

```
--> load (gcdex) $
```

```
--> /*=====      subroutine 1 =====*/
```

```
--> /*
```

以下は逆元を求めるサブルーチンプログラム
使い方

A: 逆元を求めたい元

Const: 代数体を規定しているリスト

例えば Const:[v,gv[0]],[a[1],B[1]] など

gv[0]: 最小多項式 変数v

B[1]: 添加される数a[1]が満たす冪根方程式

具体的には Const:[v,v^8-v^6+v^4-v^2+1],[a[1],a[1]^2-5/4]]\$

```
*/
```

```
--> Inverse (A, Const) := block (
```

```
    [ Nconst, vn, Tn, rwn, rpn ],
```

```
    Nconst: length ( Const ),
```

```
    vn: Nconst,
```

```
    varL: [],
```

```
    maxpL: [],
```

```
    Tn: 1,
```

```
    for i: 1 thru Nconst do (
```

```
        con: Const [ i ],
```

```
        y [ i ]: con [ 1 ], varL: endcons ( y [ i ], varL ),
```

```
        D [ i ]: con [ 2 ],
```

```
        pw [ i ]: hipow ( D [ i ], y [ i ] ), maxpL: endcons ( pw [ i ], maxpL ), Tn: Tn * pw [ i ]
```

```
    ),
```

```
    /* 基底の次数の組み合わせ
```

Tn: pw[1]*pw[2]*pw[3] 2*3*2=12

pwL: 基底次数の組み合わせのリスト

[[0,0,0],[0,0,1],[0,1,0],[0,1,1],[0,2,0],[0,2,1],

[1,0,0],[1,0,1],[1,1,0],[1,1,1],[1,2,0],[1,2,1]]

rwn: 繰り返し同じ数を書く数(re-wright number)

rpn: (repetition number)

例えば上の例ではリスト[x1,x2,x3]のx3の例でいうとx2だけをみると

[0,0,1,1,2,2,0,0,1,1,2,2]となっているが、この

[0,0,1,1,2,2]の繰り返しが2回繰り返されている。

この数を指定する数

Tn pw[i] rwn rpr

12 ÷ 2 = 6 1=Tn/(pw[1]*rwn)

6 ÷ 3 = 2 2=Tn/(pw[2]*rwn)

2 ÷ 2 = 1 6=Tn/(pw[3]*rwn)

という関係式があるので下記のプログラムとなる

*/

pwL:[],

for i: 1 thru Tn do (pwL: endcons ([], pwL)),

rwn: Tn,

for i: 1 thru Nconst do (

 rwn: rwn / pw [i],

 rpn: Tn / (pw [i] * rwn),

 n: 1,

for j: 1 thru rpn do (

for k: 1 thru pw [i] do (

for m: 1 thru rwn do (

 pwL [n]: endcons (k - 1, pwL [n]), n: n + 1

)

)

)

),

baseL: [],

for i: 1 thru Tn do (

 b: 1,

 for j: 1 thru vn do (b: b * varL [j] ^ pwL [i] [j]),

 baseL: endcons (b, baseL)

```

),
coefL: makelist ( c [ i ], i, 0, Tn - 1 ),
F: sum ( coefL [ i ] * baseL [ i ], i, 1, Tn ),
W: F * A,

for i: 1 thru Nconst do (
W: remainder ( W, Const [ i ] [ 2 ], varL [ i ])
),
W: expand ( W ),
CeL: [],
for i: 1 thru Tn do (
ce: W,
for j: 1 thru vn do ( ce: coeff ( ce, varL [ j ], pwL [ i ] [ j ] ) ),

CeL: endcons ( ce, CeL )

),
CeL [ 1 ]: CeL [ 1 ] - 1,
SLV: solve ( CeL, coefL ),
IA: sum ( coefL [ i ] * baseL [ i ], i, 1, Tn ),
IA: ev ( IA, SLV )
) $

```

```
--> /*=====      subroutine 2 =====*/
```

```
--> /*
```

以下は、代数体の次数を低減させるサブルーチンプログラム

Const: 代数体を規定しているリスト

例えば Const: [[v,gv],[a[1],B[1]]] など

gv[i]: 現在の体で使用されている v の最小多項式

B[1]: 添加される数a[1]が満たす冪根方程式

具体的には Const: [[v,v^8-v^6+v^4-v^2+1],[a[1],a[1]^2-5/4]] \$

*/

```
--> Reduce ( A, Const ) := block (
```

```
crn: length ( Const ),
```

```
for i: 1 thru crn do ( A: remainder ( A, Const [ i ] [ 2 ], Const [ i ] [ 1 ] ) ),
```

A

)\$

```
--> /*===== main program =====*/
```

```
--> fx : x ^ 3 - 3 * x + 1 ;  
v0 : α + 2 * β + 3 * γ ;  
N : 3 $ NN : N ! $
```

```
--> /*  
3次方程式 fx=0の根を ( α, β, γ ) とするとき  
(α,β,γ)の全ての置換の組をリスト化する命令
```

```
permutations([α,β,γ])
```

```
*/
```

```
--> abcL : [ α, β, γ ] $  
abcL : listify ( permutations ( [ α, β, γ ] ) );  
  
--> viL : makelist ( v [ i ], i, 1, NN );  
  
--> V ( u, w, y ) := u + 2 * w + 3 * y $  
  
--> VpL : map ( lambda ( [ x ], apply ( V, x ) ), abcL );  
  
--> VabcL : map ( lambda ( [ x, y ], x = y ), viL, VpL );  
  
--> vxL : makelist ( x - v [ i ], i, 1, NN );  
  
--> /* 第1ステップ
```

fxを(x-α), (x-β), (x-γ)で順番に割り算してゆく。
divideという命令を使う

その余りが全てゼロと言う条件を課すと良い。

fx/(x-a)の余り	$\alpha^3 - 3\alpha - 1$
その商を(x-b)で割ったときの余り	$\beta^2 + \alpha\beta + \alpha^2 - 3$
更にその商を(x-c)で割ったときの余り	$\gamma + \beta + \alpha$

を使う */

```
--> fx1 : divide ( fx, x - α, x );  
  
--> fx2 : divide ( fx1 [ 1 ], x - β, x );  
  
--> fx3 : divide ( fx2 [ 1 ], x - γ, x );
```

```
--> /*第2ステップ 其の二
終結式を使うのだが eliminateでなくて
resultantを使った方が使いやすい
*/
```

```
--> r1:resultant(v-v0,fx3[2],γ);
```

```
--> r2:resultant(r1,fx2[2],β);
```

```
--> Gv:resultant(r2,fx1[2],α);
```

```
--> Gv:factor(Gv);
```

```
--> pV:hipow(Gv,v)$
if pV=NN then gv[0]:Gx else gv[0]:part(Gv,1)$
gv[0];
```

```
--> /*ここ重要 拘束条件のリスト作成
```

Const:[]\$ 巡回拡大の際に現れる2項方程式B[i]とその根として添加される数a[i]を
巡回拡大が現れる度に拘束条件リストに付け加えられるリスト
Const:cons([a[i],B[i]],const); という命令で積み重ねる

CurConst:[]\$ 高速条件Consにその時点での最小多項式の条件を加えるた高速条件
CurConst:cons([v,gv[i]],Const); */

/*現時点での単拡大体F(v)上での拘束条件作成は以下の通り*/;

```
--> Ω:ω^2+ω+1$
Const:[[ω,Ω]]$
CurConst:[]$
CurConst:cons([v,gv[0]],Const);

--> fg0:factor(fx,gv[0]);

--> AnsL:solve(fg0,x);

--> an:[]$

--> for i:1 thru 3 do (an:endcons(rhs(AnsL[i]),an))$
an;

--> sol:map(lambda([y,x],y=x),[k[1],k[2],k[3]],an);

--> kipL:listify(permutations([k[1],k[2],k[3]]));

--> V(u,w,y):=u+2*w+3*y$

--> VpL:map(lambda([x],apply(V,x)),kipL);
```

```

--> fix : 0 $
  for i : 1 thru NN do ( vkev : expand ( ev ( VpL [ i ], sol ) ), if vkev = v then fix : i ) $
  fix ;

--> abc : [  $\alpha$ ,  $\beta$ ,  $\gamma$  ] $
  aki : map ( lambda ( [ x, y ], x = y ), abc, kipL [ fix ] );
  AnsL : ev ( aki, sol );

--> VivL : expand ( ev ( VabcL, AnsL ) );

--> check : [] $
  for i : 1 thru NN do (
    z : remainder ( subst ( rhs ( VivL [ i ] ), v, gv [ 0 ] ), gv [ 0 ] ),
    check : endcons ( z, check )
  ) $
  check ;

--> /* 第2ステップ
      3次多項式のGvが因数分解がされ3次の多項式がgv[0]となった。
      従って ガロア群はGal0=[1,4,5] のA3がガロア群G0と
      なることが分かった
      以下の計算は Gal0=[1,4,5]から Gal1=[1] への
      計算である Gal0/Gal1=3 である
      */

--> CurConst ;
  h0 : ev ( x - v [ 1 ], VivL );
  h1 : ev ( x - v [ 4 ], VivL );
  h2 : ev ( x - v [ 5 ], VivL );
  t0 : expand ( ( h0 + h1 + h2 ) / 3 ) $ t0 : Reduce ( t0, CurConst );

  t1 : expand ( ( h0 +  $\omega$  * h1 +  $\omega$  ^ 2 * h2 ) / 3 ) $ t1 : Reduce ( t1, CurConst );

  t2 : expand ( ( h0 +  $\omega$  ^ 2 * h1 +  $\omega$  * h2 ) / 3 ) $ t2 : Reduce ( t2, CurConst );

--> T1 : expand ( t1 ^ 3 ) $ T1 : Reduce ( T1, CurConst );
  t12 : t1 * t2 $ t12 : Reduce ( t12, CurConst );

--> A [ 1 ] : T1 $ B [ 1 ] : a [ 1 ] ^ 3 - A [ 1 ]; t1 : a [ 1 ] $
  IA [ 1 ] : Inverse ( A [ 1 ], CurConst );

--> t2 : ( a [ 1 ] ^ 2 ) * t12 * IA [ 1 ] $ t2 : factor ( t2 );

--> h0 : t0 + t1 + t2 $
  gx [ 1 ] : h0 ;
  gv [ 1 ] : subst ( v, x, h0 );

```

```

--> gv[0];A[1];B[1];gv[1];

--> Const:cons([a[1],B[1]],Const);
    CurConst:[]$
    CurConst:cons([v,gv[1]],Const);

--> AnsL;

--> AL:[]$
    for i:1 thru 3 do (
        z:Reduce(rhs(AnsL[i]),CurConst),

        AL:endcons(z,AL)
    )$
    AL;

--> Num:[]$
    wf:allroots( $\Omega$ )$ Num:endcons(wf[1],Num);

    B1f:ev(B[1],Num)$ b1f:allroots(B1f)$ Num:endcons(b1f[1],Num);

    rAL:ev(AL,Num)$ rAL:expand(rAL);

--> allroots(fx);

--> /*rALとallroots(fx)を比較すると一致している。方程式の解き方が正しい*/

```
