

# 将棋の実現可能局面数の推計

## Statistical estimation of the number of legal positions in Shogi

---

石井颯太郎, 田中哲朗 (東京大学)

GPW2024

2024年 11月 15日

石井颯太郎, 田中哲朗. “将棋の実現可能局面数の推定.” ゲームプログラミングワークショップ2024論文集, pp. 150-157, 情報処理学会, 2024.

# 本発表の要約

---

## 課題

将棋の状態数に関して, 既知の上下界はギャップが大きい.  
→ 将棋の状態数を高い精度で正確に推定したい.

## 提案手法

- **将棋の合法局面 (=実現可能局面) の判定手法を開発した.**
- 同アルゴリズムを用いて, **将棋の状態数を推計した.**

## 結果

約  $6.55 \times 10^{68}$  個という**有効数字3桁の推計値**を得た.

# 本研究で発見した合法的局面の例

どちらも 初期局面から到達可能

※なぜそう分かるかは後述

9	8	7	6	5	4	3	2	1	
飛			圭	と		と			一 先手番
角	歩	歩	マ	金	圭	と			二
と	香	金	圭	マ	マ	香	香	王	三
飛	銀				銀				四
角						圭			五
			歩	マ		マ	全		六
	香		玉		香			早	七
				歩	早	と	香		八
マ	銀					香			九

9	8	7	6	5	4	3	2	1	
王					マ				一 先手番
									二
圭						と		杏	三
			香				銀		四
				銀					五
						歩		馬	六
		香			マ				七
	龍								八
			桂					玉	九

# 研究背景

---

**状態数** (実現可能局面数, 状態空間複雑性) … ゲームの規模を特徴づける量の1つ

- ゲームの規模それ自体が興味の対象になる
- ゲームの解決可能性を測るための目安になる

→ 様々なゲームに対して, 状態数の計算が試みられてきた

〈参考: “ゲームの解決” の種類〉

弱解決 = 初期局面のゲーム値も, その証明に必要な各局面での最善手も判明している

強解決 = 初期局面から到達可能な全局面に対して, ゲーム値と最善手が判明している

# 状態数計算の難しさ

---

**局面だけを見て, それが初手から到達可能か (合法か) 判定することが難しいゲームは, 状態数の計算も難しい傾向にある.**

将棋において, 到達可能性の判定が難しい要因:

- 王手の放置が禁止されている
- パスが禁止されている
- 打ち歩詰めが禁止されている

## 先行研究 … 将棋の状態数

---

禁則事項を破らない駒配置を 厳密に数え上げることで, 上界・下界が計算されている

- $4.65 \times 10^{62} \sim 9.14 \times 10^{69}$  (篠田, 2008)
- $2.45 \times 10^{64} \sim 6.78 \times 10^{69}$  (都 et al, 2022)

→ しかし, 上下界の大きなギャップは未解決のまま. (到達可能性のチェックが難しいため)

# 本研究での状態の定義

---

## 先行研究と共通

- 千日手・連続王手の回数は考慮しない
- 先手番の局面のみを考慮

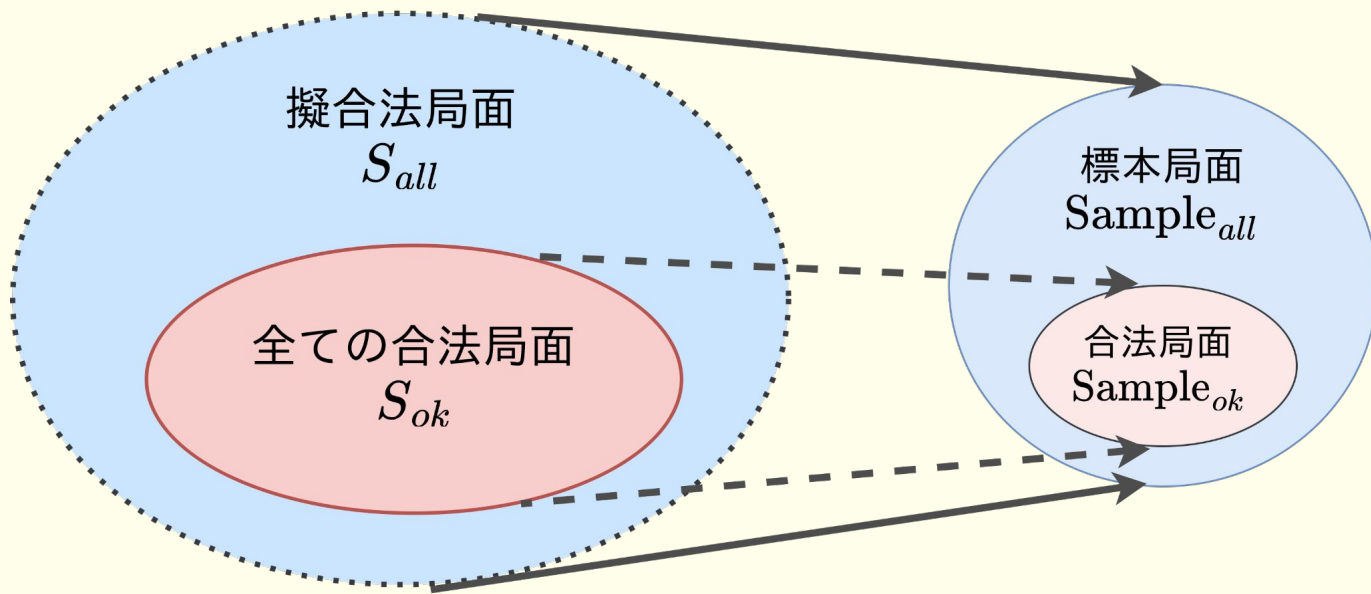
## 先行研究との違い

左右反転して同一となる2つの局面を同一視

(※将棋ではどの駒の動きも左右対称なため, 左右反転した局面を元と同一とみなすのが自然.)

# 本研究の手法

統計的推計により, 将棋の状態数を高い精度で求める



※本研究では  $|Sample_{all}| = 5 \times 10^9$  (50億標本) とした.



# 推計の流れ

---

1. 標本局面集合  $\text{Sample}_{all}$  の生成
2. 合法的な標本局面集合  $\text{Sample}_{ok}$  の検出
3. 母比率の区間推定

※2. の実行の際に、局面の合法性判定アルゴリズムが必要

Python実装: <https://github.com/u-tokyo-gps-tanaka-lab/shogilib>

C++実装: <https://github.com/u-tokyo-gps-tanaka-lab/YaneuraOu>

## 手法 > ① 標本局面集団の生成

---

1. 王将以外の駒種に対して「盤上／駒台に駒 p が各何枚あるか」のパターンを生成
2. 各パターンに当てはまる駒配置を求める
3. 求めた駒配置に整数を重複なく割り当てる

→ 該当する駒配置 (擬合法局面) の総数 =  $|S_{all}| \div \text{約 } 8.09 \times 10^{70} \text{ 個}^{[*]}$

[\*] 厳密には 80, 880, 932, 079, 767, 835, 177, 773, 204, 009, 328, 769, 812, 438, 521, 503, 800, 714, 936, 366, 945, 233, 084, 532 個

## 手法 > ① 標本局面集団の生成

---

- 反則（二歩・行きどころのない駒・王手放置）も含めて生成
  - 反則局面は合法性チェックの際に除去
  - 左右対称性や反則をある程度考慮しての生成は, 実装が煩雑
    - 本研究では実装の容易さを重視して, 王2枚の左右対称性のみを考慮して生成
- $S_{all}$  を実際に生成するのではなく, 事前に計算したテーブルを用いて, ある整数と1対1対応する局面を導く
  - 変換手法の詳細は予稿を参照

## 手法 > ① 標本局面集団の生成

---

区間  $[0, |S_{all}| - 1]$  内の整数を1つ生成する事は, 対応する局面を1つ生成する事と等価

- この区間内の一様乱数を50億個生成し, 対応する局面に変換
- 変換した50億局面を標本として, 合法局面の割合を調べる.

## 手法 > ② 標本中の合法局面を見つける

---

擬合法局面の組から, 2段階に分けて非合法局面を取り除く

### A. 盤面を見ただけで分かる反則局面を除去

- 二歩, 行き所のない駒, 王手放置
- ここで左右の対称性のチェックも行う

### B. 反則ではないが, 初手から到達できない局面を除去

- ここで合法性判定アルゴリズムが必要. 最も難しい

→ 取り除かれずに残った局面が, 合法局面となる.

## 手法 > ② 標本中の合法局面を見つける

---

擬合法局面の組から, 2段階に分けて非合法局面を取り除く

### A. 盤面を見ただけで分かる反則局面を除去

- 二歩, 行き所のない駒, 王手放置
- ここで左右の対称性のチェックも行う

### B. 反則ではないが, 初手から到達できない局面を除去

- ここで合法性判定アルゴリズムが必要. 最も難しい

→ 取り除かれずに残った局面が, 合法局面となる.

## 左右の対称性のチェック

左右反転すると, 辞書式順序が元の局面より小さくなる局面を除く.

- 通過: 49億4506万3843個
  - 50億標本の **98.9%**
- 排除: 5493万6157個



## 二歩・行き所のない駒を含む局面の排除

盤面を見れば判定可能

- 通過: 1億8722万0063個
  - 50億標本の **3.74%**
- 排除: 47億5784万3780個





## 相手の玉を取れるのに、放置されている局面の排除

盤面を見れば判定可能

- 通過: 5898万1117個
  - 50億標本の **1.18%**
- 排除: 1億2823万8946個

→ チェックを通過した5898万1117個から合法局面を探索.

※将棋では、王手の放置や自殺手は反則.

9	8	7	6	5	4	3	2	1	
		▲				杏	と	㇔	一
㇔				と	㇔				二
㇔	㇔	▲				㇔	歩	㇔	三
	㇔				▲	と			四
㇔	龍	全	と	王				金	五
玉		歩	全	馬	㇔	㇔	と		六
歩		▲	㇔			と	龍		七
	圭		桂	㇔		歩	桂		八
					㇔				九

▲ 先手番

## 手法 > ② 標本中の合法局面を見つける

---

擬合法局面の組から, 2段階に分けて非合法局面を取り除く

A. 盤面を見ただけで分かる反則局面を除去

- 二歩, 行き所のない駒, 王手放置
- ここで左右の対称性のチェックも行う

B. 反則ではないが, 初手から到達できない局面を除去

- ここで合法性判定アルゴリズムが必要. 最も難しい

→ 取り除かれずに残った局面が, 合法局面となる.

## 反則ではないが, 初手から到達できない局面を除く

---

- 局面が合法である = 「初期局面から到達可能である」
- だが, 初期局面から特定の局面に到達可能かの判定は難しい

➡ 初期局面と相互に到達できる「遡りやすい合法局面」を用意し,  
「遡りやすい合法局面」に遡れるかを判定すれば良い.

➡ 擬合法局面から「遡りやすい合法局面」に辿れるならば, 「遡りやすい合法局面」を経由して初期局面にまで辿れる.

# 反則ではないが, 初手から到達できない局面を除く

初期配置

9	8	7	6	5	4	3	2	1	
香	桂	銀	金	玉	金	銀	桂	香	一 先手番
	飛						角		二
歩	歩	歩	歩	歩	歩	歩	歩	歩	三
									四
									五
									六
歩	歩	歩	歩	歩	歩	歩	歩	歩	七
	角						飛		八
香	桂	銀	金	玉	金	銀	桂	香	九

到達可能か不明

擬合法局面

9	8	7	6	5	4	3	2	1	
王				マ					一 先手番
									二
王						と		杏	三
			香				驥		四
				留					五
							歩	馬	六
			王		マ				七
	龍								八
			桂					玉	九

遡りやすい合法局面

相互に遷移可能

?

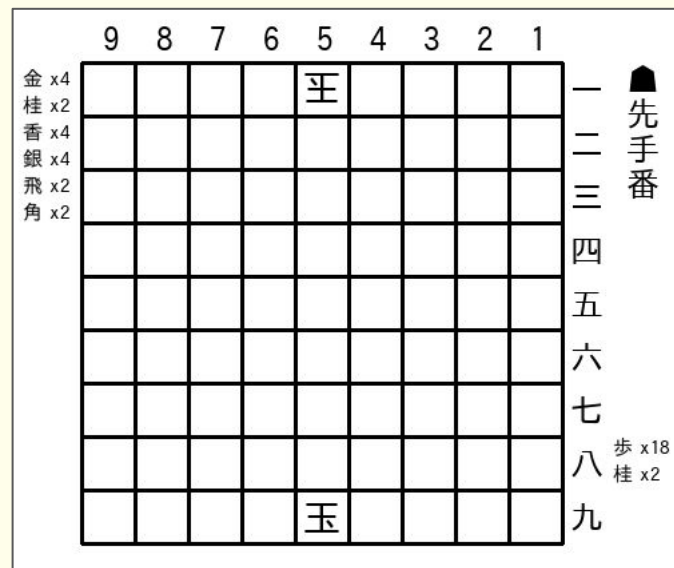
遡って探索

## 反則ではないが、初手から到達できない局面を除く

「遡りやすい合法局面」として ”**KK局面**” を用いる

**KK局面** := 「玉2枚のみの合法局面」

ただし手番, 駒の配置, 持ち駒は自由.



# 反則ではないが, 初手から到達できない局面を除く

初期配置

9	8	7	6	5	4	3	2	1	
香	桂	銀	金	玉	金	銀	桂	香	▲ 先手番
	飛						角		一二
歩	歩	歩	歩	歩	歩	歩	歩	歩	三
									四
									五
									六
歩	歩	歩	歩	歩	歩	歩	歩	歩	七
	角						飛		八
香	桂	銀	金	玉	金	銀	桂	香	九

到達可能か不明

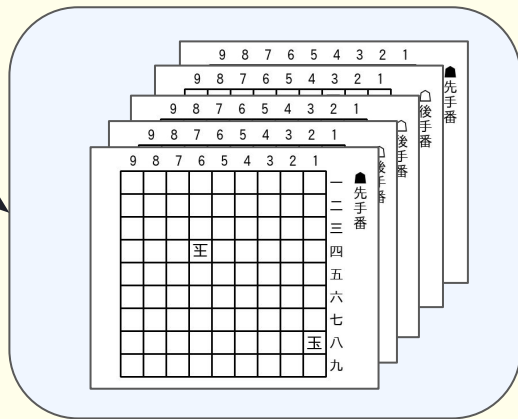
擬合法局面

9	8	7	6	5	4	3	2	1	
王				マ					▲ 先手番
									一二
王						と		杏	三
			香				驥		四
				留					五
							歩	馬	六
		王		マ					七
	龍								八
			桂					玉	九

金 x2  
桂 x1  
香 x1  
歩 x7  
銀 x2

銀 x1  
歩 x7  
香 x1  
桂 x1  
金 x2

KK局面の集合



相互に遷移可能

遡って探索

## 擬合法局面からKK局面への探索

貪欲最良優先探索 (greedy best-first search) で, 末端からKK局面に向かって遡っていく

---

**Algorithm 1** can\_reach\_KK

---

入力: 局面  $pos$

出力: Success or Failure

```
1:  $q \leftarrow \{pos\}$ 
2: while  $q$  is not Empty do
3:    $pos1 \leftarrow pos$  s.t.  $\operatorname{argmin}_{pos \in q} H(pos)$ 
4:    $q \leftarrow q - \{pos1\}$ 
5:   if  $H(pos1) = 0$  then
6:     return Success
7:   for all  $pos2 \in \operatorname{prev}(pos1)$  do
8:      $q \leftarrow q \cup \{pos2\}$ 
9: return Failure
```

---

## 探索に用いるヒューリスティック関数の定義

$$H(pos) = a \cdot \underline{N(pos)} + b \cdot \underline{P(pos)} + c \cdot \underline{D(pos)}$$

↑  
王以外の  
盤上の駒数

↑  
盤上の  
成り駒数

↑  
盤上の成り駒が、  
敵陣から  
何段離れている  
かの総和

$H(pos) = 0$  ならば pos は KK 局面

- 本研究では  $a = 10, b = 10, c = 1$  を採用
- 手番を考慮せず、盤面を見て線形和を求めるだけ



## 探索に用いるヒューリスティック関数の目的

$$H(pos) = a \cdot \underline{N(pos)} + b \cdot \underline{P(pos)} + c \cdot \underline{D(pos)}$$

↑  
盤上の駒を  
減らす

↑  
盤上の成り駒を  
減らす

↑  
盤上の成り駒を  
成れる場所に  
戻す

$H(pos) = 0$  ならば pos は KK 局面

- 本研究では  $a = 10, b = 10, c = 1$  を採用
- 手番を考慮せず, 盤面を見て線形和を求めるだけ

## 探索に用いるヒューリスティック関数の計算例

9 8 7 6 5 4 3 2 1

金 x2  
桂 x1  
香 x1  
歩 x7  
銀 x2

▲ 先手番

一 二 三 四 五 六 七 八 九

銀 x1  
歩 x7  
香 x1  
桂 x1  
金 x2

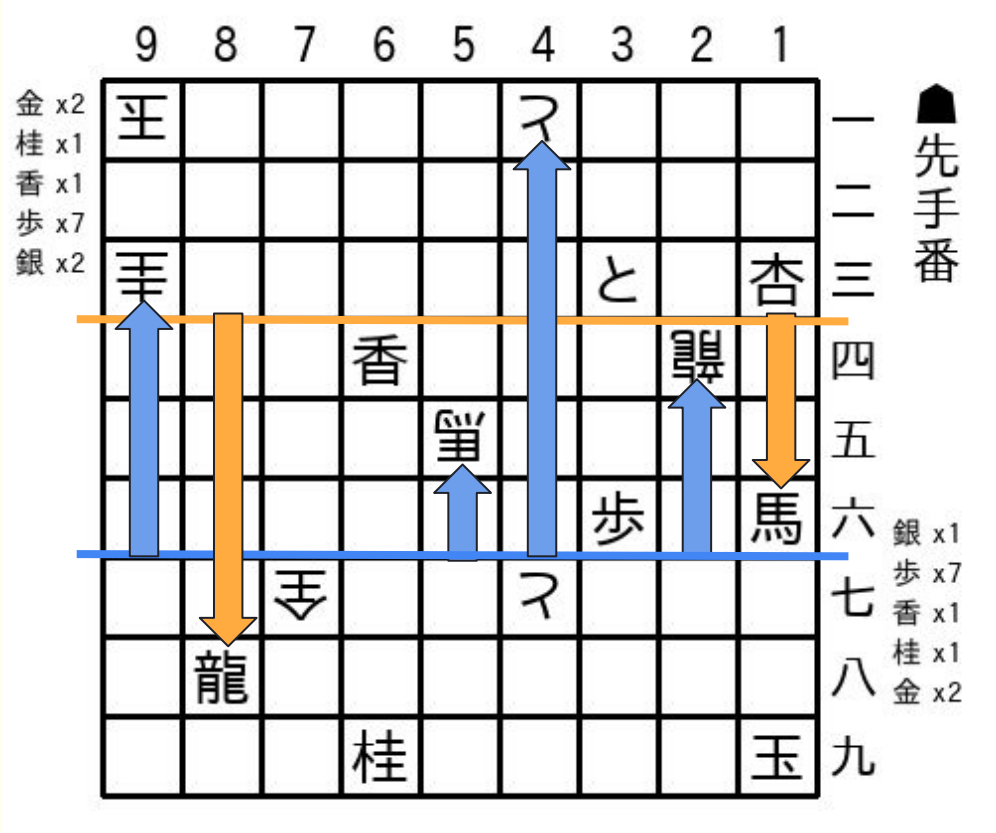
$$N(pos) = 13$$

$$P(pos) = 10$$

$$\begin{aligned} D(pos) &= 6 + 4 + 3 + 2 + 3 + 5 \\ &= 23 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\therefore H(pos) &= 130 + 100 + 23 \\ &= 253\end{aligned}$$

# 探索に用いるヒューリスティック関数の計算例



$$N(pos) = 13$$

$$P(pos) = 10$$

$$D(pos) = 6 + 4 + 3 + 2 + 3 + 5 = 23$$

$$\therefore H(pos) = 130 + 100 + 23 = 253$$

# 探索で発見した, KK局面に遡る手順の例

(420手)

9	8	7	6	5	4	3	2	1	
㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	一
㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	二
㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	㇏	三
㇏	㇏	㇏	㇏						四
						㇏			五
						㇏		玉	六
					㇏		㇏		七
								㇏	八
					㇏		王	㇏	九

▲ 先手番

※局面は篠田 (2008) p.4 より引用

## 手法 > ③ 母比率の区間推定

- $S_{all}$  中の合法局面の割合  $p = \frac{|S_{ok}|}{|S_{all}|}$
- 標本数  $n$ , 標本中の合法局面の数  $s$ , 標本比率  $\hat{p} = \frac{s}{n}$

この時, 二項分布の正規近似による  $p$  の  $3\sigma$  (約99.73%) 信頼区間は

$$\hat{p} - 3 \cdot \sqrt{\frac{\hat{p}(1 - \hat{p})}{n}} \leq p \leq \hat{p} + 3 \cdot \sqrt{\frac{\hat{p}(1 - \hat{p})}{n}}$$

$p$  が分かれば, 全体の状態数  $|S_{ok}|$  の期待値も求まる

# 50億標本に対する $3\sigma$ の推定

---

## 推定時の条件

- $|S_{all}| \approx 8.09 \times 10^{70}$  (既出; 厳密な値は省略)
- 標本数  $n = 5 \times 10^9$  (既出)
- 実際に貪欲最良優先探索した局面数 5898万1117個  
= 合法性チェック (先述) を通った局面
- 探索した全局面に対して, 数万以内の探索ノード数で探索終了
  - KK局面への到達可能性を証明: 4049万1613個
  - KK局面への到達不能性を証明: 1848万9504個

## 50億標本に対する $3\sigma$ の推定

---

### 結果

- 標本中に見つかった合法局面の数  $s = 40491613$ 
  - $\rightarrow$  標本全体に占める合法局面率  $\hat{p} = 8.0983226 \times 10^{-3}$
- 合法局面数の期待値  $\hat{p} \times |S_{all}| = 6.5499 \dots \times 10^{68}$
- 母比率の  $3\sigma$  信頼区間  $0.0080945 \dots \leq p \leq 0.0081021 \dots$

$$\therefore 6.546923 \dots \times 10^{68} \leq |S_{ok}| \leq 6.553074 \dots \times 10^{68}$$

$$|S_{ok}| \approx (6.55 \pm 0.003) \times 10^{68}$$

## KK局面の貪欲最良優先探索がうまく行った理由

---

実験から判明した傾向:

- **到達不可能**な局面の場合, 行き詰まりがすぐに発生する
- **到達可能**な局面の場合, 少ないノード数で到達できる



# 到達不可能な局面の行き詰まり

到達不可能な局面は, すぐに途中で行き詰まって遡れなくなる傾向 (表2参照)

手数	局面数
0	18,488,938
1	480
2	83
3	3

3手遡れた例:

9 8 7 6 5 4 3 2 1

	と		早			ㄥ	と	圭
		驥	杏	変	歩	笛		歩
料	ㄥ	飛	糸		ㄥ			
	歩	杏		ㄥ	香			
			ㄥ				全	
	変		料				ㄥ	
金	銀		王				銀	変
糸	玉		ㄥ					
ㄥ	馬	手	歩	歩		と	歩	

一 二 三 四 五 六 七 八 九

○後手番

9 8 7 6 5 4 3 2 1

	と		早			ㄥ	と	圭
		驥	杏	変	歩	笛		歩
料	ㄥ	飛	糸		ㄥ			
	歩	杏		ㄥ	香			
			ㄥ				全	
	変						ㄥ	
金	銀		王				銀	変
糸	玉	料	ㄥ					
ㄥ	馬	手	歩	歩		と	歩	

一 二 三 四 五 六 七 八 九

▲先手番

9 8 7 6 5 4 3 2 1

	と		早			ㄥ	と	圭
		驥	杏	変	歩	笛		歩
料	ㄥ	飛	糸		ㄥ			
	歩	杏		ㄥ	香			
			ㄥ				全	
	変						ㄥ	
金			王				銀	変
糸	玉	銀	ㄥ					
ㄥ	馬	手	歩	歩		と	歩	

一 二 三 四 五 六 七 八 九

○後手番

9 8 7 6 5 4 3 2 1

	と		早			ㄥ	と	圭
		驥	杏	変	歩	笛		歩
料	ㄥ	飛	糸		ㄥ			
	歩	杏		ㄥ	香			
			ㄥ				全	
	変						ㄥ	
金			王				銀	変
糸	玉	ㄥ						
ㄥ	馬	手	歩	歩		と	歩	

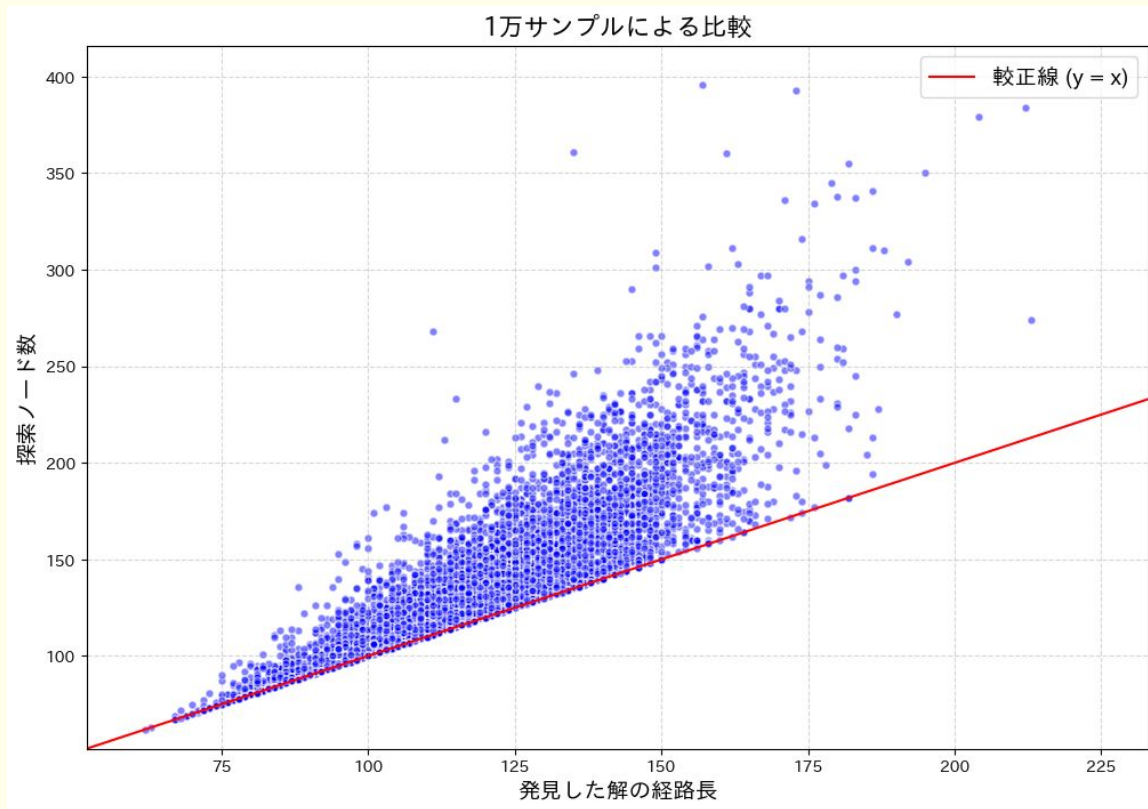
一 二 三 四 五 六 七 八 九

▲先手番

33

# 到達可能な局面の探索ノード数

貪欲最良優先探索は, 少ないノード数で解を発見していた.



## 関連研究 … ゲームの状態数の統計的推計

---

### Tromp (2021) による実験

1. 擬合法局面 (:= 合法か分からない局面) を列挙する
2. 擬合法局面を何個かランダムに取り出し、  
その中の合法局面の数を調べる
3. 2.の結果から全体の状態数を推計する

→ チェスの状態数を 約  $4.82 \times 10^{44}$  個と推計 (200万標本)

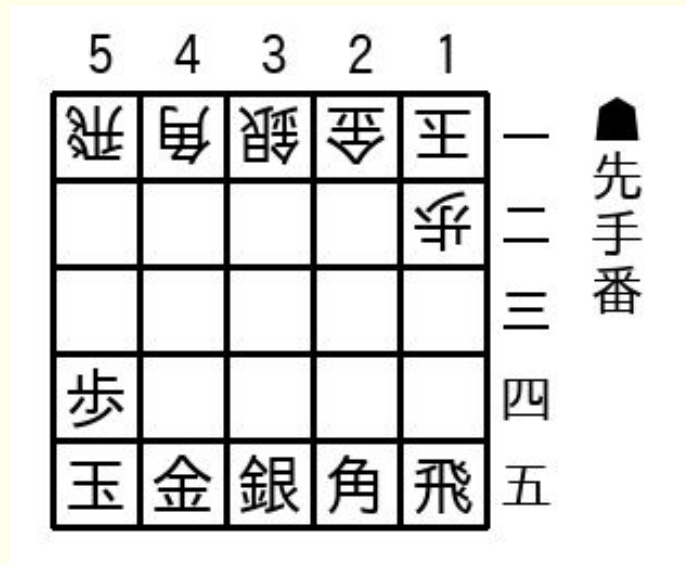
※合法局面の検出のため、初期局面からの最良優先探索で到達可能性を判定

## 関連研究 … 5五将棋の状態数

- 5×5マス盤で行う小型の将棋
- 本研究と同じ手法によって、状態数を約  $2.38 \times 10^{18}$  個と推定 (石井・田中, 2024)

### Tromp (2021) との主な違い

- 到達可能性の探索方向が逆
- 探索に“KK局面”を利用



石井颯太郎, 田中哲朗. “5五将棋の実現可能局面数の推計.” 情報処理学会研究報告 ゲーム情報学 (GI), Vol. 2024-GI-53, No. 1, 2024.

# まとめ

---

## 課題

将棋の状態数に関して, 既知の上下界はギャップが大きい.  
→ 将棋の状態数を高い精度で正確に推定したい.

## 提案手法

- **将棋の合法局面 (=実現可能局面) の判定手法を開発した.**
- 同アルゴリズムを用いて, **将棋の状態数を推計した.**

## 結果

約  $6.55 \times 10^{68}$  個という**有効数字3桁の推計値**を得た.