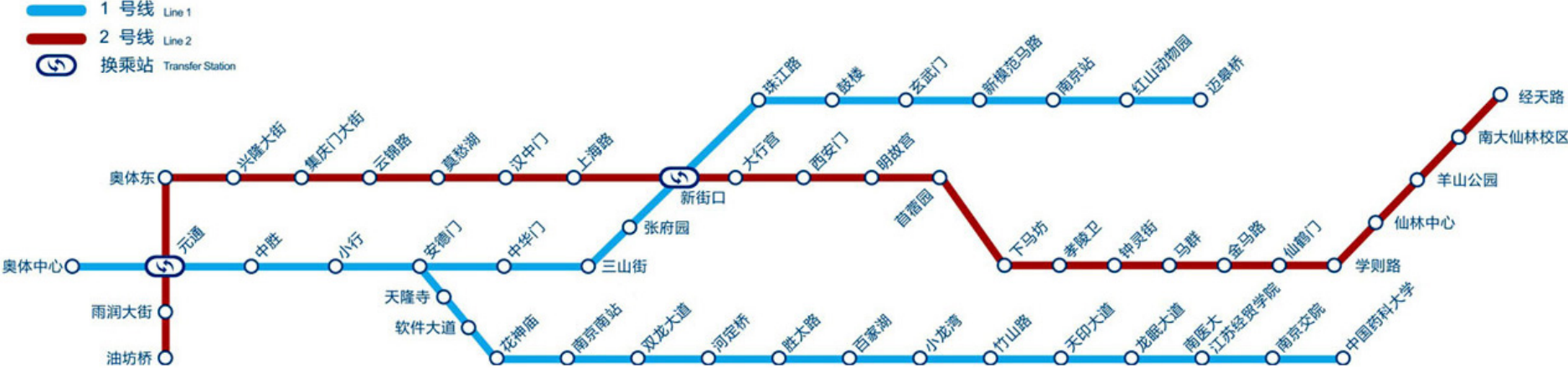
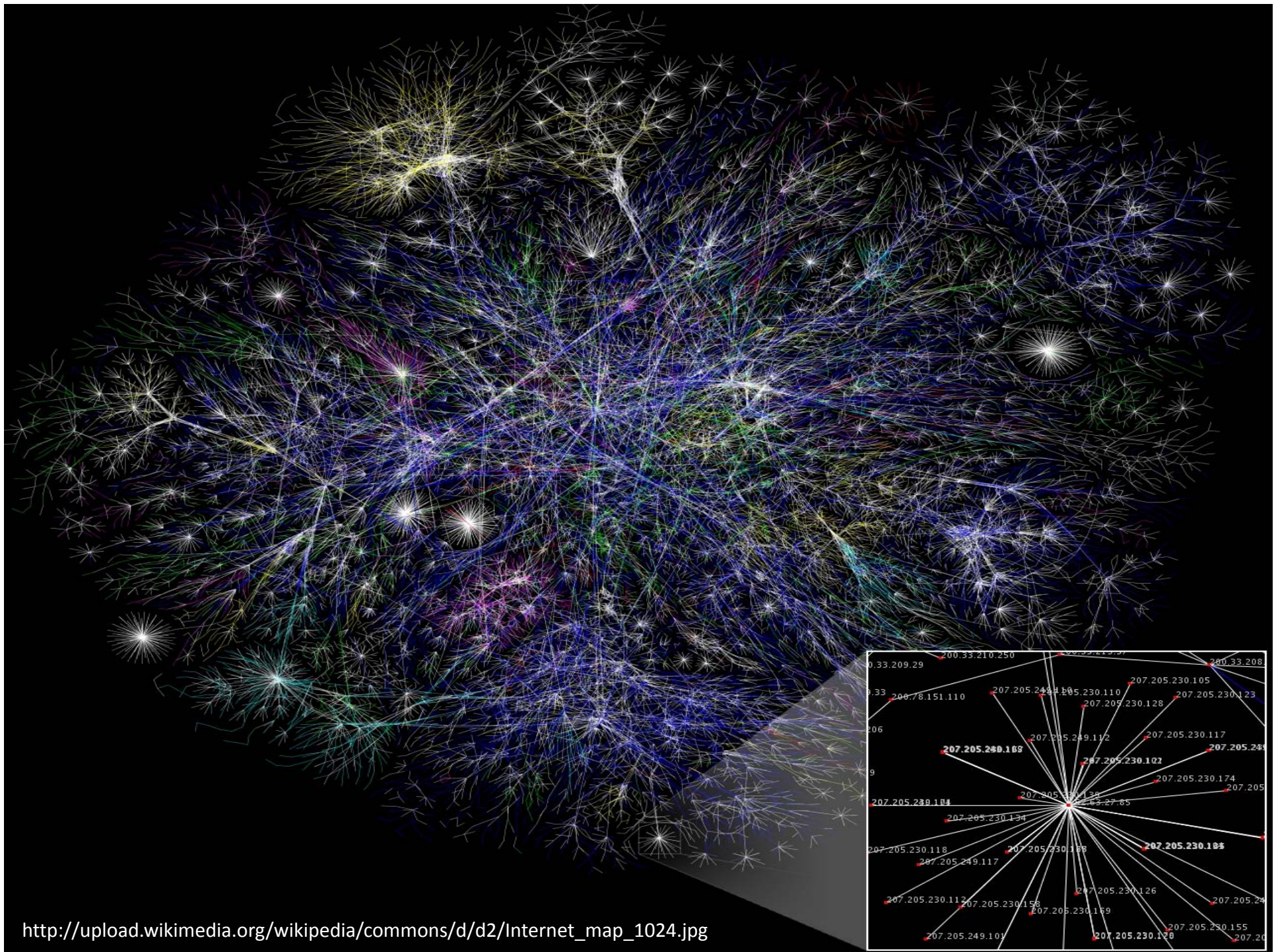


割点、割边和连通度

程龚 (gcheng@nju.edu.cn)

南京地铁运营线路示意图





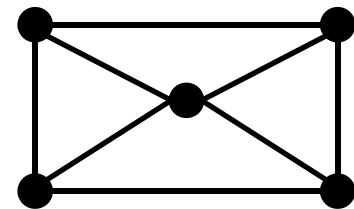
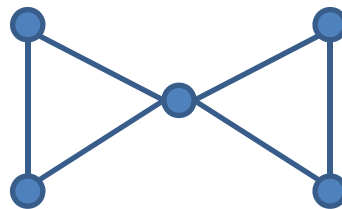
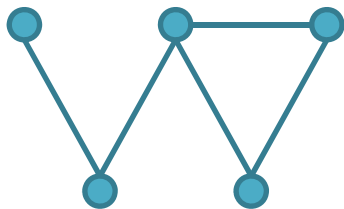
http://upload.wikimedia.org/wikipedia/commons/d/d2/Internet_map_1024.jpg

本节课的主要内容

2.1 割点和割边

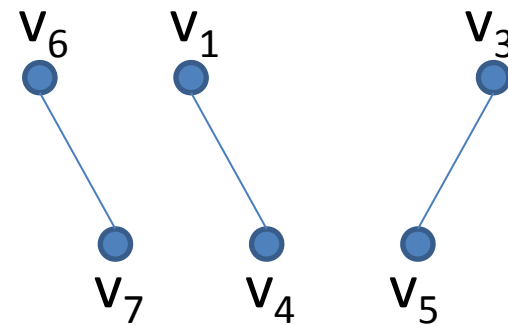
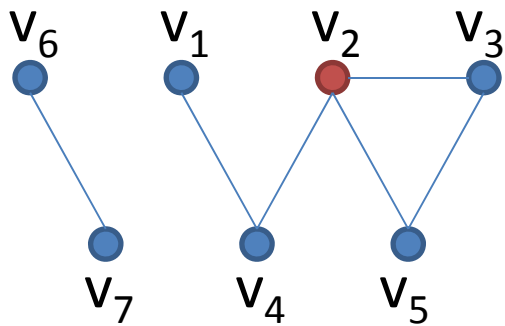
2.2 连通度和边连通度

连通的程度



割点

- 割点 (cut vertex)
 - $v \in V(G): w(G-v) > w(G)$
- 割点未必唯一

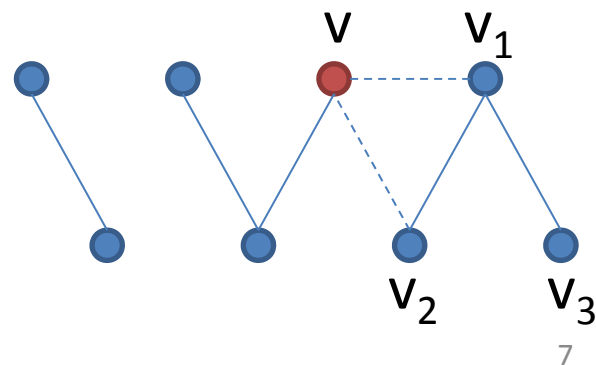


定理2.1.2

- 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 。

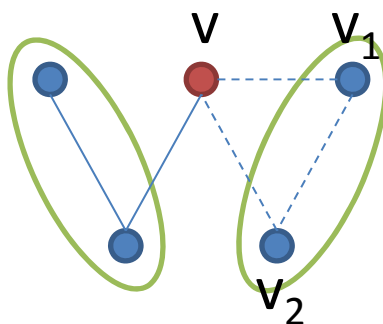
证明：

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 $E_1 = \{G_1 \text{ 中的边} \} \cup \{ \text{关联} v \text{ 和} G_1 \text{ 中顶点的边} \}$ ， $E_2 = E(G) \setminus E_1$ 。
3. $E_1 \neq \emptyset$ ， $E_2 \neq \emptyset$ 。
4. v 是 $G[E_1]$ 和 $G[E_2]$ 的公共顶点。
5. v 是 $G[E_1]$ 和 $G[E_2]$ 的唯一公共顶点。



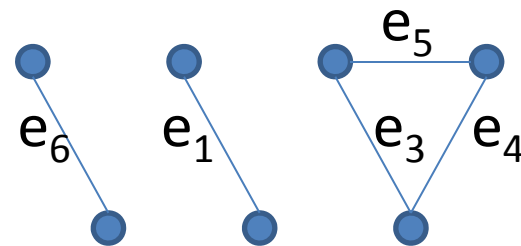
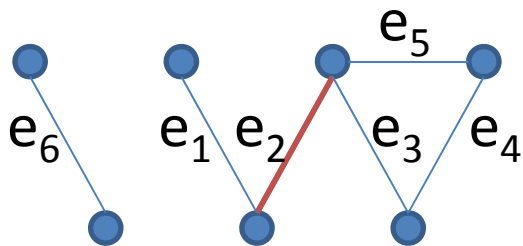
连通图中割点的等价定义

1. v 是 G 的割点。
2. $G-v$ 不连通。
3. 存在 $V(G)\setminus\{v\}$ 的一个划分: $V(G)\setminus\{v\}=U\cup W$, $U\cap W=\emptyset$, 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。
 $\Rightarrow G-v$ 中不存在 $u-w$ 路 $\Rightarrow G-v$ 不连通



割边

- 割边 (cut edge)
 - $e \in E(G): w(G-e) > w(G)$
- 割边未必唯一

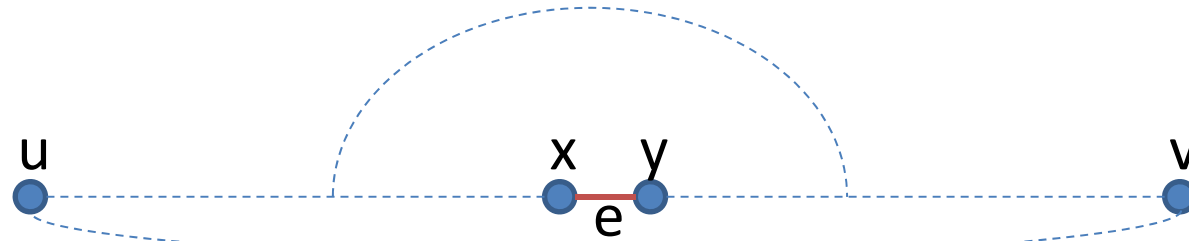


割边的等价定义

1. e 是 G 的割边。
2. e 不在 G 的任何圈中。

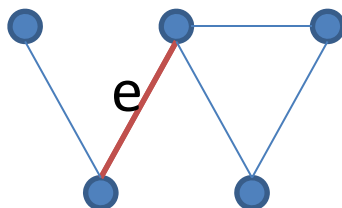
证明：

1. 证明其逆否命题： 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 。
 - $e=(x, y)$ 不是割边 $\Rightarrow G_1-e$ 连通 $\Rightarrow G_1-e$ 中有 $x-y$ 路 \Rightarrow 形成圈
 - e 在圈中 $\Rightarrow G_1$ 中任意两顶点间均有不过 e 的路 \Rightarrow 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

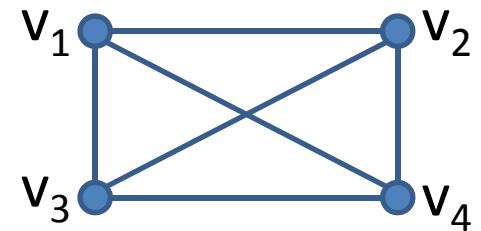
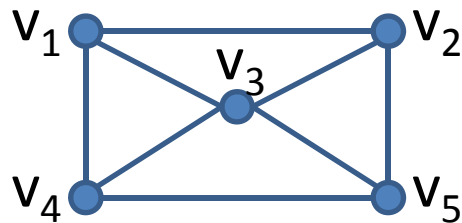
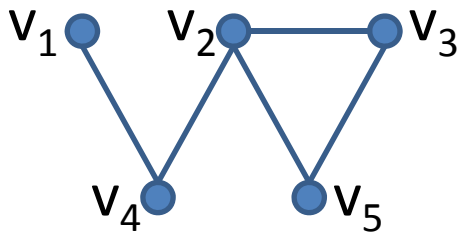
- 1. e 是 G 的割边。
- 2. 存在 $V(G)$ 的一个划分: $V(G)=U \cup W$, $U \cap W = \emptyset$, 使得对 $\forall u \in U$ 和 $\forall w \in W$, e 在每条 u - w 路上。
- 3. 存在 $u, v \in V(G)$, 使得 e 在每条 u - v 路上。
 $\Rightarrow G-e$ 中不存在 u - v 路 $\Rightarrow G-e$ 不连通



- 以下只讨论连通图

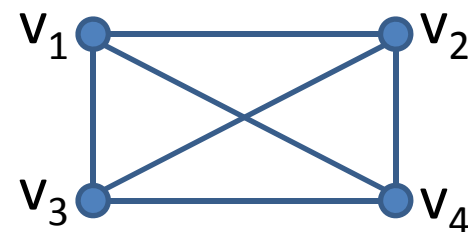
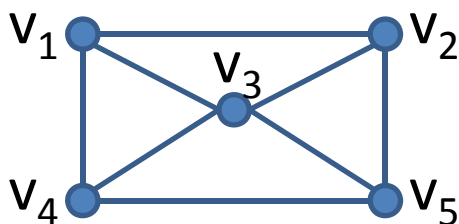
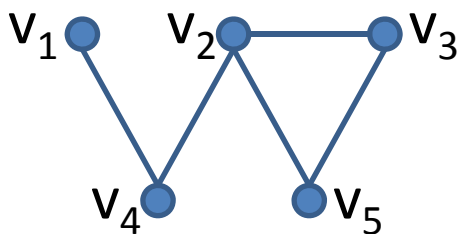
点割集

- 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 $\kappa(G)$
 - 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
- $\kappa(G)=k$ 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)
 - $\kappa(G) \geq k$



- 2-连通图 \Leftrightarrow 没有割点的连通图?
 - 2-连通图 \Rightarrow 没有割点的连通图
 - 2-连通图 \Leftarrow 没有割点的连通图 ($v \geq 3$)

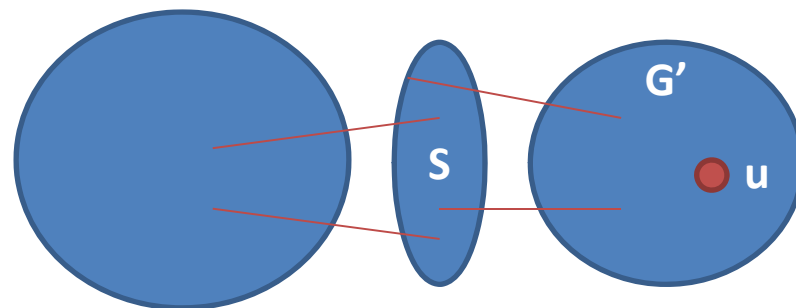


k-连通的一个充分条件

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

证明：

1. 反证法： G 不是 k -连通的 $\Rightarrow \kappa(G) < k \Rightarrow G$ 有点割集 S 满足 $|S| < k$
2. $v(G-S) = v - |S|$ 且 $G-S$ 至少有两个连通分支 \Rightarrow 其中一个 $v(G') \leq \frac{v-|S|}{2}$
3. $\forall u \in V(G') \Rightarrow u$ 只与 G' 和 S 中的顶点相邻
 $\Rightarrow d(u) \leq \left(\frac{v-|S|}{2} - 1\right) + |S| = \frac{v+|S|-2}{2} < \frac{v+k-2}{2} \Rightarrow \delta(G) \leq d(u) < \frac{v+k-2}{2}$ ，矛盾。



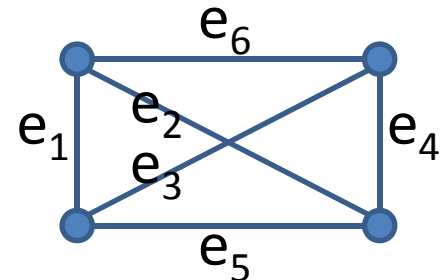
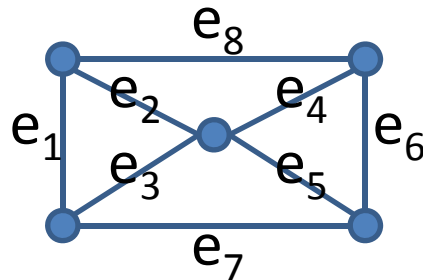
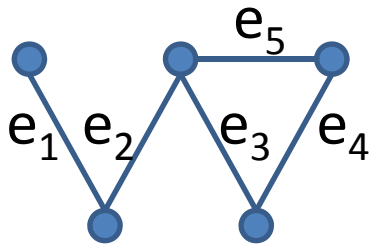
u 最多关联到几条边？

连通的一个充分条件

- 设 G 是一个简单图，若 $\delta(G) \geq \frac{v-1}{2}$ ，则 G 是连通的。
证明：前式中取 $k=1$ 。

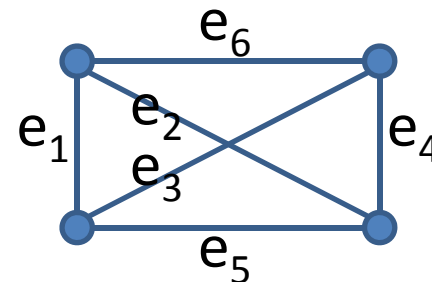
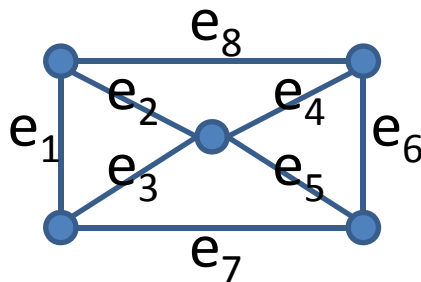
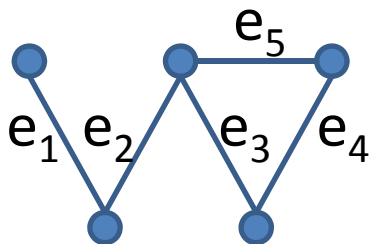
边割集

- 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 $\kappa'(G)$
 - 最小边割集的势
 - G 不连通: 0
 - G 是零图或平凡图: 不讨论
- $\kappa'(G)=k$ 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)
 - $\kappa'(G) \geq k$

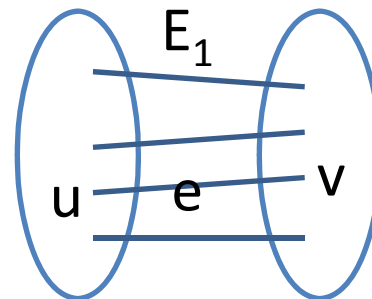
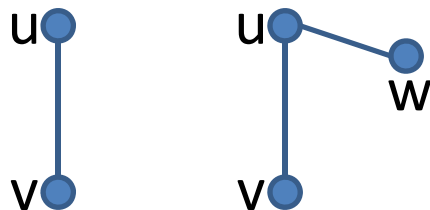


定理2.2.1

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

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 $\kappa(G)=1$ 。
 2. 讨论 $d(u)$ 和 $d(v)$:
 - $d(u)=d(v)=1 \Rightarrow \kappa(G)=1 \Rightarrow \kappa(G) \leq \kappa'(G)$
 - $d(u)>1 \Rightarrow u$ 是割点 $\Rightarrow \kappa(G)=1 \Rightarrow \kappa(G) \leq \kappa'(G)$
 3. 假设 $\kappa'(G)=k$ 时成立, 则 $\kappa'(G)=k+1$ 时:
 1. G 有最小边割集 $E_1 \Rightarrow |E_1|=k+1$
 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 $\Rightarrow |T|=\kappa(G-e) \leq \kappa'(G-e)=k$
 5. $? \Rightarrow \kappa(G) \leq |T|+1 \leq k+1=\kappa'(G)$



定理2.2.1 (续)

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

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. $\kappa(G) \leq |T|+1$?

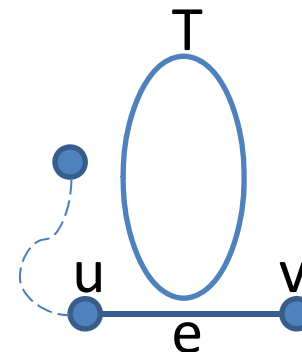
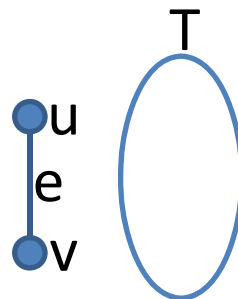
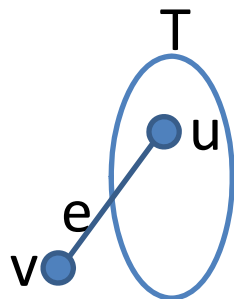
– $u \in T$ 或 $v \in T \Rightarrow T$ 也是 G 的点割集 $\Rightarrow \kappa(G) \leq |T| < |T|+1$

– u 和 v 在 $G-e-T$ 的同一连通分支中 $\Rightarrow T$ 也是 G 的点割集 $\Rightarrow \kappa(G) \leq |T| < |T|+1$

– u 和 v 在 $G-e-T$ 的不同连通分支中, 讨论 $V(G) \setminus T$

• $V(G) \setminus T = \{u, v\} \Rightarrow |T| = v(G) - 2 \Rightarrow \kappa(G) \leq v(G) - 1 = |T| + 1$

• 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 $\Rightarrow \kappa(G) \leq |T| + 1$

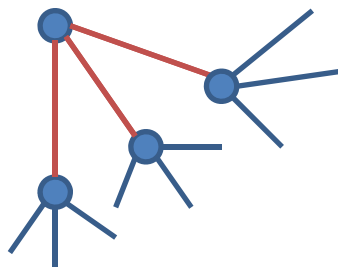


定理2.2.1 (续)

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

证明:

- 左式: 对 $\kappa'(G)$ 用数学归纳法证明。
- 右式: 度最小的顶点关联的边构成一个边割集。



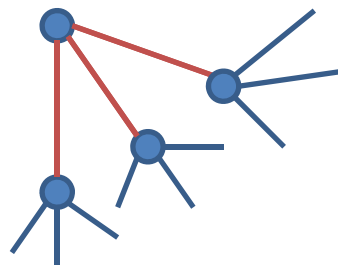
$\kappa(G)$ 的一个上界

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

$$2\varepsilon = \sum_{u \in V(G)} d(u) \geq \delta(G)v \Rightarrow \delta(G) \leq \frac{2\varepsilon}{v} \Rightarrow \kappa(G) \leq \delta(G) \leq \frac{2\varepsilon}{v} \Rightarrow \kappa(G) \leq \left\lfloor \frac{2\varepsilon}{v} \right\rfloor$$

$\kappa'(G)=\delta(G)$ 的充分条件

- $\kappa'(G)=\delta(G)$ 意味着这个图有什么特点？



$\kappa'(G)=\delta(G)$ 的充分条件1

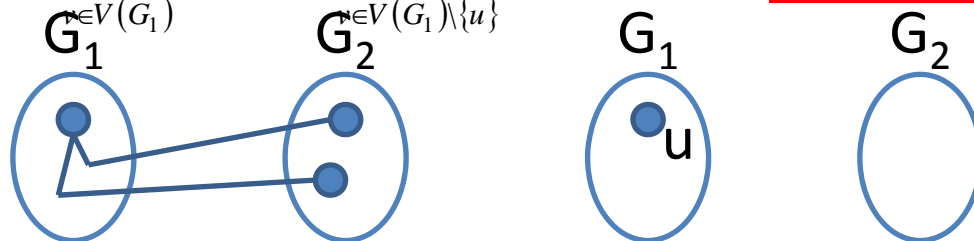
- G 是一个直径为2的简单图。

证明:

1. G 有最小边割集 $E' \Rightarrow G-E'$ 中顶点数最少的连通分支记作 G_1 , 另一个记作 G_2
2. G 直径为2 $\Rightarrow G_1$ 中每个顶点都在 G_2 中有邻点, 或反之 $\Rightarrow \kappa'(G)=|E'| \geq v(G_1)$ 或 $\geq v(G_2) \Rightarrow \kappa'(G) \geq \min\{v(G_1), v(G_2)\}=v(G_1)$
3. G_1 中任取顶点 u :

$$- \quad \kappa'(G) \leq \delta(G) \leq d(u) = d_{G_1}(u) + d_{G_2}(u) \leq (v(G_1)-1) + d_{G_2}(u) \leq \kappa'(G) - 1 + d_{G_2}(u) \Rightarrow d_{G_2}(u) \geq 1$$

$$- \quad \kappa' = |E'| = \sum_{v \in V(G_1)} d_{G_2}(v) = \sum_{v \in V(G_1) \setminus \{u\}} d_{G_2}(v) + d_{G_2}(u) \geq (v(G_1)-1) + d_{G_2}(u)$$



$\kappa'(G)=\delta(G)$ 的充分条件2

- G 是简单图且任二不相邻顶点 u 和 v 都满足 $d(u)+d(v)\geq v(G)-1$ 。

证明:

- 任二顶点都相邻 \Rightarrow 完全图 $\Rightarrow \kappa'(G)=v(G)-1=\delta(G)$
- 有不相邻顶点时, 要证明 $\text{diam}(G)=2$:
 - 有不相邻顶点 $\Rightarrow \text{diam}(G)\geq 2$
 - 任二不相邻顶点 u 和 $v \Rightarrow d(u)+d(v)\geq v(G)-1 \Rightarrow u$ 和 v 有公共邻点 $\Rightarrow \text{diam}(G)\leq 2$ $\Rightarrow \text{diam}(G)=2 \Rightarrow \kappa'(G)=\delta(G)$

$\kappa'(G)=\delta(G)$ 的充分条件3

- G 是简单图且 $\delta(G) \geq \frac{v-1}{2}$ 。

证明:

任二不相邻顶点 u 和 $v \Rightarrow d(u)+d(v) \geq v(G)-1 \Rightarrow \kappa'(G)=\delta(G)$

$\kappa(G)=\kappa'(G)$ 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 $\kappa'(G)\leq\kappa(G)$ 。

1. G 有最小点割集 $S \Rightarrow$

- $|S|=\kappa(G)$
- 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

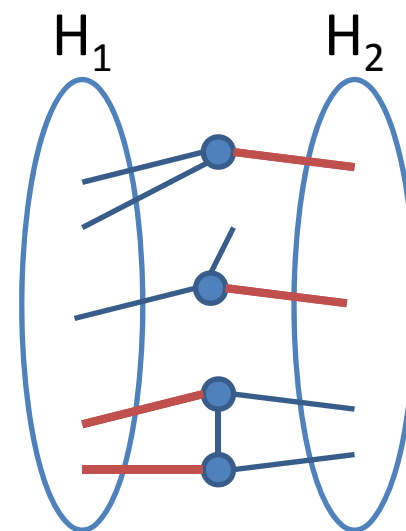
2. G 是3-正则图 $\Rightarrow S$ 中每个顶点的第三条边有三种情况：

- 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 \Rightarrow

- H_1 和 H_2 不连通 \Rightarrow 删除的边构成一个边割集
- 共删除 $|S|=\kappa(G)$ 条边

4. $\kappa'(G)\leq\kappa(G) \Rightarrow \kappa(G)=\kappa'(G)$



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