

# 充足可能性ソルバ (SAT ソルバ) の原理

Hiromi ISHII

2024-03-10

Tsukuba Computer Mathematics Seminar 2024

# 自己紹介

自己紹介

# 自己紹介

---

いし い ひろ み

## ◆ 石井大海

- ◆ 2018 年度 筑波大学数学専攻博士後期課程修了（照井研）
- ◆ 計算機合宿には 2014 年から参加
- ◆ 現職： Haskell 製大規模数値計算ベンチャー研究開発職
- ◆ 宣伝：今年 05/11, 12 に横浜でお芝居をするので興味のある方は是非観にきてください

# 充足可能性ソルバ (SAT ソルバ) の原理

充足可能性ソルバ (SAT ソルバ) の原理

# 本日の話題：充足可能性問題と SAT ソルバ

- ◆ 充足可能性問題：与えられた命題論理式が（古典的に）充足可能かどうかを判定する問題
  - ▶ 古典命題論理式：命題変数  $P_1, \dots, Q_1, \dots$  を  $\wedge$ （かつ）、 $\vee$ （または）、 $\rightarrow$ （ならば）、 $\neg$ （でない）で結んで得られる論理式
  - ▶ 古典的充足可能性：与えられた式を真とするような、命題変数への真偽値。  
○（真）または ×（偽）の割り当てが存在するか？
- ◆ 充足可能性（SATisfiability）を略して SAT と呼ぶ。
- ◆ 判定問題としては NP- 完全：総当たりで解けるような任意の問題が SAT に帰着できる
- ◆ 色々な問題が SAT（やその拡張である SMT ソルバ）で解け、実用上も重要

# SAT で解ける問題の例：論理パズル

## 問 1 (三人の島民 [1])

常に嘘だけをいう嘘吐きと、本当のことだけをいう正直者だけが住む島で、A, B, C 三人の島民に出会った。彼らのいうことには：

- ◆ A：「B と C はどちらも正直者だ」
- ◆ B：「A は嘘吐きで、C は正直者だ」

A, B, C はそれぞれ正直者か、嘘吐きか？

# 三人の島民：回答

- ◆  $A, B, C$  を「A が正直者」「B が正直者」「C が正直者」を表す命題変数とする
- ◆ 情報を命題論理式に変換して  $(1) \wedge (2)$  を充足する解を求めればよい：

$$A \iff B \wedge C \tag{1}$$

$$B \iff \neg A \wedge C \tag{2}$$

- ◆ 真偽値表を書いてみると、全員嘘吐きだとわかる。

$A$	$B$	$C$	(1)	(2)	$(1) \wedge (2)$	$A$	$B$	$C$	(1)	(2)	$(1) \wedge (2)$
○	○	○	○	×	×	×	○	○	×	○	×
○	○	×	×	×	×	×	○	×	○	×	×
○	×	○	×	○	×	×	×	○	○	×	×
○	×	×	×	○	×	×	×	×	○	○	○

# SAT で解ける問題の例：数独

- ◆ 簡単な例として、 $4 \times 4$  の小さな数独の問題を SAT で解くことを考える。
- ◆  $i, j, k \leq 4$  に対し命題変数  $P_{ij}^k$  を用意する ( $d_{ij} = k$  というきもち)。
- ◆ 各マスには  $1, 2, 3, 4$  のいずれかの数字一つを入れる。

$d_{14}$	$d_{24}$	$d_{34}$	$d_{44}$
$d_{13}$	$d_{23}$	$d_{33}$	$d_{43}$
$d_{12}$	$d_{22}$	$d_{32}$	$d_{42}$
$d_{11}$	$d_{21}$	$d_{31}$	$d_{41}$

$$\bigwedge_{i \leq 4} \bigwedge_{j \leq 4} \left\{ \left( P_{ij}^1 \vee P_{ij}^2 \vee P_{ij}^3 \vee P_{ij}^4 \right) \wedge \bigwedge_{k \leq 4} \bigwedge_{l \neq k} \left( P_{ij}^k \implies \neg P_{ij}^l \right) \right\} \quad (3)$$



# SAT で解ける問題の例：数独 （続）

- ◆ 各行、各列、各  $2 \times 2$  の小ブロックには各数字  $1, \dots, 4$  が一つずつ入る。
  - ▶ 「各行」は次のように書ける（「各列」も  $i, j$  の役割を入れ換え同様）：

$$\bigwedge_{i \leq 4} \bigwedge_{k \leq 4} (P_{i1}^{\neq k} \vee P_{i2}^{\neq k} \vee P_{i3}^{\neq k} \vee P_{i4}^{\neq k}) \quad (4)$$

- ▶ 演習問題：「一意性」の条件が要らない理由を考えてみよう。
  - ▶ 演習問題：「各ブロック」の条件を書き下してみよう。
- ◆ あとは盤面の情報を個別に  $P_{ij}^{\neq k}$  で与えてやれば、個別の問題を SAT で解ける！

まとめ

まとめ

# まとめ

---

- ◆ Matome here

# 参考文献

---

- [1] レイモンド・スマリヤン, “スマリヤンの決定不能の論理パズル ゲーデルの定理と様相論理,” 白揚社, 2008.