

岡本 吉央
okamotoy@uec.ac.jp

電気通信大学

2020年12月1日

最終更新：2020年11月30日 09:59

スケジュール 後半 (予定)

- 9 離散確率論：確率的離散システムの解析 (基礎) (12/8)
- * 中間レポート出題 (12/15)
- 10 離散確率論：確率的離散システムの解析 (発展) (12/22)
- 11 離散確率論：乱択データ構造とアルゴリズム (基礎) (1/5)
- 12 離散確率論：乱択データ構造とアルゴリズム (発展) (1/12)
- 13 離散確率論：マルコフ連鎖 (基礎) (1/19)
- 14 離散確率論：マルコフ連鎖 (発展) (1/26)
- * 予備 (2/2)

注意：予定の変更もありうる

グラフのラプラス行列と接続行列

目次

- 1 グラフのラプラス行列と接続行列
- 2 全域木の数え上げ
- 3 今日のまとめ

グラフのラプラス行列と接続行列

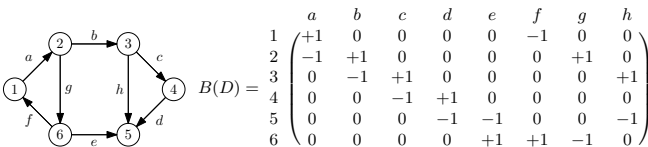
有向グラフの接続行列

有向グラフ $D = (V, A)$

定義：接続行列

D の接続行列とは、行列 $B \in \mathbb{R}^{V \times A}$ で次のように定義されるもの

$$b_{va} = \begin{cases} +1 & (v \text{ が } a \text{ の始点であるとき}), \\ -1 & (v \text{ が } a \text{ の終点であるとき}), \\ 0 & (\text{その他のとき}) \end{cases}$$



スケジュール 前半 (予定)

- 1 数え上げの基礎：二項係数 (10/6)
- 2 数え上げの基礎：漸化式の立て方 (10/13)
- 3 数え上げの基礎：漸化式の解き方 (基礎) (10/20)
- 4 数え上げの基礎：漸化式の解き方 (発展) (10/27)
- * 休み (祝日) (11/3)
- 5 離散代数：行列式とパーマネント (11/10)
- 6 離散代数：非交差経路の数え上げ (11/17)
- * 休み (調布祭片付け) (11/24)
- 7 離散代数：全域木の数え上げ (12/1)

注意：予定の変更もありうる

今日の目標

今日の目標

- ▶ 行列式を用いて全域木の数え上げができるようになる

グラフのラプラス行列と接続行列

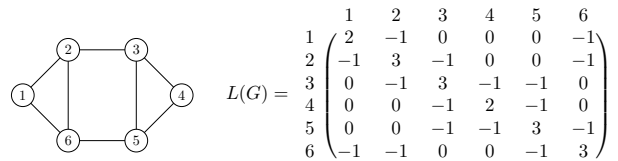
無向グラフのラプラス行列 (ラブラシアン)

無向グラフ $G = (V, E)$

定義：ラプラス行列

G のラプラス行列とは、行列 $L \in \mathbb{R}^{V \times V}$ で次のように定義されるもの

$$l_{uv} = \begin{cases} \deg_G(u) & (u = v \text{ のとき}), & \leftarrow u \text{ の次数 } (u \text{ に接続する辺数}) \\ -1 & (\{u, v\} \in E \text{ のとき}), \\ 0 & (\text{その他のとき}) \end{cases}$$



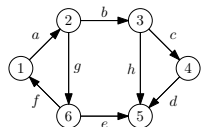
グラフのラプラス行列と接続行列

ラプラス行列と接続行列の関係：例

$B(D)B(D)^T$

$$= \begin{pmatrix} +1 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & +1 & 0 & 0 & 0 & 0 & +1 & 0 \\ 0 & -1 & +1 & 0 & 0 & 0 & 0 & +1 \\ 0 & 0 & -1 & +1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & -1 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & +1 & +1 & -1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} +1 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & +1 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & +1 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & +1 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & +1 & +1 \\ -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & +1 \\ 0 & +1 & 0 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & +1 & 0 & -1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 & 0 & 0 & -1 \\ -1 & 3 & -1 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & -1 & 3 & -1 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 2 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & -1 & 3 & -1 \\ -1 & -1 & 0 & 0 & -1 & 3 \end{pmatrix} = L(G)$$



設定

- ▶ 無向グラフ $G = (V, E)$
- ▶ 有向グラフ $D = (V, A)$, A の各弧は E の辺を向き付けたもの

性質：ラプラス行列と接続行列の関係

G のラプラス行列を $L(G)$, D の接続行列を $B(D)$ とすると

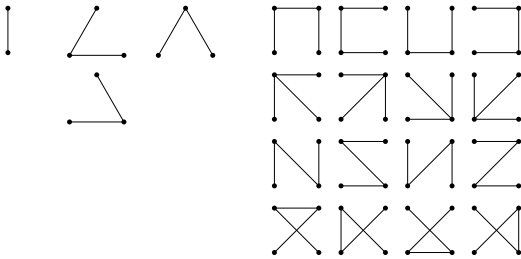
$$L(G) = B(D)B(D)^T$$

証明：演習問題

全域木の数え上げ

問題

頂点数 n の完全グラフ K_n に全域木はいくつあるか？



$\rightsquigarrow a_2 = 1, a_3 = 3, a_4 = 16, \dots$

行列式を用いた全域木の数え上げ

無向グラフ $G = (V, E)$

定理：行列木定理

(Kirchhoff 1847)

G の全域木の総数は $\det(L_{11}(G))$ に等しい

証明の流れ

- 1 $L_{11}(G) = B_1(D)B_1(D)^T$ を確認する ($B_1(D)$ は後で定義)
- 2 ビネ・コーシーの公式を $B_1(D)B_1(D)^T$ に適用する
- 3 $B_1(D)$ の小行列式と G の全域木を対応させる

行列木定理の証明：ステップ 2

ビネ・コーシーの公式より

$$\begin{aligned} \det(L_{11}(G)) &= \det(B_1(D)B_1(D)^T) \\ &= \sum_{\substack{S \subseteq A \\ |S|=|V|-1}} \det(B_1(D)[*, S]) \det(B_1(D)^T[S, *]) \\ &= \sum_{\substack{S \subseteq A \\ |S|=|V|-1}} \det(B_1(D)[*, S])^2 \end{aligned}$$

定理：ビネ・コーシーの公式 (再掲)

行列 $A \in \mathbb{R}^{n \times m}, B \in \mathbb{R}^{m \times n}$ に対して

$$\det(AB) = \sum_{\substack{S \subseteq \{1, \dots, k\} \\ |S|=n}} \det(A[*, S]) \det(B[S, *])$$

① グラフのラプラス行列と接続行列

② 全域木の数え上げ

③ 今日のまとめ

全域木の数え上げ：ラプラス行列

$$L(K_4) = \begin{pmatrix} 3 & -1 & -1 & -1 \\ -1 & 3 & -1 & -1 \\ -1 & -1 & 3 & -1 \\ -1 & -1 & -1 & 3 \end{pmatrix}$$

$L_{11}(K_4) = L(K_4)$ の 1 行目と 1 列目を除去した行列

$$= \begin{pmatrix} 3 & -1 & -1 \\ -1 & 3 & -1 \\ -1 & -1 & 3 \end{pmatrix}$$

$\det(L_{11}(G)) = 16 \leftarrow K_4$ の全域木の総数

行列木定理の証明：ステップ 1

無向グラフ $G = (V, E) \rightsquigarrow$ 各辺に向き付け \rightsquigarrow 有向グラフ $D = (V, A)$

既に証明したこと

$$L(G) = B(D)B(D)^T$$

$B_1(D) = B(D)$ から第 1 行を削除した行列

すぐに分かること

$$L_{11}(G) = B_1(D)B_1(D)^T$$

$$B_1(D)B_1(D)^T = \begin{pmatrix} -1 & +1 & 0 & 0 & 0 & 0 & +1 & 0 \\ 0 & -1 & +1 & 0 & 0 & 0 & 0 & +1 \\ 0 & 0 & -1 & +1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & -1 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & +1 & -1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ +1 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & +1 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & +1 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & +1 \\ +1 & 0 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & +1 & 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 & -1 & 0 & 0 & -1 \\ -1 & 3 & -1 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 2 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & -1 & 3 & -1 \\ -1 & 0 & 0 & -1 & 3 \end{pmatrix} = L_{11}(G)$$

行列式を用いた全域木の数え上げ (再掲)

無向グラフ $G = (V, E)$

定理：行列木定理

(Kirchhoff 1847)

G の全域木の総数は $\det(L_{11}(G))$ に等しい

証明の流れ

- 1 $L_{11}(G) = B_1(D)B_1(D)^T$ を確認する (済)
- 2 ビネ・コーシーの公式を $B_1(D)B_1(D)^T$ に適用する (済)
- 3 $B_1(D)$ の小行列式と G の全域木を対応させる

$S \subseteq A$ が全域木に対応する場合

$$B_1(D) = \begin{pmatrix} a & b & c & d & e & f & g & h \\ -1 & +1 & 0 & 0 & 0 & 0 & +1 & 0 \\ 0 & -1 & +1 & 0 & 0 & 0 & 0 & +1 \\ 0 & 0 & -1 & +1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & +1 & +1 & -1 & 0 \end{pmatrix} \begin{matrix} 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \\ 6 \end{matrix}$$

$$\det(B_1(D)[*, S]) = \begin{vmatrix} -1 & +1 & 0 & 0 & +1 \\ 0 & -1 & +1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & +1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \end{vmatrix} = -1$$

$S \subseteq A, |S| = |V| - 1$

補題

ここまでの設定において、

$$\det(B_1(D)[*, S]) = \begin{cases} \pm 1 & (S \text{ が } G \text{ の全域木の辺集合に対応するとき}) \\ 0 & (\text{そうではないとき}) \end{cases}$$

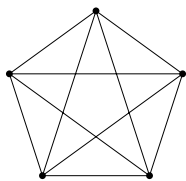
証明：前のページの例に書かれていることに基づけば、証明できる

- ▶ S が G の全域木の辺集合に対応するときは、全域木の葉に着目する (事実：頂点数 2 以上の全域木が必ず 2 つ以上の葉を含む)
- ▶ S が G の全域木の辺集合に対応しないときは、 S が閉路を含むので、その閉路に対応する列ベクトルの線形結合が 0 になることを示す

詳細は演習問題 □

頂点数 5 の完全グラフ K_5

$$\det(L_{11}(K_5)) = \begin{vmatrix} 4 & -1 & -1 & -1 \\ -1 & 4 & -1 & -1 \\ -1 & -1 & 4 & -1 \\ -1 & -1 & -1 & 4 \end{vmatrix} = 125$$



目次

① グラフのラプラス行列と接続行列

② 全域木の数え上げ

③ 今日のまとめ

$S \subseteq A$ が全域木に対応しない場合

$$B_1(D) = \begin{pmatrix} a & b & c & d & e & f & g & h \\ -1 & +1 & 0 & 0 & 0 & 0 & +1 & 0 \\ 0 & -1 & +1 & 0 & 0 & 0 & 0 & +1 \\ 0 & 0 & -1 & +1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & +1 & +1 & -1 & 0 \end{pmatrix} \begin{matrix} 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \\ 6 \end{matrix}$$

$$\det(B_1(D)[*, S]) = \begin{vmatrix} -1 & +1 & 0 & 0 & +1 \\ 0 & -1 & +1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & +1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \end{vmatrix} = 0$$

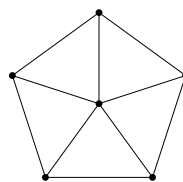
ここまでの議論をまとめると

$$\begin{aligned} \det(L_{11}(G)) &= \sum_{\substack{S \subseteq A \\ |S|=|V|-1}} \det(B_1(D)[*, S])^2 \\ &= \sum_{\substack{S \subseteq A, |S|=|V|-1 \\ S \text{ が全域木に対応する}}} \det(B_1(D)[*, S])^2 \\ &\quad + \sum_{\substack{S \subseteq A, |S|=|V|-1 \\ S \text{ が全域木に対応しない}}} \det(B_1(D)[*, S])^2 \\ &= \sum_{\substack{S \subseteq A, |S|=|V|-1 \\ S \text{ が全域木に対応する}}} 1 \\ &= G \text{ の全域木の総数} \end{aligned}$$

□

頂点数 6 のホイール W_6

$$\det(L_{11}(W_6)) = \begin{vmatrix} 3 & -1 & 0 & 0 & -1 \\ -1 & 3 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 3 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 3 & -1 \\ -1 & 0 & 0 & -1 & 3 \end{vmatrix} = 121$$



今日の目標

今日の目標

- ▶ 行列式を用いて全域木の数え上げができるようになる