

ゴール:

九鳥の巣原理の証明は

「長いものしかない」という結果の紹介

(Haken, 1985)

定義 (リテラル・節・CNF)

- 原子論理式 φ またはその否定 $\neg\varphi$ を リテラル と呼ぶ。

- リテラルの有限集合 $\{L_1, \dots, L_n\}$ を 節 と呼ぶ。
論理式 $L_1 \vee L_2 \vee \dots \vee L_n$ と同一視する。

節は 0 個のリテラルからなる節 $\{\}$ を 上 と表す。

- 節の有限集合 $\{C_1, \dots, C_n\}$ を CNF と呼ぶ。
論理式 $C_1 \wedge \dots \wedge C_n$ と同一視する。

例 : CNF $\{\neg\neg p, r\}, \{\neg p, q\}, \{r, q\}$ は
論理式 $(\neg p \vee r) \wedge (\neg p \vee q) \wedge r$ に対応。

命題: 任意の古典命題論理の論理式に対して
えりと論理的に等価な CNF が存在する。

例: • $P \rightarrow Q \equiv \neg P \vee Q$

• $(P \rightarrow Q) \rightarrow P \equiv \neg(\neg P \vee Q) \vee P$
 $\equiv (\neg \neg P \wedge \neg Q) \vee P$
 $\equiv (P \vee P) \wedge (\neg Q \vee P)$
 $\equiv P \wedge (\neg Q \vee P)$

定義: (導出計算) $\phi \in CNF$ とする。

節 C の ϕ からの長さ n の導出とは

節の列 $C_1, C_2, \dots, C_n = C^{\geq}$ あり

各 $k \in \{1, \dots, n\} \cap \mathbb{N}$

- C_k は ϕ に現れる節であるか、もしくは
- ある $i, j < k$ が存在して以下のとおり:

$$\begin{cases} C_i = A \vee \boxed{P} \vee B \\ C_j = D \vee \neg P \vee E \end{cases}$$

$$C_k = A \vee B \vee \boxed{C} \vee \boxed{D} \vee E$$

とかく3.

例:

CNF $(P \vee Q) \wedge \neg P \wedge (\neg Q \vee P)$ から

空節上の長さの導出:

① $P \vee Q$

② $\neg P$

③ Q (①と②から)

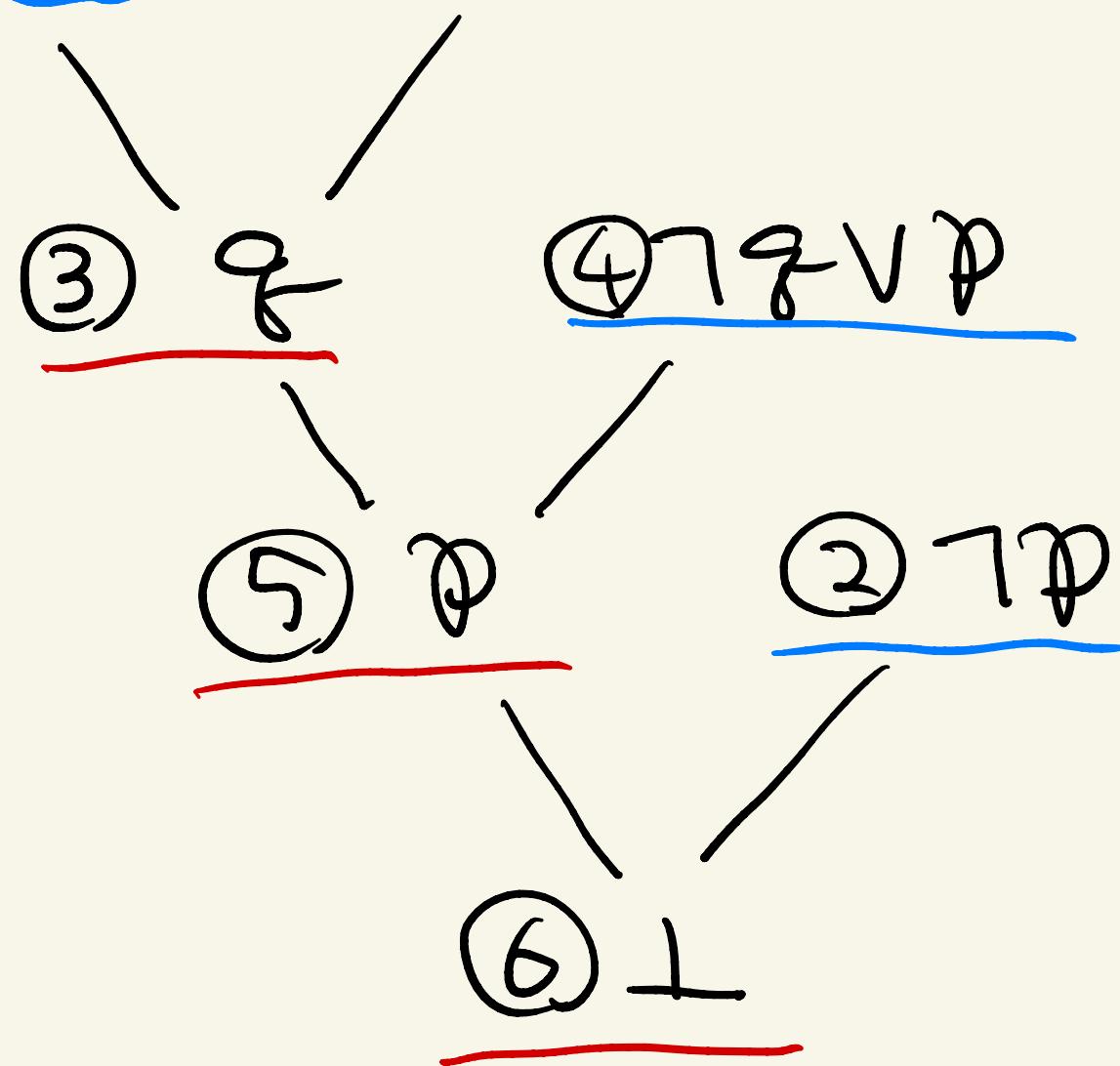
④ $\neg Q \vee P$

⑤ P (③と④から)

⑥ \perp (②と⑤から)

記法: 導出は木とし表す:

例: ① $P \vee Q$ ② $T \oplus$



命題: CNF φ から上への導出が存在する
とせ、 φ は充足不能である。

命題: 古典命題論理の論理式 $\varphi \vdash_{\text{2u2}}$

以下は同値:

- φ は恒真
- $\neg\varphi$ が充足不能

例: $(P \vee Q) \wedge \neg P \wedge (\neg Q \vee P)$ は
充足不能。

定義: $n \in \mathbb{N}$ に対し

n 穴 $n+1$ 眼 の九鳥の漢原理のCNFは

原子論理式 $p_1^1, p_2^1, \dots, p_n^1$

$p_1^2, p_2^2, \dots, p_n^2,$

\vdots
 $p_1^{n+1}, p_2^{n+1}, \dots, p_n^{n+1}$ $l=1, 2$

以下の節を八つ結んでたる、 PHP_n が春す。

• $p_1^i \vee p_2^i \vee \dots \vee p_n^i$ ($i = 1, \dots, n+1$)

• $\neg p_k^i \vee \neg p_k^j$ $\left\{ \begin{array}{l} i, j \in \{1, \dots, n+1\} \\ k \in \{1, \dots, n\} \\ i \neq j \end{array} \right.$

例: PHP₁ (1穴2ヨリのとき)

$$\underline{p_1^1} \wedge \underline{p_1^2} \wedge \underline{\neg(p_1^1 \vee p_1^2)}$$

コメント:

- p_1^1 : 「九鳥1が穴1にいる」
- p_1^2 : 「九鳥2が穴1にいる」
- $\neg(p_1^1 \vee p_1^2)$: 「九鳥1と2が穴1に同時にいることはない」

$$\neg(p_1^1 \wedge p_1^2)$$

例: ¬PHP_i は

$$\neg (\varphi_1 \wedge \varphi_1^2 \wedge (\neg \varphi_1 \vee \neg \varphi_1^2))$$

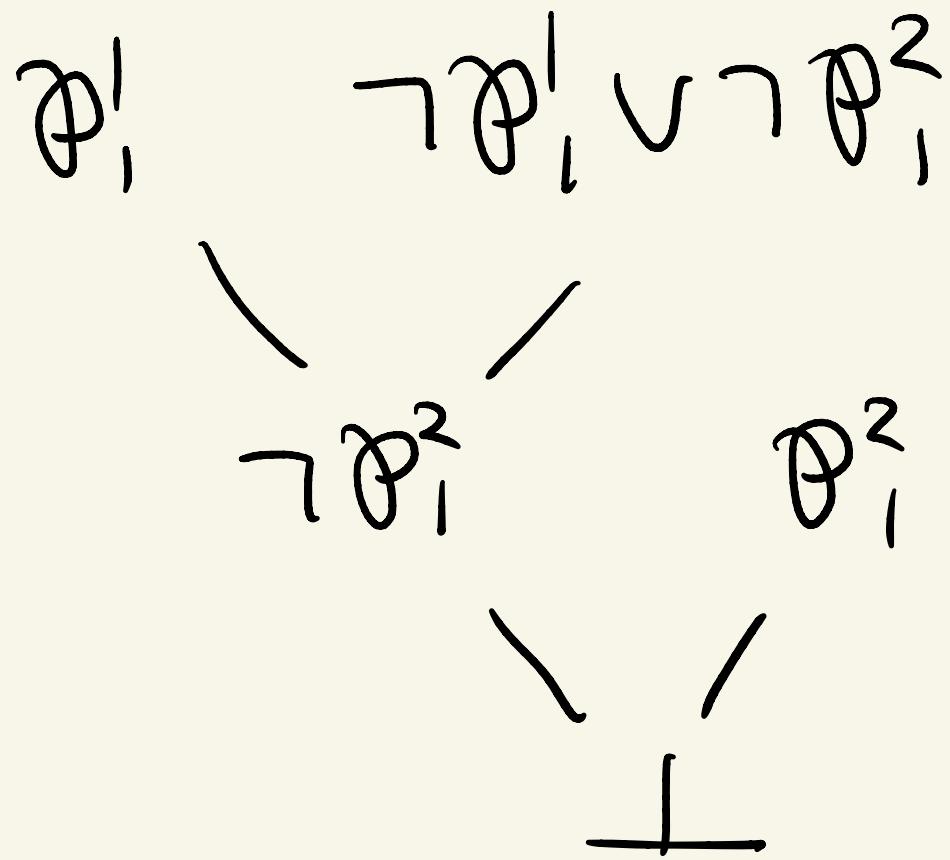
$$\equiv \neg \varphi_1 \vee \neg \varphi_1^2 \vee (\varphi_1 \wedge \varphi_1^2)$$

$$\equiv (\varphi_1 \wedge \varphi_1^2) \rightarrow (\varphi_1 \wedge \varphi_1^2).$$

これは恒真で

「」の鳩の巣原理と対応。

151: PHP, が し て な い 答え:



例 : PHP₂ (2穴3ヨリax±) は
上下の9つの穴をA2"結んだ"だ。

$$\textcircled{1} \quad p_1^1 \vee p_2^1$$

$$\textcircled{2} \quad p_1^2 \vee p_2^2$$

$$\textcircled{3} \quad p_1^3 \vee p_2^3$$

$$\textcircled{4} \quad \neg p_1^1 \vee \neg p_1^2$$

$$\textcircled{5} \quad \neg p_1^1 \vee \neg p_1^3$$

$$\textcircled{6} \quad \neg p_1^2 \vee \neg p_1^3$$

$$\textcircled{7} \quad \neg p_2^1 \vee \neg p_2^2$$

$$\textcircled{8} \quad \neg p_2^1 \vee \neg p_2^3$$

$$\textcircled{9} \quad \neg p_2^2 \vee \neg p_2^3$$

例 : PHP₂ (2穴3ヨリax±) は

上×下の9つの節をV₂" 結んでいた；

- | | | |
|---|--|--|
| ① 7($\varnothing_1 \vee \varnothing_2^1$) | ④ $\varnothing_1^1 \wedge \varnothing_1^2$ | ⑦ $\varnothing_2^1 \wedge \varnothing_2^2$ |
| ② 7($\varnothing_1^2 \vee \varnothing_2^2$) | ⑤ $\varnothing_1^1 \wedge \varnothing_1^3$ | ⑧ $\varnothing_2^1 \wedge \varnothing_2^3$ |
| ③ 7($\varnothing_1^3 \vee \varnothing_2^3$) | ⑥ $\varnothing_1^2 \wedge \varnothing_1^3$ | ⑨ $\varnothing_2^2 \wedge \varnothing_2^3$ |

すなはち

$$((\varnothing_1^1 \vee \varnothing_2^1) \wedge (\varnothing_1^2 \vee \varnothing_2^2) \wedge (\varnothing_1^3 \vee \varnothing_2^3))$$

$$\rightarrow (\textcircled{4} \textcircled{5} \textcircled{6} \textcircled{7} \textcircled{8} \textcircled{9}).$$

命題: 各 $n \in \mathbb{N} \Rightarrow \neg \text{PHP}_n$ は充足不能.

例: PHP_2 から上への羣出が"ある"と見る.

まず" $P_0^1 = a_0, P_0^2 = b_0, P_0^3 = c_0$ と約束.

(穴は1と2, 鳥は a, b, c と続む.)

すると PHP_2 は以下 \wedge 節の \wedge にまる:

- ① $a_1 \vee a_2$ ④ $\neg a_1 \vee \neg b_1$ ⑦ $\neg a_2 \vee \neg b_2$
- ② $b_1 \vee b_2$ ⑤ $\neg a_1 \vee \neg c_1$ ⑧ $\neg a_2 \vee \neg c_2$
- ③ $c_1 \vee c_2$ ⑥ $\neg b_1 \vee \neg c_1$ ⑨ $\neg b_2 \vee \neg c_2$

15 || (27"王) :

① $a_1 \vee a_2$ ② $\neg a_2 \vee \neg b_2$

⑩ $a_1 \vee \neg b_2$

⑫ $a_1 \vee \neg c_1$

③ $b_1 \vee b_2$ ⑥ $\neg b_1 \vee \neg c_1$

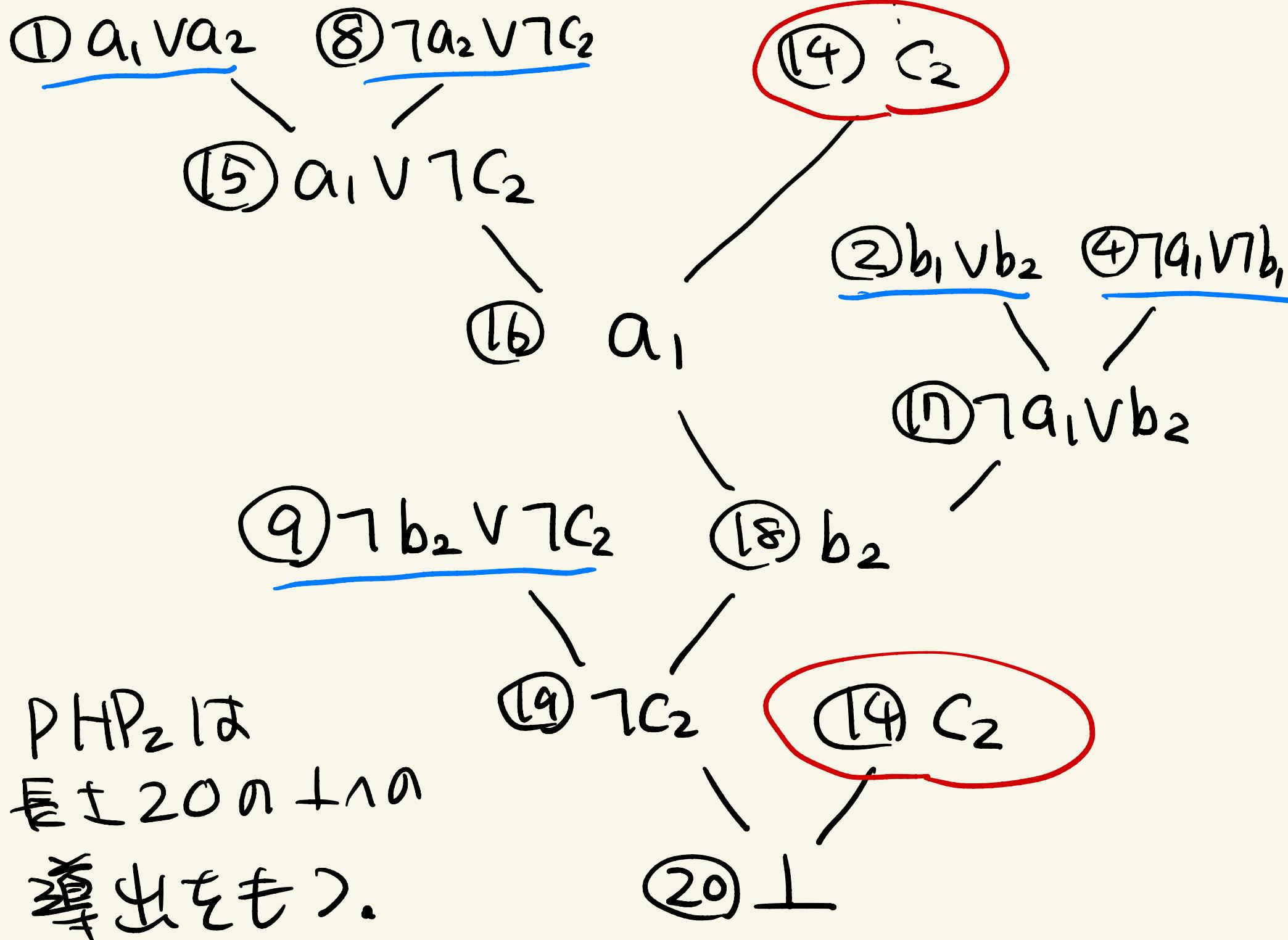
⑪ $b_2 \vee \neg c_1$

⑤ $\neg a_1 \vee \neg c_1$

⑬ $\neg c_1$

③ $c_1 \vee c_2$

⑭ c_2



定理 (Haken, 1985) :

ある定数 C が存在し、

任意の PHP_n から 1 人の導出の長さ $L \vdash n^2$

$L \geq C \cdot 2^n$ が成立。

コメント: すべて導出計算の証明器を

つぶすたら PHP₃ が“すべて”に解けなかた。

PHP₂ の長さ 2^{110} の導出は観
察上未だ。

まとめ: 九鳥の準原理の証明は長い。

与多話: $P \neq NP$ 予想との関連?
(限定算術?)

参考資料: Massimo Lauria の講義資料

<https://massimolauria.net/courses/2015.ProofComplexity/>