

1 構造モデル (グラフ)

1.1 グラフとは

- 対象要素間の関係を直感的に把握するための数学的道具
- (例) 家系図, 組織図, システム構成図, 道路網, 通信網, アローダイアグラム
- 点の集合 V と, 点と点を結ぶ枝の集合 E の組 (V, E) を “グラフ” と呼び, グラフ G を $G = (V, E)$ のように表わす.
- 特に断らない限り, 点数は有限, ある 2 点間を同方向に結ぶ枝は 1 本以下とする. (cf. 自己閉路)
 - 無向グラフ (無向枝, 端点)
 - 有向グラフ (有向枝, 始点, 終点)

1.2 グラフの応用例

- 4 色問題
- 一筆書き (Königsberg の橋)

1.3 グラフの基本概念・用語

- 部分グラフ: 「グラフ $H = (U, F)$ が, グラフ $G = (V, E)$ の部分グラフ」
⇔ 「 $U \subset V$, $F \subset E$, かつ F に属する枝の端点 (始終点) は U に属する」
- 端点/始終点を共有する枝の順列 (シーケンス): 間接的「関係」を表す
 - 道 (path): 有向枝の順方向の順列 (枝の集合)
 - 鎖 (chain): 有向枝 (方向無視) / 無向枝の順列 (枝の集合)
 - 単純な道 (simple path): 同一点を 2 度以上通過しない道
 - 単純な鎖 (simple chain): 同一点を 2 度以上通過しない鎖
 - ループ (loop): 始点と終点の一致する鎖
 - 閉路 (closed path): 始点と終点の一致する道
 - 単純なループ/閉路: 同一点を 2 度以上通過しないループ/閉路
- 点同士, グラフ全体が繋がっているかどうか: 連結性
 - 点と点が連結: 点と点の間に鎖が存在する
 - グラフが連結 (connected): そのグラフの任意の 2 点が連結
 - グラフが強連結 (strongly connected): そのグラフの任意の 2 点間に道が存在する
 - 連結成分: 連結な極大 (精一杯大きくとった) 部分グラフ
 - 強連結成分: 強連結な極大 (精一杯大きくとった) 部分グラフ
- ★ 有向か無向か, 連結か非連結か, ループ/閉路を含むか否か
- ★ ある性質を有するグラフ: 完全グラフ, 二部グラフ, etc
- ★ 部分グラフに, 上記性質を満たすものを見出す.

1.4 木 (tree) : 無向グラフ

- 木 (tree) : 連結でループを含まないグラフ
木の性質 i) 枝の数 = $|V| - 1$ ii) 枝 1 本追加 \Rightarrow ループができる iii) 連結
- Spanning Tree (全域木, 極大木)
グラフ G の Spanning Tree : G の点をすべて含む部分グラフで木であるもの
- 木の例 :

1.5 グラフの表現 : 有向グラフ

- 点と枝に番号をふる.
隣接行列, 接続行列
- 与えられたグラフが閉路を含まない場合, 点の番号を付け替えることにより, その隣接行列を上三角行列とすることができる.
この時, 各点に与えた番号は, トポロジカル・オーダと呼ばれる. (cf. PERT)
- 与えられたグラフが閉路を含む場合, 点の番号を付け替えることにより, その隣接行列をブロック上三角行列とすることができる.
ブロックは強連結成分である.
ブロック (強連結成分) を求め, ブロックを合成点とみなして閉路を含まないグラフに帰着させ, ブロック上三角行列にする.
ブロック (強連結成分) を求めるには, 可到達行列を求めるとよい.
- 可到達行列 : i - j 成分 = i から j へ, 枝を 0 回以上辿って, 到達できる (1) か否 (0) かを表した行列.
- 隣接行列の乗算
$$a_{ij}^{(2)} = \bigvee_{k=1}^n (a_{ik} \wedge a_{kj}) = (a_{i1} \wedge a_{1j}) \vee (a_{i2} \wedge a_{2j}) \vee \cdots \vee (a_{in} \wedge a_{nj})$$

1.6 演習問題

