

(iii) 単項関数 \rightarrow " の Bieberbach conjecture ; \rightarrow の場合係数 $|a_n| \rightarrow n$ に従って Koebe の歪曲関数 (又は n の回転) が出てくる。 \rightarrow \rightarrow は extremal case a 近くで構造が見えてくるといふ感じが強い例である。

\rightarrow \rightarrow である。 テイタリートな extremal problem には難しいものが多い。 combinatorial number theory でも非常に多くの問題が未解決で残っており \rightarrow \rightarrow は [1] を見て分かる。 困難の理由として次の様な \rightarrow \rightarrow が考えられる。

(A) 方法上の難点: テイタリートな問題には、微分法の様な統一的な方法が今の \rightarrow \rightarrow 存在しない。

例えば sequence の場合に多く使われる方法として

(1) Greedy algorithm ; \rightarrow \rightarrow は a_1, a_2, \dots, a_n 逐次 a_{n+1} を \rightarrow \rightarrow の \rightarrow \rightarrow と合わせて extremality を満たす様に決め、 \rightarrow \rightarrow 延ばして \rightarrow \rightarrow 方法で、 \rightarrow \rightarrow 漸進させよう \rightarrow \rightarrow 偏微分と一脈通じて \rightarrow \rightarrow の \rightarrow \rightarrow 解けるものが多い。

(2) Erdős がよく使う方法で、自然数を区間に分け、各区間で extremality を持つ様に \rightarrow \rightarrow する。 \rightarrow \rightarrow を \rightarrow \rightarrow 全体をつくる。 \rightarrow \rightarrow は区間の分け方に (後の場合

は $[2^{n-1}, 2^n - 1]$ がよく使われる) 秘密が隠しに 2^{n-1} の位と
思われるが. Erdős 特有のとり扱う問題にたいして独自のあり
方. 件の統一の観点を見つかるといい.

(A) (Extremality = 限界). ある条件を満たす sequence
の存在を示す方法として. probabilistic method + sieve
method がある. 即ち probabilistic method と呼ぶのは. ま
く measure μ を用いて. 求めるべき μ の元 μ が positive measure
と示す方法がある. 容易に予測し得る極限. 示す
の方法では. μ の extremal cases がどういって構造をもち
よるといって判りよく.

(B) Extremal structure の種類 (に関する知識)
が貧弱である \Rightarrow μ は (A) と不可分の μ とはなり得ず
一般に μ を用いて μ の extremal problem の解決は. μ の
入り方 μ を踏んで行われる \Rightarrow μ が多.

- (a) 答 μ の見当 μ の μ \Rightarrow μ
- (b) μ の attainability
- (c) extremality の証明

つまり. μ の答 μ の μ の μ の議論がスタートする訣で.
これは微分法による μ の関数の最大値を求めた場合等 μ の μ
大 μ に見えた点である. 勿論 μ は方法論の整備 μ の μ .

(1) North-Holland のカレンダ - 問題の中に、直径 1 の n 角形で面積最大のものを求めよという問題があった。これは $n: \text{odd}$ には n 角形が答えとして solved. しかし、 $n: \text{even}$ には n 角形は n の偶数 n には $n=4$ のとき正多角形以外に最大値をとり得る。この事実があると思われ、これは n 角形の内接円と見做すことができる。

(2) Sequence の問題で (Extremal problem と呼ぶ可)、 n 角形 (GF(q)) を与え、 $n=q$ のとき解が得られる。この可変頻繁に不成立。この問題自身は全 n に対して成立し得る。これは $n \neq q$ のときは GF(q) が n 角形の答えを分る。これは n 角形は GF(q) による構造で成る。これは n 角形は GF(q) による構造で成る。これは n 角形は GF(q) による構造で成る。

この様に大上段に小なりな、これは、急に話が小さくなる。恐縮である。§2 以降の扱いは、いわゆる Beauty sequence である。これは n 角形は GF(q) による構造で成る。これは n 角形は GF(q) による構造で成る。これは n 角形は GF(q) による構造で成る。

これは興味ある (なる) というのは、次の n 角形は GF(q) による構造で成る。

次の問題(4)は

(4) $(q_1, a_1) = (q_2, a_2) = 1$ とする q_i, a_i ($i=1, 2$) による

$$S(q_1, a_1, b_1^{(1)}) \quad |S| \leq e_1 \quad \& \quad S(q_2, a_2, b_2^{(2)}) \quad |S| \leq e_2$$

が互いに disjoint とする様に出来た () なく $b_i \in \mathbb{Z}$ と

なる $(e_1, e_2) \in \mathbb{N}^2$ の組 E 全て決定する。

註1. $d > 0, \beta \in \mathbb{R}$ による $S(d, \beta) = \{[dn + \beta] : n \in \mathbb{N}\}$

は Beatty sequence とする。古来度々とり扱われてきた。

これによるある種の問題群については、通常と異なり、

$d \in \mathbb{Q}$ の場合より $d \in \mathbb{R}$ の時の方が下、と困難な状況を生じ
起す。よして $d \in \mathbb{R}$ の時は $S(d, \beta)$ の代りに上述の $S(q, a, b)$
を考へる方が非本質的であることが避けられる。

Beatty sequence による一般論的背景や文献については

[1] p. 18 - p. 19 や [2] 第3章を参照せよ。又一つの survey
が [3] に述べられている。[4], [5] の一連の論文も参照せよ。
)

註2. (4) については、まだ全ての場合に解けていないと
は言えない。しかし予想の段階の e, a を含めると [5] II, III で
その全容はほぼ明らかになるであろう。

3. 問題(4). (4) を考へるべく内は、この問題(4), (T)

が派生的に出る。また (G) を説明する。

次の様に数論的概念を順次導入していく。 $a_1 \in \mathbb{N}$ を一つ与える。 $\sigma: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{C}$ を $\sigma(i) = \exp(2\pi i r / a_1)$ と定義する。 $\sigma(\mathbb{Z}) = C(a_1)$ とおく。 $C(a_1)$ 上の各点を place とする。 $y < a_1$ である $y \in \mathbb{N}$ について、 $C(a_1)$ 上で 相つゞく y 個の places の集まりを y -segment とする。

一方 $v_1 \in \mathbb{N}$ に対して、 a_1 個の \mathbb{N} の元 $\delta_1, \delta_2, \dots, \delta_{a_1}$ を

$$\delta_1 + \delta_2 + \dots + \delta_{a_1} = v_1$$

である様にする。 $\delta_i \in \sigma(i)$ に attach して、 $C(a_1)$ 上に数の分布を加えていくことを考える。 二つある $C(a_1)$ 上の和が v_1 である (δ) -分布 が存在するかどうか。

= 1 として、 $C(a_1)$ 上の y -segment γ について

$$\bar{V}(\gamma) = \sum \delta_i \quad \text{但し } i \text{ は } \sigma(i) \in \gamma \text{ である}$$

と置く。 $x \in \mathbb{N}$ を一つ与える。 $\bar{V}(\gamma) \leq x$ である γ は (x) -good である以外に (x) -overflow とする。

a_1, v_1, y, x に対して和が v_1 である (x) -分布を全て列挙する。

$$\bar{V}_2 = \text{Max}(\text{good } y\text{-segments の個数})$$

と置く。 残りの問題 (G) は 次のとおりである。

(G) 存在する a_1, y, x に対して、 (v_1, \bar{V}_2) を決定する = 0。

4. (G) の答之はつゝ。 面倒を避ける爲に、 \bar{v}_2 は

$(a_1, y) = 1$ としなくては。 更に簡単に分ることは

(i) $\bar{v}_2 \leq a_1$, 且つ等号が成り立つ (つまり全ての y -segment が good である) のは、 $v_1 \leq \lceil xa_1/y \rceil$ のときである。

(ii) とくち v_1 はつゝ $\bar{v}_2 \geq a_1 - y$ になる。 例之は、 v_1 は (a_1) の $-y$ の place にまゝあるからである。

最初の自明なる主張を述べた爲に、更に2つの数を導出した。
 $a_1 > y$ とする。 $e \in \mathbb{N}, f \in \bar{\mathbb{N}}$ と

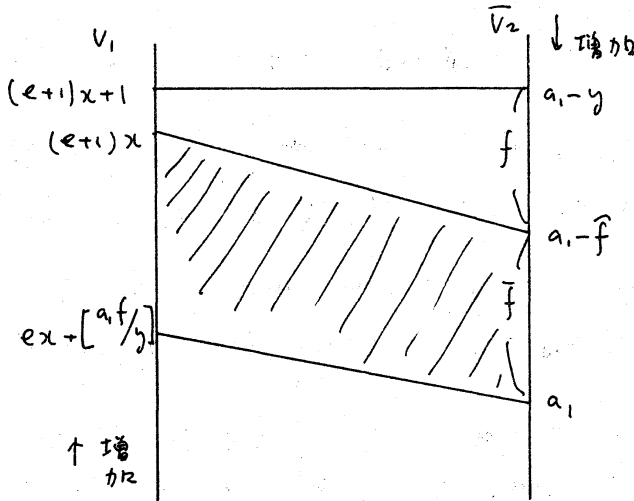
$$a_1 = ye + f \quad 0 \leq f \leq y-1$$

で表わす。 更に $\bar{f} = y - f$ とおく。

(iii) $v_1 = (e+1)x + 1$ のとき $\bar{v}_2 = a_1 - y$ である。 つまり (ii) の述べた自明な \bar{v}_2 を得るからである。

(iv) $v_1 = (e+1)x$ のとき $\bar{v}_2 = a_1 - \bar{f}$ である。

(ii) ~ (iv) の結果、斜線の部分の (v_1, \bar{v}_2) の範囲は、下図の



斜線の部分である。
 x と y は 2 に 3 より
 子。 順序 (ii) にあつた
 maximal な (v_1, \bar{v}_2) は
 存在する。

$(111, 127)$; $\delta_j = 9$ for $j = 28, 56, 59, 87, 118, 146, 149$.
 $\delta_j = 8$ for $j = 25, 53, 84, 112, 115, 143$.

$(114, 124)$; $\delta_j = 15$ for $j = 59, 149$.
 $\delta_j = 14$ for $j = 28, 56, 87, 115, 118, 146$.

$(129, 121)$; $\delta_j = 43$ for $j = 59, 118, 149$.

$(130, 90)$; $\delta_1 = 130$.

つまり大工、はに言えは、 $v_i = [a_i x / y]$ のときは y_j は (a_i) の all places にほい平等にけいまふかてい。よかか v_i の増加するにつかて、段々あつま、てい。よか過程で extremal cases にけいする集まり方がある。よか最終に v_i 全部が一つ所に集まる。この現象は一つの過程である。

(d) (a) 1. extremal pair を実現する (X) -分布は次山あり。list up するの回数し。 (例えは、 $(130, 90)$ を実現する (X) -分布を考えて)。よかにて、overflowed y -segment の構造を必要十分の形で与えんとせよ = けい出来る。例えは $(130, 90)$ でお小かする 59 個の y -segments は (a_i) 上て。

よか $59 < 59$ 個の segments に限る = けい出来る。他の場合は $59 > 59$ (= δ_1) 大構造であるので、よか $\in (G)$ に行ける extremal structure と考えて = けい出来る。

よかを説明する前に、序言で述べた (G) の一般化につて一言述べると：

ごく単純に (a_1) 上の分布と"うのを次元を下げた, 例として球面とか円環面上の分布に拡張する = 一般化が本質的. 多分これよりほかの様な方向に良い一般化がある = 期待される. つまり問題 (G) は等式

$$(f) \quad Y_1 + Y_2 + \dots + Y_{a_1} = v_1$$

と下の a_1 個の不等式

$$(h) \quad Y_k + Y_{k+1} + \dots + Y_{k+a_1-1} \leq x \quad 1 \leq k \leq a_1$$

(但し添数は $\text{mod } a_1$ を考へる) の y が成り立つ v_1 の個数は最大になる. これと (f), (h) の適当な組合せを現す = こと.

5. F-sequence. 以下 F-sequence の定義を述べる:

$a, b, c, d \in \mathbb{N}$, $U \subset \mathbb{Z}$, $|U| = a$ とする. U の元を列

$$(3) \quad u_0, u_1, \dots, u_{a-1}$$

に對して $c_i \in \mathbb{Z}$ を

$$0 = c_0 \leq c_1 \leq \dots \leq c_{a-1} \leq c$$

にとる. (3) を適当にとる = ことより (2), 合同式

$$u_i \equiv u_0 + ib - c_i \pmod{d} \quad 1 \leq i \leq a-1$$

が成り立つ U は (又は (3) は) $F(a, b, c)$ -sequence $(\text{mod } d)$ とあること.

実は n 様な sequence が出してくるのは 初めだけではな.

[4] - III 2. $(g, a_1) = (g, a_2) = (a_1, a_2) = 1, g = a_1 v_1 + a_2 v_2$

$(v_1, v_2) \in \mathbb{N}^2$ のときは

$$S(g, a_1, b_1^{(1)}) \mid 1 \leq i \leq v_1 \quad \& \quad S(g, a_2, b_2^{(1)}) \mid 1 \leq j \leq v_2$$

が互いに disjoint である場合は、 $b_1^{(1)}$ と $b_2^{(1)}$ の

この問題をくりかえす。 $v = 2$ の場合は、 $\langle b_1^{(1)} \rangle$ が

$F(v_2, -1, v_1 - 1)$ -sequence (mod g) (但し、 $t \in \mathbb{Z}$ かつ

$a_1 t \equiv a_2 \pmod{g}$ を満たす) であることは十分である。

また、この様子は translation である。例として

$$(v_1, v_2) = 1 \text{ のときは } (v_1 + v_2 - 1)! / v_1! v_2! \text{ 個ある。}$$

これは。

(T) の場合、 (a_1) と a_1 個の q -segments による番号を
 導入し、ある q -segment の番号が F -sequence になる
 ことは、十分であることは明らかである。これは、

[5] - III に一部述べられている。詳細は (6) にあたる。

6. 問題 (T). 上記の問題 (T) を証明しよう:

$a_1, a_2, x, y \in \mathbb{N}$ とする。但し $(a_1, a_2) = 1$ とする。

$x = y \Rightarrow a$ sequences $\exists v_1 \in \mathbb{N}$ に対して 2 次の様にする。

$$(4) \quad \begin{cases} 1 \leq q_1 \leq q_2 \leq \dots \leq q_{v_1} \leq a_1 \\ 1 \leq \tau_1 < \tau_2 < \dots < \tau_{v_1} \leq a_2. \end{cases}$$

つまり必然的 $v_1 \in a_2$ である。各 $\tau_i \in (a_1)$ の $\sigma(\tau_i)$ に attach する。 $\Rightarrow a$ と π の (τ) -分布 σ についてである。

(a_1) の γ -segment γ に対して $V(\gamma)$ は次の様に定義する。

(1). (4) の τ_s, τ_t に対して条件 $\tau_s \leq \tau_t$ の成り立つものとする。

$$\sigma(\tau_s), \sigma(\tau_t) \in \gamma, \tau_s \leq \gamma - 1, a_1 - \gamma + 2 \leq \tau_t.$$

$$\Rightarrow a$$
 と π γ について $\gamma_1 = \gamma \cap \sigma([1, \gamma - 1])$ と $\gamma_2 = \gamma \cap \sigma([a_1 - \gamma + 2, a_1])$

に含める。

$$V(\gamma) = \max_{\sigma(\tau_s) \in \gamma_1} (\tau_s + a_2) - \min_{\sigma(\tau_t) \in \gamma_2} (\tau_t + 1).$$

(2) γ の他 a と π は

$$V(\gamma) = \max \{ \tau_s - \tau_t : \sigma(\tau_s), \sigma(\tau_t) \in \gamma \} + 1.$$

つまり簡単にいうと、 (a_1) 上の γ に関する τ 's の変動は mod a_2 の方に関するものである。

\Rightarrow τ の $x \in \mathbb{N}$ に対して $V(\gamma) \leq x$ かつ γ は (τ) -good である。

$$V_2 = \# \{ (\tau)\text{-good } \gamma\text{-segment } \gamma \text{ の個数} \}$$

と示す。 \Rightarrow a と π の問題 (T) は

(T) a_1, a_2, x, γ は π と τ と π 。 (v_1, v_2) の順序 0_1 による maximal pair を全て決定する。

(T) は a と π の決定の下で (*) と同値な問題に帰する。 又 $a_2 = v_1$ のとき (T) は (G) に帰する。

7. (T) の答は "2". 子問題の解は $a_2 = 2$ である。

(i) $x a_1 \geq y a_2$ のときは (a_2, a_1) が唯一の maximal pair である。これは (G) の "2" の (i) から容易。以下では

$$(5) \quad y a_2 > x a_1$$

を仮定する。これは次の2つの場合に分かれる。

$$(R) \text{ regular case : } a_2 \geq x(e+1)$$

$$(S) \text{ singular case : } x(e+1) > a_2,$$

(e, f, \bar{f} は β, γ と同じ意味)。両側を避ける為、 $e = \bar{e}$ である。

$$(6) \quad (a_1, \gamma) = (a_2, x) = 1$$

を仮定する。解は次の結果を得る ([5]-III 参照) 。

(ii) (R)-case は "2" である。

$$(xe, a_1), (x(e+1), a_1 - \bar{f}) \text{ (if } f > 0), (a_2, a_1 - \gamma)$$

が、本質的 maximal pair である。 ($f=0$ のときは (6) から

$$\gamma = \bar{f} = 1, a_1 = e \text{ の両側が } a_2 \text{ の } a_1 \geq 2 \text{ である。})$$

(iii) (S)-case は可なり複雑である。また次の不等式を定義する。

$W = a_2 - xe$, $a_2 \geq 0 < W < x$, 又 (5) から $yW > xf$ である。
注意する。 $R_1, R_2 \in \mathbb{N}$ は次のように定義する。

$$R_1 = \min_{Y \in \mathbb{N}, F \in \bar{\mathbb{N}}} \{ wY - xF : F/Y \leq f/y \}$$

$$R_2 = \min_{X, W \in \mathbb{N}} \{ W\gamma - Xf : W/X \geq w/x \}$$

$= a$ と z $R_1, R_2 \in \mathbb{N}$ である。従って (Y_0, F_0) (resp. (X_0, W_0)) $\in R_1$ (resp. R_2) $\in F$ の最大 pair である。

$$R_1, R_2 \geq 2 \text{ である } (\bar{R}_1, \bar{R}_2) \in$$

$$\bar{R}_1 = (X_0 + Y_0)w - (F_0 + W_0)x$$

$$\bar{R}_2 = (F_0 + W_0)y - (X_0 + W_0)f$$

である。 $(\bar{R}_1, \bar{R}_2) \in \mathbb{N}^2$ である。 $= 1$ の次の $= 2$ の場合である。

(S)-case には $(a_2 - R_1, a_1)$, $(a_2, a_1 - R_2)$, $(a_2 - \bar{R}_1, a_1 - \bar{R}_2)$ (if $R_1, R_2 \geq 2$)

のうちの maximal pair である。 $= a$ の場合である。

(ii), (iii) の証明には、可算列の議論が必要であり、これは [5]-III に用いたのと同じである。(T) は既述の形にある意味で (G) を含んでいるが、結構口直しに簡単に maximal pair の高さを示すことができる。

対応する extremal structure への (G) と同様 $a = c$ である。 $= a$ である。 $= a$ である [6] に用いる。最後は一つの数列列 $\in F$ である。

例 2. $a_1 = 149$, $a_2 = 110$, $x = 43$, $y = 59$. (M) の逆へ a である。 $e = 2$, $f = 31$. $ya_2 = 6490 > xa_1 = 6407$.

又 $(e+1)x = 129 > 110$. したがって (S)-case の $w = 24$. 簡単に計算する。 $R_1 = 5$; $(Y_0, F_0) = (2, 1)$, $R_2 = 19$; $(X_0, W_0) = (1, 4)$. 従って $(\bar{R}_1, \bar{R}_2) = (1, 16)$ である。

つまり、3 の maximal pairs は $(110, 130)$, $(105, 149)$, $(105, 133)$ である。

REFERENCES

- [1] P. Erdős & R. L. Graham: "Old & new problems and results in combinatorial number theory", Geneve, 1980.
- [2] I. Niven: "Diophantine approximations", Interscience 1963.
- [3] R. Morikawa: Eventually covering family について, 数理論 講義録 521 (1984).
- [4] R. Morikawa: On eventually covering families generated by the bracket function, Bull. Lib. Arts, Nagasaki Univ., 23 (1982). II, 24 (1983). III, IV, 25 (1984).
- [5] R. Morikawa; Disjoint sequences generated by the bracket function, Bull. Lib. Arts, Nagasaki Univ., 26 (1985).
II, Number theory & combinatorics, 1984 Japan, W.S.P. (1985).
III, Bull. Lib. Arts, Nagasaki Univ., 28 (1988).
- [6] R. Morikawa; Some extremal problems in combinatorial number theory I (in prep.).