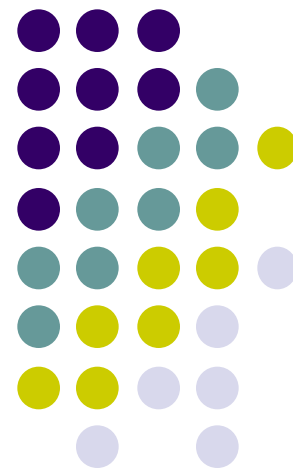


基本概念

离散数学—图论初步

南京大学计算机科学与技术系



内容提要

- 图的定义
- 用图建模

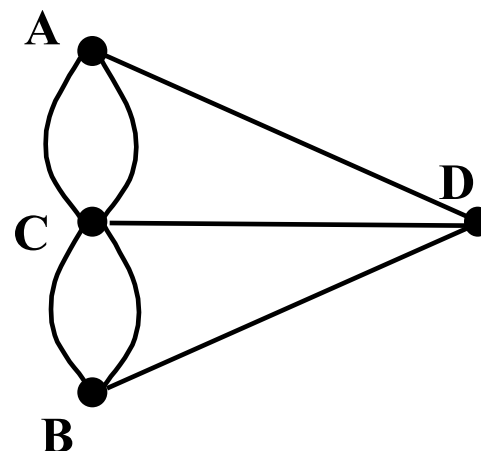
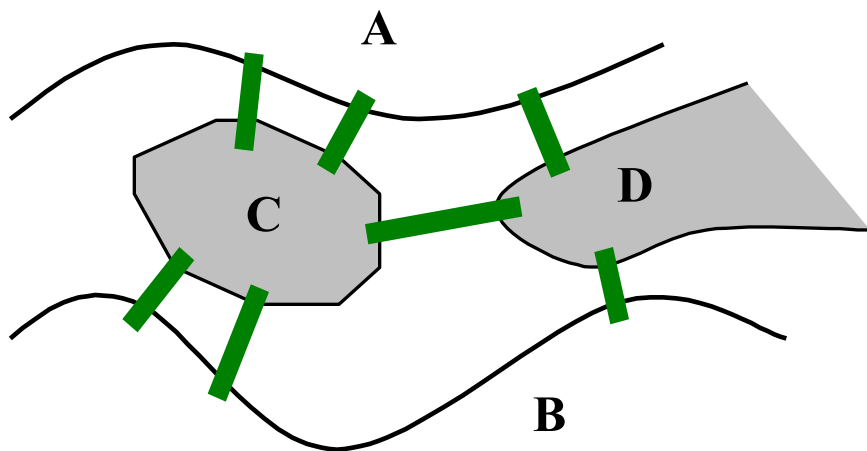
下次课:

- 图的表示
- 图的运算
- 图的同构



Königsberg七桥问题

- 问题的抽象：
 - 用顶点表示对象-“地块”
 - 用边表示对象之间的关系-“有桥相连”

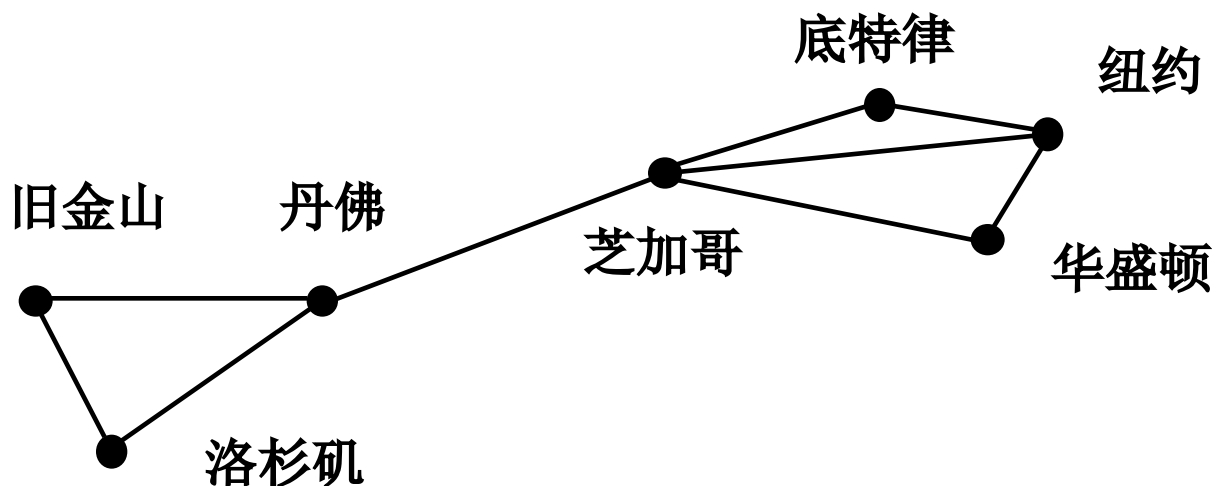




图的定义 Graph

ϕ 常常省略，写作：
 $G = (V, E)$

- 图 G 是一个三元组： $G = (V, E, \phi)$
 - V 是**非空**顶点集， E 是边集，且 $V \cap E = \phi$;
 - $\phi: E \rightarrow P(V)$, 且 $\forall e \in E. 1 \leq |\phi(e)| \leq 2$. $\phi(e)$ 称为边 e 的端点集.
- 举例（数据中心、通信链接）

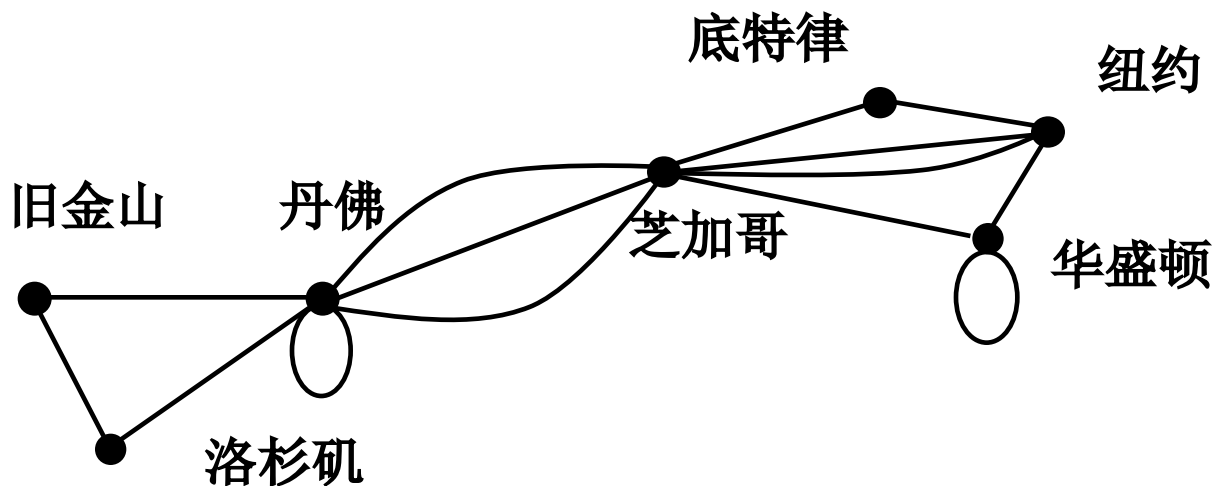


图的定义（续）

- 图 $G = (V, E, \varphi)$ 是**简单图**，如果
 - 每条边有2个端点，即： $\forall e \in E. |\varphi(e)| = 2$ ，**并且**
 - 不同边有不同端点集，即：如果 $e_1 \neq e_2$ ，则 $\varphi(e_1) \neq \varphi(e_2)$
- 图 $G = (V, E, \varphi)$ 是**伪图**，如果
 - 存在一条只有1个端点的边，即： $\exists e_0 \in E. |\varphi(e_0)| = 1$ ，**或者**
 - 有两条边具有相同的端点集，即： $\exists e_1 \neq e_2. \varphi(e_1) = \varphi(e_2)$

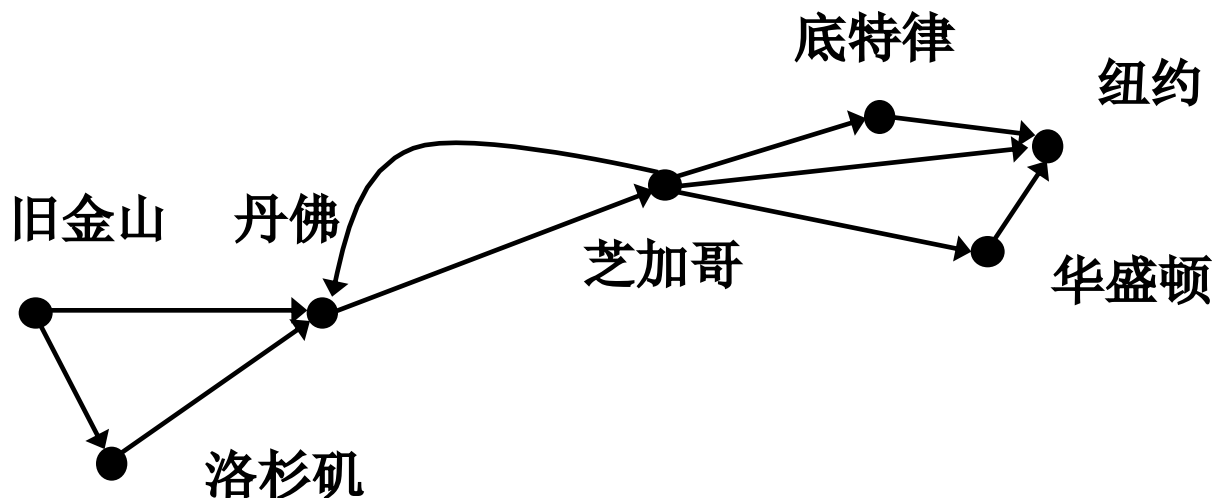
图的定义（续）

- 伪图（包含环或者多重边）示例



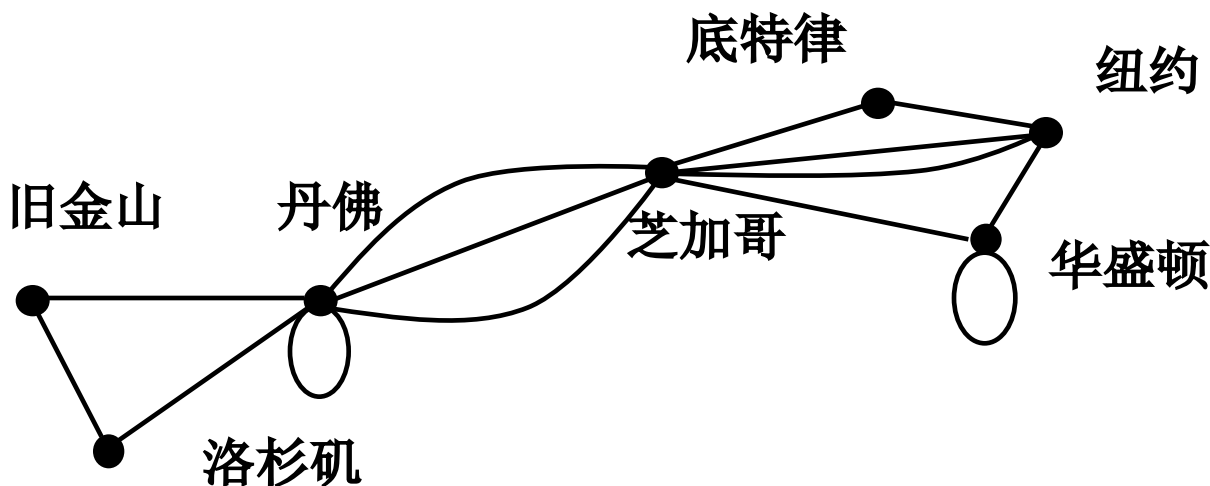
图的定义（有向图）

- 有向图 G 是一个三元组： $G = (V, E, \phi)$
 - V 是**非空**顶点集， E 是有向边（弧）集，且 $V \cap E = \emptyset$ ；
 - $\phi: E \rightarrow V \times V$, 若 $\phi(e) = (u, v)$, 则 u 和 v 分别称为 e 的起点和终点.
- 举例（简单有向图）



图的术语

- 无向图 $G = (V, E, \varphi)$, $\varphi(e) = \{u, v\}$
 - u 和 v 在 G 里邻接（相邻）
 - e 关联（连接）顶点 u 和 v
- 图 G 中顶点 v 的度, $\deg(v)$, $d_G(v)$
 - 与该顶点关联的边数，环为顶点的度做出双倍贡献。



握手定理

- 无向图G有m条边，n个顶点 v_1, \dots, v_n .

$$\sum_{i=1}^n d(v_i) = 2m$$

- 推论：无向图中奇数度顶点必是偶数个。

图的术语（续）

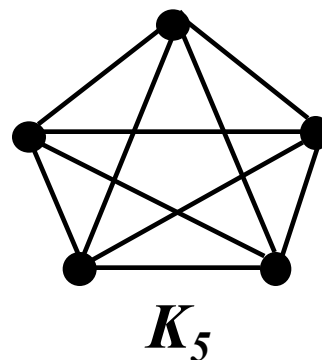
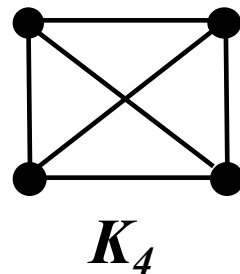
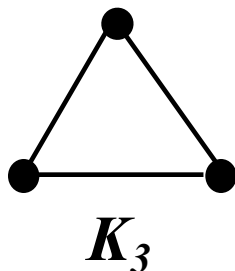
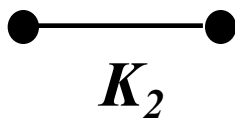
- 有向图 $G = (V, E, \varphi)$, $\varphi(e) = (u, v)$
 - u 是 e 的起点, v 是 e 的终点
 - 假设 $u \neq v$, u 邻接到 v , v 从 u 邻接
- 有向图中顶点的出度和入度
 - $d_G^+(v)$ = 以 v 为始点的边的条数, $\deg^+(v)$
 - $d_G^-(v)$ = 以 v 为终点的边的条数, $\deg^-(v)$
- 有向图中各顶点的出度之和等于入度之和。

$$\sum_{v \in V} \deg^+(v) = \sum_{v \in V} \deg^-(v) = |E|$$

- 有向图的底图

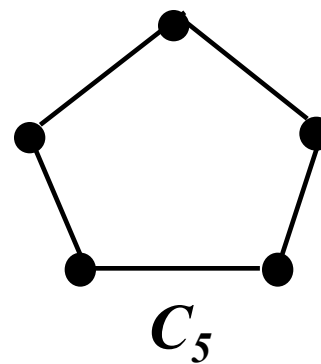
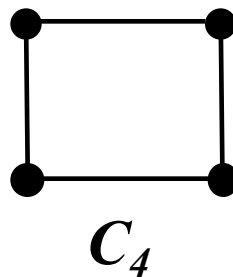
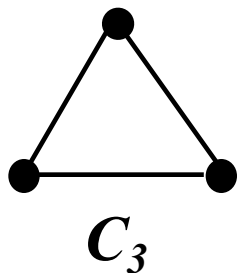
特殊的简单图（完全图）

- 若简单图 G 中任意两点均相邻，则称为完全图。记为 K_n ，其中 n 是图中顶点数。
 - K_n 中每个顶点皆为 $n-1$ 度，总边数为 $n(n-1)/2$ 。
 - 边数达到上限的简单图。

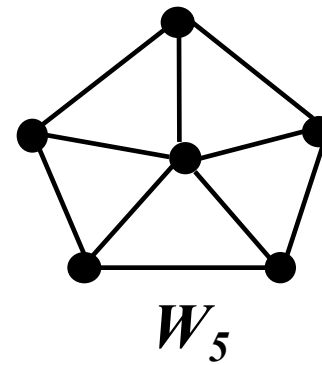
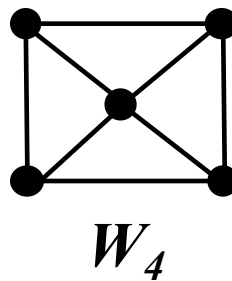
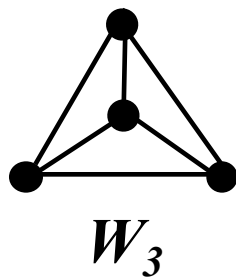


特殊的简单图（圈图与轮图）

Cycle

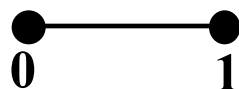


Wheel

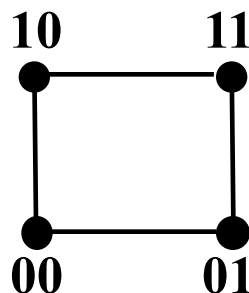


特殊的简单图（立方体图）

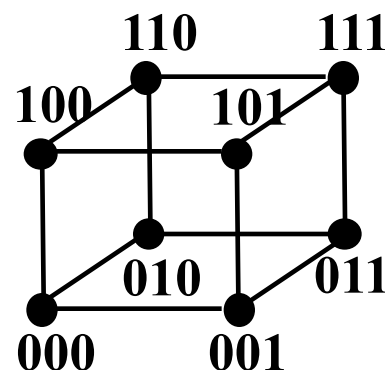
n-cube



Q_1



Q_2



Q_3

正则图：顶点度相同的简单图

子图

- 设 $G=\langle V,E\rangle$, $G'=\langle V',E'\rangle$, 如果 $V'\subseteq V$, $E'\subseteq E$, 则称 G' 是 G 的子图。
- 如果 $V'\subset V$, 或者 $E'\subset E$, 则称为真子图。
- 诱导(导出)子图: 可以由顶点集的子集, 或者由边集的子集导出一个子图。

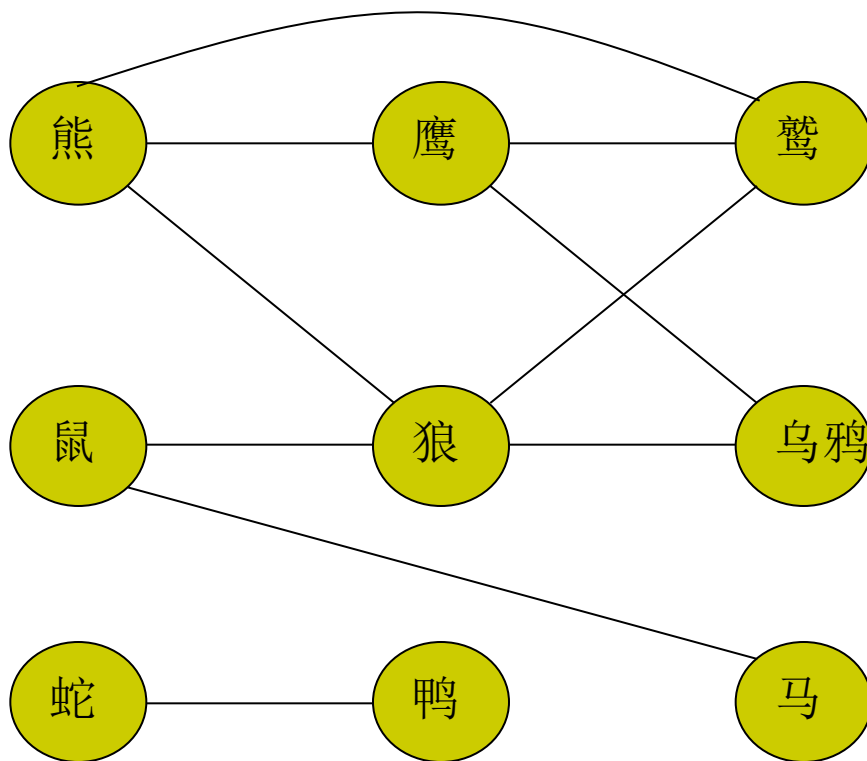


用图建模

图模型

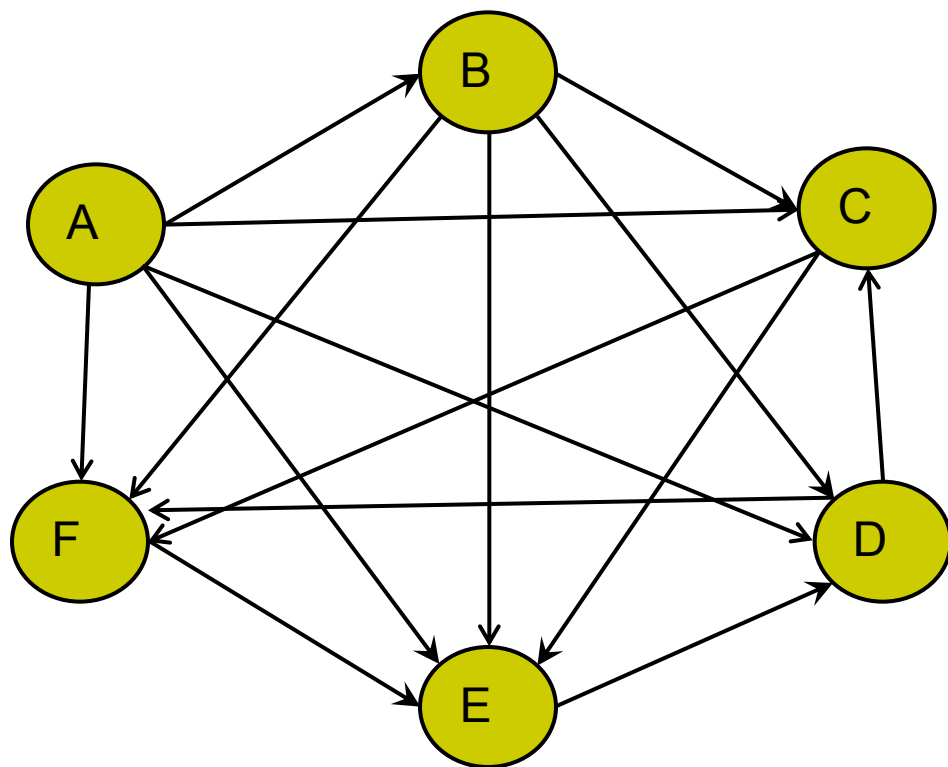
- 交通网络
 - 航空、公路、铁路
- 信息网络
 - 万维网图 (Web Graph)
 - 引用图 (Citation Graph)
- 社会网络
 - 熟人关系图
 - 合作图, 好莱坞图
 - 呼叫图
- 体育 (循环赛的图模型)

生态系统中的动物竞争关系



是什么思考帮助我们建模?
问题的答案是什么?

循环赛的冠军是哪个队？



是什么思考帮助我们建模？
问题的答案是什么？

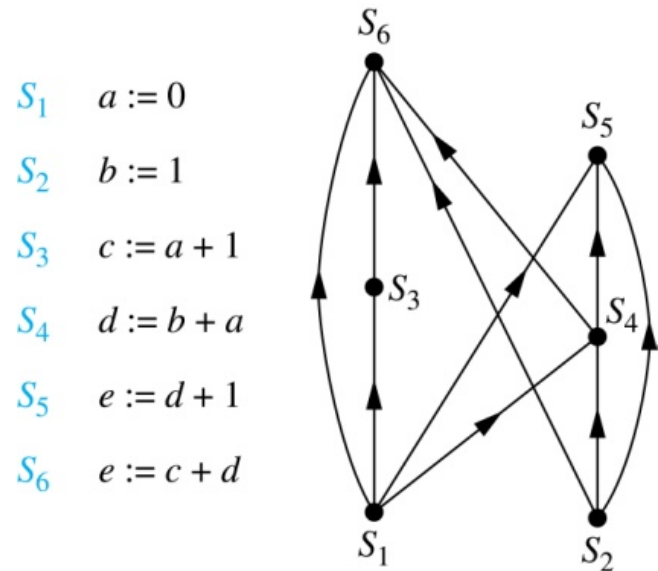
n 个点的有向图，若满足**任意两点都有且仅有一条有向边**，就称此有向图为竞赛图。

优先图和程序并发执行

- 右边的程序有没有办法执行快一点？

$s_1 || s_2; s_3 || s_4; s_5 || s_6$

是什么思考帮助我们建模？
问题的答案是什么？



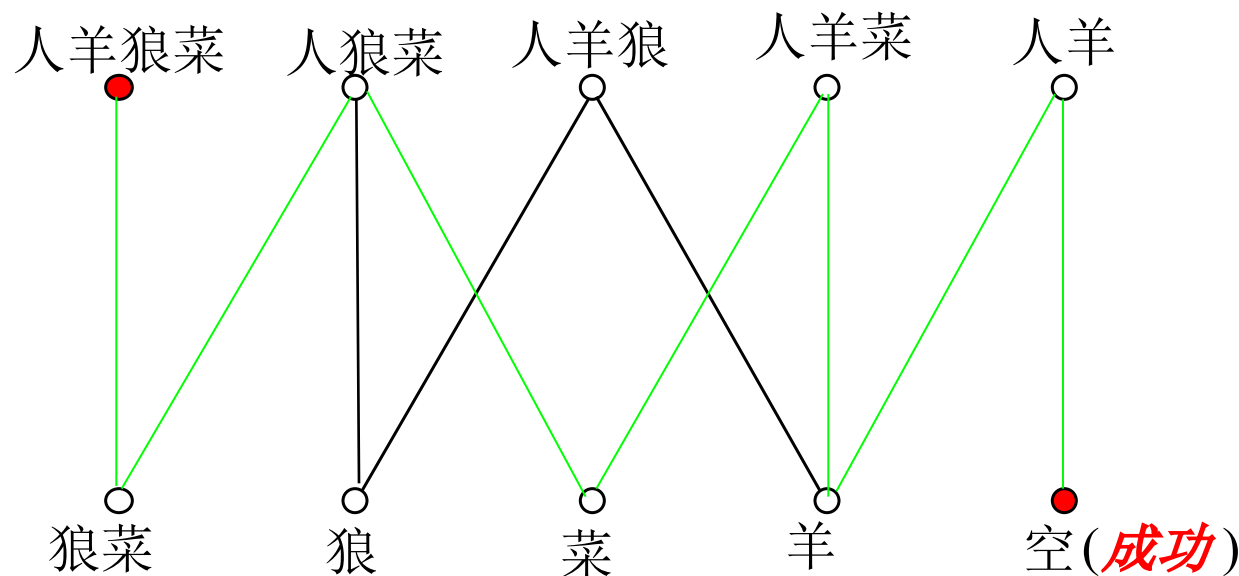
S_1 $a := 0$
 S_2 $b := 1$
 S_3 $c := a + 1$
 S_4 $d := b + a$
 S_5 $e := d + 1$
 S_6 $e := c + d$

“巧渡河”问题

- 问题：人、狼、羊、菜用一条只能同时载两位的小船渡河，“狼羊”、“羊菜”不能在无人在场时共处，当然只有人能架船。
- 图模型：顶点表示“原岸的状态”，两点之间有边当且仅当一次合理的渡河“操作”能够实现该状态的转变。
- 起始状态是“人狼羊菜”，结束状态是“空”。
- 问题的解：找到一条从起始状态到结束状态的尽可能短的通路。

“巧渡河”问题的解

- 注意：在“人狼羊菜”的16种组合种允许出现的只有10种。



考试时间编排问题

- 问题：排考试时间，一方面要总时间尽可能短(假设教室没问题)，另一方面一个同学所选的任意两门课不能同时间。
- 图模型：每门课程对应一个顶点。任意两点相邻当且仅当对应的两门课程有相同的选课人。
- 解：用不同颜色给顶点着色。相邻的点不能同颜色。则最少着色数即至少需要的考试时间段数(可以将颜色相同的点所对应的课程安排在同一时间)。

中国邮递员问题（管梅谷，1960）

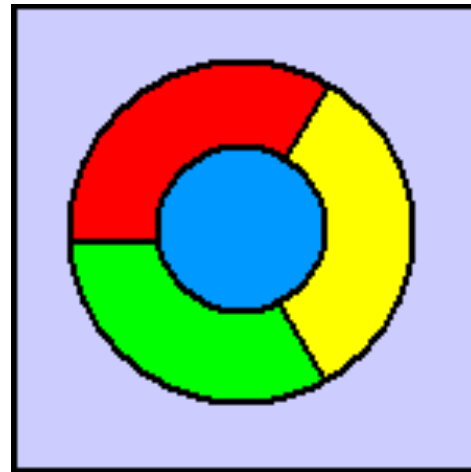
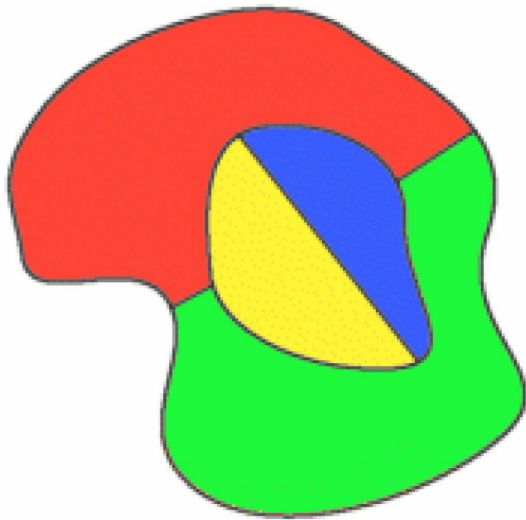


- 邮递员从邮局出发，走过辖区内**每条街道至少一次**，再回邮局，如何选择最短路线？
- **Euler**回路？添加重复边（权和最小）。

旅行商(TSP)问题

- n 个城市间均有道路，但距离不等，旅行商从某地出发，走过其它 $n-1$ 个城市，且只经过一次，最后回到原地，如何选择最短路线？
- 最短Hamilton回路。

地图与平面图着色（四色定理）





Q&A