

图谱论导引(第十九期)

Laplace谱简介

前文已介绍矩阵 A 的Laplace矩阵 $L := D - A$. 本节将重点研究矩阵的Laplace谱.

Laplace矩阵重有以下定义方式: 将 G 所有边任意定向得图 \vec{G} , 定义点与边的导出矩阵 $R_{|V| \times |E|}$, 其中

$$r_{ie} = \begin{cases} -1 & i \text{ 为起点,} \\ 0 & i, e \text{ 不相邻,} \\ 1 & i \text{ 为终点.} \end{cases}$$

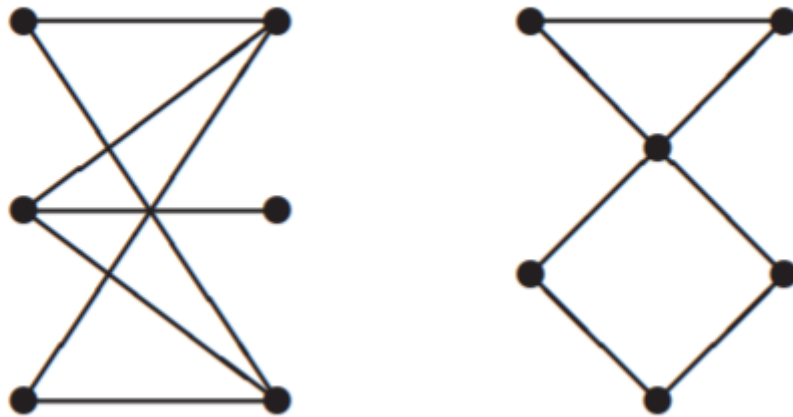
则 $L = RR^T$. 先前已提及: L 在 $\mathbf{1}^T$ 中的 $n - 1$ 个特征向量线性独立. 注意到 $L_{\vec{G}} = nI - L_G - J$, 计算得 $\lambda_n(\vec{G}) = 0$, $\lambda_i(\vec{G}) = n - \lambda_{n-i}(G)$.

注意到 L 必含有特征值0, 注意到

$$x^T Lx = \sum_{(u,v) \in E} (x_u - x_v)^2 = 0$$

时, 每一连通部件都至少包含一重特征值0. 对连通图而言, $\ker L = \langle \mathbf{1} \rangle$. 因此, 0的重数对应了图的连通部件数.

上文已例证: 邻接矩阵谱相同的两个图未必同构, 例如 $K_1 \dot{\cup} C_4$ 与 $K_{1,4}$. 实际上, Laplacian谱相同的两个图亦未必同构, 例如以下两者.



$\forall e \in E(G)$, $L(G - e)$ 相当于 $L(G)$ 减去秩为1的半正定矩阵 $\begin{pmatrix} 1 & -1 \\ -1 & 1 \end{pmatrix}$. 从而由特征值插值定律知

$$0 = \lambda_n(G - e) = \lambda_n(G) \leq \lambda_{n-1}(G) \leq \lambda_{n-1}(G - e) \leq \cdots \leq \lambda_1(G - e) \leq \lambda_1(G).$$

图变换与Laplace谱

记 $C_G(x) = \det(xI - L(G))$, 则有以下结论:

无交并

对无交并 $G = \dot{\cup}_{i=1}^k G_i$, $C_G(x) = \prod_{j=1}^k C_{G_j}(x)$.

补图

注意到 $L_{\overline{G}} = nI - L_G - J$, 计算得 $\lambda_n(\overline{G}) = 0$, $\lambda_i(\overline{G}) = n - \lambda_{n-i}(G)$. 进而

$$C_{\overline{G}}(x) = (-1)^{n-1} \frac{x}{n-x} C_G(n-x).$$

连接图

注意到

$$G_1 \nabla G_2 = \overline{\overline{G_1} \dot{\cup} \overline{G_2}}$$

故

$$C_{G_1 \nabla G_2}(x) = \frac{x - n_1 - n_2}{(x - n_1)(x - n_2)} C_{G_1}(x - n_2) C_{G_2}(x - n_1).$$

生成树定理

本小节旨在解决如下问题: 任意图 G 中包含多少树?

生成树定理

注意到 $L \text{Adj}(L) = I \det L = O$, 故 $\text{Adj}(L)$ 各列均为 L 之 0-特征向量. 实际上, 不妨设 L 连通, 则 $\ker L = \langle \mathbf{1} \rangle$, 从而 $\text{Adj}(L)$ 为 J 的整数倍. 记 $\text{Adj}(L) = \alpha J$. 将 G 各边定向, 得图 \vec{G} . 令 $R = L(\vec{G})$, 下先证明: 若 R 为某一定向树(以某一点为参照, 朝向所有末端)的邻接矩阵, 方阵 R' 由 R 删除一行所得, 则 $\det R' = \pm 1$.

结论对 $k = 2$ 之情形显然成立, 不妨设对 $k = n - 1$ 之情形均成立, 则记 $V(G) = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$, 再不妨设 $N(v_n) = v_{n-1}$. 记 R^* 为 R 将第 n 行加至第 $n - 1$ 行, 再删去最末行与最末列所得, 从而 R^* 可视作 \vec{G}^* 的邻接矩阵. 其中, \vec{G}^* 为将 v_n 同 v_{n-1} 某一其他邻点连接 v_i , 使得 $v_i - v_{n-1}$ 与 $v_n - v_{n-1}$ 反向所得, 因而是良定义的定向树(即便可能不连通). 将 R^* 删去任意一行得 R'' , 据归纳假设有

$$|\det R'| = |\det R''| = 1.$$

先前已证明: 对任意简单图 G , $\text{Adj}(L(G)) = \alpha J$. 实际上, 根据 Binet-Cauchy 定理, $\text{Adj}(L)$ 的第 i 个对角元素 l_{ii} 为 $\det(R_i R_i^T)$, 其中 R_i 为 R 删去第 i 行所得. 注意到

$$\alpha = l_{ii} = \det(R_i R_i^T) = \sum_T \det(R_i(T))^2$$

其中 T 为所有导出生成树, 从而 G 导出树的数量为 α .

带权生成树计数

倘若给生成树每条边带上权重, 则有类似结论

$$\alpha = \sum_T \left(\prod_{e \in T} w_e \right).$$

生成树与特征多项式

对图 G , 记 α 为 $\text{Adj}(L(G))$ 中任一元素, 则

$$\alpha = \frac{(-1)^{n-1}}{n} C'_G(0) = \frac{1}{n} \prod_{i=1}^{n-1} \lambda_i.$$

对 k -正则图而言

$$\alpha = \frac{1}{n} P'_G(k) = \frac{1}{n} \prod_{i=2}^n (r - \lambda_i).$$

对完全图而言, 其生成树之数量 $\alpha = \det(nI_{n-1} - J) = n^{n-2}$. 常称之为Cayley定理. 下图列举了 K_4 导出的所有树.

