

## 2 重可移群に共役で含まれる可移部分群の一計算方法

宮本 泉\*

IZUMI MIYAMOTO

山梨大学

UNIVERSITY OF YAMANASHI

### 1 Introduction

#### 1.1 群 $G$ に共役で含まれる部分群

$G, H$ : 集合  $\Omega$  上の置換群のとき、  
ある  $g \in \text{Sym}(\Omega) = \{1, 2, \dots, n\}$  で、 $H$  の  $g$ -共役  $g^{-1}Hg = H^g$  が

$$H^g \subseteq G$$

となることはあるか？また、そのような  $g$  の探し方は？

#### 1.2 GAP システムの群のライブラリ

置換群のライブラリには、

- 30 次までの可移群
- 2499 次までの primitive な群

がある。

群  $G$  と、その部分群  $H$  が、共に、ライブラリにある群でも、そのままでは、 $H \subset G$  となるとは限らない。

← ライブラリは同型類の分類リストだから。

すなわち、置換群のライブラリにあるのは、

共役類  $\{G^g | g \in \text{Sym}(n)\}$  のうちの 1 つ。

そのとき、 $H$  が  $G$  の部分群  $\iff \exists g \in \text{Sym}(n)$  such that  $H^g \subset G$

---

\*imiyamoto@yamanashi.ac.jp

### 1.3 【例1】 散在型有限単純群 Co.3

Co.3 は、同じく散在型有限単純群 McL や HS を極大部分群として含む。Co.3 は、276 次の 2 重可移置換群として与えられる。このとき、具体的に、

$$\text{McL}, \text{HS} \subset \text{Co.3} \subset \text{Sym}(276)$$

となるように、McL や HS を求める方法は？

- McL は、Co.3 の 1 点固定部分群となる。← 包含関係がよく分かる。
- HS は、100 次と 176 次の 2 通りの置換群として与えられる。これから、276 次の置換群として作ることができるが ([例 2])、このようにしてできた HS は、そのままでは  $\text{HS} \subset \text{Co.3}$  とはなってくれない。

– Case 1: この作り方が適当であった場合。ある  $g \in \text{Sym}(276)$  によって、次が成立。

$$\text{HS}^g \subset \text{Co.3}$$

– Case 2: この作り方が適当でなかった場合。すべての  $g \in \text{Sym}(276)$  で、次が成立。

$$\text{HS}^g \not\subset \text{Co.3}$$

### 1.4 【例2】 HS

- HS が 100 次の置換群として与えられたとき、1 点固定部分群は、 $M(11)$  である。
- HS は 176 次の 2 重可移群となる。 $M(11)$  も、176 次の primitive な群となる。このとき、次を満たす  $g \in \text{Sym}(176)$  を求めることができるか？

$$M(11)^g \subset \text{HS}$$

GAP システムの primitive な群のライブラリから、176 次の群として  $M(11)$  と HS をもってきて、上の条件を満たす  $g$  を求めたい。

【注】  $M(11)$  は小さい群なので、176 次の HS の中で、比較的簡単に生成させることができる。

### 1.5 問題の設定

- 例にあげたような有限単純群とその (極大) 部分群の包含関係を、コンピュータで確認したい。
- $H^g \subset G$  を満たす  $g$  を探す一般的な方法は無い。
- $H$  が小さい群ならば、 $G$  の中に  $H$  と同型な群を構成する方が易しいであろう。
- $H$  は、比較的大きな群の場合を考えることにする。
- $G$  は  $\text{Sym}(n)$  よりはるかに小さいので、 $H$  と  $g \in \text{Sym}(n)$  で  $G$  を生成するような  $g$  を探すのは無理。

## 2 準備

### 2.1 今までの研究との関連

群の可移拡大  $n-1$  次の可移な群  $H$  から、 $n$  次の 2 重可移群  $G$  で、1 点固定部分群が、

$$G_n = \{g \in G \mid n^g = n \in \Omega\} = H$$

となる群を構成する。

→ スーパースキームを使った構成法を得た (2006)

### 2.2 今回の実験

$G$ :  $n$  次の 2 重可移群、3 重可移ではない。

$H$ :  $n$  次の可移群

→  $H^g \subseteq G$  となる  $g \in \text{Sym}(n)$  を探す

【注】可移拡大の  $H$  も、 $H \subset \text{Sym}(n)$  で、特に、 $n^h = n$  for  $\forall h \in H$

### 2.3 $G, H$ の制約の主な理由

- $H$ : プログラムが複雑にならないようにするため。
- $G$ : 必要となるスーパースキーム計算で、爆発が起こらないようにするため。スーパースキームで群が決まるようにするため。

### 2.4 アソシエーションスキーム、スーパースキーム

$G$  は  $\Omega$  上の置換群  $\Omega^2 = \Omega \times \Omega$  への作用:  $(x, y)^g = (x^g, y^g)$   
このとき、下の作用の作る orbit の全体は、それぞれ、

- $G$  は可移、 $\Omega^2$  への作用 → アソシエーションスキーム
- $\Omega^2$  への作用 → コヒアラントコンフィギュレーション
- $\Omega, \Omega^2, \Omega^3$  への作用 → 3-スーパースキーム

を作る。

### 2.5 スーパースキーム

定義.  $(\Omega, \Pi)$  が  $t$ -スーパースキームであるとは、 $\iff$

S1.  $\Pi = \{\Pi^1, \Pi^2, \dots, \Pi^t\}$ ,  $t \geq 2$ , で  $\Pi^\ell$  は  $1 \leq \ell \leq t$  において  $\Omega^\ell$  の分割,

S2.  $\sigma \in \text{Sym}(\ell)$  について、 $\sigma((y_1, y_2, \dots, y_\ell)) = (y_{\sigma(1)}, y_{\sigma(2)}, \dots, y_{\sigma(\ell)})$ ,  $\Pi^\ell = \{R_0^\ell, R_1^\ell, \dots, R_{d_\ell}^\ell\}$ ,  $1 \leq \ell \leq t$ , とおくと、すべての  $R_k^\ell$  と  $\sigma \in \text{Sym}(\ell)$ , に対して、 $\sigma(R_k^\ell) \in \Pi^\ell$  ... ( symmetric )

S3. projection  $\pi_j^\ell : \Omega^\ell \rightarrow \Omega^{\ell-1}$  を

$\pi_j^\ell((y_1, y_2, \dots, y_\ell)) = (y_1, y_2, \dots, y_{j-1}, y_{j+1}, \dots, y_\ell)$  で定義すると,  
すべての  $R_k^\ell \in \Pi^\ell$ ,  $2 \leq \ell \leq t$  に対して,  $\pi_j^\ell(R_k^\ell) \in \Pi^{\ell-1}$ ,

S4. すべての  $R_k^\ell$ ,  $2 \leq \ell \leq t$ , と, すべての  $\mathbf{y} = (y_1, y_2, \dots, y_{\ell-1}) \in \pi_j^\ell(R_k^\ell)$  に対して, constant  $p_{k,j}^\ell = |(\pi_j^\ell)^{-1}(\mathbf{y}) \cap R_k^\ell|$  が存在. 特に,  $p_{k,j}^\ell = |R_k^\ell|/|\pi_j^\ell(R_k^\ell)|$ .  $\dots$  (regular)

### 3 Algorithm

#### 3.1 Algorithm (スーパースキーム)

- $G$  と  $H$  の作るスーパースキームを計算する。
- $H$  の作るスーパースキームのフュージョンスキームを計算して、 $G$  の作るスーパースキームと同型になりうるものを探す。
  - $(\Omega, \Pi)$  が  $(\Omega, \Pi')$  のフュージョンスキーム  $\iff \Pi^\ell$  は  $\Pi^\ell$  の refinement
- 同型になりうるものが得られたら、その自己同型群が  $G$  と共役になるかどうか計算する。

#### 3.2 Algorithm (orbit)

- $G$  と  $H$  の  $\Omega^3$  上の orbit  $\Pi^3$  と  $\Pi'^3$  を計算する。
- $H$  の orbit を適当にまとめて、 $Sym(\Omega)$  の元で移して  $G$  の orbit と一致する可能性のあるものを求める。
- orbit 全体を不変に保つ群が、 $G$  と共役であるかどうか計算する。(共役計算の困難な場合：2009 本研究集会)

#### 3.3 計算の困難さについて

- 可移な群の作るアソシエーションスキームでも同様な方法が適用できるが、非常に多くの群が同じアソシエーションスキームを作る場合がある。(2008 本研究集会)
- 同様に、非常に多くの群が  $\Omega^3$  上に同じ orbit を持つ、すなわち、同じ 3-スーパースキームを作る場合がある。
- primitive な群なら、アソシエーションスキームで、ほぼ決まる。
- 2重可移群は対称群と同じアソシエーションを作るので、3-スーパースキームを考える必要がある。
- 3重可移群では、4-スーパースキームが必要、しかし、 $\Omega^4$  は直接計算では大きすぎる。
- $H$  の  $\Omega^3$  上の orbit 数が少なくないと、計算が爆発する。(20 個以下?)
- 次数  $n = |\Omega|$  が大きくても、 $\Omega^3$  上の orbit 数が少なければ計算可能。(スーパースキームの自己同型計算については、 $\Omega^3$  で行っているのだから、大変。)

## 4 実験

### 4.1 GAP の primitive な群のライブラリから 31 次 – 200 次

- いずれの実験例でも、計算時間の大部分はスーパースキームを表す  $n \times n \times n$  次の 3 次元配列の直接計算にかかっている。
- $H$  の orbit 情報およびそれらを結合して  $G$  の共役群の orbit 候補を作る計算、スーパースキームの自己同型群計算は、全部で数秒程度。(orbit 候補計算が爆発しない例を選んでる。)
- スーパースキームの自己同型群計算と  $G$  の共役計算は、1, 2 秒以内、または、計算困難 (2009 本研 究集会)。

### 4.2 GAP のライブラリの記号、 $n$ 次の primitive な群、その他の記号

$$G = \text{PrimitiveGroup}(n, i), \quad H = \text{PrimitiveGroup}(n, j)$$

$S$ : 得られたスーパースキーム,  $\text{Aut}(S)$ : その自己同型群

### 4.3 実験結果

次数 $n$	$G$		$H$		結果	秒
	$i$	name  G	$j$	name  G / H	$\text{Aut}(S)$	time
120	15	$PSp(8, 2)$ 47377612800  (same superscheme as 16)	2	$Alt(9)$ 261120	$PSp(8, 2)$	140
					$Alt(9)$	–
			12	$PSp(4, 4)$ 48384	$PSp(8, 2)$	130
			13	$PSp(4, 4).2$ 24192	$PSp(8, 2)$	150
			14	$PSp(6, 2)$ 32640	$PSp(8, 2)$	150
			16	$O^+(8, 2)$ 272	$PSp(8, 2)$	150
			17	$PSO^+(8, 2)$ 136	$PSp(8, 2)$	150
		18	$Alt(10)$ 26112	$Sym(10)$	135	
				$Sym(10)$	–	
136	6	$PSp(8, 2)$ 47377612800  (same superscheme as 9)	7	$PSp(4, 4)$ 48384	$PSp(8, 2)$	220
			8	$PSp(4, 4).2$ 24192	$PSp(8, 2)$	250
			9	$O^-(8, 2)$ 240	$PSp(8, 2)$	275
			10	$PSO^-(8, 2)$ 120	$PSp(8, 2)$	275
156	5	$PSL(4, 5)$ 7254000000	1	$PSp(4, 5)$ 1550	$PGL(4, 5)$	14+?
			2	$PSp(4, 5).2$ 775	$PGL(4, 5)$	28+?
			3	$PSp(4, 5)$ 1550	[ ]	0.2 秒
			4	$PSp(4, 5).2$ 775	[ ]	0.2 秒
176	4	$HS$ 44352000	3	$M(11)$ 100	$HS$	12
					$M(11)$	–
255	2	$PSL(8, 2)$ $\approx 5 \times 10^{18}$	1	$PSp(8, 2)$ $\approx 10^8$	$PSL(8, 2)$	236
276	3	$Co.3$ 495766656000	4	$M(24)$ 2025	[ ]	0.5 秒

## 5 考察

5.1 【例】  $G = M(9) = 3^2:Q(8)$ ,  $H = 3^2:2$

- $(\Omega, \Pi)$  :  $G$  の作るスーパースキーム、  
 $\Pi^{(3)} : \Omega^3$  の分割で、 $(i, j, k) \in P \in \Pi^{(3)}$ ,  $i, j, k$  は互いに異なる  
 $\implies |\Pi^{(3)}| = 7$ 、すべて同じサイズで区別が困難
- 192 個の答
  - 48 個は  $G$  と共役な群
  - 144 個は  $\text{PrimitiveGroup}(9, 4) = 3^2:8$  と共役な群

5.2 【例】  $G = \text{PrimitiveGroup}(156, 5) = PSL(4, 5)$

- $\text{PrimitiveGroup}(156, 7) = PGL(4, 5)$  が得られる
- 2つの  $PGL(4, 5)$  間の共役元計算は、GAP の関数 `RepresentativeAction` では困難 285 分より大
- 2009 本研究集会の方法で、105 秒

5.3 【例】  $G = \text{PrimitiveGroup}(255, 2) = PSL(8, 2)$

- スーパースキーム構成の計算 : 1 秒以下
- スーパースキームを表す 3 次元配列の計算 : 235 分、1252MB
- スーパースキームの自己同型群計算 : 42 秒
  - MacBook
  - CPU : 2.4 GHz Intel Core 2 Duo
  - メモリ : 4 GB 667 MHz DDR2 SDRAM
- 可移拡大計算のときは、群  $H$  の作用を考慮して 3 次元配列の直接計算はしていない

### 5.4 $G, H$ の制約条件

- 最初の例、276 次の 2 重可移群  $G = Co.3$  と可移ではない  $H = HS$
- この方法の一般化は、フュージョンスキームの計算になる (複雑?)
  - $(\Omega, \Pi)$  が  $(\Omega, \Pi')$  のフュージョンスキーム  
 $\iff$  各  $i$  で、分割  $\Pi'^i$  は分割  $\Pi^i$  の refinement
- 結局、 $G$  の中に  $H$  と同型な群を作る、または、 $H$  を含む  $G$  と同型な群を作ることが本質?