



北京邮电大学
Beijing University of Posts and Telecommunications

图论及其应用

北京邮电大学理学院 寇彩霞



Ch4 匹配与覆盖



Ch4 主要内容

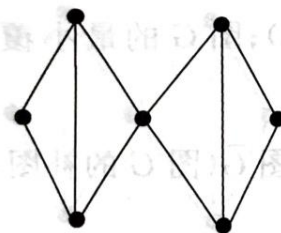
- 匹配
- 独立集、团、覆盖和匹配；及其之间的关系
- 偶图的匹配和覆盖
- 完美匹配
- 匹配的应用



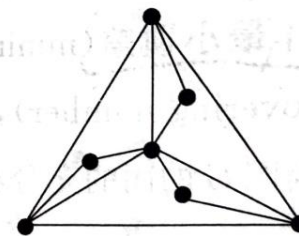
概念

➡ **独立集 (independent set)** : V 的子集 v' 中任意两个点在图 G 中不相邻, 称 v' 为 G 的独立集, 其导出子图 $G[v']$ 为**空图**

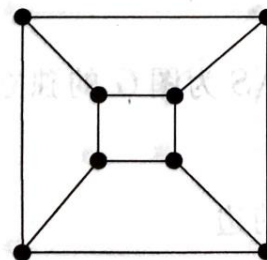
➡ 找出右图中独立集



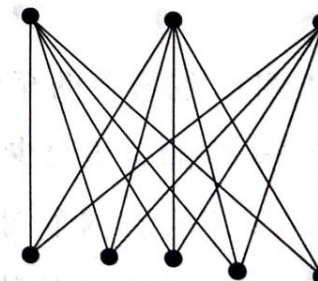
(a)



(b)



(c)

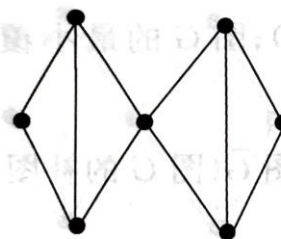


(d)

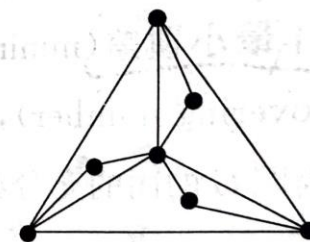


概念

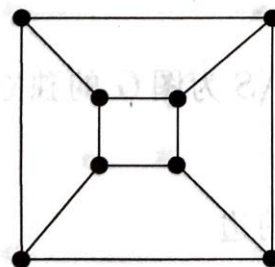
- ➡ **团 (clique)** : V 的子集 S 中任意两点在图 G 中相邻, 称 S 为图 G 的团, 导出子图是**完全图**
- ➡ 找出右图的团



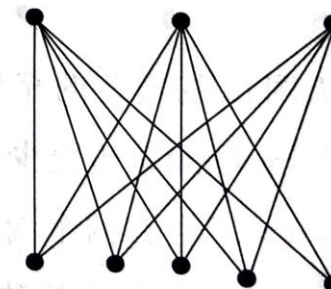
(a)



(b)



(c)

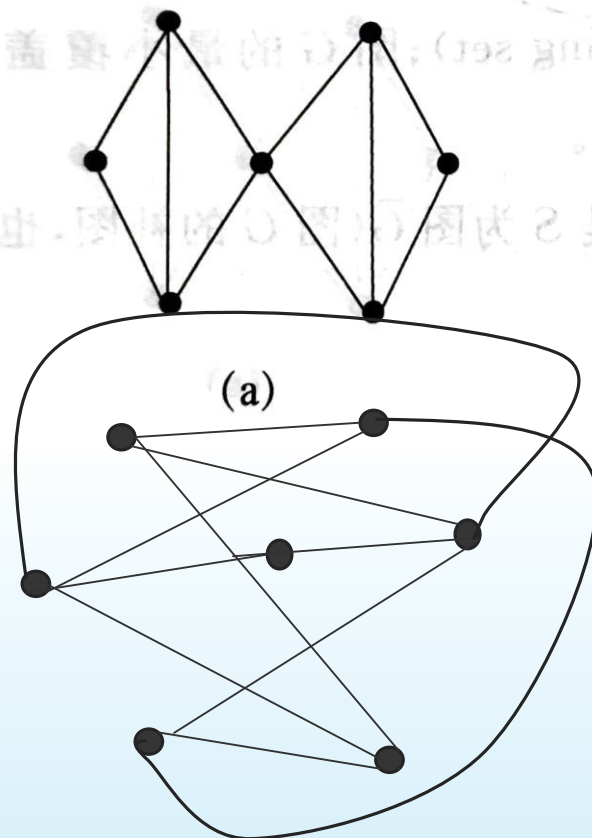


(d)

团和独立集的关系：

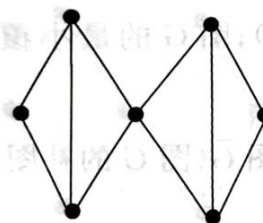
► 具体例子显示出两者之间的关系

► S 为图 G 的团 iff
 S 为 G 补图的独立集

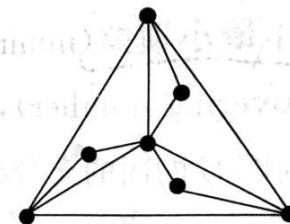




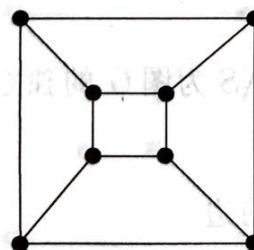
➡ **覆盖 (covering)** : V 的子集 K , 图 G 中每条边中至少有一个端点在 K 中, 称 K 为 G 的覆盖, 导出子图 $G[V \setminus K]$ 为空图或 $G[V \setminus K]$ 为独立集。



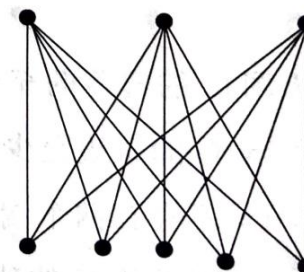
(a)



(b)



(c)



(d)



覆盖和独立集的关系

- S 为图 G 的覆盖 iff $V \setminus S$ 是图 G 的独立集
- 证明: S 为覆盖
 - $\Leftrightarrow G$ 的每条边至少有一端在 S
 - \Leftrightarrow 不存在两个端点全在 $V \setminus S$ 中的边
 - $\Leftrightarrow V \setminus S$ 为 G 的独立集。



■ 定理 S 为图 G 的独立集 $\Leftrightarrow V \setminus S$ 为 G 的覆盖。

■ 证明: S 为独立集

\Leftrightarrow 不存在两端全在 S 中的边

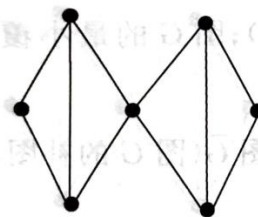
$\Leftrightarrow G$ 的每边至少有一端在 $V \setminus S$ 中

$\Leftrightarrow V \setminus S$ 为 G 的覆盖。 #

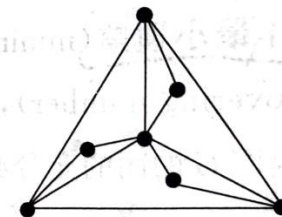


独立数 $\alpha(G)$, 覆盖数 $\beta(G)$

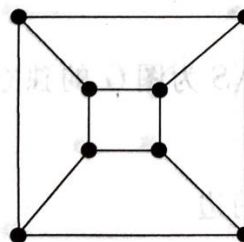
- 独立数 (independent number) $\alpha(G) \Leftrightarrow$ 最大独立集的元素个数。
- 覆盖数 (covering number) $\beta(G) \Leftrightarrow G$ 的最小覆盖的元素个数。



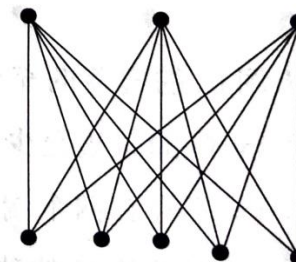
(a)



(b)



(c)



(d)



独立数 $\alpha(G)$, 覆盖数 $\beta(G)$

► 推论 $\alpha + \beta = v$ 。

► 证明：设 S 为 G 的最大独立集，则 $V \setminus S$ 为其覆盖，因此

$$\beta \leq |V \setminus S| = v - \alpha。$$

又，设 K 为 G 的最小覆盖，则 $V \setminus K$ 为其独立集，因此

$$\alpha \geq |V \setminus K| = v - \beta。$$

$$\therefore \alpha + \beta = v。 \quad \#$$

► 注 由上述证明知：

S 为 G 的最大独立集 $\Leftrightarrow V \setminus S$ 为 G 的最小覆盖



匹配和覆盖的关系

- ➡ 图 G 中任意匹配 M ； 任意覆盖 K ；
- ➡ 由覆盖的定义， M 中每条边至少有一端属于 K ， M 中任意两边没有公共点
- ➡ 因此 $|M| \leq |K|$
- ➡ 最大匹配 M^* ，最小覆盖 K^* 亦如此
$$|M^*| \leq |K^*|$$



匹配和覆盖的关系

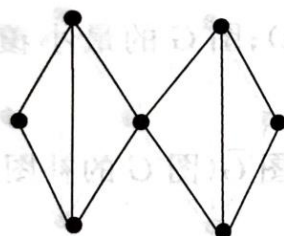
引理：设 M 与 K 分别是 G 的匹配与覆盖，如果 $|M| = |K|$ ，则 M 为最大匹配， K 为最小覆盖

证明： $|M| \leq |M^*| \leq |K^*| \leq |K|$

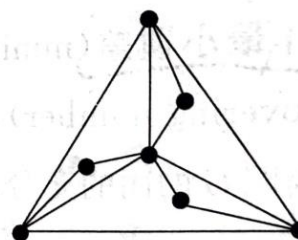


练习:

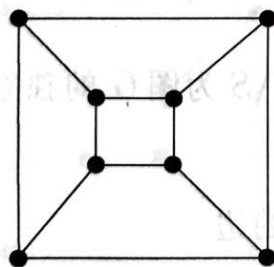
给出下图中最大独立集、最大团、最小覆盖、最大匹配



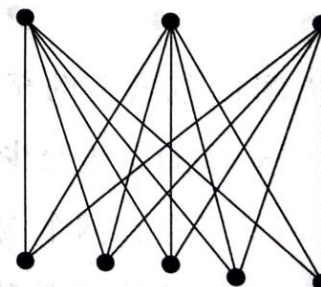
(a)



(b)



(c)



(d)