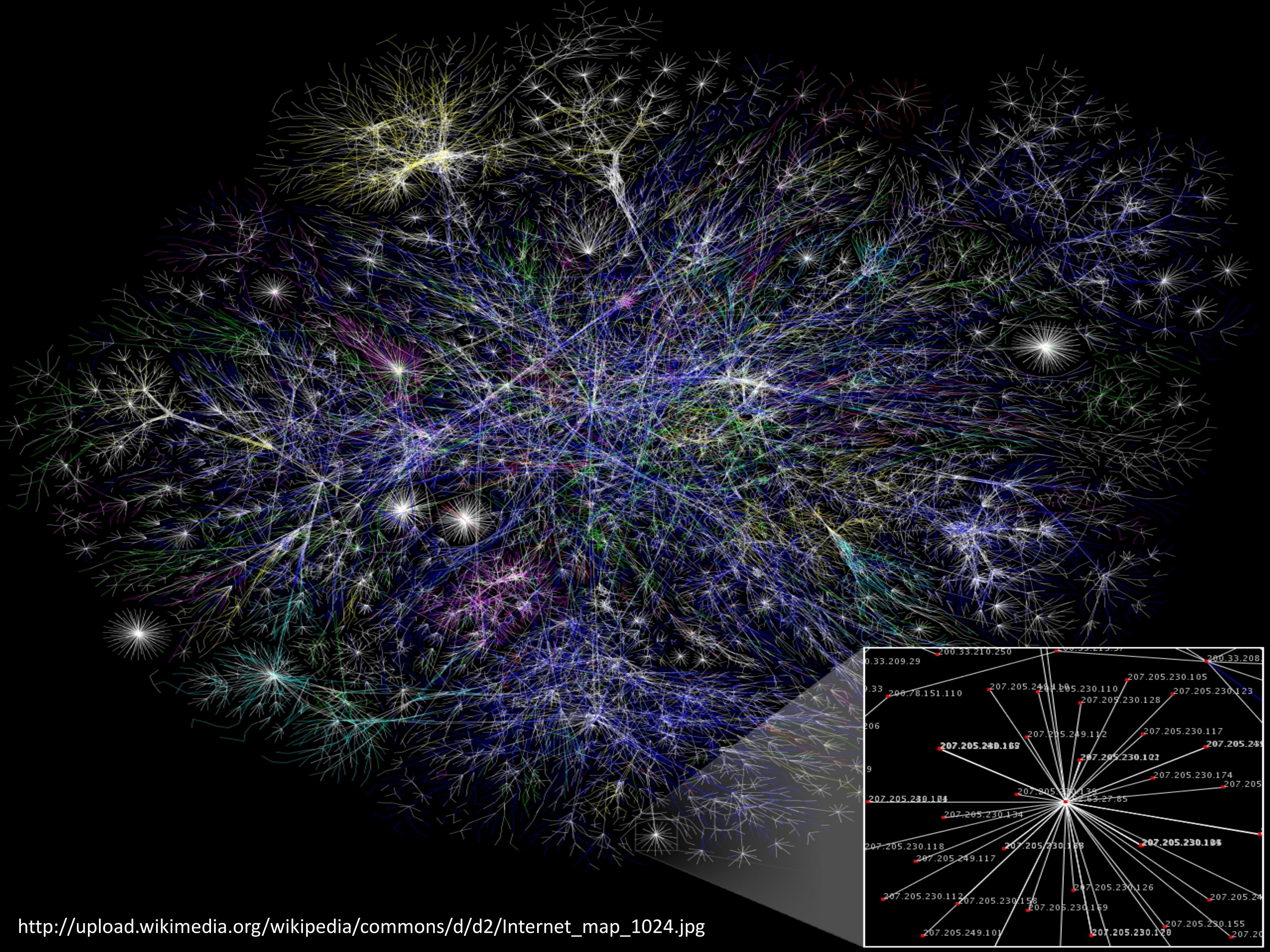
割点、割边和连通度

程龚 (gcheng@nju.edu.cn)



http://www.njmetro.com.cn/njdtweb/dtweb/images/map_new.jpg



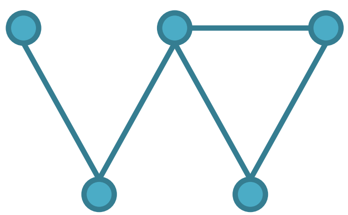
http://upload.wikimedia.org/wikipedia/commons/d/d2/Internet_map_1024.jpg

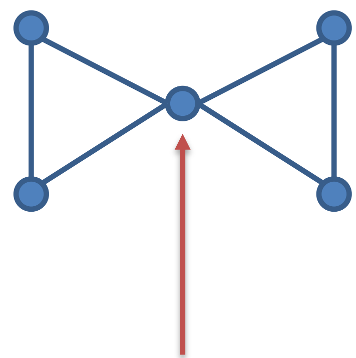
本节课的主要内容

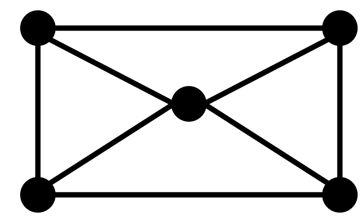
2.1 割点和割边

2.2 连通度和边连通度

连通的软肋





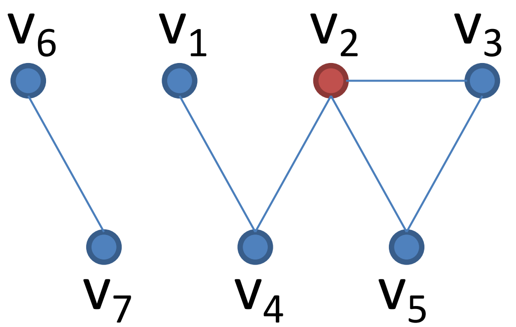


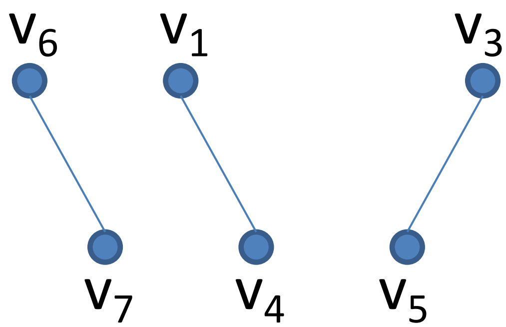
割点：把图“割开”的点。
你能给出一个严格的定义吗？

割点

- 割点 (cut vertex)
  - $v \in V(G)$: $w(G-v) > w(G)$

- 割点唯一吗？



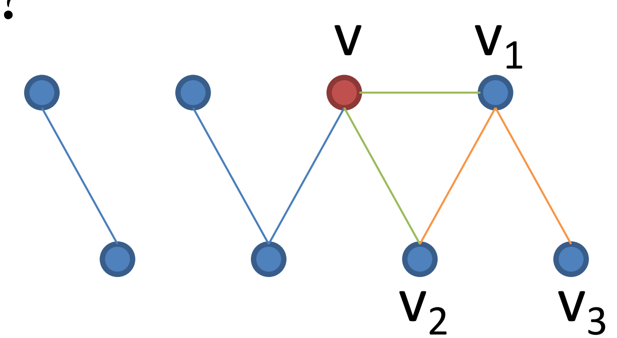


定理2.1.2

- 如果点v是简单图G的一个割点，则边集E(G)可划分为两个非空子集E_1和E_2，使得边导出子图$G[E_1]$和$G[E_2]$恰好有一个公共顶点v。

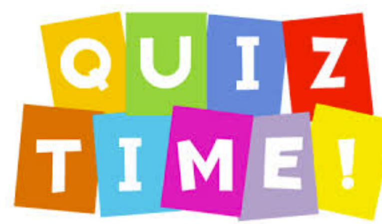
证明：如何严谨地证明这种看似显然的结论？

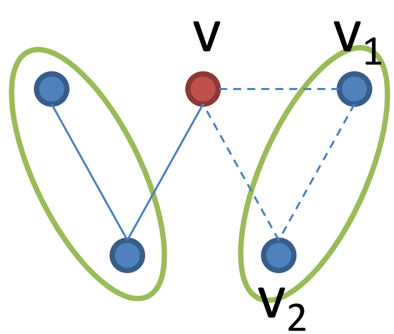
1. 从G中删除v必将G中一个连通分支分为至少两个，其中一个记作G_1。
2. 定义E_1={G_1中的边}∪{关联v和G_1中顶点的边}，$E_2=E(G)\setminus E_1$。
3. $E_1\neq\emptyset$，$E_2\neq\emptyset$。为什么？
4. v是$G[E_1]$和$G[E_2]$的公共顶点。为什么？
5. v是$G[E_1]$和$G[E_2]$的唯一公共顶点。为什么？



连通图中割点的等价定义

1. v是G的割点。
2. $G-v$不连通。
3. 存在$V(G)\backslash\{v\}$的一个划分：$V(G)\backslash\{v\}=U\cup W$，$U\cap W=\emptyset$，使得对$\forall u\in U$和$\forall w\in W$，$v$在每条$u$-$w$路上。
4. 存在$u, w\in V(G)$，使得u, w异于v，且v在每条u-w路上。
   – 有没有这样一个图，每个顶点都是割点？

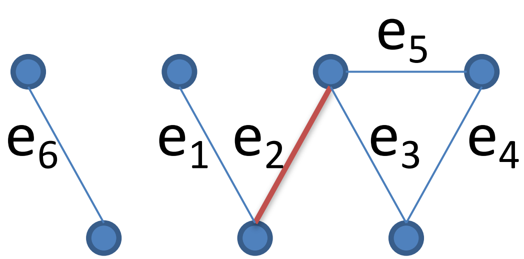


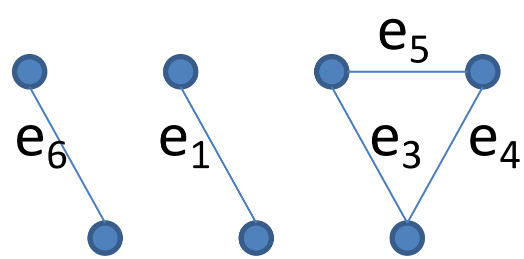


割边

- 割边 (cut edge)
  - $e \in E(G)$: $w(G-e) > w(G)$

- 割边唯一吗？





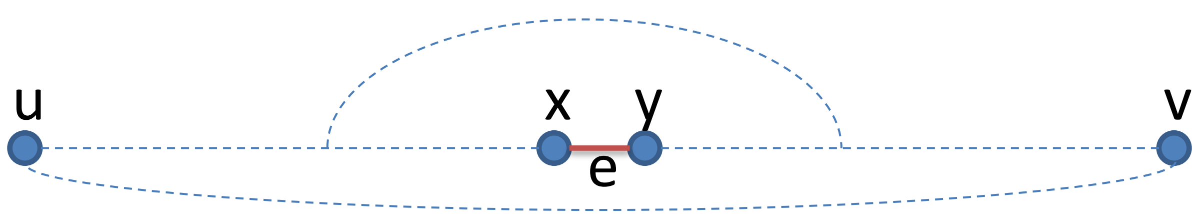
割边的等价定义

1. e是G的割边。
2. e不在G的任何圈中。

证明：

1. 证明其逆否命题（是什么？怎么想到要证逆否命题的？）：
   e不是割边当且仅当e在G的某个圈中。
2. 仅考虑e所在的连通分支G_1。

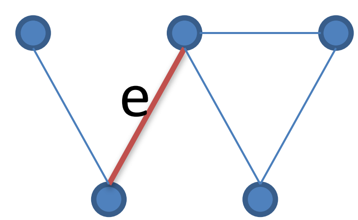
- ⇒：你能自己证明吗？
  e=(x, y)不是割边 ⇒ G_1-e连通 ⇒ G_1-e中有x-y路 ⇒ 形成圈
- ⇐：你能自己证明吗？
  e在圈中 ⇒ G_1中任意两顶点间均有不过e的路 ⇒ 不是割边
  - 讨论两种情况：e在或不在原有的路上



连通图中割边的等价定义

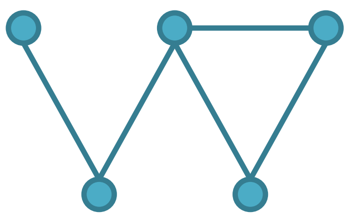
1. e是G的割边。
2. 存在V(G)的一个划分：V(G)=U∪W，U∩W=∅，使得对∀u∈U和∀w∈W，e在每条u-w路上。
3. 存在u, v∈V(G)，使得e在每条u-v路上。

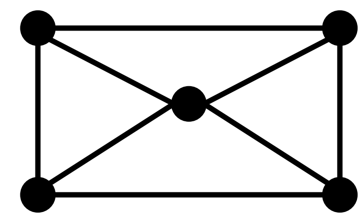
⇒ G-e中不存在u-v路 ⇒ G-e不连通



- 以下只讨论连通图

连通的程度

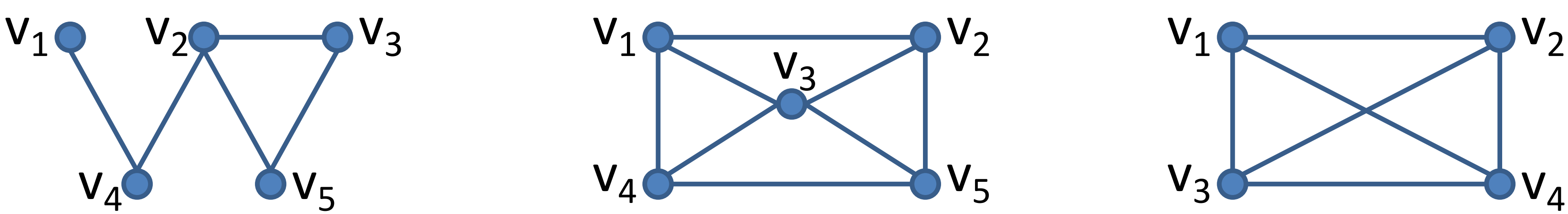




这两个图都没有割点，
它们连通的程度相同吗？

点割集

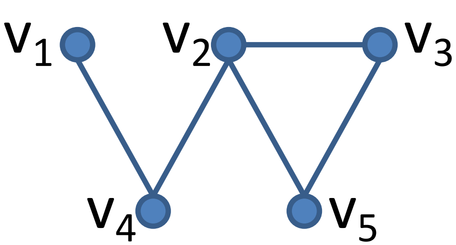
- 点割集 (vertex cut)
  - $S \subseteq V(G)$: $w(G-S)>1$
- 极小点割集 (minimal vertex cut)
  - 顶点数极少（任何一个真子集都不再是点割集）
- 最小点割集 (minimum vertex cut)
  - 顶点数最少

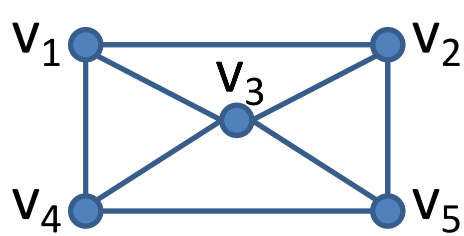


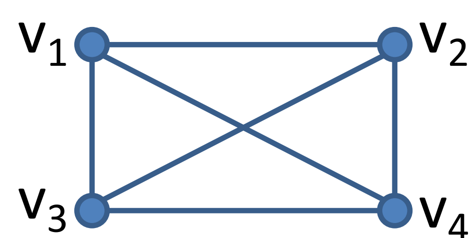
连通度

- 连通度 (connectivity)，记作κ(G)
  - G不是完全图：最小点割集的势
  - G是完全图：v-1
  - G不连通：0
  - G是零图或平凡图：不讨论
- κ(G)=k的性质
  - 没有势为k-1或更小的点割集
  - 任意去掉k-1或更少个顶点，仍然连通
- k-连通 (k-connected)
  - κ(G)≥k

2-连通图 ⇔ 没有割点的连通图？
- 2-连通图 ⇒ 没有割点的连通图
- 2-连通图 ⇐ 没有割点的连通图 (v≥3)







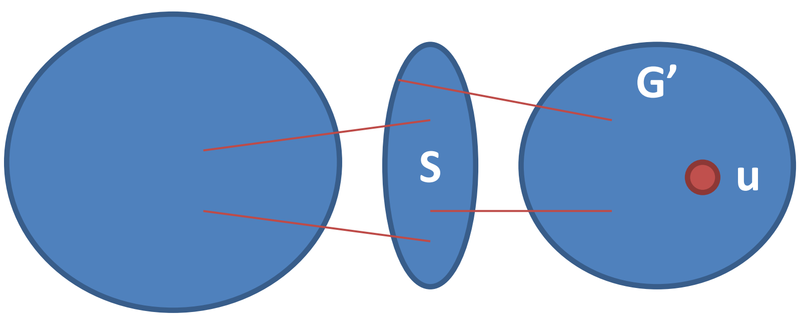
k-连通的一个充分条件

- 设G是一个简单非完全图，k是一个自然数， 若$\delta(G)\geq\frac{\nu+k-2}{2}$，则G是k-连通的。

证明：不等式→反证法

1. 反证法：G不是k-连通的 ⇒ κ(G)<k ⇒ G有点割集S满足|S|<k，接下来我们的目标是什么？
2. ν(G-S)= ν-|S|且G-S至少有两个连通分支 ⇒ 其中一个 $\nu(G')\leq\frac{\nu-|S|}{2}$
3. ∀u∈V(G’) ⇒ u只与G’和S中的顶点相邻

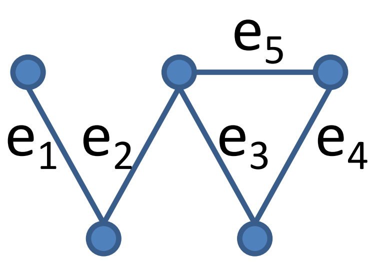
$\Rightarrow\ d(u)\leq\left(\frac{\nu-|S|}{2}-1\right)+|S|=\frac{\nu+|S|-2}{2}<\frac{\nu+k-2}{2}\ \Rightarrow\ \delta(G)\leq d(u)<\frac{\nu+k-2}{2}$， 矛盾。

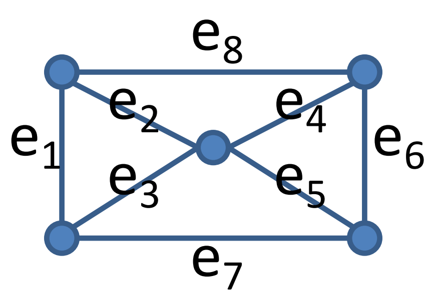


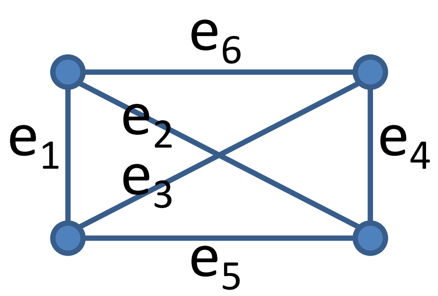
u最多关联到几条边？

边割集

- 边割集 (edge cut)　　注意：与教材、参考书的定义略有不同，做了简化！
  – $S \subseteq E(G)$: $w(G-S)>1$
- 极小边割集 (minimal edge cut)
  – 边数极少（任何一个真子集都不再是边割集）
- 最小边割集 (minimum edge cut)
  – 边数最少





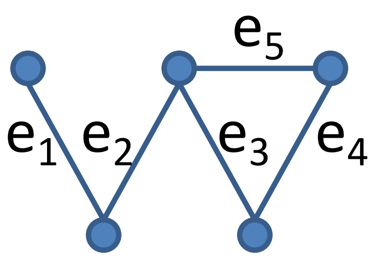


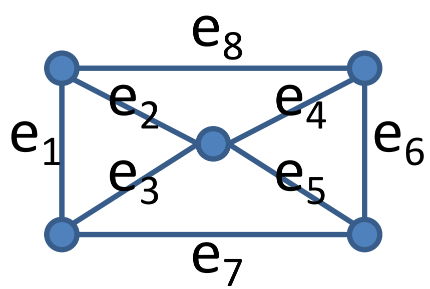
边连通度

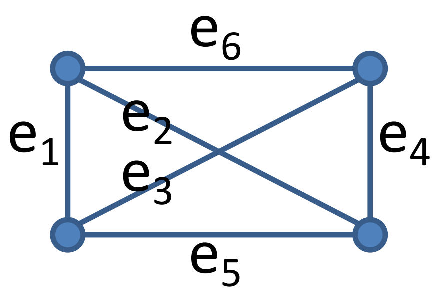
- 边连通度 (edge-connectivity)，记作κ’(G)
  - 最小边割集的势
  - G不连通：0
  - G是零图或平凡图：不讨论

对于完全图呢？

- κ'(G)=k的性质
  - 没有势为k-1或更小的边割集
  - 任意去掉k-1或更少条边，仍然连通
- k-边连通 (k-edge-connected)
  - κ'(G)$\geq$k





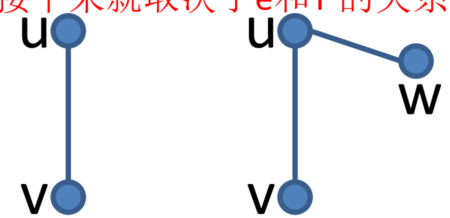


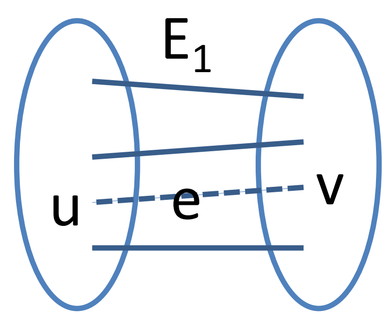
定理2.2.1

- $\kappa(G)\le\kappa'(G)\le\delta(G)$

证明：

- 左式：对$\kappa'(G)$用数学归纳法证明。
  1. $\kappa'(G)=1$时，存在割边(u, v)，要证明$\kappa(G)=1$，怎么证？（要三思！）
     讨论$d(u)$和$d(v)$：
     - $d(u)=d(v)=1 \Rightarrow \kappa(G)=1 \Rightarrow \kappa(G)\le\kappa'(G)$
     - $d(u)>1 \Rightarrow u$是割点 $\Rightarrow \kappa(G)=1 \Rightarrow \kappa(G)\le\kappa'(G)$
  2. 假设$\kappa'(G)=k$时成立，则$\kappa'(G)=k+1$时：“取一个，找一个”
     1. G有最小边割集$E_1 \Rightarrow |E_1|=k+1$（“取了一个，然后找什么”？）
     2. $\forall e=(u, v)\in E_1 \Rightarrow E_1\setminus\{e\}$是G-e的最小边割集 $\Rightarrow \kappa'(G-e)=k$
     3. G-e有最小点割集T $\Rightarrow |T|=\kappa(G-e)$
     4. 由归纳假设 $\Rightarrow |T|=\kappa(G-e)\le\kappa'(G-e)=k$
     5. ? $\Rightarrow \kappa(G)\le|T|+1\le k+1=\kappa'(G)$
     （接下来就取决于e和T 的关系了）



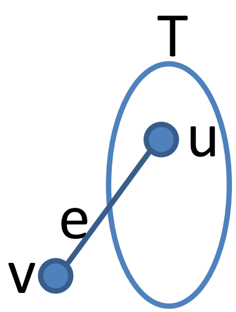


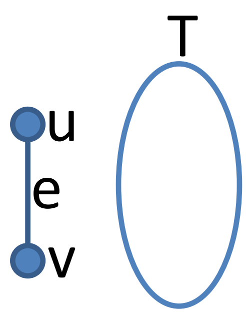
定理2.2.1 (续)

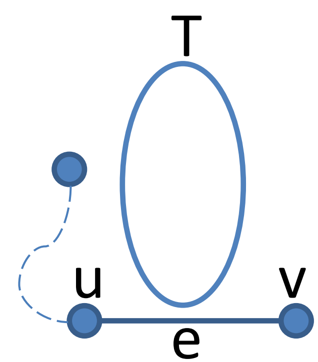
- $\kappa(G)\le\kappa'(G)\le\delta(G)$

证明：

- 左式：对$\kappa'(G)$用数学归纳法证明。
  1. $\kappa'(G)=1$时，成立。
  2. 假设$\kappa'(G)=k$时成立，则$\kappa'(G)=k+1$时：
     1. … G-e有最小点割集T …
     2. $\kappa(G)\le|T|+1$？
        - $u\in T$或$v\in T \Rightarrow$ T也是G的点割集 $\Rightarrow \kappa(G)\le|T|<|T|+1$
        - u和v在G-e-T的同一连通分支中 $\Rightarrow$ T也是G的点割集 $\Rightarrow \kappa(G)\le|T|<|T|+1$
        - u和v在G-e-T的不同连通分支中，需要讨论V(G)\T，讨论什么？
          - u所在的连通分支中还有其它顶点 $\Rightarrow T\cup\{u\}$是G的点割集 $\Rightarrow \kappa(G)\le|T|+1$
          - $V(G)\setminus T=\{u, v\} \Rightarrow |T|= \nu(G)-2 \Rightarrow \kappa(G)\le\nu(G)-1=|T|+1$





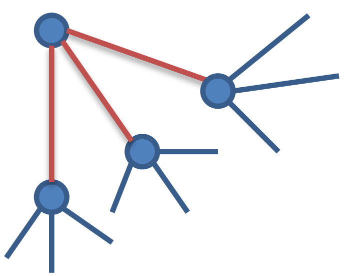


定理2.2.1 (续)

- κ(G)≤κ’(G)≤δ(G)

证明：

- 左式：对κ’(G)用数学归纳法证明。
- 右式：你自己能证明吗？（“取什么，找什么？”）
  - （度最小的）顶点关联的所有边构成一个边割集。



κ(G)的一个上界

- 对具有ν个顶点ε条边的连通图G，有 $\kappa(G) \le \left\lfloor \frac{2\varepsilon}{\nu} \right\rfloor$ 。

证明：（图论中的常见计算）

$$2\varepsilon = \sum_{u \in V(G)} d(u) \ge \delta(G)\nu \Rightarrow \delta(G) \le \frac{2\varepsilon}{\nu} \Rightarrow \kappa(G) \le \delta(G) \le \frac{2\varepsilon}{\nu} \Rightarrow \kappa(G) \le \left\lfloor \frac{2\varepsilon}{\nu} \right\rfloor$$

κ(G)=κ’(G)的一个充分条件*

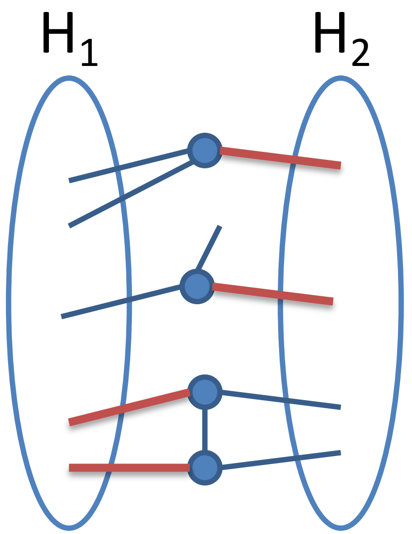
- G是3-正则图。

证明：

如果G是完全图，显然成立，以下只讨论非完全图的情况。

只需要证明κ’(G)≤κ(G)。（直观上是什么含义？“取什么，找什么？”）

1. G有最小点割集S（“取了一个”）⇒
   - |S|=κ(G)
   - S中每个顶点至少各关联一条边到G-S的两个连通分支H_1和H_2，为什么？
2. G是3-正则图 ⇒ S中每个顶点的第三条边有几种情况？
   - 关联到H_1或H_2
   - 关联到另一个H
   - 关联到S内部
3. 从S中每个顶点关联的边中删除一条 ⇒
   - H_1和H_2不连通 ⇒ 删除的边构成一个边割集
   - 共删除|S|=κ(G)条边
4. κ’(G)≤κ(G) ⇒ κ(G)=κ’(G)



作业

- 2.1 //第3章将用到该结论
- 2.8 //割点和割边
- 2.22 //连通度和边连通度