

分解方程式, 原始元, ガロア群 の基本 with *Mathematica* 13.3

2025年2月 by mixedmoss

§1. 分解方程式の作成

Galois 分解方程式を求めるには 色々方法があると思いますが, ここでは「数学の教科書に載っている方法」と「Grobner基底による方法」の2つを Mathematica でプログラムしたのでご紹介します. 例として, 4次関数 $f(x) = x^4 - 10x^2 + 1$ を取り上げます.

§1-A. 対称性の利用(参考文献[7][8]の方法)

```
In[1]:= ClearAll["`*"];
```

```
f[x_] = x^4 - 10 x^2 + 1;  
x /. Solve[f[x] == 0, x] (*f(x)=0の解*)
```

```
Out[3]= {-sqrt(5-2sqrt(6)), sqrt(5-2sqrt(6)), -sqrt(5+2sqrt(6)), sqrt(5+2sqrt(6))}
```

$f(x)=0$ の解を $\{\alpha, \beta, \gamma, \delta\}$ とする. 同じ値がないように vs を取る. (下の係数は $\{1, 3, -1, 0\}$ ですが, vs の中に同じ「値」がなければ何でも大丈夫です. もし同じ値があれば, 次の $R(x)$ が重解を持つので分かります.)

```
In[4]:= vs = Permutations[{alpha, beta, gamma, delta}].{1, 3, -1, 0}
```

```
Out[4]= {alpha + 3 beta - gamma, alpha + 3 beta - delta, alpha - beta + 3 gamma, alpha + 3 gamma - delta, alpha - beta + 3 delta, alpha - gamma + 3 delta,  
3 alpha + beta - gamma, 3 alpha + beta - delta, -alpha + beta + 3 gamma, beta + 3 gamma - delta, -alpha + beta + 3 delta, beta - gamma + 3 delta,  
3 alpha - beta + gamma, 3 alpha + gamma - delta, -alpha + 3 beta + gamma, 3 beta + gamma - delta, -alpha + gamma + 3 delta, -beta + gamma + 3 delta,  
3 alpha - beta + delta, 3 alpha - gamma + delta, -alpha + 3 beta + delta, 3 beta - gamma + delta, -alpha + 3 gamma + delta, -beta + 3 gamma + delta}
```

$R(x)=(x-vs[[1]])(x-vs[[2]])\cdots(x-vs[[24]])$ を作ると, $R(x)$ は $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ の対称式. 解と係数の関係により $\{\alpha, \beta, \gamma, \delta\}$ の 1,2,3,4 次数対称式の値は $\{0, -10, -1, 0\}$ なので, $R(x)$ は次の様な整数係数の多項式になる. (計算には 10 秒程度の時間がかかります.)

```
In[5]:= Product[(x - vs[[k]]), {k, 1, Length[vs]}] //  
SymmetricReduction[#, {alpha, beta, gamma, delta}, {0, -10, 0, 1}] &
```

```
Out[5]= {2845177430298890625 - 2005037381967738300 x^2 +  
540254637222727266 x^4 - 74964181748810700 x^6 + 6115603032316015 x^8 -  
314736576091000 x^10 + 10611439620700 x^12 - 238205543800 x^14 +  
3554349295 x^16 - 34525900 x^18 + 207970 x^20 - 700 x^22 + x^24, 0}
```

SymmetricReduction の出力は, 第1成分が基本対称式による変形, 第2成分がその残りなので, ここでは第2成分が0であることを確認し, 第1成分を $R(x)$ と定めて, 因数分解する.

```
In[6]:= Factor [%[[1]]]
```

```
Out[6]= (3249 - 186 x2 + x4) (529 - 154 x2 + x4) (5329 - 154 x2 + x4)
(2209 - 106 x2 + x4) (625 - 58 x2 + x4) (225 - 42 x2 + x4)
```

v の第1項を v とおく。即ち $v = \alpha + 3\beta - \gamma$ 。これが原始元となる。また $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ の取り方の順序は任意なので、 v の満たす方程式 $V[x]$ (Galois分解方程式)を $R(x)$ の6番目のカッコ内の式に決めて良い。(6番目のカッコの中の式が一番簡単そうなので)

```
In[7]:= V[x_] = (List @@ %) [[6]]
```

```
Out[7]= 225 - 42 x2 + x4
```

以上が解と係数の関係を利用した原始元と分解方程式の求め方となります。理論的には分かりやすいですが、次数が増えると計算時間が指数関数的に伸びていきます。

§1 - B. Grobener基底の利用(試行錯誤で見つけました)

f の基本対称式: s_1, s_2, s_3, s_4 の値と $v = \alpha + 3\beta - \gamma$ を素にしてGrobner基底を求める。その第1項が $R(v)$ となる

```
In[8]:= s1 = SymmetricPolynomial[1, {α, β, γ, δ}]; (*α+β+γ+δ*)
s2 = SymmetricPolynomial[2, {α, β, γ, δ}]; (*αβ+αγ+βγ+αδ+βδ+γδ*)
s3 = SymmetricPolynomial[3, {α, β, γ, δ}]; (*αβγ+αβδ+αγδ+βγδ*)
s4 = SymmetricPolynomial[4, {α, β, γ, δ}]; (*αβγδ*)
```

```
GroebnerBasis[{s1, s2 + 10, s3, s4 - 1, v - (α + 3β - γ)}, {δ, γ, β, α, v}] [[1]]
```

```
Factor [%]
```

```
V[x_] = (List @@ %) [[6]] /. {v -> x}
```

```
Out[12]=
```

```
2 845 177 430 298 890 625 - 2 005 037 381 967 738 300 v2 + 540 254 637 222 727 266 v4 -
74 964 181 748 810 700 v6 + 6 115 603 032 316 015 v8 - 314 736 576 091 000 v10 + 10 611 439 620 700 v12 -
238 205 543 800 v14 + 3 554 349 295 v16 - 34 525 900 v18 + 207 970 v20 - 700 v22 + v24
```

```
Out[13]=
```

```
(3249 - 186 v2 + v4) (529 - 154 v2 + v4) (5329 - 154 v2 + v4)
(2209 - 106 v2 + v4) (625 - 58 v2 + v4) (225 - 42 v2 + v4)
```

```
Out[14]=
```

```
225 - 42 x2 + x4
```

先ほど求めた $R(x)$ の式と同じ式が 遥かに短時間で求められます。

§2. $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ を, 原始元 $v = \alpha + 3\beta - \gamma$ で表す

$v = \alpha + 3\beta - \gamma$ を原始元として $f(x)$ の解を全て v の多項式で表します.

2 - A. 解と係数の関係とユークリッドの互除法を使う(参考文献[7][8])

2-A-1. β, γ, δ の対称式を α の式で表す. ($f[x]$ を $(x-\alpha)$ で割った商は $(x-\beta)(x-\gamma)(x-\delta)$ であることを使う)

```
In[15]:= PolynomialQuotient[f[x], x -  $\alpha$ , x]
CoefficientList[%, x] // Reverse
```

```
Out[15]=
 $x^3 - 10\alpha + x^2\alpha + \alpha^3 + x(-10 + \alpha^2)$ 
```

```
Out[16]=
{1,  $\alpha$ ,  $-10 + \alpha^2$ ,  $-10\alpha + \alpha^3$ }
```

$f(x) = (x-\alpha)(x-\beta)(x-\gamma)(x-\delta)$ だから

$$\beta + \gamma + \delta = -\alpha, \beta\gamma + \beta\delta + \gamma\delta = -10 + \alpha^2, \beta\gamma\delta = -(-10\alpha + \alpha^3) \quad \text{-- (＃1)}$$

(上の関係は解と係数の関係からも求まる)

2-A-2. v を原始元として α を v で表す

```
In[17]:= vs
```

```
Out[17]=
{ $\alpha + 3\beta - \gamma$ ,  $\alpha + 3\beta - \delta$ ,  $\alpha - \beta + 3\gamma$ ,  $\alpha + 3\gamma - \delta$ ,  $\alpha - \beta + 3\delta$ ,  $\alpha - \gamma + 3\delta$ ,
 $3\alpha + \beta - \gamma$ ,  $3\alpha + \beta - \delta$ ,  $-\alpha + \beta + 3\gamma$ ,  $\beta + 3\gamma - \delta$ ,  $-\alpha + \beta + 3\delta$ ,  $\beta - \gamma + 3\delta$ ,
 $3\alpha - \beta + \gamma$ ,  $3\alpha + \gamma - \delta$ ,  $-\alpha + 3\beta + \gamma$ ,  $3\beta + \gamma - \delta$ ,  $-\alpha + \gamma + 3\delta$ ,  $-\beta + \gamma + 3\delta$ ,
 $3\alpha - \beta + \delta$ ,  $3\alpha - \gamma + \delta$ ,  $-\alpha + 3\beta + \delta$ ,  $3\beta - \gamma + \delta$ ,  $-\alpha + 3\gamma + \delta$ ,  $-\beta + 3\gamma + \delta$ }
```

vs のうち α の係数が v と同じとなるものを見つけ(この場合は最初の6個), その全ての積を取る. すると β, γ, δ の対称式ができる. これを(＃1)を使って変形する.

```
In[18]:= g1[x_] = Product[(x - vs[[i]]), {i, 1, 6}]
g1[x_] = SymmetricReduction[%, { $\beta$ ,  $\gamma$ ,  $\delta$ }, { $-\alpha$ ,  $-10 + \alpha^2$ ,  $-(-10\alpha + \alpha^3)$ }] [[1]] //
Collect[#, {x,  $\alpha$ }] &
```

```
Out[18]=
 $(x - \alpha + \beta - 3\gamma)(x - \alpha - 3\beta + \gamma)(x - \alpha + \beta - 3\delta)(x - \alpha + \gamma - 3\delta)(x - \alpha - 3\beta + \delta)(x - \alpha - 3\gamma + \delta)$ 
```

```
Out[19]=
 $-144000 + x^6 - 2x^5\alpha + 108100\alpha^2 - 20260\alpha^4 + 1105\alpha^6 + x^4(-260 + 19\alpha^2) +$ 
 $x^3(-120\alpha + 28\alpha^3) + x^2(16900 - 1960\alpha^2 + 35\alpha^4) + x(49400\alpha - 9400\alpha^3 + 414\alpha^5)$ 
```

$[v = vs[[1]] = \alpha + 3\beta - \gamma]$ なので $g1[v] = 0$ が成り立つ. $g1[x]$ の α を y に変え $g1[x, y]$ を作り, さらに x を v と名前を変え $g1v[y]$ を作る. このとき v の式を $V(x)$ で割った余りを考え, 簡単にしておく.

```
In[20]:= g1[x_, y_] = g1[x] /. {α → y}
g1v[y_] = g1[v, y] // PolynomialMod[#, V[v]] & // Collect[#, y] &
```

```
Out[20]= -144 000 + x6 - 2 x5 y + 108 100 y2 - 20 260 y4 + 1105 y6 + x4 (-260 + 19 y2) +
x3 (-120 y + 28 y3) + x2 (16 900 - 1960 y2 + 35 y4) + x (49 400 y - 9400 y3 + 414 y5)
```

```
Out[21]= -94 950 + 7519 v2 + (49 850 v - 204 v3) y + (103 825 - 1162 v2) y2 +
(-9400 v + 28 v3) y3 + (-20 260 + 35 v2) y4 + 414 v y5 + 1105 y6
```

$g1v(\alpha) = g1(v, \alpha) = g1(v) = 0$ だから, $f(y)$ と $g1v(y)$ は $y = \alpha$ を共通解に持つ.

さらに $g1v(\beta) \neq 0$, $g1v(\gamma) \neq 0$, $g1v(\delta) \neq 0$ から 共通解は $y = \alpha$ のみである.

故に, ユークリッドの互除法を使い $f(y)$ と $g1v(y)$ の最大公約式を求めると

それは $(y - \alpha)$ となる. これを α は v の式で表される.

ユークリッドの互除法を実現するために, `PolynomialRemainder`

で余りを繰り返し求める. まずは $g1v[y]$ を $f[y]$ で割った余り $r1[y]$ を求める.

```
In[22]:= r1[y_] =
PolynomialRemainder[g1v[y], f[y], y] // PolynomialMod[#, V[v]] & // Collect[#, y] &
```

```
Out[22]= -85 740 + 7484 v2 + (49 436 v - 204 v3) y + (10 620 - 812 v2) y2 + (-5260 v + 28 v3) y3
```

次に $f[y]$ を $r1[y]$ で割った余り $r2[y]$ を求める.

```
In[23]:= r2[y_] =
PolynomialRemainder[f[y], r1[y], y] // PolynomialMod[#, V[v]] & // Collect[#, y] &
```

```
Out[23]= 
$$\frac{32\,227\,200 - 5\,601\,920 v^2}{3\,679\,200 + 1\,031\,416 v^2} + \frac{(5\,243\,520 v - 149\,120 v^3) y}{3\,679\,200 + 1\,031\,416 v^2} + \frac{(-7\,833\,600 + 689\,920 v^2) y^2}{3\,679\,200 + 1\,031\,416 v^2}$$

```

次に $r1[y]$ を $r2[y]$ で割った余り $r3[y]$ を求める.

```
In[24]:= r3[y_] =
PolynomialRemainder[r1[y], r2[y], y] // PolynomialMod[#, V[v]] & // Collect[#, y] &
```

```
Out[24]= 
$$\frac{264\,554\,019\,000 - 51\,898\,817\,880 v^2}{-27\,912\,825 + 5\,604\,522 v^2} + \frac{(113\,338\,683\,000 v - 5\,541\,649\,560 v^3) y}{-27\,912\,825 + 5\,604\,522 v^2}$$

```

これは y の一次式なのでこれを y について解くと, α は v の式で表される (これを α_0 とおく)

```
In[25]:= α0 = y /. Solve[r3[y] == 0, y][[1]]
```

```
Out[25]= 
$$\frac{244\,957\,425 - 48\,054\,461 v^2}{v(-104\,943\,225 + 5\,131\,157 v^2)}$$

```

これが α を v で表した有理式. このままでは計算が大変なので, $v(v)$ を分母の因子 (ここでは2個)

で割る事により整式に直し, 改めて α' と名付ける.

```
In[26]:= bunbo1 = (List @@ Denominator[α0]) [[1]] (*Denominatorは分母*)
bunbo2 = Plus @@ (List @@ Denominator[α0]) [[2]]
Out[26]=
v
Out[27]=
-104943225 + 5131157v2
In[28]:= {q1, r1} = PolynomialQuotientRemainder[V[v], bunbo1, v];
(*V(v)をbunbo1で割った商がq1,余りがr1*)
{q2, r2} = PolynomialQuotientRemainder[V[v], bunbo2, v];
α' = (-q1 / r1) * (-q2 / r2) * (Numerator[α0]) // PolynomialMod[#, V[v]] & //
Expand(*Numeratorは分子*)
Out[30]=

$$\frac{4v}{15} - \frac{v^3}{45}$$

```

これが α を v の整式で表した式となる。同様にして, $\beta, \gamma,$
 δ も v の式で表すことができるが, 次の Grobner 基底を使う方が速いのでここでは省略する。

2 - B. Grobner基底の利用(試行錯誤で見つけました)

まずは α を v で表す。 $V[x]$ を Grobner 基底を使って求めた時と殆ど同じだが, α と v を残すように指定する。

```
In[31]:= GroebnerBasis[{s1, s2 + 10, s3, s4 - 1, v - (α + 3β - γ)}, {α, v}, {δ, γ, β}] //
PolynomialMod[Last[#, V[v]] &];
α' = α /. Solve[% == 0, α] [[1]] // Collect[#, v] &
Out[32]=

$$\frac{4v}{15} - \frac{v^3}{45}$$

```

先の結果と一致した。同様に, β, γ, δ を v の式で表すことができる。最後に $\{\alpha, \beta, \gamma, \delta\}$ をまとめて表示する。

```
In[33]:= GroebnerBasis[{s1, s2 + 10, s3, s4 - 1, v - (α + 3β - γ)}, {β, v}, {δ, γ, α}] //
PolynomialMod[Last[#, V[v]] &];
β' = β /. Solve[% == 0, β] [[1]] // Collect[#, v] &;
GroebnerBasis[{s1, s2 + 10, s3, s4 - 1, v - (α + 3β - γ)}, {γ, v}, {δ, β, α}] //
PolynomialMod[Last[#, V[v]] &];
γ' = γ /. Solve[% == 0, γ] [[1]] // Collect[#, v] &;
GroebnerBasis[{s1, s2 + 10, s3, s4 - 1, v - (α + 3β - γ)}, {δ, v}, {γ, β, α}] //
PolynomialMod[Last[#, V[v]] &];
δ' = δ /. Solve[% == 0, δ] [[1]] // Collect[#, v] &;
sols = {α', β', γ', δ'}
Out[39]=

$$\left\{ \frac{4v}{15} - \frac{v^3}{45}, -\frac{4v}{15} + \frac{v^3}{45}, -\frac{23v}{15} + \frac{2v^3}{45}, \frac{23v}{15} - \frac{2v^3}{45} \right\}$$

```

§3. vs1,vs2,...,vs24のうち V[x]の解となるものを見つけ、それをvで表す

vsの要素は24個あるが、このうちV(x)の解となっているものを見つける。やり方は
 [1] { $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ }をvで表した式を使い vs の要素を全てvで表す。
 [2] これをV[x]に代入して0となる vs の要素を見つける
 という力技である。

```
In[40]:= vs /. { $\alpha \rightarrow \alpha'$ ,  $\beta \rightarrow \beta'$ ,  $\gamma \rightarrow \gamma'$ ,  $\delta \rightarrow \delta'$ } // Simplify; (*vsの要素をvで表す*)
PolynomialMod[V[#, V[v]] & /@%;
Position[%, 0] // Flatten
vs[[%]]
vset = % /. { $\alpha \rightarrow \alpha'$ ,  $\beta \rightarrow \beta'$ ,  $\gamma \rightarrow \gamma'$ ,  $\delta \rightarrow \delta'$ } // Collect[#, v] &
```

```
Out[42]= {1, 8, 17, 24}
```

```
Out[43]= { $\alpha + 3\beta - \gamma$ ,  $3\alpha + \beta - \delta$ ,  $-\alpha + \gamma + 3\delta$ ,  $-\beta + 3\gamma + \delta$ }
```

```
Out[44]= {v, -v,  $\frac{14v}{5} - \frac{v^3}{15}$ ,  $-\frac{14v}{5} + \frac{v^3}{15}$ }
```

上の vset = vs[[{1,8,17,24}]]={ $\alpha + 3\beta - \gamma$, $3\alpha + \beta - \delta$, $-\alpha + \gamma + 3\delta$, $-\beta + 3\gamma + \delta$ }
 δ ={v, -v, $\frac{14v}{5} - \frac{v^3}{15}$, $-\frac{14v}{5} + \frac{v^3}{15}$ } が V[x] の解となる。

§4. f[x]の解のガロア群を求める

vset={v1,v2,v3,v4}とする。 $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ は原始元v (=v1) の式で表されているので v1をv1,v2, v3,v4にそれぞれ
 変えると vsetが変化する。例えば v1→v2とすると

vset→{-v,v,- $\frac{14v}{5} + \frac{v^3}{15}$, $\frac{14v}{5} - \frac{v^3}{15}$ }={v2,v1,v4,v3}と変わる。この例ではV(x)の解:vsetの置換群は

G_v ={{v1,v2,v3,v4},{v1,v2,v3,v4},{v1,v2,v3,v4},{v1,v2,v3,v4}}となる。

一方、この置換をf(x)の解の置換と見ることできる。 $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ は全てvの式で表されているので、v1→
 v2のとき、 $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ は次のように変化する。

$$\{\alpha, \beta, \gamma, \delta\} = \left\{ \frac{4v}{15} - \frac{v^3}{45}, -\frac{4v}{15} + \frac{v^3}{45}, -\frac{23v}{15} + \frac{2v^3}{45}, \frac{23v}{15} - \frac{2v^3}{45} \right\} \rightarrow$$

$$\left\{ -\frac{4v}{15} + \frac{v^3}{45}, \frac{4v}{15} - \frac{v^3}{45}, \frac{23v}{15} - \frac{2v^3}{45}, -\frac{23v}{15} + \frac{2v^3}{45} \right\} = \{\beta, \alpha, \delta, \gamma\}$$

{ $\alpha, \delta, \beta, \gamma$ } \leftrightarrow {1,2,3,4}と対応させると(1,2,3,4)→(2,1,4,3)という置換になる。これを「v1→v1,v1→v2,v1→
 v3,v1→v4」の各々について実行すると、f(x)の解についての置換(GaloisによるGalois群)が得られる。

以上から分かるように Galois群の位数はV(x)の次数と一致する。f(x) = $x^4 - 10x^2 + 1$ のときは「たまたま」
 V(x)の次数がf(x)の次数と一致しているが、4個の解の置換は最大4!=24通りあり、Galois群の位数
 =V(x)の次数=24となり得る。今回は簡単のためにできるだけ位数の小さくなるケースを選んだので、一致し
 てしまったが、通常は一致しない。例えば§5の例「f(x) = $x^4 - 2$ 」を参照して頂きたい。以上を、Mathemat-
 icaでは次の様にして実行出来る。

```
In[45]:= sols = {α', β', γ', δ'};
Table[
  perm = sols /. {vset[[1]] → vset[[i]]} // PolynomialMod[#, V[v]] &;
  Table[FirstPosition[Simplify[perm - sols[[k]] {1, 1, 1, 1}], 0] [[1]], {k, 1, 4}] //
  Flatten, {i, 1, Length[vset]}];
MatrixForm[%]
```

Out[47]//MatrixForm=

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 1 & 4 & 3 \\ 3 & 4 & 1 & 2 \\ 4 & 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}$$

これがGalois群のガロアによる表現。 $f(x)$ の解の入れ替えは一行目からスタートすると $\{1,2,3,4\} \rightarrow \{1,2,3,4\}, \{1,2,3,4\} \rightarrow \{4,3,2,1\}, \{1,2,3,4\} \rightarrow \{3,4,1,2\}, \{1,2,3,4\} \rightarrow \{2,1,4,3\}$ を表すが、これを2行目からスタートして $\{4,3,2,1\} \rightarrow \{1,2,3,4\}, \{4,3,2,1\} \rightarrow \{4,3,2,1\}, \{4,3,2,1\} \rightarrow \{3,4,1,2\}, \{4,3,2,1\} \rightarrow \{2,1,4,3\}$ と読んでも良い。3行目/4行目からスタートしても同じになる(参考文献[6])

現代の表現では次の様になり、Galois群は「クラインの4元群」となることが分かる(Idは単位元)
 $\{\text{Id}, (1,2)(3,4), (1,3)(2,4), (1,4)(2,3)\}$

$\{v_1, v_2, v_3, v_4\}$ の置換群も同様に (より簡単に) 得ることができるが省略する。

§5. [参考] SageMath & Magma & まとめ

5-1. SageMath&Magma

フリーの SageMath や Magma calculator を使うと、ガロア群はすぐ求まる。例えば SageMath では次のようになる。

```

_<x> = PolynomialRing (QQ)
f = x^4-10*x^2 + 1
G = f.galois_group ()
G.list ()

```

Magma calculator では次のようになる。結果は生成元で表される。

```

_<x>:=PolynomialAlgebra(Rationals());
//PolynomialRing も大丈夫
f:=x^4-10*x^2 + 1;
G:=GaloisGroup(f); G;

```

SageMath は完全無料で Windows/Mac にインストールもできる。ただ最新版(ver.10)のインストールはやや面倒そうなので、私は Windows に ver9 を入れています。

これらは作成したファイルも保存できるので私には Magma より使いやすい。なお Linux ではほとんどの distribution に最初から入っているそうです。

さらにインストールなしに web から使える SageMathCell, Android/iOS で使える SageCalculator もあります。なお、SageMath では $vset$ の置換群も求めることができます。

Magma は有料で、そのうえ研究機関にしか販売していないのでインストールは敷居が高いですが、Web 上で calculator として無料で使えます。

残念ながら calculator ではファイルの保存はできません。(コピーして text file で保存する事はできます)

Magma や SageMath を使って Galois 群をご覧になりたい方

は、<https://mixedmoss.com/mathematica/Galois/> により詳しい説明が置いてあります。

5-2. StepByStep Mathematica Program (R(x)のチェックが必要)

残念ながら私の知る限り Mathematica ではMagmaやSageMathのようなコマンドはありません。しかし5次ぐらいまでなら、今までと同様にして求めることができます。

以下は4次方程式に対するプログラムです。§1~4の内容を完結にまとめたものです。ここでR(x)が重解を持つときはvsのリストの変更が必要です。そのためにR(x)を出力させてます。(しかしそういうケースは非常に稀です。)

Step1. 分解方程式

出力は24次の方程式R(x),そして分解方程式V(x)です。例として $(x^4 - 2)$ のGalois群を求めます。

```
ClearAll["`*"]
f[x_] = x^4 - 2;
vars = {α, β, γ, δ};
vs = Permutations[vars].{1, 3, -1, 0}; (*R(x)に重解があるときはここを変える*)
coef = CoefficientList[f[x], x] // Reverse // Drop[#, 1] &;
{s1, s2, s3, s4} = Table[SymmetricPolynomial[i, vars], {i, 1, 4}];
contents = {s1 + coef[[1]], s2 - coef[[2]], s3 + coef[[3]], s4 - coef[[4]], v - vs[[1]]};
r = GroebnerBasis[contents, {δ, γ, β, α, v}] [[1]] // Factor (*重解を持たないことの確認はここで*)
V[v_] = If[IrreduciblePolynomialQ[r], r, Last@(List@@Factor[r])]
```

Out[108]=
 $(334084 - 644v^4 + v^8) (2500 + 28v^4 + v^8) (114244 + 476v^4 + v^8)$

Out[109]=
 $114244 + 476v^4 + v^8$

Step2. f(x)の解を原始元vで表す

```
In[57]:= GroebnerBasis[contents, {α, v}, {δ, γ, β}] // PolynomialMod[Last[#, V[v]] &;
α' = α /. Solve[% == 0, α] [[1]] // Collect[#, v] &;
GroebnerBasis[contents, {β, v}, {δ, γ, α}] // PolynomialMod[Last[#, V[v]] &;
β' = β /. Solve[% == 0, β] [[1]] // Collect[#, v] &;
GroebnerBasis[contents, {γ, v}, {δ, β, α}] // PolynomialMod[Last[#, V[v]] &;
γ' = γ /. Solve[% == 0, γ] [[1]] // Collect[#, v] &;
GroebnerBasis[contents, {δ, v}, {γ, β, α}] // PolynomialMod[Last[#, V[v]] &;
δ' = δ /. Solve[% == 0, δ] [[1]] // Collect[#, v] &;
sols = {α', β', γ', δ'}
```

Out[65]=
 $\left\{ \frac{199v}{520} + \frac{v^5}{1040}, \frac{61v}{780} - \frac{v^5}{1560}, -\frac{199v}{520} - \frac{v^5}{1040}, -\frac{61v}{780} + \frac{v^5}{1560} \right\}$

Step 3 . V(x)の解を原始元vで表す

```
In[66]:= vs /. {α → α', β → β', γ → γ', δ → δ'} // Simplify;
PolynomialMod[V[#], V[v]] & /@%;
Position[%, 0] // Flatten;
vset = vs[[%]] /. {α → α', β → β', γ → γ', δ → δ'} // Collect[#, v] &
```

Out[69]=

$$\left\{ v, \frac{69v}{130} + \frac{v^5}{260}, \frac{407v}{312} + \frac{v^5}{624}, -\frac{119v}{120} - \frac{v^5}{240}, -\frac{69v}{130} - \frac{v^5}{260}, -v, \frac{119v}{120} + \frac{v^5}{240}, -\frac{407v}{312} - \frac{v^5}{624} \right\}$$

Step4. Galois群を求める

```
In[70]:= Table[
  perm = sols /. {vset[[1]] → vset[[i]]} // PolynomialMod[#, V[v]] &;
  Table[FirstPosition[Simplify[perm - sols[[k]] {1, 1, 1, 1}], 0] [[1]], {k, 1, 4}] //
  Flatten, {i, 1, Length[vset]}];
MatrixForm[Sort[%]]
```

Out[71]//MatrixForm=

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 4 & 3 & 2 \\ 2 & 1 & 4 & 3 \\ 2 & 3 & 4 & 1 \\ 3 & 2 & 1 & 4 \\ 3 & 4 & 1 & 2 \\ 4 & 1 & 2 & 3 \\ 4 & 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}$$

今度は Galois群の位数は 8 となりました。V(x)も 8 次です。

5-3. Automated Mathematica Program (次数は実用上5次まで、重解チェックは不要)

次のプログラムでは「一応5次まで」の方程式のGalois群が求まるプログラムです。理論的には6次,7次でも可能はずですが、メモリーや時間の制限があり、実際は5次方程式が限界な気がします。また $R(x)$ に重解がでてきた場合、それを自動でチェックし他の係数を選ぶように作ってあります。かつ説明文を無くし1つのセルにまとめてあります。従って「最初のfさえ入力して下のセルを評価 (Shift+Enter)」すれば、自動で(5次くらいまでなら) Galois群を求めることができます。

出力はGalois群だけですが、全てGlobal変数のままなので評価後に変数の値を見ることが可能です。例えば「分解方程式」→ $V[x]$, 「 $f(x)$ の解の原始元 v による表現」→sols (リスト), 「 $V[x]=0$ の解の v による表現」→vsset (リスト), 「vsに使われた係数」→selected と入力すると、中身を見ることが出来ます。

Module化して関数にすることも考えましたが、非常に読みづらくなるのでやめました。(関数の中では%が使えないので変数が増える。 $V[x]$ をModule内で定義できないので「./」による代入に変えないといけない。さらにもっと良いアルゴリズムがあるはずなど。) なお、実行時間を「Timing」で測ろうとしたのですが、なぜかうまく行きませんでした。残念です。

既約であっても大丈夫ですが、 $(x^4 + 2x^2 + 1)$ など、重解を持つときは駄目です。Magmaはこのような時も答えを出してきますが、その場合は重解の間の入れ替えは考えないようです。SageMathは既約の場合は全く答えが出ません。

下の例は5次方程式でGalois群が D_5 のものです。私のPCで30秒でしたが、Galois群が F_{20} の場合はもっと時間がかかり、2分ぐらいかかりました。MagmaやSageMathの0.1秒未満とは比較になりません。まったくアルゴリズムが違うのでしょうか。これがModule化しない大きな理由の1つです。

```

In[72]:= (*下のf[x]を変えて「このセルを評価」
          するだけです.ただし重解を持つてはいけません.また5次までがオススメです. *)
Clear["`*"]
f[x_] = x^5 - 5 x + 12;

(*[Step0]重解を持たないようなvsの係数を見つけて selected に入れる.*)
n = Exponent[f[x], x];
sols = x /. NSolve[f[x] == 0, x];
allsets = Subsets[Range[-5, 5], {n}];
selected = RandomChoice[allsets];
While[Min@Abs@Differences@Sort@(Permutations[selected].sols) < 0.01,
      selected = RandomChoice[allsets]];

(*[Step1]分解方程式V(x)を求める.ここは先のプログラムとほぼ同じです*)
vars = Take[{x1, x2, x3, x4, x5, x6, x7, x8, x9, x10}, n];
(*ここを変えると, 理論的には何次でも大丈夫なはず*)
vs = Permutations[vars].selected;
coef = CoefficientList[f[x], x] // Reverse // Drop[#, 1] &;
syms = Table[SymmetricPolynomial[i, vars], {i, 1, n}];
contents = Append[syms + coef * Table[(-1)^(k-1), {k, 1, n}], v - vs[[1]];
rs = GroebnerBasis[contents, Append[vars, v]][[1]];
V[v_] = If[IrreduciblePolynomialQ[rs], rs, Last@(List@@Factor[rs])];

(*[Step2]原始元vを使って f(x)の解を表す. 先のプログラムをTableでまとめているだけです. *)
sols = Table[base = GroebnerBasis[contents, {vars[[i]], v}, Drop[vars, {i}]] //
           PolynomialMod[Last[#, V[v]] &;
           vars[[i]] /. Solve[base == 0, vars[[i]][[1]] // Collect[#, v] &, {i, 1, n}];

(*[Step3]V(x)の解の集合vsを,その第1要素v(=v1)の式で表す.
先のプログラムとほぼ同じですが, Galois群がS_nの時はバイパスしています*)
If[! IrreduciblePolynomialQ[rs], vs' = vs /. AssociationThread[vars -> sols] // Simplify;
   values = PolynomialMod[V[#, V[v]] & /@ (vs');
   pos = Position[values, 0] // Flatten;
   vset = vs'[[pos]] // Collect[#, v] &;

(*[Step4]Galois群を求める.
これも先のプログラムと全と同じですが, Galois群がS_nの時はバイパスしています*)
If[! IrreduciblePolynomialQ[rs],
   Table[
     perm = sols /. {vset[[1]] -> vset[[i]]} // PolynomialMod[#, V[v]] &;
     Table[FirstPosition[Simplify[perm - sols[[k]] * Table[1, n]], 0][[1], {k, 1, n}] //
       Flatten, {i, 1, Length[vset]}],
     Permutations[Range[n]]];
MatrixForm[Sort[%]]

```

Out[89]//MatrixForm=

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 1 & 3 & 2 & 5 & 4 \\ 2 & 1 & 4 & 3 & 5 \\ 2 & 4 & 1 & 5 & 3 \\ 3 & 1 & 5 & 2 & 4 \\ 3 & 5 & 1 & 4 & 2 \\ 4 & 2 & 5 & 1 & 3 \\ 4 & 5 & 2 & 3 & 1 \\ 5 & 3 & 4 & 1 & 2 \\ 5 & 4 & 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}$$

In[90]:= **V[x]**

Out[90]=

$$12\,269\,860\,000 - 1\,395\,020\,000 x + 362\,187\,500 x^2 - 42\,295\,000 x^3 + 6\,895\,000 x^4 - 376\,300 x^5 + 78\,925 x^6 - 1100 x^7 + 450 x^8 + x^{10}$$

In[91]:= **sols[[1]]**

Out[91]=

$$\begin{aligned} & \frac{71\,089\,493\,276\,166\,411\,761}{22\,129\,539\,137\,874\,030\,645} - \frac{4\,966\,597\,666\,488\,864\,623 v}{7\,376\,513\,045\,958\,010\,215} + \\ & \frac{8\,536\,395\,927\,902\,214\,553 v^2}{88\,518\,156\,551\,496\,122\,580} - \frac{77\,241\,731\,335\,993\,101 v^3}{8\,196\,125\,606\,620\,011\,350} + \frac{348\,507\,725\,429\,357\,087 v^4}{221\,295\,391\,378\,740\,306\,450} - \\ & \frac{177\,361\,226\,909\,144\,663 v^5}{4\,425\,907\,827\,574\,806\,129\,000} + \frac{33\,675\,175\,668\,000\,691 v^6}{2\,950\,605\,218\,383\,204\,086\,000} + \\ & \frac{389\,993\,753\,714\,573 v^7}{8\,851\,815\,655\,149\,612\,258\,000} + \frac{1\,414\,453\,103\,375\,621 v^8}{44\,259\,078\,275\,748\,061\,290\,000} + \frac{2\,979\,000\,924\,539 v^9}{8\,851\,815\,655\,149\,612\,258\,000} \end{aligned}$$

【参考文献&サイト】次のサイトや文献を参考にさせていただきました。ありがとうございます。

- | | |
|--|---|
| 1. 可解な5次方程式について (大迎 規宏氏) | □ |
| 2. 方程式のガロア群 (松田修氏) | □ |
| 3. ガロア理論を使って方程式を解いたことがありますか (scruta氏) | □ |
| 4. ペンギンは空を飛ぶ- 5次方程式の解を巡る旅 (peng225氏) | □ |
| 5. Period-Mathmatics 可解な5次方程式の代数的解法
(以下は書籍) | □ |
| 6. ガロアの群論 (中村亨氏) | □ |
| 7. ガロワ理論最短コース (梶原 健氏) | □ |
| 8. ガロア理論の頂きを踏む (石井俊全氏) | □ |
| 9. ガロア理論「超」入門 (小林吹代氏) | □ |

全てのサイト&文献は、私を色々な意味で啓発してくれましたが、ガロア群を求めるときに特に参考にしたのは[7]と[8]です。5次方程式の解を求めるときは特に[1]と[6]と[7]を参考にしました。なお私は専門家ではないので、色々間違っているかもしれません。その際はお知らせ下さると有り難いです。なおメールアドレスは ロボット対策のため 画像となっています。クリックしても何も起こりません。(mail@mixedmoss.com)