

「尾関育三氏の予想について」

昭和 63 年 (1988) 10 月 27 日 (木) 午後 4 時 ~ 5 時

於: 筑波大学 数学系 D814

大阪大学: 行者明彦氏述

(木村達雄記)

G を複素 reductive 群 とする. 一般論を御存知の方には

$GL_n(\mathbb{C})$ とか $SO_n(\mathbb{C})$ などの直積と思っておいて下さい. 実際

この話では $GL_n(\mathbb{C})$ と $SO_n(\mathbb{C})$ しかでてきません.

V を \mathbb{C} 上の有限次元ベクトル空間 とします. そして

G が V に作用している とする. 但し $\forall g \in G$ に対して

$v \in V$ を $v \mapsto gv$ と対応させる写像は $GL(V)$ の元

である とする. このとき,

定義 (G, V) が 概均質ベクトル空間 (prehomogeneous vector space) であるとは, $\exists v_0 \in V$ があつて Gv_0 が

V の open set になっていること. 以下では省略して P.V. と

書く.

f を V 上の, 恒等的には零でない多項式

ϕ を G から \mathbb{C}^\times への準同型, (こゝうの ϕ を G の character

(指標) という)

このとき,

定義 f が ϕ に対応する 相対不変式であるとは

$\forall g \in G, \forall u \in V$ に対して $f(gu) = \phi(g)f(u)$ とあること
で, このとき $f \leftrightarrow \phi$ と略記する.

Lemma $f_1 \leftrightarrow \phi, f_2 \leftrightarrow \phi$ なら $f_1 = f_2 \times \text{constant}$.

$$\begin{cases} f_1(gu_0) = \phi(g)f_1(u_0) \\ f_2(gu_0) = \phi(g)f_2(u_0) \end{cases} \text{より } \frac{f_1}{f_2}(gu_0) = \frac{f_1}{f_2}(u_0) = c$$

即ち $\frac{f_1}{f_2} \equiv c$ on Gu_0 . しかる Gu_0 は open set として

open set 上 定数とある有理関数は定数, 即ち

$$f_1 = c f_2 \quad //$$

これは簡単な Lemma だが 概均質ベクトル空間の理論の基礎とあるものである。

$V^\vee \in V$ の dual space とすると G は自然に V^\vee に作用しますが, このとき, 次のことが知られている。

① (G, V^\vee) は P.V.

② $f^\vee \leftrightarrow \phi^{-1}$ とある 相対不変式 f^\vee が V^\vee 上存在する

そこで $f \leftrightarrow \phi$ より $f^s \leftrightarrow \phi^s$

よって $f^{s+1} \leftrightarrow \phi^{s+1}, f^\vee \leftrightarrow \phi^{-1}$ とあるから

f^{s+1} と f^v を適当にくりあわせて ϕ^s と対応する

相対不変式が得られようだが、どうすれば f^s と同じ ϕ^s と対応するか、それらの間に何か関係式が得られるだろう。

実際 $f^v \left(\frac{\partial}{\partial x_1}, \dots, \frac{\partial}{\partial x_n} \right) f(x_1, \dots, x_n)^{s+1}$ が ϕ^s に対応する

相対不変式で従って $s \in \mathbb{N}$ のとき

$= b(s) f(x_1, \dots, x_n)^s$ とする s に依存する定数 $b(s)$ が存在

する。しかる $\frac{\partial}{\partial x_i} f^{s+1} = (s+1) f^s \frac{\partial f}{\partial x_i}$ 等ゆえ $b(s)$ は

s の多項式で与えられる。

$$b(s) = b_0 s^d + b_1 s^{d-1} + \dots + b_d \in \mathbb{C}[s]$$

これを b -関数という。

例) $G = GL_1(\mathbb{C}) \times SO_n(\mathbb{C}) \ni (t, g)$

$$V = \mathbb{C}^n \ni v$$

作用を $(t, g)v = t(gv)$ とする (gv は行列の積, t はスカラー倍) このとき,

$$f(x_1, \dots, x_n) = f^v(x_1, \dots, x_n) = x_1^2 + \dots + x_n^2 \text{ とおくと}$$

これが相対不変式で

$$\left(\left(\frac{\partial}{\partial x_1} \right)^2 + \dots + \left(\frac{\partial}{\partial x_n} \right)^2 \right) (x_1^2 + \dots + x_n^2)^{s+1}$$

$$= 4(s+1)\left(s + \frac{n}{2}\right) (x_1^2 + \dots + x_n^2)^s \quad //$$

これは直接計算すればすぐに出る。例えばゲルファント
 シーダフの超関数の巻では、こういう関係式を
 使って超関数の構成とか、あるいは微分方程式の基本解
 の構成とかを系統だててやっている、即ちこの b -関数
 を使って系統だててやっており b -関数というのは解析的に
 重要な不変量であり、更に整数論や表現論にも
 概均質ベクトル空間の理論が応用されるが、そこでも
 b -関数が色々るところで表われてくる。そのように
 重要な不変量であるから是非とも計算したい。

実は f, f^\vee が具体的にわかってても $b(s)$ を計算する
 のは難しい。むしろ上記のようにすぐ計算できるのは
 例外中の例外である。

そこで b -関数を求めるアルゴリズムがほしいが
 M. Sato - M. Kashiwara - T. Kimura - T. Oshima の 1980 年
 の *Invent. Math.* の論文で $b(s)$ を求めるアルゴリズムが与え
 られている。これはいわゆる超局所解析を用いて
 $b(s)$ を計算するアルゴリズムで、これを用いて

実際には b -関数 が色々な場合に計算されている。

例えば、アルゴリズム が 確立する以前に 佐藤幹夫、

新谷卓郎氏 等により 既に計算されている場合もあり

今引用した SKKO でも 実例 が計算されているし

木村さんも 沢山 計算しているし、室さん、尾関育三さん、

笠井さん、... など 沢山の人によって計算されている。

このアルゴリズム が 万能で すべて計算できれば、それで

話は 終わるので すが、残念な かなる 万能では なく

(既約正則 R.V. の ちかて) 一例だけ 計算できる

ものがある。この例 と いうのは

$$(*) \quad G = GL_5 \times GL_4$$

$$V = \{ (X_1, X_2, X_3, X_4) ; X_i \text{ は } 5\text{-次交代行列} \}$$

で 作用は、

$$g \in GL_5 \text{ は } (X_1, X_2, X_3, X_4) \mapsto (gX_1{}^t g, \dots, gX_4{}^t g)$$

$$g \in GL_4 \text{ は } (X_1, \dots, X_4) \mapsto (X_1, \dots, X_4) {}^t g$$

例えば

$$g = \begin{pmatrix} 1 & \alpha & & & \\ & 1 & & & \\ & & 1 & & \\ & & & 1 & \\ & & & & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow (X_1, \dots, X_4) \begin{pmatrix} 1 & & & \\ \alpha & 1 & & \\ & & 1 & \\ & & & 1 \end{pmatrix} = (X_1 + \alpha X_2, X_2, X_3, X_4)$$

f と f^\vee も具体的に求まる。

$\deg f = \deg f^\vee = 40$, $\dim V = 40$ ゆえ f, f^\vee は
40変数40次斉次多項式である。

素朴な計算で b -関数を求めようとすると計算量
が $40!$ をはるかにこえる。

$$\text{計算量} \gg 40! \sim 10^{48}$$

これでは大変すぎて誰もやりたいとは思わない。

ここで b -関数について尾関育三氏の予想がある

予想 (I. Ozeki)

$$b(\Delta) = (\Delta+1)^8 \left[(\Delta+\frac{2}{3})(\Delta+\frac{4}{3}) \right]^4 \cdot \left[(\Delta+\frac{3}{4})(\Delta+\frac{5}{4}) \right]^4 \\ \left[(\Delta+\frac{5}{6})(\Delta+\frac{7}{6}) \right]^4 \cdot \left[(\Delta+\frac{7}{10})(\Delta+\frac{9}{10})(\Delta+\frac{11}{10})(\Delta+\frac{13}{10}) \right]^2$$

何もかもきわめて具体的に求まっており、しかもこの一例
だけわかるといふのだから、方法の純粋さとか無視して
どんな手を使っても求めることを考える。そこで b -関数
についてわかってることをまとめれば、この予想について
何かわかるのではないかと、というのがこの話です。

$d = \deg f$, $n = \dim V$ とする. (今の場合は
 $d = n = 40$ であるが, 少し一般に書いておく)

$$1. \quad b(s) = b_0 \prod_{j=1}^d (s + \alpha_j), \quad \alpha_j \in \mathbb{Q}, \alpha_j > 0$$

(これは広中の特異点解消理論と D-module の
 一般論を用いて 柏原正樹氏が証明した)

$$2. \quad b(-s - \frac{n}{d} - 1) = (-1)^d b(s)$$

あるいは

$$\left\{ \frac{n}{d} + 1 - \alpha_j \right\}_{1 \leq j \leq d} = \{ \alpha_j \}_{1 \leq j \leq d} \text{ とおける.}$$

これは 佐藤幹夫氏自身による太田はやの時期からわかって
 いた結果です.

$$3. \quad b^{\exp}(t) \stackrel{\text{def}}{=} \prod_{j=1}^d (t - \exp(2\pi\sqrt{-1}\alpha_j))$$

とある. $\exp(2\pi\sqrt{-1}\alpha_j)$ は 1 の d 乗根 ($\alpha_j > 0, \alpha_j \in \mathbb{Q}$)

で $\alpha_j - \alpha_i \in \mathbb{Z}$ なる $\exp(2\pi\sqrt{-1}\alpha_j) = \exp(2\pi\sqrt{-1}\alpha_i)$

ゆえ $b^{\exp}(t)$ は $b(s)$ より情報量が増えているが

あえてこれを考えると, $b^{\exp}(t) \in \mathbb{Z}[t]$ が

一般的に証明できる.

これは

vanishing cycle sheaf の monodromy に関する
代数的幾何的な議論を必要とする。

★ d, n が与えられたとき 1, 2, 3. をみたす多項式
は有限個しかない。

∴) $\alpha_j \in \mathbb{Q}$ 中 $\alpha_j = \frac{l_j}{k_j}$, k_j, l_j は互いに素な

自然数, とかける。すると $\exp(2\pi\sqrt{-1}\alpha_j)$ は k_j 乗
して初めて 1 になる 1 の中根 中 α_j

$\#\{ \exp(2\pi\sqrt{-1}\alpha_j) \text{ の } \mathbb{Q} \text{ 上の代数共役全体} \} = \varphi(k_j)$

となる。 φ は Euler の関数である。

$b^{\exp}(t) \in \mathbb{Z}[t]$ から $b^{\exp}(\exp(2\pi\sqrt{-1}\alpha_j)) = 0$

中 $\alpha_j = \exp(2\pi\sqrt{-1}\alpha_j)$ の代数共役も b^{\exp} の根である。

従って $d = \deg b^{\exp} \geq \varphi(k_j)$

よって Euler 関数 $\varphi(k)$ は $\lim_{k \rightarrow \infty} \varphi(k) = \infty$

従って ($d = \text{given}$ 中 α_j) k_j の可能性は有限個しかない。

一方 $0 < \alpha_j$, $0 < \frac{n}{d} + 1 - \alpha_j$ (1 と 2) 中 α_j

$0 < \alpha_j = \frac{l_j}{k_j} < \frac{n}{d} + 1$ ∴ l_j の可能性も有限個 //

4. f, f^v は \mathbb{Z} -係数にとれる.

そうすると $b(x) \in \mathbb{Z}[x]$ とする. これは簡単なこと
だがすごく大事なことです. (解析の人は $\mathbb{Z}[x]$ でも
 $\mathbb{R}[x]$ くらいにしか考えない傾向がある)

5. \mathbb{F}_q を q 個の元をもつ有限体とする.

$\text{Hom}(\mathbb{F}_q^\times, \mathbb{C}^\times)$ は $(q-1)$ 次の巡回群ということが
知られているから $\frac{1}{q-1}\mathbb{Z}/\mathbb{Z}$ と同型である.

$$\begin{array}{ccc} \text{Hom}(\mathbb{F}_q^\times, \mathbb{C}^\times) & \cong & \frac{1}{q-1}\mathbb{Z}/\mathbb{Z} \\ \downarrow & \text{fix} & \downarrow \\ \chi_\alpha & \longleftrightarrow & \alpha \end{array}$$

この同型を fix して $\alpha \in \frac{1}{q-1}\mathbb{Z}/\mathbb{Z}$ に対応する
 $\text{Hom}(\mathbb{F}_q^\times, \mathbb{C}^\times)$ の元を χ_α とかく.
但し $\chi_\alpha(0) = 0$ とかく.

χ_α に $f \in \mathbb{Z}$ を代入すると $\chi_\alpha(f)$ は $V(\mathbb{F}_q)$ 上の
 \mathbb{C} -valued function とする. (f は \mathbb{Z} -係数中の
 $V(\mathbb{F}_q) \cong \mathbb{F}_q^n$ 上の関数とみなせる)

この有限体上のフーリエ変換 $\hat{f}(\chi_\alpha(f))$ を考えると
これは $V(\mathbb{F}_q)$ 上の \mathbb{C} -valued function になる.

有限体上のフーリエ変換というのは, \exp のかわりに
和を積にする character を使って定義するが, ここでは
省略する。

$$m(\alpha) \stackrel{\text{def}}{=} \# \{ 1 \leq j \leq d \mid \alpha_j + \alpha \equiv 0 \pmod{\mathbb{Z}} \}$$

とかく. すると, 次のことが知られている.

$v^\vee \in V^\vee(\mathbb{F}_q)$ が $f^\vee(v^\vee) \neq 0$ を満たすとき,

$$|\mathcal{F}(\chi_\alpha(f))(v^\vee)| = q^{-\frac{1}{2}m(\alpha)} \quad \text{と成る.}$$

これは Deligne による Weil conjecture の証明を用いる.

この論文はそのうち書きます.

6. 今の例(*)の場合,

$\mathcal{F}(\chi_\alpha(f))(v^\vee)$ ($\alpha=0, \frac{1}{2}$ のときのみ) が

Lie 型の有限単純群の character table の中に
あるわけ, 表現論的手法で計算できる (川中宣明氏)

よって(*)の場合, $f^\vee(v^\vee) \neq 0$ での $|\mathcal{F}(\chi_\alpha(f))(v^\vee)|$

が二通りに計算できて, それを比べて $m(\alpha)$ が求

まる ($\alpha=0, \frac{1}{2}$ のとき). これにより

$$\# \{ j \mid \alpha_j \in \mathbb{Z} \} = 8, \quad \# \{ j \mid \alpha_j \in \frac{1}{2} + \mathbb{Z} \} = 0$$

が得られる。

$$\text{今の場合, } 0 < \alpha_j < \frac{\eta}{d} + 1 = \frac{40}{40} + 1 = 2$$

$$\text{従って } \alpha_j \in \mathbb{Z} \quad (0 < \alpha_j < 2) \iff \alpha_j = 1$$

従って $b(\lambda)$ の $(\lambda+1)$ の因子は丁度 $(\lambda+1)^8$ であることがわかる。これは尾関予想を support している。

$$\alpha_j \in \frac{1}{2} + \mathbb{Z} \quad (0 < \alpha_j < 2) \iff \alpha_j = \frac{1}{2}, \frac{3}{2}$$

従って $b(\lambda)$ には $(\lambda + \frac{1}{2}), (\lambda + \frac{3}{2})$ の因子は表われない。

これも尾関予想の予想を support している。即ち

$$b(\lambda) = (\lambda+1)^8 \left[(\lambda + \frac{1}{2}) \right]^0 \left[(\lambda + \frac{3}{2}) \right]^0 \times \dots$$

確定

$$7. \quad b(\lambda) = b_0 \lambda^d + b_1 \lambda^{d-1} + b_2 \lambda^{d-2} + \dots + b_d$$

であったが、 b_0 は計算しやすい。 b_1 はまあまあ計算しやすい。 b_2 はもう少し難しくなる。 b_d はとても難しい。

(*) の場合、

$$b_0 = 2^{56} 3^{24} 5^{10} \quad (\text{阪大の村上順氏, 1984. 8. 20})$$

(f, f^v が \mathbb{Z} -係数で \mathbb{Z} 上既約としたとき)

$$b_1 = 40 b_0 = 2^{59} 3^{24} 5^{11}, \quad \text{これは } b_0 \text{ がわかれば}$$

b_1 は $40b_0$ として自動的に得られ、何の新しい情報も与えていない。

b_2 も計算可能。是非誰かにやってほしい。

例えば b_0 は $f'(grad \log f(u)) = b_0^{-1} f(u)^{-1}$ などを計算するが、 b_1, b_2, \dots も同じような idea で表示式が得られる。但し大きな行列を計算しなければならず、

それでは話が進まないなので、次は

尾関音さんの予想が正しいと仮定しよう。そのとき、

$$(\#) \quad b_2 = 2^{54} 3^{22} 5^9 \cdot 281 \cdot 499 \quad \text{とある。}$$

実は $(\#) \Rightarrow b(1)$ の可能性が 7通り、

ここまでくれば あと一押し という感じ。

最後の「一押し」に関する予想をいつ。

8. $G = \text{単純代数群} / \mathbb{C}$

$$\mathfrak{g} = \text{Lie}(G)$$

$N \in \mathfrak{g}$ を nilpotent element とする。

$N \longrightarrow \text{P.V.}$ という理論がある。
Dynkin-Kostant 理論

nilpotent element は表現論で非常に重要な

対象になっていて、例えば nilpotent element に対して Springer 表現 というものが対応して、この Springer 表現が最近の有限 Chevalley 群の表現論の展開の一つの大きな基礎になっているわけです。

nilpotent element というのは、すごく調べにくくて、Dynkin-Kostant 理論を用いて その研究を P.V. のところにもちこんでくる。但し P.V. のすべてかできてくるわけでは無い。

P.V. $\rightarrow b_N(s) \rightarrow b_N^{\text{exp}}(t) \in \mathbb{Z}[t]$ しかも根は 1 の中根ゆえ $b_N^{\text{exp}}(t)$ は 円分多項式の積になる。

幸甚ことに今考えてる P.V. (*) は $G = E_8$ の中に一つだけすごく難しい nilpotent element N があってこれか、今考えているとてつもなく難しい P.V. (*) に Dynkin-Kostant 理論により対応している。

N に対応する b -関数を $b_N(s)$, $b_N^{\text{exp}}(t)$ 等と書く。

$$C_N \stackrel{\text{def}}{=} \left\{ g \in G \mid \text{ad}(g)N \stackrel{\text{def}}{=} gNg^{-1} = N \right\}$$

$|G(\mathbb{F}_2)| = 4(2)$ とする ある多項式 φ があるか、

$|C_N(\mathbb{F}_q)| = \varphi_N(q)$ とする \mathbb{Z} -係数 / 変数多項式 φ_N がある。しかも φ も φ_N も $t^p \times$ 円分多項式の積 ($\equiv p$) と表わせることが知られている。

予想 (##) $b_N^{\text{exp}}(t) \varphi_N(t) \mid \varphi(t)$

尾関予想を仮定すれば成立するし、他の既知 P.V. ではすべて成立している。他の可約な P.V. でもいくつかやるとみち成立している。表現論からするとこれは解数可能です (Harish-Chandra の微分方程式と P.V. について) 相対不変式のみならず微分方程式も同じしく組んでとらえて解数可能みちである)

(*) の場合,

$\varphi_N = \text{constant}$, である。

$\phi_n = n$ th cyclotomic polynomial とすると

$$\varphi(t) = t^{120} \boxed{\phi_1^8} \phi_2^8 \boxed{\phi_3^4} \boxed{\phi_4^4} \phi_5^2 \boxed{\phi_6^4} \phi_7 \phi_8^2 \phi_9 \\ \boxed{\phi_{10}^2} \phi_{12}^2 \phi_{14} \phi_{15} \phi_{18} \phi_{20} \phi_{24} \phi_{30}$$

$$\text{尾関予想} \Rightarrow b_N^{\text{exp}}(t) = \phi_1^8 \phi_3^4 \phi_4^4 \phi_6^4 \phi_{10}^2$$

従って $b_N^{\text{exp}}(t) \mid \varphi(t)$ であるが、 $t^{\circ} \varphi$ とおいている。

実は 尾関予想 \Leftrightarrow $(\#), (\#\#)$ と互ら.