

彩色問題の論理解法

山田 俊行

<https://www.cs.info.mie-u.ac.jp/~toshi/>

2025 年 7 月

彩色問題

隣接領域を違う色にする塗り分けに，何色要るか？

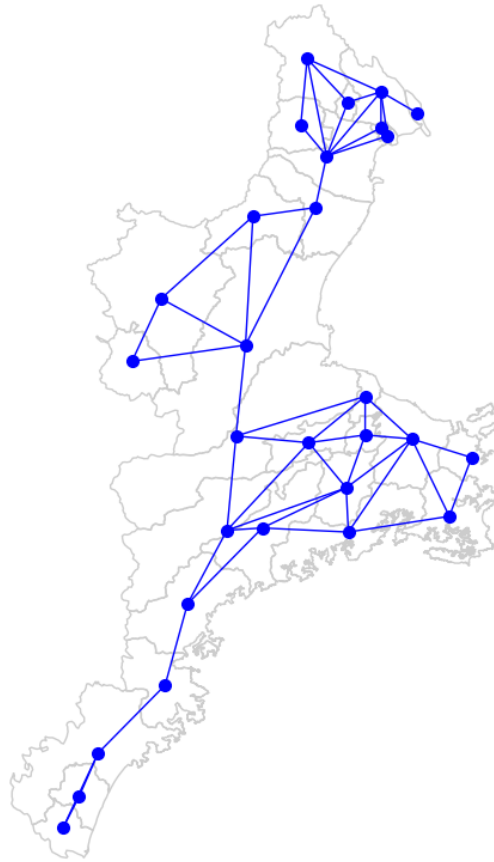


「組み合わせ最適化問題」の代表例

隣接関係のグラフ

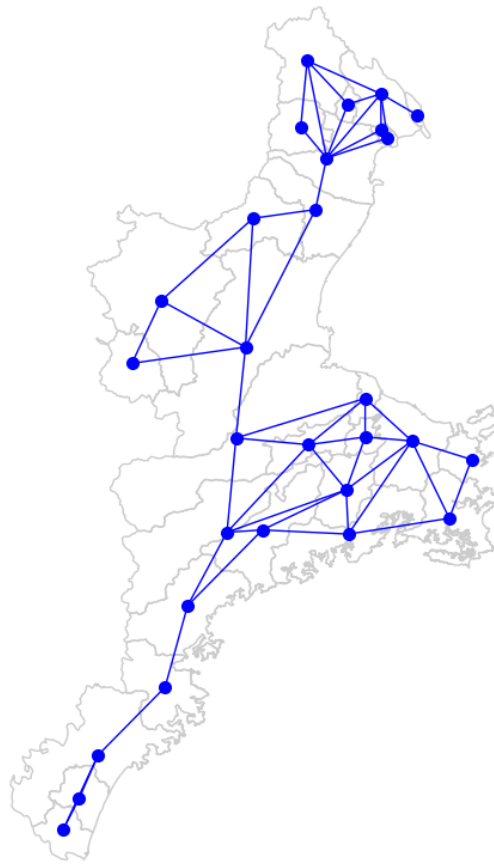
i と j が隣接 $\Leftrightarrow \{i, j\} \in G$

$G = \{ \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{1, 6\}, \{2, 3\}, \dots \}$



グラフの彩色問題

グラフの頂点を，隣り合う頂点が別の色になるように塗り分けるには，何色要るか？



彩色問題の論理式

頂点数 m の無向グラフ G が n 色で彩色可能

$\iff$

頂点への色の割り当てがあり, 隣接頂点を違う色にできる

$$\exists f : \{1, \dots, m\} \rightarrow \{1, \dots, n\} \quad \forall v, v' (\{v, v'\} \in G \Rightarrow f(v) \neq f(v'))$$

$\iff$

$$\exists R \subseteq \{1, \dots, m\} \times \{1, \dots, n\}$$

頂点と色の対応が存在

$$\forall v \exists c R(v, c)$$

各頂点 1 色以上

$$\forall v, c (c \neq c' \Rightarrow \neg(R(v, c) \wedge R(v, c')))$$

各頂点 1 色以下

$$\forall v, v', c (\{v, v'\} \in G \Rightarrow \neg(R(v, c) \wedge R(v', c)))$$

隣接で違う色

具体的な彩色問題の論理式

グラフ G の 3 彩色問題 ($c \in \{1, 2, 3\}$)

- 各頂点 1 色以上

$$\forall v (R(v, 1) \vee R(v, 2) \vee R(v, 3))$$

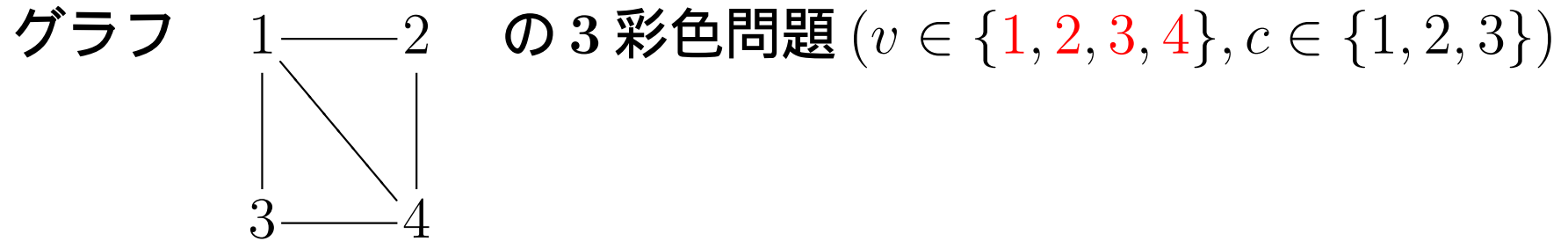
- 各頂点 1 色以下

$$\begin{aligned} \forall v (& \neg(R(v, 1) \wedge R(v, 2)) \wedge \\ & \neg(R(v, 1) \wedge R(v, 3)) \wedge \\ & \neg(R(v, 2) \wedge R(v, 3))) \end{aligned}$$

- 隣接で違う色

$$\begin{aligned} \forall v, v' (& \{v, v'\} \in G \Rightarrow \neg(R(v, 1) \wedge R(v', 1)) \wedge \\ & \{v, v'\} \in G \Rightarrow \neg(R(v, 2) \wedge R(v', 2)) \wedge \\ & \{v, v'\} \in G \Rightarrow \neg(R(v, 3) \wedge R(v', 3))) \end{aligned}$$

具体的な彩色問題の論理式



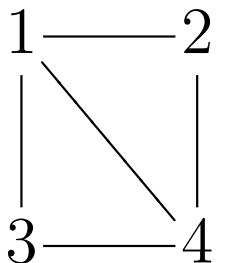
- 各頂点 1 色以上

$$(R(1, 1) \vee R(1, 2) \vee R(1, 3)) \wedge (R(2, 1) \vee R(2, 2) \vee R(2, 3)) \wedge \\ (R(3, 1) \vee R(3, 2) \vee R(3, 3)) \wedge (R(4, 1) \vee R(4, 2) \vee R(4, 3))$$

- 各頂点 1 色以下

$$(\neg(R(1, 1) \wedge R(1, 2)) \wedge \neg(R(1, 1) \wedge R(1, 3)) \wedge \neg(R(1, 2) \wedge R(1, 3))) \wedge \\ (\neg(R(2, 1) \wedge R(2, 2)) \wedge \neg(R(2, 1) \wedge R(2, 3)) \wedge \neg(R(2, 2) \wedge R(2, 3))) \wedge \\ (\neg(R(3, 1) \wedge R(3, 2)) \wedge \neg(R(3, 1) \wedge R(3, 3)) \wedge \neg(R(3, 2) \wedge R(3, 3))) \wedge \\ (\neg(R(4, 1) \wedge R(4, 2)) \wedge \neg(R(4, 1) \wedge R(4, 3)) \wedge \neg(R(4, 2) \wedge R(4, 3)))$$

具体的な彩色問題の論理式 (続き)

グラフ  の 3 彩色問題 ($v \in \{1, 2, 3, 4\}, c \in \{1, 2, 3\}$)

- 隣接で違う色

$$\begin{aligned} & (\neg(R(1, 1) \wedge R(2, 1)) \wedge \neg(R(1, 2) \wedge R(2, 2)) \wedge \neg(R(1, 3) \wedge R(2, 3))) \wedge \\ & (\neg(R(1, 1) \wedge R(3, 1)) \wedge \neg(R(1, 2) \wedge R(3, 2)) \wedge \neg(R(1, 3) \wedge R(3, 3))) \wedge \\ & (\neg(R(1, 1) \wedge R(4, 1)) \wedge \neg(R(1, 2) \wedge R(4, 2)) \wedge \neg(R(1, 3) \wedge R(4, 3))) \wedge \\ & (\neg(R(2, 1) \wedge R(4, 1)) \wedge \neg(R(2, 2) \wedge R(4, 2)) \wedge \neg(R(2, 3) \wedge R(4, 3))) \wedge \\ & (\neg(R(3, 1) \wedge R(4, 1)) \wedge \neg(R(3, 2) \wedge R(4, 2)) \wedge \neg(R(3, 3) \wedge R(4, 3))) \end{aligned}$$

具体的な彩色問題を表す論理式

「頂点 v の色は c 」を意味する命題 $R(v, c)$ を $P_{v,c}$ で表す

- 各頂点 1 色以上

$$(P_{1,1} \vee P_{1,2} \vee P_{1,3}) \wedge (P_{2,1} \vee P_{2,2} \vee P_{2,3}) \wedge \\ (P_{3,1} \vee P_{3,2} \vee P_{3,3}) \wedge (P_{4,1} \vee P_{4,2} \vee P_{4,3})$$

- 各頂点 1 色以下

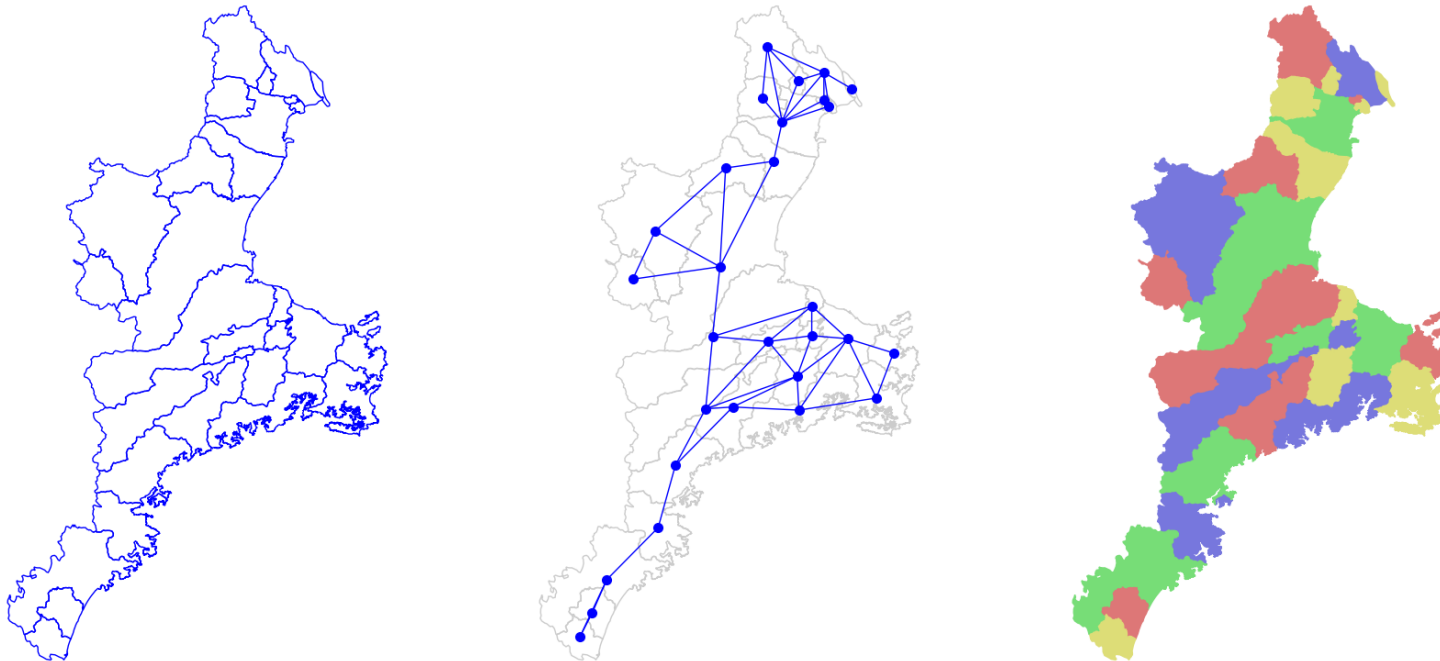
$$(\neg P_{1,1} \vee \neg P_{1,2}) \wedge (\neg P_{1,1} \vee \neg P_{1,3}) \wedge (\neg P_{1,2} \vee \neg P_{1,3}) \wedge \\ (\neg P_{2,1} \vee \neg P_{2,2}) \wedge (\neg P_{2,1} \vee \neg P_{2,3}) \wedge (\neg P_{2,2} \vee \neg P_{2,3}) \wedge \\ (\neg P_{3,1} \vee \neg P_{3,2}) \wedge (\neg P_{3,1} \vee \neg P_{3,3}) \wedge (\neg P_{3,2} \vee \neg P_{3,3}) \wedge \\ (\neg P_{4,1} \vee \neg P_{4,2}) \wedge (\neg P_{4,1} \vee \neg P_{4,3}) \wedge (\neg P_{4,2} \vee \neg P_{4,3})$$

- 隣接で違う色

$$(\neg P_{1,1} \vee \neg P_{2,1}) \wedge (\neg P_{1,2} \vee \neg P_{2,2}) \wedge (\neg P_{1,3} \vee \neg P_{2,3}) \wedge \\ (\neg P_{1,1} \vee \neg P_{3,1}) \wedge (\neg P_{1,2} \vee \neg P_{3,2}) \wedge (\neg P_{1,3} \vee \neg P_{3,3}) \wedge \\ (\neg P_{1,1} \vee \neg P_{4,1}) \wedge (\neg P_{1,2} \vee \neg P_{4,2}) \wedge (\neg P_{1,3} \vee \neg P_{4,3}) \wedge \\ (\neg P_{2,1} \vee \neg P_{4,1}) \wedge (\neg P_{2,2} \vee \neg P_{4,2}) \wedge (\neg P_{2,3} \vee \neg P_{4,3}) \wedge \\ (\neg P_{3,1} \vee \neg P_{4,1}) \wedge (\neg P_{3,2} \vee \neg P_{4,2}) \wedge (\neg P_{3,3} \vee \neg P_{4,3})$$

彩色問題の論理解法

- 領域の隣接をグラフで表現
- 地図の彩色問題をグラフの彩色問題として定式化
- 具体的なグラフの彩色問題を論理式で記述
- 命題論理式の充足可能性判定問題に帰着



出典

地図は「国土数値情報 行政区域データ」を加工して作成

<https://nlftp.mlit.go.jp/ksj/gml/>