

ニュートン多項式

学習院大学 理学部数学科
07-043-066 山崎 朋幸

2011年2月2日

目次

1	目的	2
2	方針	2
3	準備	3
4	prolog のプログラムと出力結果	5
5	$f(n, 2)$ の表示式	10
6	$f(n, 3)$ の表示式	14
7	一般の $f(n, m)$ の表示式	20
8	項の係数の性質	23

1 目的

基本対称式とは、次の $a(n, m)$ ($1 \leq n \leq m$) で表される対称式。

$$a(k, l) = \begin{cases} \prod_{1 \leq t \leq l} x_t & k = l \\ \sum_{t=1}^l x_t & k = 1 \\ a(k, l-1) + x_l a(k-1, l-1) & k \neq 1, k < l \end{cases}$$

ニュートン多項式とは n 乗のべき和 ($\sum_{k=1}^n x_k^n$) を基本対称式で表した式のことをいい、以下 $f(n, m)$ と表す。

$$f(n, m) = \sum_{\forall \alpha_k \in \mathbf{N}, (\sum_{k=1}^n k\alpha_k) = n} \left(t(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \prod_{j=1}^n a(j, m)^{\alpha_j} \right) \\ \left(= \sum_{k=1}^m x_k^n \right)$$

ここで、 $t(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$ は $\{\alpha_l\}_{l=1}^n$ によって決まる定数である。

ニュートン多項式の基本対称式での表示式を求め、項の係数の法則性を調べる。

2 方針

いきなり $f(n, m)$ の表示式を求めるのは難しいので、以下の順を追って調べていく。

- $f(n, 2)$ の表示式を調べる。
- $f(n, 3)$ の表示式を調べる。
- $m = 2, 3$ の場合の結果を基に、一般の場合の $f(n, m)$ の表示式を予想し調べる。

3 準備

$f(n,2), f(n,3)$ の表示式を調べるにあたって、式を分かりやすくするためにニュートン多項式と基本対称式変数を次の様に置く。

$$\begin{aligned}f(n,2) &= f(n) , f(n,3) = g(n) \\a(1,2) &= a , a(2,2) = b \\a(1,3) &= a , a(2,3) = b , a(3,3) = c \\x_1 &= x , x_2 = y , x_3 = z\end{aligned}$$

ただし、 $a_{(1,2)}$ を表す a と $a_{(1,3)}$ を表す a は異なる式である。

まず、 $f(n), g(n)$ の漸化式を求めたい。

$f(n)$ は $0 \leq n \leq 2$ で以下の様に表される。

$$\begin{aligned}f(0) &= x^0 + y^0 \\&= 1 + 1 \\&= 2 \\f(1) &= x + y \\&= a \\f(2) &= x^2 + y^2 \\&= (x + y)^2 - 2xy \\&= a \times f(1) - b \times f(0) \\&= a^2 - 2b\end{aligned}$$

$f(n)$ は $n = k$ ($k \geq 2$) の時、次の式を満たすとする。

$$f(n) = a \times f(n-1) - b \times f(n-2) \tag{1}$$

その時、 $f(k+1)$ は次の様に表せる。

$$\begin{aligned}f(k+1) &= x^{k+1} + y^{k+1} \\&= (x^k + y^k)(x + y) - (x^{k-1} + y^{k-1})xy \\&= a \times f(k) - b \times f(k-1)\end{aligned}$$

よって、 $n = k+1$ でも式 (1) が成り立つ。

式 (1) は $n = 2$ の時も成り立っているので、数学的帰納法より $2 \leq n$ で $f(n)$ の漸化式である。

$g(n)$ は $0 \leq n \leq 3$ で以下の様に表される。

$$\begin{aligned}g(0) &= x^0 + y^0 + z^0 \\ &= 1 + 1 + 1 \\ &= 3 \\g(1) &= x + y + z \\ &= a \\g(2) &= x^2 + y^2 + z^2 \\ &= (x + y + z)^2 - 2(xy + xz + yz) \\ &= a^2 - 2b \\g(3) &= x^3 + y^3 + z^3 \\ &= (x^2 + y^2 + z^2)(x + y + z) - (x + y + z)(xy + xz + yz) + 3xyz \\ &= a \times g(2) - b \times g(1) + c \times g(0) \\ &= a^3 - 3ab + 3c\end{aligned}$$

$g(n)$ は $n = k$ ($k \geq 3$) の時、次の式を満たすとする。

$$g(n) = a \times g(n-1) - b \times g(n-2) + c \times g(n-3) \quad (2)$$

その時、 $g(k+1)$ は次の様に表せる。

$$\begin{aligned}g(k+1) &= x^{k+1} + y^{k+1} + z^{k+1} \\ &= (x^k + y^k + z^k)(x + y + z) - (x^{k-1} + y^{k-1} + z^{k-1})(xy + xz + yz) + (x^{k-2} + y^{k-2} + z^{k-2})xyz \\ &= a \times g(k) - b \times g(k-1) + c \times g(k-2)\end{aligned}$$

よって、 $n = k+1$ でも式 (2) が成り立つ。

式 (2) は $n = 3$ の時も成り立っているので、数学的帰納法より $3 \leq n$ で $g(n)$ の漸化式である。

これらの漸化式を利用して、prolog より $f(n), g(n)$ の表示式を調べる。

4 prologのプログラムと出力結果

以下のプログラムを利用する。

for 文の設定

```
/*for*/
for(I =< J,I):- I=<J.
for(I =< J,K):- I=<J,
    I1 is I+1,for(I1 =< J,K).
```

$f(n)$ の表示式を求めるプログラム

```
/*definitions of 2 variables counter*/
retract1(A):- retract(A),!.
abolish2(P,Q):- retract(cnt2(P,Q,T)),fail.
abolish2(P,Q):- !.

set2(P,Q,T):- abolish2(P,Q),asserta(cnt2(P,Q,T)).
is2(P,Q,T):- cnt2(P,Q,T).
add2(P,Q,A):- retract(cnt2(P,Q,T)),
    T1 is T+A,asserta(cnt2(P,Q,T1)).
dec2(P,Q,A):- retract(cnt2(P,Q,T)),
    T1 is T-A,asserta(cnt2(P,Q,T1)).

/*preparation of 2 variables counter*/
aset2(N,T):- A1 is N//2,
    for(0 =< A1,S1),
        S2 is N-2*S1,set2(S2,S1,T),
        fail.
aset2(N,T).

faset2(N,T):- for(1 =< N,S),
    aset2(S,T),fail.
faset2(N,T).

/*caluculation to seek next counter ver,2*/
mcf2(0):- set2(0,0,2).
mcf2(1):- mcf2(0),set2(1,0,1).
mcf2(N):- N >= 2,N1 is N-1,mcf2(N1),
    s1cf2(N),s2cf2(N).

s1cf2(N):- M is N-1,A1 is M//2,
    for(0 =< A1,S1),
```

```

        S2 is M-2*S1,
        is2(S2,S1,T),
        CS is S2+1,add2(CS,S1,T),fail.
s1cf2(N).
s2cf2(N):- M is N-2,A1 is M//2,
    for(0 =< A1,S1),
        S2 is M-2*S1,
        is2(S2,S1,T),
        CS is S1+1,dec2(S2,CS,T),fail.
s2cf2(N).

/*expression of f(n) by counter ver,2*/
mpef2(N):- faset2(N,0),mcf2(N),
    A1 is N//2,
    for(0 =< A1,S1),
        S2 is N-2*S1,
        is2(S2,S1,T),X=[S2,S1],
        ((T >= 0)->(write('+'),write(T));write(T)),
        write('*'),write(X),
        fail.
mpef2(N).

flf2(N):- for(0 =< N,A),
    write(A),write(':'),tab(2),mpef2(A),nl,fail.
flf2(N).

```

$g(n)$ の表示式を求めるプログラム

```

/*definitions of 3 variables counter*/
abolish3(P,Q,R):- retract(cnt3(P,Q,R,T)),fail.
abolish3(P,Q,R):- !.

set3(P,Q,R,T):- abolish3(P,Q,R),asserta(cnt3(P,Q,R,T)).
is3(P,Q,R,T):- cnt3(P,Q,R,T).
add3(P,Q,R,A):- retract(cnt3(P,Q,R,T)),
    T1 is T+A,asserta(cnt3(P,Q,R,T1)).
dec3(P,Q,R,A):- retract(cnt3(P,Q,R,T)),
    T1 is T-A,asserta(cnt3(P,Q,R,T1)).

/*preparation of 3 variables counter*/
aset3(N,T):- A1 is N//3,
    for(0 =< A1,S1),

```

```

        N2 is N-3*S1,A2 is N2//2,
        for(0 =< A2,S2),
            S3 is N2-2*S2,set3(S3,S2,S1,T),
            fail.
aset3(N,T).

faset3(N,T):- for(1 =< N,S),
    aset3(S,T),fail.
faset3(N,T).

/*caluculation to next counter ver,3*/
mcf3(0):- set3(0,0,0,3).
mcf3(1):- mcf3(0),set3(1,0,0,1).
mcf3(2):- mcf3(1),set3(2,0,0,1),set3(0,1,0,-2).
mcf3(N):- N >= 3,N1 is N-1,mcf3(N1),
    s1cf3(N),s2cf3(N),s3cf3(N).

s1cf3(N):- M is N-1,A1 is M//3,
    for(0 =< A1,S1),
        M2 is M-3*S1,A2 is M2//2,
        for(0 =< A2,S2),
            S3 is M2-2*S2,
            is3(S3,S2,S1,T),
            CS is S3+1,add3(CS,S2,S1,T),fail.
s1cf3(N).
s2cf3(N):- M is N-2,A1 is M//3,
    for(0 =< A1,S1),
        M2 is M-3*S1,A2 is M2//2,
        for(0 =< A2,S2),
            S3 is M2-2*S2,
            is3(S3,S2,S1,T),
            CS is S2+1,dec3(S3,CS,S1,T),fail.
s2cf3(N).
s3cf3(N):- M is N-3,A1 is M//3,
    for(0 =< A1,S1),
        M2 is M-3*S1,A2 is M2//2,
        for(0 =< A2,S2),
            S3 is M2-2*S2,
            is3(S3,S2,S1,T),
            CS is S1+1,add3(S3,S2,CS,T),fail.
s3cf3(N).

```

```

/*expression of g(n) by counter ver,3*/
mpef3(N):- faset3(N,0),mcf3(N),
    A1 is N//3,
    for(0 =< A1,S1),
        N2 is N-3*S1,A2 is N2//2,
        for(0 =< A2,S2),
            S3 is N2-2*S2,
            is3(S3,S2,S1,T),X=[S3,S2,S1],
            ((T >= 0)->(write('+'),write(T));write(T)),
            write('*'),write(X),
            fail.
mpef3(N).

```

```

cpef3(N):- faset3(N,0),mcf3(N),
    A1 is N//3,
    for(0 =< A1,S1),
        N2 is N-3*S1,A2 is N2//2,
        ((S1 > 0)->(nl,tab(7));tab(2)),
        for(0 =< A2,S2),
            S3 is N2-2*S2,
            is3(S3,S2,S1,T),X=[S3,S2,S1],
            ((T >= 0)->(write('+'),write(T));write(T)),
            write('*'),write(X),
            fail.
cpef3(N).

```

```

flf3(N):- for(0 =< N,A),
    write(A),write(':'),cpef3(A),nl,fail.
flf3(N).

```

f(n) と *g(n)* の表示式を比べるプログラム

```

/*compare 2 variables and 3*/
scf23(N):- write('n ='),write(N),nl,
    write('(a,b):'),tab(2),mpef2(N),nl,
    write('(a,b,c):'),cpef3(N).

acf23(N):- for(0 =< N,S1),
    scf23(S1),nl,nl,fail.
acf23(N).

```


表 1: $f(n), g(n)$ の $0 \leq n \leq 10$ における基本対称式での表示式

n	$f(n)$	$g(n)$
0	2	3
1	a	a
2	$a^2 - 2b$	$a^2 - 2b$
3	$a^3 - 3ab$	$a^3 - 3ab$ $+3c$
4	$a^4 - 4a^2b + 2b^2$	$a^4 - 4a^2b + 2b^2$ $+4ac$
5	$a^5 - 5a^3b + 5ab^2$	$a^5 - 5a^3b + 5ab^2$ $+5a^2c - 5bc$
6	$a^6 - 6a^4b + 9a^2b^2 - 2b^3$	$a^6 - 6a^4b + 9a^2b^2 - 2b^3$ $+6a^3c - 12abc$ $+3c^2$
7	$a^7 - 7a^5b + 14a^3b^2 - 7ab^3$	$a^7 - 7a^5b + 14a^3b^2 - 7ab^3$ $+7a^4c - 21a^2bc + 7b^2c$ $+7ac$
8	$a^8 - 8a^6b + 20a^4b^2 - 16a^2b^3 + 2b^4$	$a^8 - 8a^6b + 20a^4b^2 - 16a^2b^3 + 2b^4$ $+8a^5c - 32a^3bc + 24ab^2c$ $+12a^2c^2 - 8bc^2$
9	$a^9 - 9a^7b + 27a^5b^2 - 30a^3b^3 + 9ab^4$	$a^9 - 9a^7b + 27a^5b^2 - 30a^3b^3 + 9ab^4$ $+9a^6c - 45a^4bc + 54a^2b^2c - 9b^3c$ $+18a^3c^2 - 27abc^2$ $+3c^3$
10	$a^{10} - 10a^8b + 35a^6b^2 - 50a^4b^3 + 25a^2b^4 - 2b^5$	$a^{10} - 10a^8b + 35a^6b^2 - 50a^4b^3 + 25a^2b^4 - 2b^5$ $+10a^7c - 60a^5bc + 100a^3b^2c - 40ab^3c$ $+25a^4c^2 - 60a^2bc^2 + 15b^2c^2$ $+10ac^3$

5 $f(n, 2)$ の表示式

$$f(n) = \sum_{\alpha+2\beta=n} t(\alpha, \beta) a^\alpha b^\beta$$

係数 $t(\alpha, \beta)$ を求めたい。

$f(n)$ の漸化式 (1) より、 $n \geq 2$ ならば次の式が成り立つ。

$$\begin{aligned} f(n) &= a \times f(n-1) - b \times f(n-2) \\ &= \left(\sum_{(\alpha, \beta \neq 0), \alpha+2\beta=n} (t(\alpha-1, \beta) - t(\alpha, \beta-1)) a^\alpha b^\beta \right) + s(n) \end{aligned}$$

ただし、 $s(n)$ は次の式である。

$$s(n) = \begin{cases} t(n-1, 0)a^n - t(0, \frac{n}{2}-1)b^{\frac{n}{2}} & , (n: \text{偶数}) \\ t(n-1, 0)a^n & , (n: \text{奇数}) \end{cases}$$

よって、 $\alpha + 2\beta \neq 0$ ならば $t(\alpha, \beta)$ は次の漸化式を持つ。

$$t(\alpha, \beta) = \begin{cases} t(\alpha-1, \beta) - t(\alpha, \beta-1) & , (\alpha, \beta \neq 0) \\ t(\alpha-1, \beta) & , (\beta = 0) \\ -t(\alpha, \beta-1) & , (\alpha = 0) \end{cases}$$

次の初期値は明らか。

$$\begin{aligned} t(0, 0) &= 2 \\ t(1, 0) &= 1 \end{aligned}$$

漸化式と初期値から、 $t(\alpha, 0), t(0, \beta)$ が求まる。

$$\begin{aligned} t(\alpha, 0) &= 1 \\ t(0, \beta) &= (-1)^\beta 2 \end{aligned}$$

まず、 $t(n, 1)$ について考える。

定義より、 $t(n, 1)$ は次の初期値と漸化式を持つ。

$$\begin{aligned} t(0, 1) &= -2 \\ t(\alpha, 1) &= t(\alpha-1, 1) - t(\alpha, 0), (\alpha \neq 0) \end{aligned}$$

$\alpha \neq 0$ の時、漸化式から次の式が導ける。

$$\begin{aligned} t(\alpha, 1) &= t(\alpha-1, 1) - t(\alpha, 0) \\ &= t(0, 1) - \sum_{1 \leq k \leq \alpha} t(k, 0) \end{aligned}$$

$t(0,1) = -2 \leq 0, t(\alpha,0) = 1 \geq 0$ より、 $t(\alpha,1) \leq 0$ がわかる。
よって、 $|t(n,1)|$ は次の式を満たす。

$$\begin{aligned} |t(\alpha,1)| &= |t(0,1) - \sum_{1 \leq k \leq \alpha} t(k,0)| \\ &= 2 + \sum_{1 \leq k \leq \alpha} t(k,0) \end{aligned}$$

次に、 $t(\alpha,2)$ を考える。

$t(\alpha,1)$ と同様にして、次の初期値と漸化式を持つ。

$$\begin{aligned} t(0,2) &= 2 \\ t(\alpha,2) &= t(\alpha-1,2) - t(\alpha,1), (\alpha \neq 0) \\ &= t(0,2) - \sum_{1 \leq k \leq \alpha} t(k,1) \end{aligned}$$

$t(0,2) = 2 \geq 0, t(\alpha,1) \leq 0$ より $t(\alpha,2) \geq 0$ がわかり、次の式が成り立つ。

$$t(\alpha,2) = 2 + \sum_{1 \leq k \leq \alpha} |t(k,1)|$$

ここで、 $t(\alpha,\beta)$ ($\beta \geq 1$) に対して次の式を仮定する。

$$\begin{aligned} |t(\alpha,\beta)| &= 2 + \sum_{1 \leq k \leq \alpha} |t(k,\beta-1)| \\ t(\alpha,\beta) &= (-1)^\beta \left(2 + \sum_{1 \leq k \leq \alpha} |t(k,\beta-1)| \right) \end{aligned}$$

$\beta = 1, 2$ の時、仮定は正しい。

$\beta = i$ ($i > 2$) で仮定が成り立つとすると、以下の計算から $\beta = i+1$ でも成り立つ。

$$\begin{aligned} t(\alpha, i+1) &= t(\alpha-1, i+1) - t(\alpha, i) \\ &= t(0, i+1) - \sum_{1 \leq k \leq \alpha} t(k, i) \\ &= (-1)^{i+1} 2 - \sum_{1 \leq k \leq \alpha} (-1)^i \left(2 + \sum_{1 \leq l \leq \alpha} |t(l, i-1)| \right) \\ &= (-1)^{i+1} 2 - (-1)^i \sum_{1 \leq k \leq \alpha} \left(2 + \sum_{1 \leq l \leq \alpha} |t(l, i-1)| \right) \\ &= (-1)^{\beta} \left(2 + \sum_{1 \leq k \leq \alpha} |t(k, i)| \right) \end{aligned}$$

数学的帰納法により仮定は正しい。

これにより、 $t(\alpha,\beta), |t(\alpha,\beta)|$ は次の式を満たす。

$$|t(n,\beta)| = \begin{cases} 2 & \alpha = 0 \\ 1 & \alpha \neq 0, \beta = 0 \\ |t(\alpha-1,\beta)| + |t(\alpha,\beta-1)| & \alpha, \beta \neq 0 \end{cases}$$

$$t(n, \beta) = (-1)^\beta |t(n, \beta)|$$

ここからは $|t(\alpha, \beta)|$ に着目して調査する。

$|t(\alpha, \beta)|$ の値は表 2 に様になる。

まず、 $|t(\alpha, \beta)|$ を以下の 2 つの要素に分解する。

$$|t(\alpha, \beta)| = p_{(\alpha, \beta)} + q_{(\alpha, \beta)}$$

$$p_{(\alpha, \beta)} = \begin{cases} 1 & \alpha = 0 \text{ or } \beta = 0 \\ p_{(\alpha-1, \beta)} + p_{(\alpha, \beta-1)} & \alpha, \beta \neq 0 \end{cases}$$

$$q_{(\alpha, \beta)} = \begin{cases} 1 & \alpha = 0 \\ 0 & \alpha \neq 0, \beta = 0 \\ q_{(\alpha-1, \beta)} + q_{(\alpha, \beta-1)} & \alpha, \beta \neq 0 \end{cases}$$

表 2 の値を分解した状態で表すと表 3、 $p_{(\alpha, \beta)}$ の値は表 4 になる。

(表 2,3,4 は 24 ページ参照)

$p_{(\alpha, \beta)}$ の値は自身の定義から 2 次の格子路の最短経路の数に等しいので、次の式で表される。

$$\begin{aligned} p_{(\alpha, \beta)} &= {}_{\alpha+\beta}C_\beta \\ &= \frac{(\alpha + \beta)!}{\alpha! \beta!} \end{aligned}$$

又、 $q_{(\alpha, \beta)}$ は次の様に p の式で表せる。

$$q_{(\alpha, \beta)} = \begin{cases} 1 & \alpha, \beta = 0 \\ 0 & \alpha \neq 0, \beta = 0 \\ p_{(\alpha, \beta-1)} & \beta \neq 0 \end{cases}$$

これにより、 $|t(\alpha, \beta)|$ は $\beta \neq 0$ ならば次の式より成り立つ。

$$\begin{aligned} |t(\alpha, \beta)| &= p_{(\alpha, \beta)} + p_{(\alpha, \beta-1)} \\ &= \frac{(\alpha + \beta)!}{\alpha! \beta!} + \frac{(\alpha + \beta - 1)!}{\alpha! (\beta - 1)!} \\ &= \frac{(\alpha + \beta)(\alpha + \beta - 1)!}{\alpha! \beta!} + \frac{\beta(\alpha + \beta - 1)!}{\alpha! \beta!} \\ &= \frac{(\alpha + 2\beta)(\alpha + \beta - 1)!}{\alpha! \beta!} \\ &= \frac{(\alpha + 2\beta)(\alpha + \beta)!}{(\alpha + \beta)\alpha! \beta!} \\ &= \frac{\alpha + 2\beta}{\alpha + \beta} {}_{\alpha+\beta}C_\beta \end{aligned}$$

$\alpha \neq 0$ であるならば、 $\frac{\alpha+2\beta}{\alpha+\beta} {}_{\alpha+\beta}C_{\beta}$ に $\beta=0$ を代入する次の様になる。

$$\begin{aligned} \frac{\alpha+2 \times 0}{\alpha+0} {}_{\alpha+0}C_0 &= \frac{\alpha}{\alpha} {}_{\alpha}C_{\alpha} \\ &= 1 \end{aligned}$$

よって、 $\alpha, \beta \neq 0$ ならば $|t(\alpha, \beta)|$ は次の式で求められる。

$$|t(\alpha, \beta)| = \frac{\alpha+2\beta}{\alpha+\beta} {}_{\alpha+\beta}C_{\beta}$$

これで係数 $t(\alpha, \beta)$ を求める式がわかった。

$$t(\alpha, \beta) = \begin{cases} 2 & n=0 \\ (-1)^{\beta} \frac{(\alpha+2\beta)(\alpha+\beta)!}{(\alpha+\beta)\alpha!\beta!} & n \neq 0 \end{cases}$$

よって、 $f(n)$ の基本対称式での表示式は次の様になる。

$$f(n) = \begin{cases} 2 & n=0 \\ \sum_{\alpha+2\beta=n} (-1)^{\beta} \frac{(\alpha+2\beta)(\alpha+\beta)!}{(\alpha+\beta)\alpha!\beta!} a^{\alpha} b^{\beta} & n \neq 0 \end{cases}$$

6 $f(n, 3)$ の表示式

$$g(n) = \sum_{\alpha+2\beta+3\gamma=n} t(\alpha, \beta, \gamma) a^\alpha b^\beta c^\gamma$$

係数 $t(\alpha, \beta, \gamma)$ を求めたい。

$g(n)$ の漸化式 (2) より、 $n \geq 3$ ならば次の式が成り立つ。

$$\begin{aligned} g(n) &= a \times g(n-1) - b \times g(n-2) + c \times g(n-3) \\ &= \left(\sum_{\alpha, \beta, \gamma \geq 1, \alpha+2\beta+3\gamma=n} (t(\alpha-1, \beta, \gamma) - t(\alpha, \beta-1, \gamma) + t(\alpha, \beta, \gamma-1)) a^\alpha b^\beta c^\gamma \right) \\ &\quad + \left(\sum_{\alpha, \beta \geq 1, \alpha+2\beta=n} (t(\alpha-1, \beta, 0) - t(\alpha, \beta-1, 0)) a^\alpha b^\beta \right) \\ &\quad + \left(\sum_{\alpha, \gamma \geq 1, \alpha+3\gamma=n} (t(\alpha-1, 0, \gamma) + t(\alpha, 0, \gamma-1)) a^\alpha c^\gamma \right) \\ &\quad + \left(\sum_{\beta, \gamma \geq 1, 2\beta+3\gamma=n} (-t(0, \beta-1, \gamma) + t(0, \beta, \gamma-1)) b^\beta c^\gamma \right) \\ &\quad + t(\alpha-1, 0, 0) a^n + sb(n) + sc(n) \end{aligned}$$

$sb(n), sc(n)$ はそれぞれ次の式で表される。

$$sb(n) = \begin{cases} -t(0, \frac{n}{2} - 1, 0) t b^{\frac{n}{2}} & n \equiv 0 \pmod{2} \\ 0 & n \not\equiv 0 \pmod{2} \end{cases}$$

$$sc(n) = \begin{cases} t(0, 0, \frac{n}{3} - 1) c^{\frac{n}{3}} & n \equiv 0 \pmod{3} \\ 0 & n \not\equiv 0 \pmod{3} \end{cases}$$

さらに、次の初期値は明らか。

$$\begin{aligned} t(0, 0, 0) &= 3 \\ t(1, 0, 0) &= 1 \\ t(2, 0, 0) &= 1 \\ t(0, 1, 0) &= -2 \end{aligned}$$

よって、 $t(\alpha, \beta, \gamma)$ は次の漸化式を持つ。

$$t(\alpha, \beta, \gamma) = \begin{cases} t(\alpha-1, \beta, \gamma) - t(\alpha, \beta-1, \gamma) + t(\alpha, \beta, \gamma-1) & \alpha, \beta, \gamma \neq 0 \\ t(\alpha-1, \beta, \gamma) - t(\alpha, \beta-1, \gamma) & (\alpha, \beta \neq 0), \gamma = 0 \\ t(\alpha-1, \beta, \gamma) + t(\alpha, \beta, \gamma-1) & (\alpha, \gamma \neq 0), \beta = 0 \\ -t(\alpha, \beta-1, \gamma) + t(\alpha, \beta, \gamma-1) & (\beta, \gamma \neq 0), \alpha = 0 \\ 1 & (\beta, \gamma = 0), \alpha \neq 0 \\ (-1)^{\beta 2} & (\alpha, \gamma = 0), \beta \neq 0 \\ 3 & \alpha, \beta = 0 \end{cases}$$

今度は、 $t(\alpha, \beta, \gamma)$ を $|t(\alpha, \beta, \gamma)|$ に置き換える。

$t(\alpha, 0, \gamma)$ は漸化式より次の式で表される。

$$t(\alpha, 0, \gamma) = \begin{cases} t(\alpha - 1, 0, \gamma) + t(\alpha, 0, \gamma - 1) & \alpha, \gamma \neq 0 \\ 1 & \gamma = 0, \alpha \neq 0 \\ 3 & \alpha = 0 \end{cases}$$

$t(\alpha, 0, \gamma) \geq 0$ は明らかなので、 $|t(\alpha, 0, \gamma)| = t(\alpha, 0, \gamma)$ が成り立つ。

よって、 $|t(\alpha, 0, \gamma)|$ は次の漸化式で表せる。

$$|t(\alpha, 0, \gamma)| = \begin{cases} |t(\alpha - 1, 0, \gamma)| + |t(\alpha, 0, \gamma - 1)| & \alpha, \gamma \neq 0 \\ |t(1, 0, 0)| & \gamma = 0, \alpha \neq 0 \\ |t(0, 0, 0)| & \alpha = 0 \end{cases}$$

$t(\alpha, 1, \gamma)$ も漸化式から次の様に表せる。

$$t(\alpha, 1, \gamma) = \begin{cases} t(\alpha - 1, 1, \gamma) - t(\alpha, 0, \gamma) + t(\alpha, 1, \gamma - 1) & \alpha, \gamma \neq 0 \\ t(\alpha - 1, 1, \gamma) - t(\alpha, 0, \gamma) & \alpha \neq 0, \gamma = 0 \\ -t(\alpha, 0, \gamma) + t(\alpha, 1, \gamma - 1) & \gamma \neq 0, \alpha = 0 \\ -2 & \alpha, \gamma = 0 \end{cases}$$

$t(\alpha, 1, 0), t(0, 1, \gamma)$ はそれぞれ $\alpha \neq 0, \gamma \neq 0$ ならば次の様に表せる。

$$\begin{aligned} t(\alpha, 1, 0) &= t(\alpha - 1, 1, 0) - t(\alpha, 0, 0) \\ &= t(0, 1, 0) + \sum_{k=1}^{\alpha} (-t(k, 0, 0)) \\ &= -2 - \sum_{k=1}^{\alpha} t(k, 0, 0) \\ t(0, 1, \gamma) &= -t(0, 0, \gamma) + t(0, 1, \gamma - 1) \\ &= t(0, 1, 0) + \sum_{k=1}^{\gamma} (-t(0, 0, k)) \\ &= -2 - \sum_{k=1}^{\gamma} t(0, 0, k) \end{aligned}$$

$t(\alpha, 0, \gamma) \geq 0$ より、 $t(\alpha, 1, 0), t(0, 1, \gamma) \leq 0$ となる。

そして、 $t(\alpha, 1, 1)$ ($\alpha \geq 1$) は次の様に表せる。

$$\begin{aligned} t(\alpha, 1, 1) &= t(\alpha - 1, 1, 1) - t(\alpha, 0, 1) + t(\alpha, 1, 0) \\ &= t(0, 1, 1) + \sum_{k=1}^{\alpha} (-t(k, 0, 1) + t(k, 1, 0)) \end{aligned}$$

$(t(0, 1, 1), t(k, 1, 0) \leq 0), t(k, 0, 1) \geq 0$ より、 $t(\alpha, 1, 1) \leq 0$ となる。

又、 $t(\alpha, 1, 1)$ ($\alpha \geq 1$) も同様にして $t(1, 1, \gamma) \leq 0$ が示せる。

ここで、 $t(\alpha, 1, \gamma) \leq 0$ を予想する。

$t(k-1, 1, s), t(k, 1, l-1)$ の時、成り立つと仮定する。

$$t(k, 1, l) = t(k-1, 1, l) - t(k, 0, l) + t(k, 1, l)$$

$(t(k-1, 1, s), t(k, 1, l-1) \leq 0), t(k, 0, l) \geq 0$ より $t(k, 1, l) \leq 0$ が成り立つ。

数学的帰納法により $t(\alpha, 1, \gamma) \leq 0$ は正しい。

よって、 $|t(\alpha, 1, \gamma)| = -t(\alpha, 1, \gamma)$ は次の漸化式を持つ。

$$|t(\alpha, 1, \gamma)| = \begin{cases} |t(\alpha-1, 1, \gamma)| + |t(\alpha, 0, \gamma)| + |t(\alpha, 1, \gamma-1)| & \alpha, \gamma \neq 0 \\ |t(\alpha-1, 1, 0)| + |t(\alpha, 0, 0)| & \alpha \neq 0, \gamma = 0 \\ |t(0, 0, \gamma)| + |t(0, 1, \gamma-1)| & \gamma \neq 0, \alpha = 0 \\ |t(0, 1, 0)| & \alpha, \gamma = 0 \end{cases}$$

今度は、 $|t(\alpha, \beta, \gamma)| = (-1)^\beta t(\alpha, \beta, \gamma)$ を予想する。

$\beta \leq k-1$ で成り立つと仮定する。

$t(\alpha, 1, \gamma)$ と同様に、帰納法より $t(\alpha, k, 0), t(0, k, \gamma)$ を経由して予想が正しいことを示せる。

これにより、 $|t(\alpha, \beta, \gamma)|$ は次の漸化式を持つ。

$$|t(\alpha, \beta, \gamma)| = \begin{cases} |t(\alpha-1, \beta, \gamma)| + |t(\alpha, \beta-1, \gamma)| + |t(\alpha, \beta, \gamma-1)| & \alpha, \beta, \gamma \neq 0 \\ |t(\alpha-1, \beta, \gamma)| + |t(\alpha, \beta-1, \gamma)| & (\alpha, \beta \neq 0), \gamma = 0 \\ |t(\alpha-1, \beta, \gamma)| + |t(\alpha, \beta, \gamma-1)| & (\alpha, \gamma \neq 0), \beta = 0 \\ |t(\alpha, \beta-1, \gamma)| + |t(\alpha, \beta, \gamma-1)| & (\beta, \gamma \neq 0), \alpha = 0 \\ 1 & (\beta, \gamma = 0), \alpha \neq 0 \\ 2 & (\alpha, \gamma = 0), \beta \neq 0 \\ 3 & \alpha, \beta = 0 \end{cases}$$

ここからは、 $|t(\alpha, \beta, \gamma)|$ について考える。

まず、 $|t(\alpha, \beta, \gamma)|$ を次の3つの要素に分解する。

$$|t(\alpha, \beta, \gamma)| = x(\alpha, \beta, \gamma) + y(\alpha, \beta, \gamma) + z(\alpha, \beta, \gamma)$$

$$x(\alpha, \beta, \gamma) = \begin{cases} x(\alpha-1, \beta, \gamma) + x(\alpha, \beta-1, \gamma) + x(\alpha, \beta, \gamma-1) & \alpha, \beta, \gamma \neq 0 \\ x(\alpha-1, \beta, \gamma) + x(\alpha, \beta-1, \gamma) & (\alpha, \beta \neq 0), \gamma = 0 \\ x(\alpha-1, \beta, \gamma) + x(\alpha, \beta, \gamma-1) & (\alpha, \gamma \neq 0), \beta = 0 \\ x(\alpha, \beta-1, \gamma) + x(\alpha, \beta, \gamma-1) & (\beta, \gamma \neq 0), \alpha = 0 \\ 1 & (\beta, \gamma = 0) \text{ or } (\alpha, \gamma = 0) \text{ or } (\alpha, \beta = 0) \end{cases}$$

$$y(\alpha, \beta, \gamma) = \begin{cases} y(\alpha-1, \beta, \gamma) + y(\alpha, \beta-1, \gamma) + y(\alpha, \beta, \gamma-1) & \alpha, \beta, \gamma \neq 0 \\ y(\alpha-1, \beta, \gamma) + y(\alpha, \beta-1, \gamma) & (\alpha, \beta \neq 0), \gamma = 0 \\ y(\alpha-1, \beta, \gamma) + y(\alpha, \beta, \gamma-1) & (\alpha, \gamma \neq 0), \beta = 0 \\ y(\alpha, \beta-1, \gamma) + y(\alpha, \beta, \gamma-1) & (\beta, \gamma \neq 0), \alpha = 0 \\ 0 & (\beta, \gamma = 0), \alpha \neq 0 \\ 1 & (\alpha, \beta = 0) \text{ or } (\alpha, \gamma = 0) \end{cases}$$

$$z(\alpha, \beta, \gamma) = \begin{cases} z(\alpha-1, \beta, \gamma) + z(\alpha, \beta-1, \gamma) + z(\alpha, \beta, \gamma-1) & \alpha, \beta, \gamma \neq 0 \\ z(\alpha-1, \beta, \gamma) + z(\alpha, \beta-1, \gamma) & (\alpha, \beta \neq 0), \gamma = 0 \\ z(\alpha-1, \beta, \gamma) + z(\alpha, \beta, \gamma-1) & (\alpha, \gamma \neq 0), \beta = 0 \\ z(\alpha, \beta-1, \gamma) + z(\alpha, \beta, \gamma-1) & (\beta, \gamma \neq 0), \alpha = 0 \\ 0 & ((\alpha, \gamma = 0), \beta \neq 0) \text{ or } ((\beta, \gamma = 0), \alpha \neq 0) \\ 1 & \alpha, \beta = 0 \end{cases}$$

さらに、 $y(\alpha, \beta, \gamma)$ を次の 2 要素に分解する。

$$y(\alpha, \beta, \gamma) = yb(\alpha, \beta, \gamma) + z(\alpha, \beta, \gamma)$$

$$yb(\alpha, \beta, \gamma) = \begin{cases} yb(\alpha-1, \beta, \gamma) + yb(\alpha, \beta-1, \gamma) + yb(\alpha, \beta, \gamma-1) & \alpha, \beta, \gamma \neq 0 \\ yb(\alpha-1, \beta, \gamma) + yb(\alpha, \beta-1, \gamma) & (\alpha, \beta \neq 0), \gamma = 0 \\ yb(\alpha-1, \beta, \gamma) + yb(\alpha, \beta, \gamma-1) & (\alpha, \gamma \neq 0), \beta = 0 \\ yb(\alpha, \beta-1, \gamma) + yb(\alpha, \beta, \gamma-1) & (\beta, \gamma \neq 0), \alpha = 0 \\ 0 & (\beta, \gamma = 0) \text{ or } (\alpha, \beta = 0) \\ 1 & (\alpha, \gamma = 0), \beta \neq 0 \end{cases}$$

$x(\alpha, \beta, \gamma)$ の値は、自身の定義から 3 次の格子路の最短経路の数に等しい。
よって、 $x(\alpha, \beta, \gamma)$ は次の式より求まる。

$$x(\alpha, \beta, \gamma) = \frac{(\alpha + \beta + \gamma)!}{\alpha! \beta! \gamma!}$$

$yb(\alpha, \beta, \gamma), z(\alpha, \beta, \gamma)$ は次の $x(\alpha, \beta, \gamma)$ の式で表せる。

$$yb(\alpha, \beta, \gamma) = \begin{cases} 0 & \beta = 0 \\ x(\alpha, \beta-1, \gamma) & \beta \neq 0 \end{cases}$$

$$z(\alpha, \beta, \gamma) = \begin{cases} 1 & \alpha, \beta, \gamma = 0 \\ 0 & \gamma = 0, (\alpha + \beta) \neq 0 \\ x(\alpha, \beta, \gamma-1) & \gamma \neq 0 \end{cases}$$

したがって、 $|t(\alpha, \beta, \gamma)|$ は次の式より求まる。

$$|t(\alpha, \beta, \gamma)| = \begin{cases} \frac{(\alpha + \beta + \gamma)!}{\alpha! \beta! \gamma!} + \frac{(\alpha + \beta - 1 + \gamma)!}{\alpha! (\beta - 1)! \gamma!} + 2 \frac{(\alpha + \beta + \gamma - 1)!}{\alpha! \beta! (\gamma - 1)!} & \beta, \gamma \neq 0 \\ \frac{(\alpha + \beta + \gamma)!}{\alpha! \beta! \gamma!} + 2 \frac{(\alpha + \beta + \gamma - 1)!}{\alpha! \beta! (\gamma - 1)!} & \beta = 0, \gamma \neq 0 \\ \frac{(\alpha + \beta + \gamma)!}{\alpha! \beta! \gamma!} + \frac{(\alpha + \beta - 1 + \gamma)!}{\alpha! (\beta - 1)! \gamma!} & \beta \neq 0, \gamma = 0 \\ \frac{(\alpha + \beta + \gamma)!}{\alpha! \beta! \gamma!} & \alpha \neq 0, (\beta, \gamma = 0) \\ \frac{(\alpha + \beta + \gamma)!}{\alpha! \beta! \gamma!} + 2 & \alpha, \beta, \gamma = 0 \end{cases}$$

各式を縮めると次の様になる。

$$|t(\alpha, \beta, \gamma)| = \begin{cases} \frac{(\alpha + 2\beta + 3\gamma)(\alpha + \beta + \gamma)!}{(\alpha + \beta + \gamma)\alpha! \beta! \gamma!} & \beta, \gamma \neq 0 \\ \frac{(\alpha + 3\gamma)(\alpha + \gamma)!}{(\alpha + \gamma)\alpha! \gamma!} & \beta = 0, \gamma \neq 0 \\ \frac{(\alpha + 2\beta)(\alpha + \beta)!}{(\alpha + \beta)\alpha! \beta!} & \beta \neq 0, \gamma = 0 \\ 1 & \alpha \neq 0, (\beta, \gamma = 0) \\ 3 & \alpha, \beta, \gamma = 0 \end{cases}$$

次の式 $csg(\alpha, \beta, \gamma)$ を置く。

$$csg(\alpha, \beta, \gamma) = \frac{(\alpha + 2\beta + 3\gamma)(\alpha + \beta + \gamma)!}{(\alpha + \beta + \gamma)\alpha! \beta! \gamma!}$$

$csg(\alpha, \beta, \gamma)$ は以下の条件を満たす。

$$\begin{aligned} csg(\alpha, 0, \gamma) &= \frac{(\alpha + 2 \cdot 0 + 3\gamma)(\alpha + 0 + \gamma)!}{(\alpha + 0 + \gamma)\alpha! 0! \gamma!} \\ &= \frac{(\alpha + 3\gamma)(\alpha + \gamma)!}{(\alpha + \gamma)\alpha! \gamma!} \\ csg(\alpha, \beta, 0) &= \frac{(\alpha + 2\beta + 3 \cdot 0)(\alpha + \beta + 0)!}{(\alpha + \beta + 0)\alpha! \beta! 0!} \\ &= \frac{(\alpha + 2\beta)(\alpha + \beta)!}{(\alpha + \beta)\alpha! \beta!} \\ csg(\alpha, 0, 0) &= 1 \end{aligned}$$

したがって、 $\alpha, \beta, \gamma = 0$ の場合を除いて $|t(\alpha, \beta, \gamma)t| = csg(\alpha, \beta, \gamma)$ が成り立つ。

これで係数 $t(\alpha, \beta, \gamma)$ を求める式がわかった。

$$t(\alpha, \beta, \gamma) = \begin{cases} 3 & \alpha, \beta, \gamma = 0 \\ (-1)^\beta \frac{(\alpha + 2\beta + 3\gamma)(\alpha + \beta + \gamma)!}{(\alpha + \beta + \gamma)\alpha! \beta! \gamma!} & \alpha + \beta + \gamma \neq 0 \end{cases}$$

よって、 $g(n)$ の基本対称式での表示式は次の様になる。

$$g(n) = \begin{cases} 3 & n = 0 \\ \sum_{\alpha+2\beta+3\gamma=n} (-1)^\beta \frac{n(\alpha+\beta+\gamma)!}{(\alpha+\beta+\gamma)\alpha!\beta!\gamma!} a^\alpha b^\beta c^\gamma & n \neq 0 \end{cases}$$

7 一般の $f(n, m)$ の表示式

$f(n), g(n)$ より、一般の $f(n, m)$ は以下の漸化式と表示式を持つと予想する。

$$f(n, m) = \begin{cases} \sum_{k=1}^m (-1)^{k+1} a(k, m) f(n-k, m) & n \geq m \geq 1 \\ (-1)^{n+1} n a(n, m) + \sum_{k=1}^{n-1} (-1)^{k+1} a(k, m) f(n-k, m) & m > n > 1 \end{cases}$$

$$f(n, m) = \begin{cases} \sum_{(\sum_{t=1}^m t \alpha_t) = n} \left(\prod_{1 \leq u \leq m} ((-1)^{u+1})^{\alpha_u} \frac{n((\sum_{v=1}^m \alpha_v) - 1)!}{\prod_{1 \leq w \leq m} \alpha_w!} \prod_{1 \leq x \leq m} a(x, m)^{\alpha_x} \right) & n \neq 0 \\ m & n = 0 \end{cases}$$

まず、関数 $R(t, m)$ を次の様に置く。

$$R(t, m) = \prod_{k=1}^m (t - x_k)$$

基本対称式の定義から $R(t, m)$ は次の基本対称式の式で表せる。

$$R(t, m) = t^m - a(1, m)t^{m-1} + \cdots + (-1)^{m-1} a(m-1, m)t + (-1)^m a(m, m)$$

$1 \leq i \leq m$ の時、 $R(x_i, m) = 0$ は明らかなので x_i^m は次の式で表せる。

$$\begin{aligned} x_i^m &= a(1, m)x_i^{m-1} - a(2, m)x_i^{m-2} + \cdots + (-1)^m a(m-1, m)x_i + (-1)^{m+1} a(m, m) \\ &= \sum_{j=1}^m (-1)^{j+1} a(j, m)x_i^{m-j} \end{aligned}$$

よって、次の等式が $s \geq 0$ で成り立つ。

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^m x_i^{s+m} &= \sum_{i=1}^m \left(\sum_{j=1}^m (-1)^{j+1} a(j, m)x_i^{m-j+s} \right) \\ f(s+m, m) &= \sum_{k=1}^m (-1)^{k+1} a(k, m)f(s+m-k, m) \end{aligned}$$

この式から $f(n, m)$ の $n \geq m$ における漸化式が示される。

$$f(n, m) = \sum_{k=1}^m (-1)^{k+1} a(k, m)f(n-k, m)$$

今度は、次の関数 $H(n)$ ($n \geq 2$) を置く。

$$H(n) = (-1)^{n+1} n a(n, n+1) + \sum_{k=1}^{n-1} (-1)^{k+1} a(k, n+1) f(n-k, n+1)$$

$n = 2$ で $H(n)$ は次の式を満たす。

$$\begin{aligned} H(2) &= (-1)^3 2a(2, 3) + a(1, 3)f(1, 3) \\ &= f(2, 3) \end{aligned}$$

基本対称式とニュートン多項式の定義から、 $n > 2$ で $H(n)$ は次の様に表せる。

$$\begin{aligned} H(n) &= (-1)^{n+1}n(a(n, n) + x_{n+1}a(n-1, n)) \\ &\quad + \left(\sum_{k=2}^{n-1} (-1)^{k+1}(a(k, n) + x_{n+1}a(k-1, n))(f(n-k, n) + x_{n+1}^{n-k}) \right) \\ &\quad + (-1)^{1+1}(a(1, n) + x_{n+1})(f(n-1, n) + x_{n+1}^{n-1}) \\ &= (-1)^{n+1}nf(0, n)a(n, n) + \left(\sum_{k=1}^{n-1} (-1)^{k+1}a(k, n)f(n-k, n) \right) \\ &\quad + \left(\sum_{k=2}^{n-1} (-1)^{k+1}a(k, n)x_{n+1}^{n-k} \right) + \left(\sum_{k=2}^{n-1} (-1)^{k+1}a(k-1, n)x_{n+1}^{n-k+1} \right) \\ &\quad + x_{n+1} \left(\sum_{k=2}^{n-1} (-1)^{k+1}a(k-1, n)f(n-k, n) \right) + n_{n+1}^n \\ &\quad + (-1)^{n+1}nx_{n+1}a(n-1, n) + a(1, n)x_{n+1}^{n-1} + x_{n+1}f(n-1, n) \\ &= f(n, n) + x_{n+1}^n + \left(\sum_{k=1}^{n-1} (-1)^{k+1}a(k, n)x_{n+1}^{n-k} \right) + \left(\sum_{t=1}^{n-1} (-1)^t a(t, n)x_{n+1}^{n-t} \right) \\ &\quad + (-1)^{n+1}(n-1)x_{n+1}a(n-1, n) + x_{n+1} \left(\sum_{k=2}^{n-1} (-1)^{k+1}a(k-1, n)f(n-k, n) \right) + x_{n+1}f(n-1, n) \\ &= f(n, n+1) + x_{n+1}(f(n-1, n) - H(n-1)) \\ &= f(n, n+1) + (f(2, 3) - H(2)) \prod_{k=4}^{n+1} x_k \\ &= f(n, n+1) \end{aligned}$$

よって、 $H(n)$ は $n = m - 1$ における $f(n, m)$ の漸化式。

ここで $H(n, s)$ を次の様に置く。

$$H(n, s) = (-1)^{n+1}na(n, n+s) + \sum_{k=1}^{n-1} (-1)^{k+1}a(k, n+s)f(n-k, n+s)$$

$H(n, 1) = H(n)$ であり、数学的帰納法より $H(n, s) = f(n, n+s)$ が成り立つ。

これにより、 $f(n, m)$ の $m > n > 1$ における漸化式が示された。

$$f(n, m) = (-1)^{n+1}na(n, m) + \sum_{k=1}^{n-1} (-1)^{k+1}a(k, m)f(n-k, m)$$

これにより漸化式の予想が正しいことがわかった。

$f(n, m), a(n, m)$ の極限を次の様にする。

$$\begin{aligned} F(n) &= \lim_{m \rightarrow \infty} f(n, m) \\ A(n) &= \lim_{m \rightarrow \infty} a(n, m) \end{aligned}$$

漸化式がわかっているので、 $F(n)$ が次の表示式を持つことが数学的帰納法より示せる。

$$F(n) = \sum_{(\sum_{t=1}^n t\alpha_t)=n} \left(\prod_{1 \leq u \leq n} ((-1)^{u+1})^{\alpha_u} \right) \frac{n \left(\sum_{v=1}^n \alpha_v - 1 \right)!}{\prod_{1 \leq w \leq n} \alpha_w!} \prod_{1 \leq x \leq n} A(x)^{\alpha_x}$$

$F(n), A(n)$ に条件 $x_i = 0$ ($i > m$) を与えると、 $F(n) = f(n, m), A(n) = a(n, m)$ となる。
これにより、 $f(n, m)$ の表示式が示せる。

$$f(n, m) = \sum_{(\sum_{t=1}^m t\alpha_t)=n} \left(\prod_{1 \leq u \leq m} ((-1)^{u+1})^{\alpha_u} \right) \frac{n \left(\sum_{v=1}^m \alpha_v - 1 \right)!}{\prod_{1 \leq w \leq m} \alpha_w!} \prod_{1 \leq x \leq m} a(x, m)^{\alpha_x}$$

8 項の係数の性質

$f(n, m)$ は $n \neq 0$ の時、次の表示式で表される。

$$f(n, m) = \sum_{(\sum_{t=1}^m t\alpha_t)=n} \left(\prod_{1 \leq u \leq m} ((-1)^{u+1})^{\alpha_u} \right) \frac{n(\sum_{v=1}^m \alpha_v - 1)!}{\prod_{1 \leq w \leq m} \alpha_w!} \prod_{1 \leq x \leq m} a(x, m)^{\alpha_x}$$

各項の係数の性質を調べる。

係数の正負は重要でないので、以降は項 $\prod_{1 \leq x \leq m} a(x, m)^{\alpha_x}$ の係数を $\frac{n(\sum_{v=1}^m \alpha_v)!}{(\sum_{v=1}^m \alpha_v) \prod_{1 \leq w \leq m} (\alpha_w!)}$ とし

て考えても問題ない。

係数 $\frac{n(\sum_{v=1}^m \alpha_v)!}{(\sum_{v=1}^m \alpha_v) \prod_{1 \leq w \leq m} (\alpha_w!)}$ が自然数になるのは定義より明らか。よって、 n が素数ならば $\alpha_1 = n$

の場合を除いて係数は n の倍数になる。又、 $\frac{n}{t}$ が整数ならば項 $a(t, m)^{\frac{n}{t}}$ の係数の絶対値が t になる事も計算よりわかる。

指数の最大公約数が $l = \gcd(\alpha_x)_{x=1}^m$ の時、 $\alpha_x = l\beta_x$ と置け $l \sum_{t=1}^m t\beta_t = n$ が成り立つので l は n

の約数である。さらに、 $\frac{(\sum_{v=1}^m \alpha_v)!}{\prod_{1 \leq w \leq m} (\alpha_w!)}$ が自然数は明らかなので、 $\frac{l n (\sum_{v=1}^m \alpha_v)!}{(\sum_{v=1}^m \alpha_v) \prod_{1 \leq w \leq m} (\alpha_w!)}$ は n が

素の場合同様に n の倍数である。

表 2: $|t(\alpha, \beta)|$ の値

$\alpha \setminus \beta$	0	1	2	3	4	5	6	7
0	2	2	2	2	2	2	2	2
1	1	3	5	7	9	11	13	15
2	1	4	9	16	25	36	49	64
3	1	5	14	30	55	91	140	204
4	1	6	20	50	105	196	336	540
5	1	7	27	77	182	378	714	1254
6	1	8	35	112	294	672	1386	2640
7	1	9	44	156	450	1122	2508	5148

表 3: $p_{(\alpha, \beta)} + q_{(\alpha, \beta)}$ の値

$\alpha \setminus \beta$	0	1	2	3	4	5	6	7
0	1+1	1+1	1+1	1+1	1+1	1+1	1+1	1+1
1	1+0	2+1	3+2	4+3	5+4	6+5	7+6	8+7
2	1+0	3+1	6+3	10+6	15+10	21+15	28+21	36+28
3	1+0	4+1	10+4	20+10	35+20	56+35	84+56	120+84
4	1+0	5+1	15+5	35+15	70+35	126+70	210+126	330+210
5	1+0	6+1	21+6	56+21	126+56	252+126	462+252	792+462
6	1+0	7+1	28+7	84+28	210+84	462+210	924+462	1716+924
7	1+0	8+1	36+8	120+36	330+120	792+330	1716+792	3432+1716

表 4: $p_{(\alpha, \beta)}$ の値

$\alpha \setminus \beta$	0	1	2	3	4	5	6	7
0	1	1	1	1	1	1	1	1
1	1	2	3	4	5	6	7	8
2	1	3	6	10	15	21	28	36
3	1	4	10	20	35	56	84	120
4	1	5	15	35	70	126	210	330
5	1	6	21	56	126	252	462	792
6	1	7	28	84	210	462	924	1716
7	1	8	36	120	330	792	1716	3432