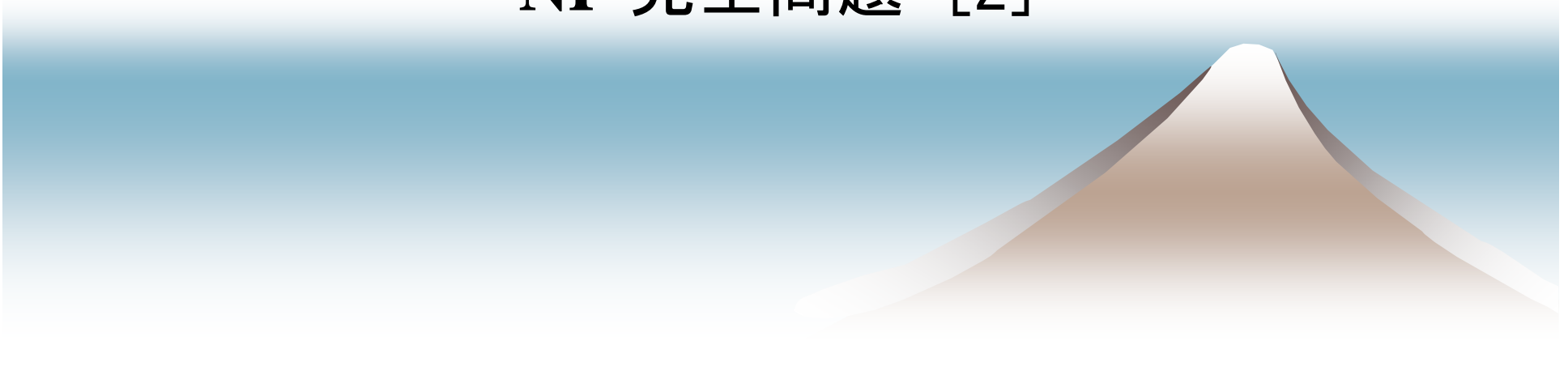


アルゴリズム論

平成22年11月08日

NP 完全問題 [2]



今までの帰着の例

$3\text{SAT} \triangleright \text{SAT}$ $\text{SAT} \triangleright 3\text{SAT}$

$k\text{-Color} \triangleright \text{Chromatic}$

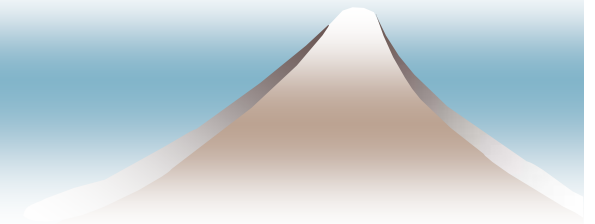
$\text{Chromatic} \triangleright k\text{-Color}$

いずれも，関連した問題の帰着例

そこで，一見異なる問題の帰着例

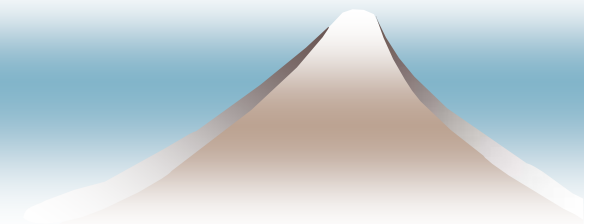
$\text{SAT} \triangleright k\text{-Color}$

を示す



k-Color は SAT に帰着できる

- ◆ k-Color の入力は, グラフ G と色数 k
- ◆ この G と k から『 G を k 色で彩色可能なとき, かつそのときに限り, f は充足可能である』となる性質をもつ和積形式のブール式 f を, 多項式時間で作る



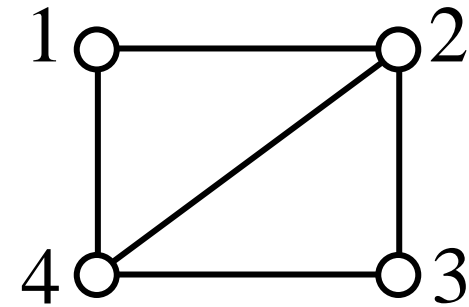
彩色問題を SAT で解く例題

このグラフは 3 色で彩色可能か？

ブール変数は12個用意する

$$x_{vc} \quad (1 \leq v \leq 4, 1 \leq c \leq 3)$$

頂点 v に色 c を塗るとき $x_{vc} = 1$,
そうでないとき $x_{vc} = 0$



		色		
		1	2	3
頂 点	1	1	0	0
	2	0	1	0
	3	1	0	0
	4	0	0	1

各頂点には色を一つ

頂点に色は少なくとも一つ：

$$(x_{11} \vee x_{12} \vee x_{13})(x_{21} \vee x_{22} \vee x_{23})$$

$$(x_{31} \vee x_{32} \vee x_{33})(x_{41} \vee x_{42} \vee x_{43})$$

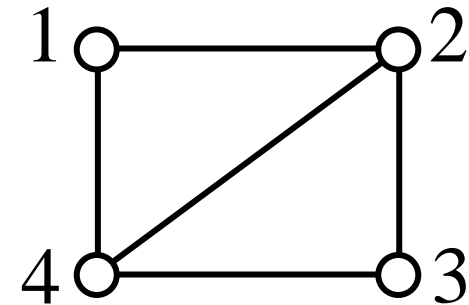
色 1 と 2 を同時に塗らない：

$$\overline{(x_{11} \vee x_{12})} \overline{(x_{21} \vee x_{22})} \overline{(x_{31} \vee x_{32})} \overline{(x_{41} \vee x_{42})}$$

色 1 と 3，色 2 と 3 もダメ：

$$\overline{(x_{11} \vee x_{13})} \overline{(x_{21} \vee x_{23})} \overline{(x_{31} \vee x_{33})} \overline{(x_{41} \vee x_{43})}$$

$$\overline{(x_{12} \vee x_{13})} \overline{(x_{22} \vee x_{23})} \overline{(x_{32} \vee x_{33})} \overline{(x_{42} \vee x_{43})}$$



		色		
		1	2	3
頂 点	1	1	0	0
	2	0	1	0
	3	1	0	0
	4	0	0	1

辺の両端は別の色

頂点 1 と 2 には別の色を塗る :

$$(\overline{x_{11}} \vee \overline{x_{21}})(\overline{x_{12}} \vee \overline{x_{22}})(\overline{x_{13}} \vee \overline{x_{23}})$$

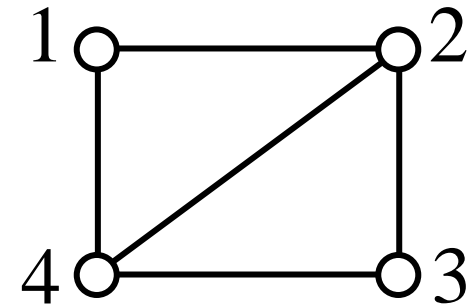
他の辺についても同様に :

$$(\overline{x_{11}} \vee \overline{x_{41}})(\overline{x_{12}} \vee \overline{x_{42}})(\overline{x_{13}} \vee \overline{x_{43}})$$

$$(\overline{x_{21}} \vee \overline{x_{31}})(\overline{x_{22}} \vee \overline{x_{32}})(\overline{x_{23}} \vee \overline{x_{33}})$$

$$(\overline{x_{21}} \vee \overline{x_{41}})(\overline{x_{22}} \vee \overline{x_{42}})(\overline{x_{23}} \vee \overline{x_{43}})$$

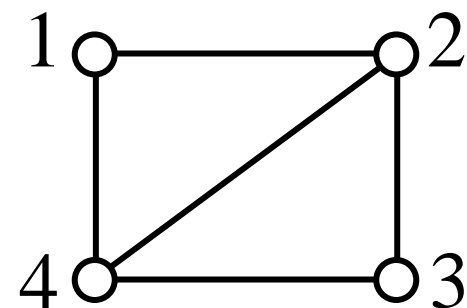
$$(\overline{x_{31}} \vee \overline{x_{41}})(\overline{x_{32}} \vee \overline{x_{42}})(\overline{x_{33}} \vee \overline{x_{43}})$$



		色		
		1	2	3
頂 点	1	1	0	0
	2	0	1	0
	3	1	0	0
	4	0	0	1

$f(x_{11}, x_{12}, \dots, x_{43})$ まとめると...

$$\begin{aligned}
 &= (\textcolor{red}{x}_{11} \vee x_{12} \vee x_{13})(x_{21} \vee \textcolor{red}{x}_{22} \vee x_{23}) \\
 &\quad (\textcolor{red}{x}_{31} \vee x_{32} \vee x_{33})(x_{41} \vee x_{42} \vee \textcolor{red}{x}_{43}) \\
 &\quad \overline{(x_{11} \vee \textcolor{red}{x}_{12})} \overline{(x_{21} \vee \textcolor{red}{x}_{22})} \overline{(x_{31} \vee \textcolor{red}{x}_{32})} \overline{(x_{41} \vee \textcolor{red}{x}_{42})} \\
 &\quad \overline{(x_{11} \vee \textcolor{red}{x}_{13})} \overline{(x_{21} \vee \textcolor{red}{x}_{23})} \overline{(x_{31} \vee \textcolor{red}{x}_{33})} \overline{(x_{41} \vee \textcolor{red}{x}_{43})} \\
 &\quad \overline{(\textcolor{red}{x}_{12} \vee \textcolor{red}{x}_{13})} \overline{(x_{22} \vee \textcolor{red}{x}_{23})} \overline{(\textcolor{red}{x}_{32} \vee \textcolor{red}{x}_{33})} \overline{(\textcolor{red}{x}_{42} \vee \textcolor{red}{x}_{43})} \\
 &\quad \overline{(x_{11} \vee \textcolor{red}{x}_{21})} \overline{(\textcolor{red}{x}_{12} \vee \textcolor{red}{x}_{22})} \overline{(\textcolor{red}{x}_{13} \vee \textcolor{red}{x}_{23})} \\
 &\quad \overline{(x_{11} \vee \textcolor{red}{x}_{41})} \overline{(\textcolor{red}{x}_{12} \vee \textcolor{red}{x}_{42})} \overline{(\textcolor{red}{x}_{13} \vee \textcolor{red}{x}_{43})} \\
 &\quad \overline{(\textcolor{red}{x}_{21} \vee \textcolor{red}{x}_{31})} \overline{(x_{22} \vee \textcolor{red}{x}_{32})} \overline{(\textcolor{red}{x}_{23} \vee \textcolor{red}{x}_{33})} \\
 &\quad \overline{(\textcolor{red}{x}_{21} \vee \textcolor{red}{x}_{41})} \overline{(x_{22} \vee \textcolor{red}{x}_{42})} \overline{(\textcolor{red}{x}_{23} \vee \textcolor{red}{x}_{43})} \\
 &\quad \overline{(x_{31} \vee \textcolor{red}{x}_{41})} \overline{(\textcolor{red}{x}_{32} \vee \textcolor{red}{x}_{42})} \overline{(\textcolor{red}{x}_{33} \vee \textcolor{red}{x}_{43})}
 \end{aligned}$$



		色		
		1	2	3
頂点	1	1	0	0
	2	0	1	0
	3	1	0	0
	4	0	0	1

ブール式の和項を数える

□ グラフの頂点数 n , 辺数 e , 色数 k

- 頂点に色は少なくとも一つ : 和項は n 個

$$(x_{11} \vee x_{12} \vee \cdots \vee x_{1k}) \cdots (x_{n1} \vee x_{n2} \vee \cdots \vee x_{nk})$$

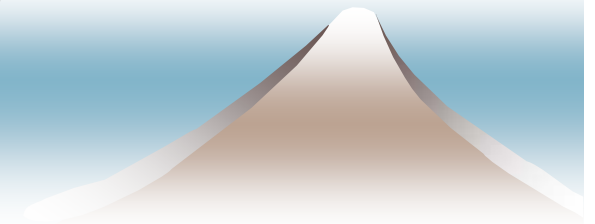
- 色 i と j を頂点 v に同時に塗らない : $(\overline{x_{vi}} \vee \overline{x_{vj}})$

for $1 \leq v \leq n, 1 \leq i < j \leq k \Rightarrow$ 和項は $nk(k-1)/2$ 個

- 頂点 i と j には別の色 p を塗る : $(\overline{x_{ip}} \vee \overline{x_{jp}})$

for $(i, j) \in E, 1 \leq p \leq k \Rightarrow$ 和項は ek 個

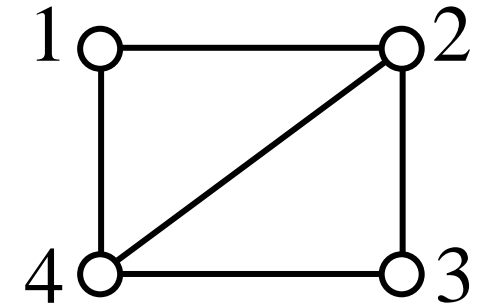
和項は全部で $n + nk(k-1)/2 + ek$ 個



グラフをリストで表現する

□ グラフ = [辺1, 辺2, ..., 辺last],
 辺 = [頂点1, 頂点2]

$G = [[1, 2], [1, 4], [2, 3], [3, 4], [4, 2]]$



```
def checkGraph(G):  
    """ グラフ情報 G から頂点名のリストを作る """  
    vtxList = []  
    for edge in G:  
        if edge[0] not in vtxList:  
            vtxList.append(edge[0])  
        if edge[1] not in vtxList:  
            vtxList.append(edge[1])  
    return vtxList
```

課題 col : k-Color

- ◆ k-Color を解くプログラムを satisfiability を利用して作成せよ

```
def k_color(G, k):  
    vtxList = checkGraph(G)  
    CNF = []  
    for vtx in vtxList:  
        ..... CNF.append(.....)  
    for edge in G:  
        ..... CNF.append(.....)  
    vrblList = satisfiability(CNF)  
    if vrblList == []:    print "impossible"  
    else:                print vrblList  
    return
```

