

❖ 图—基本概念

- 图、路与连通、最短路、有向图、图的矩阵

❖ Euler图与Hamilton图

❖ 树

- 树、生成树、有向树

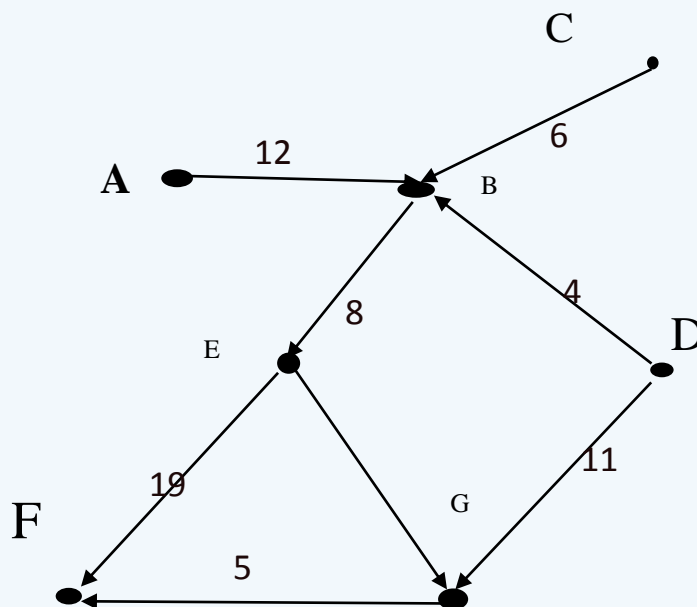
❖ 平面图 图的着色

- 平面图、对偶图、顶点着色、面着色

❖ 网络 匹配 独立集

网络模型

- ❖ 定义: $N=\langle V, U \rangle$ 为带权有向图, 存在 $X, Y \subseteq V$, 满足 $X \cap Y = \emptyset$, X 的所有顶点的入度为 0, Y 中的所有顶点的出度为 0, 则称 N 为网络。
- ❖ X 中的顶点称为源点, Y 中的顶点称为聚点 (汇点), 其它顶点称为中间点, N 上的权值函数称为容量函数, 一条弧 $a=\langle i, j \rangle$ 的权值称为的容量, 记为 $c(a)$ 或 $c(\langle i, j \rangle)$, 或 $c(i, j)$,

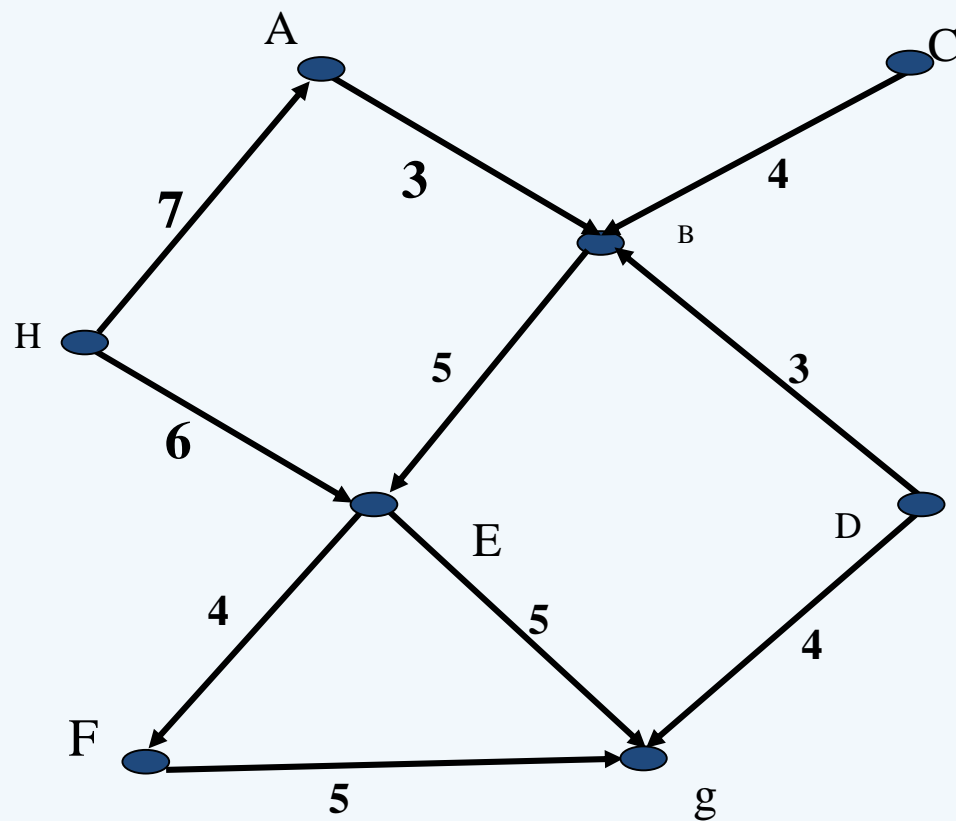


源点集 $X=\{A,C,D\}$

聚点集 $Y=\{F\}$

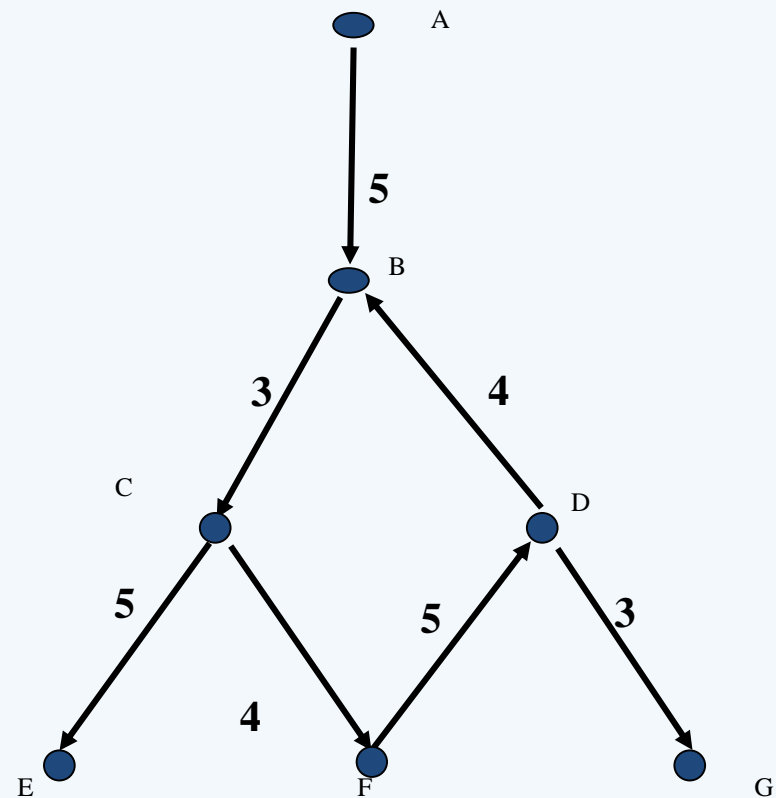
B,E,G为中间点

网络模型



$X=\{C,D,H\}$

$Y=\{g\}$



$X=\{A\}$

$Y=\{e,g\}$

网络模型的应用-贝叶斯网络 Bayes Network

其中，

节点D:Difficulty;

节点I:Intelligence;

节点G:Grade;

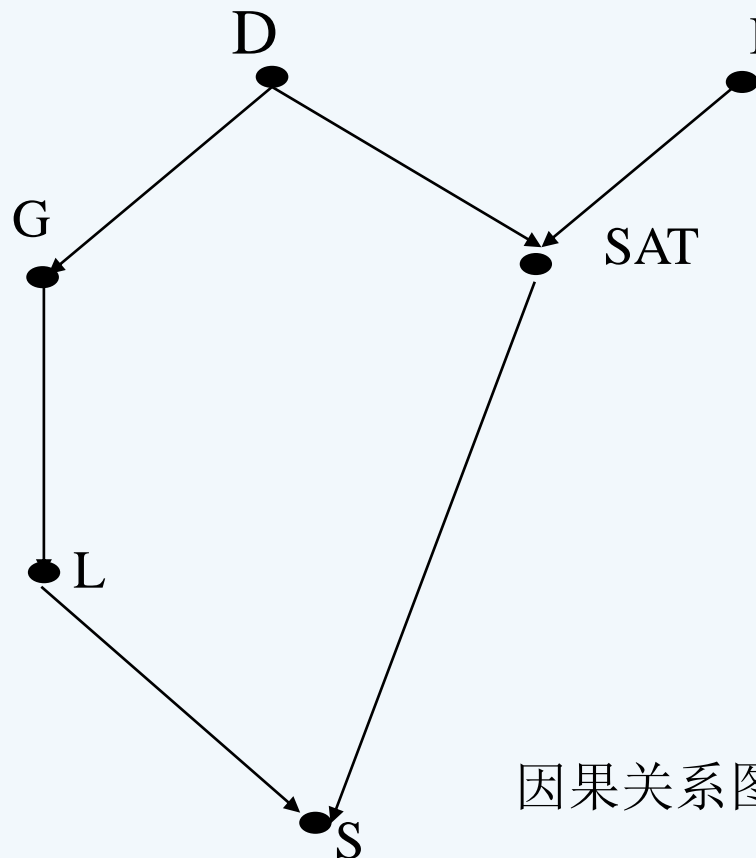
SAT:Scholastic Assessment Test

节点L:Letter

节点S:School

CPT表为:

- ◆ $P(D) = 0.5$
- ◆ $P(I) = 0.2$
- ◆ $P(\text{SAT}|D, I) = 0.9$
- ◆ $P(G|D) = 0.4$
- ◆ $P(L|G) = 0.6$
 - ◆ $P(S|L) = 0.1$



因果关系图 例

网络模型

- ❖ 如果 $|X|=|Y|=1$, 即网络有一个源点 , 一个聚点的网络 , 中间点记为 I
- ❖ $N=\langle V,U \rangle$ 为一个源点 , 一个聚点的网络, f 为权重函数, $V_1, V_2 \subseteq V$, $\langle V_1, V_2 \rangle$ 表示起点在 V_1 中 终点在 V_2 中的的弧的集合, 则
- ❖ $F(V_1, V_2) = \sum_{a \in \langle V_1, V_2 \rangle} f(a)$; 若 $V_1 = \{i\}$, 则 $F(V_1, V_2)$ 简记为 $F(i, V_2)$, 同样 $F(V_1, i)$ 。

网络模型

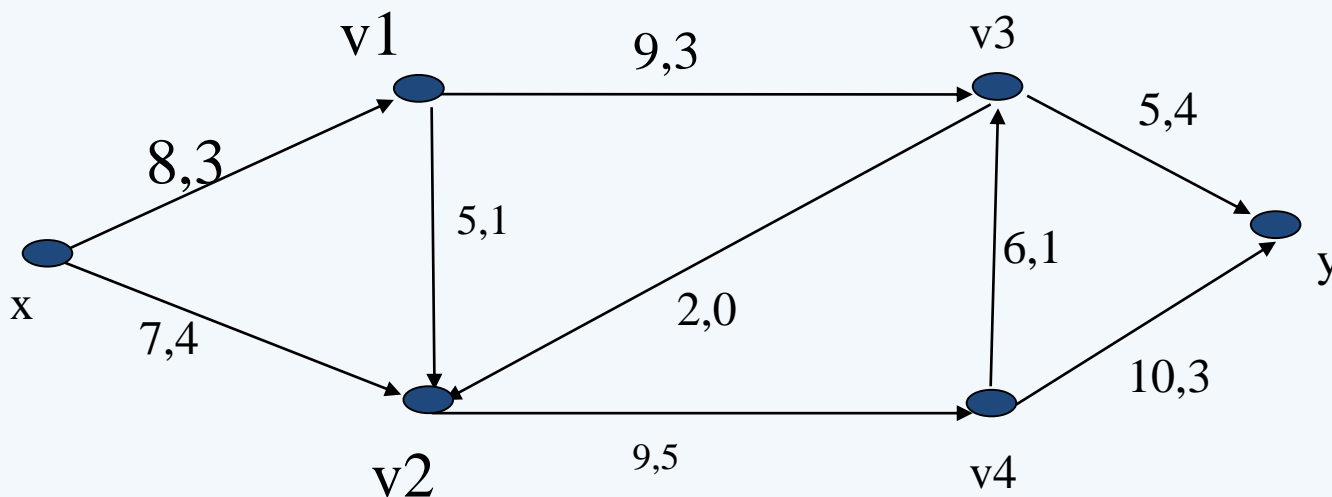
❖ 定义 f 为网络 $N=\langle V,U \rangle$ 的弧集上 U 的实数值函数,

❖ 如果函数 f 满足:

(1) 容量约束条件, $0 \leq f(i,j) \leq c(i,j) \quad \forall \langle i,j \rangle \in U$;

(2) 守恒条件, $f(i,V) = f(V,i), \quad \forall i \in I$

则称函数为网络 N 的一个容许流, 简称为流.

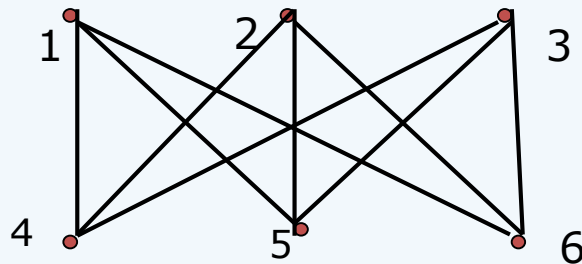
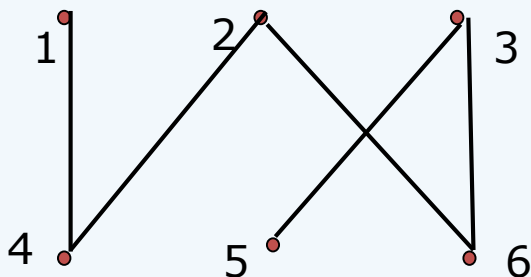


二分图的匹配与最大匹配

❖ 定义: 简单无向图 $G=\langle V,E\rangle$ 称为二分图,

如果 V 可划分为两个子集 X 和 Y 使得 E 中每条边的二端点都分别属于 X,Y . 二分图 G 常记为 $G=\langle X,E,Y\rangle$.

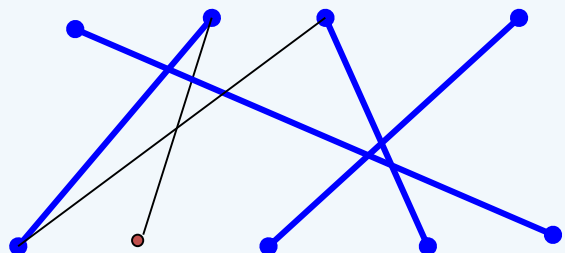
❖ 二分图 $G=\langle X,E,Y\rangle$ 称为完全二分图, 如果 X 的每一点都与 Y 的每一点邻接, 完全二分图常记为 $K_{m,n}$, 其中, $m=|X|$, $n=|Y|$.



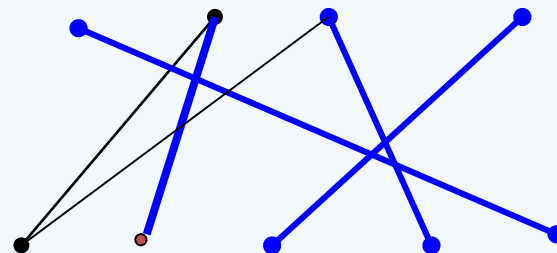
二分图的匹配与最大匹配

- ❖ 定义:(二分) 取图 $G=\langle X,E,Y\rangle$ 的边集 E 的子集 M , $M\subseteq E$, 如果 M 的任意二边都没有公共端点;称 M 为 G 的一个**匹配** (又称**对集**) ,
- ❖ G 中边数最多的匹配称为**最大匹配**(不唯一);
- ❖ 含有 G 的所有顶点的匹配称为**完美匹配**(必为最大匹配仍不唯一).
- ❖ 下面是最大,完美匹配的例子(用粗线表示):

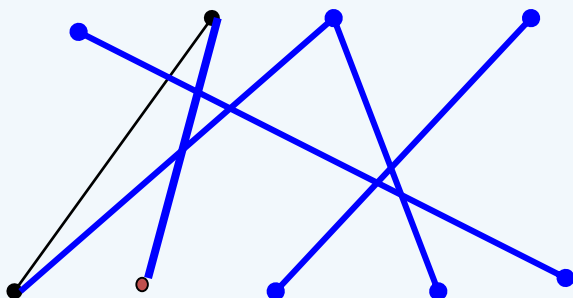
二部图的匹配与最大匹配



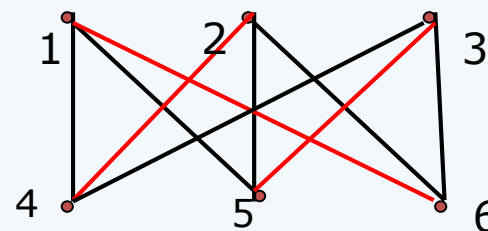
匹配 最大匹配



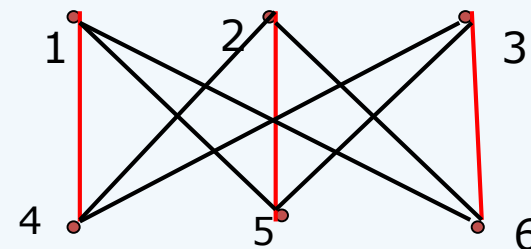
匹配 最大匹配



边有公共顶点不是匹配 不是最大匹配



匹配 最大匹配 完美匹配



二分图的匹配与最大匹配

❖ 例 完全二分图 $K_{n,n} = \langle X, E, Y \rangle$ 存在完美匹配，求 $K_{n,n}$ 的不同完美匹配数。

设 $K_{n,n}$ 的不同完美匹配数为 $f(n)$

$f(1) = 1$

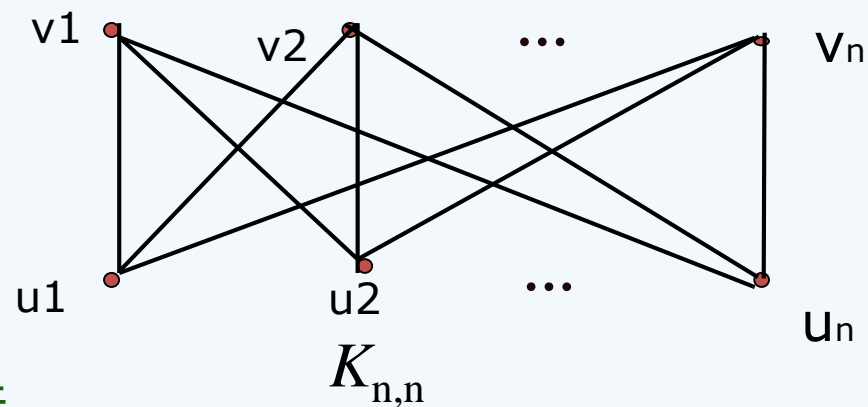
在中选择一个顶点 v_1 ，可供选择的有 n 种，

v_1 一旦选择一个顶点，剩余还需要对其余的 $n-1$ 个顶点

进行选择，即对子图 $K_{n-1,n-1}$ 再做匹配选择，有 $f(n-1)$ 种方法

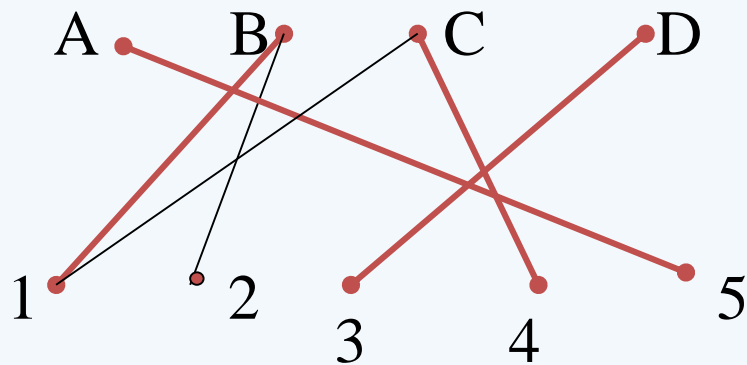
所以 $f(n) = n \times f(n-1) = n \times (n-1) \times f(n-2) = \dots$

$= n!$

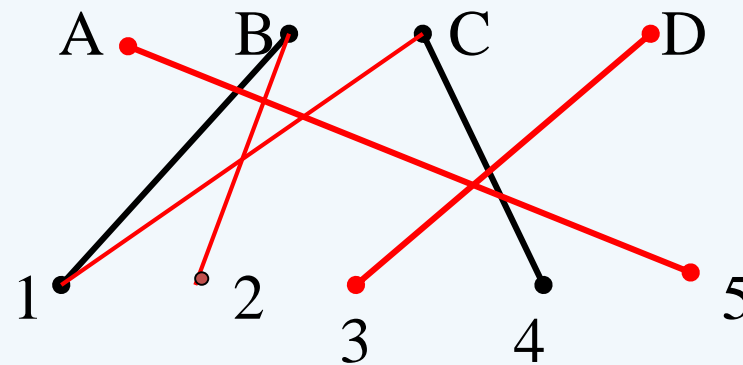


工作分配问题

- ❖ 问题 某研究室有4位教师:A,B,C,D. A能教课程5; B能教1,2; C能教1,4; D能教课程3.能否适当分配他们的任务,使4位教师担任4门不同课并且不发生安排教师教他不能教的课的情况?
- ❖ 此问题可归结为二分图的数学模型: $G=\langle\{A,B,C,D\},E,\{1,2,3,4,5\}\rangle, (X,y)\in E$, 如果X能教y. 一个满足要求的工作分配正是一个含有4条边的一个最大匹配.



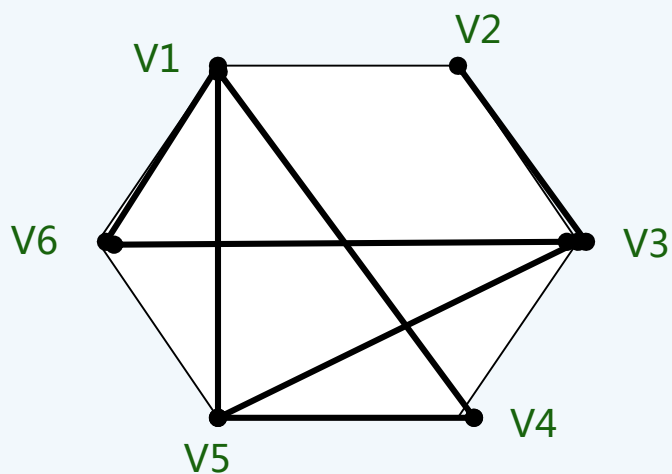
最大匹配



最大匹配

独立集

❖ 定义: 简单无向图 $G=\langle V,E \rangle$, $S\subseteq V$, 如果 S 中的任意两个顶点在 G 中都不相邻, 称 S 为 G 独立集, 二分图的独立集是 V_1 或 V_2



$S = \{v_2, v_4\} \quad \{v_2, v_5\} \quad \{v_2, v_6\} \quad \{v_1, v_3\}$

$S = \{v_2, v_4, v_6\}$

∇∃∅∩∪⊆⊂⊄≠∀∈≤≥...ℵΣ{ }≡±°∞
 αβσρυωζψηδεφλμπΔθ±Π∧∨∀ } ∴ √⊃
 ≅≈∼∞⊇∩∪ °℃‰≥≤ ∴ ∏∈Σ≠≠ ½¼§¥{ } ? ±
 ⇔ ∨ ∧ ¬ → ← ⇒ ⇔ ↓ ↑ Λ ⊕ ≠ ⊙ − ⟨ ⟩
 ☆★▽≠≠ ∩ ∪ ≠ — ‖
 // ∴ ∴ ∴ ∴ ⊥ ↘ ↗ ↙ ↖ √
 [[−] ÷ × · ° · ⟨ 2, b ⟩ ∽ ∼ Φ