

## Some extremal problems in combinatorial number theory

長崎大学教養 森川良三 (Ryozo Morikawa)

1. 序言 Extremal problem と "3" のは 数学の "3" ]

のと = 3 び ( も、と広く自然科学、更には社会科学における  
 3 ) 出でく。つまり非常によく自然を問題意識であるとい  
 う。例 1. その solution と extremal case 12 件、  
 ( 又は 4 の辺  $\leq$  )、その邊には見えなか、其構造が露わ  
 へ来て、それがその構造が extremality を持つ "3" かに  
 思われた二とか多い。其へ様な構造を漠然と extremal structure  
 と "3" 前で呼んでおこう。典型的な例を三つ挙げておこう。

(i) 類体論における類体の定義；二の場合はがゆう拡大へ  
 申すが extremal structure と 1 ~ 3 - ヤル拡大をとし出了  
 し是れ得る。

(ii) critical lattice の問題の extremal case と 1. 2.  
 discriminant の小さな三次体が出てく。これは real の中  
 申す algebraic 加と々生じるよのと考へよ。

(iii) 單葉関数  $i = \pi/2$  の Bieberbach conjecture :  $|z| = n$  の場合各係數  $|a_n| \rightarrow n$  の極限, 2. Kōbe の歪曲関数 (2 次 4 次回転) 加出  $\gamma < \delta$ .  $=$  a is extremal case a 逆  $<$  並構造加算 之  $\gamma < \delta$  と “う感じが強” 例  $\gamma = \delta$ .

$\gamma = 3\pi/2$ , テイヌアリート  $\gamma$  extremal problem は困難  $\gamma$  の加多  $< \gamma$ . combinatorial number theory も非常に多く問題が未解決で強,  $\gamma = 3\pi/2$ , [1] を見ても分子。困難の理由は  $\gamma$  は次の様  $\gamma = \gamma$  加算で  $\gamma$  である。

(A) 方法上の難点: テイヌアリート問題には、微分法の様子統一的な方法が今の  $\gamma = 3$  有りません。

3)  $\gamma$  sequence の場合に多く使われる方法と 1. 2.

(1) Greedy algorithm:  $i = \min a_1, a_2, \dots, a_n$  這樣  $a_i = a_{i+1}$  を  $\gamma$  に含めさせ  $\gamma$  extremality を満たす様にします。じんじん延長 1. 2. の方法で、一つずつ変動させると “う” まで偏微分を一般通じで “” とか、分類二の方法で解くものは少。

(2) Erdős のよく使う方法で、自然数を区间に分けて、各区间で extremality をもつ様にしておいて、あとびつを玉合せで全体をつくす。これは区間の分け方に（後の机合

は  $[2^{n-1}, 2^n - 1]$  のよく使われる) 密密な隙間をもつたのが  
思われるが、Erdős 等の「平均問題」に於いて独立性がある  
。2. 仲々統一的でない観点を持つべき難題。

(1) (Exrenality = 互いに独立). ある条件を満たす sequence の存在を示す方法と 1. probabilistic method + sieve method と 2. By using probabilistic method で " うの 1. ) ま < measure を用いて、平均を 1 つ定めることも positive measure で " う = とを示す方法か。容易に測定され + 様子 = うの 1 が法 2 は、" うの extremal cases がどう " う構造を持つか " うがと " うの 1 は制約  $\eta$  で  $\leq$  " う。

(B) Extremal structure の種類 (一例 3.) 第 2 の知識)

- (a) 若之  $\alpha$  是當  $E$  的  $\gamma$  就  $\gamma$

(b)  $\nsubseteq \alpha$  attainability

↓  
(c) extremality 並證明

つまり、 $\gamma$ の答を加合、 $\gamma$ と $\delta$ 論議論がスタートする数で、これは微分法により、 $\gamma$ 関数の最大値を求める場合等で $\gamma$ 大しく異なった点である。勿論これは方法論が整備されたもの。

解法も子 = シンギュラリティ。1 つ (現状を容認する) と  
は extremal value (= 12 × シンギュラリティの extremal structure)  
が分子とすれば分子出でる = “ $\gamma$ ” 事である。 $\gamma = 1$  の時  
(a)  $n \rightarrow \infty$  の場合のカートリッジ  $\alpha_n \rightarrow 0$  は  $\lim_{n \rightarrow \infty}$   
periodic  $\alpha$  ( $= \alpha + n$  is abelian  $\Leftrightarrow$  lattice  $\subset \alpha$  は  $n$  で  
わざう)。又は symmetry ( $= \alpha$  が  $\alpha + \beta$  で  $\beta$  が  $\alpha$  と  
平行な場合, 例: 正多角形が  $\alpha$ ) とかかまづ浮んじる。  
“ $\alpha$  は  $\alpha$  と  $\alpha + \beta$  が平行な場合  $\alpha$  が  $\alpha$  と  $\alpha + \beta$  の極値である。

更に sequence of 問題等では extremal cases が可取り決まり  
=  $\alpha$  と  $\alpha + \beta$  が並ぶ。例: 上述の probabilistic method で  
は,  $\alpha$  は  $\beta$  の measure を入ると  $\alpha + \beta$  は  $\alpha$  の extremal  
order を持つ  $\alpha$  の構造可取りユルンダ問題が多いうべき  
よ。解集合が positive measure である  $\alpha$  のたれど, “ $\alpha$  は  
強い構造性を持つ  $\alpha$  は  $\alpha + \beta$  期待出来ない”, 1 つ  $\beta$  は  
例: periodic  $\alpha$  は  $\beta$  が  $\alpha$  の構造を保つべき。どうして構造を  
失なはよ  $\alpha$  と  $\beta$  は (特に  $\alpha$  は  $\beta$  と構造の範  
囲)  $\Rightarrow$   $\alpha + \beta$  は  $\alpha$  の構造を失う事。

つまり 級々加法的 ( $\oplus$  は  $\alpha + \beta$  ) extremal problems  
を解く為には, たとえ  $\alpha$  と  $\beta$  が  $\alpha + \beta$  の extremal structure  
を保持しない  $\alpha + \beta$  が解を取る事があると思われる。これは  $\alpha$  と  
 $\beta$  が Remarks で示す如き。

(1) North-Holland のカレンダ - の問題の中に、直径 1 の  $n$  角形で面積最大のものを求めるという問題があり、た。これは  $n: \text{odd } n = 7, 11, 12$  は正  $n$  角形の答を solved. (なし)。  
 $n: \text{even } n = 7, 11, 12$  は、 $n=2k+1$  と  $n=3$  の解が  $n=15$  である。この因数の理由  $n=7$  は、even  $n = 7, 11, 12$ ,  $n=4$   
 $\alpha < \pi/2$  の正多角形以外に  $\alpha$  最大値を下すものがない。  
 事實加えてと思われる。4 の上  $n$  まで内接  $\alpha = \pi/2$  を見  
 得る（）。

(2) Sequence の問題 (Extreme problem. と呼ばれる)。  
 かじり体  $GF(q)$  で  $n \geq q$ ,  $n \neq q$  のときの解の個数  $f(n)$  は  
 その可算な頻繁  $n = 3$ 。この問題自身は全  $n$  の  $n = 7, 11, 12$   
 で得た  $n$  の  $n = 3$  の  $\alpha$  が  $GF(q)$  の  $n = 3$  の  
 答えである  $\alpha = \pi/2$  である。すなはち  $n = 3$  の  $GF(q)$   
 が  $\alpha = \pi/2$  の構造を持つこと、すなはち  $n = 3$  の構造を  $\alpha = \pi/2$   
 が  $\alpha = \pi/2$  の構造を持つこと、すなはち  $n = 3$  の構造を  $\alpha = \pi/2$

2. 構造には大上段に小下段、右後左、左上右、左下右、  
 2. 構造がある。 §2 では  $\alpha = \pi/2$  の  $n = 3$  の  $GF(q)$  が  $\alpha = \pi/2$  の  
 sequence で  $\alpha = \pi/2$  の  $n = 3$  の  $GF(q)$  が  $\alpha = \pi/2$  の  $n = 3$  の  $GF(q)$   
 生じる要素  $\alpha = \pi/2$  の  $n = 3$  の  $GF(q)$  が  $\alpha = \pi/2$  の  $n = 3$  の  $GF(q)$   
 が  $\alpha = \pi/2$  の  $n = 3$  の  $GF(q)$  が  $\alpha = \pi/2$  の  $n = 3$  の  $GF(q)$  が  $\alpha = \pi/2$  の  $n = 3$  の  $GF(q)$

じである。

(i) Extremal value が 2 つ 3 つ 4 つ で attain する。所謂 extremal structure は 定義 = 決定出来  $\delta = \epsilon$  ( 1 つ 2 つ 4 つ で attain ) 。

(ii) “ $\alpha$  extremal structure  $\in \mathcal{H}^{\leq 12}$ ” — sequence  $\alpha$  が  $\alpha$  と  $\beta$  との間に  
“ $\alpha \leq \beta$ ” が成り立つ。すなはち  $\alpha$  は  $\beta$  上に不可離で、大問題の解く  
べき  $\alpha < \beta = \alpha$ 。この場合  $\alpha$  は  $\beta$  上の二点までしか存在しない  
事。“ $\alpha$ ” 或 “ $\alpha \leq \beta$ ” は  $\alpha = \beta$  と  $\alpha < \beta$  の期待値 1  
だ。

(iii) 証明  $\alpha$  途中  $\beta$  近似分數  $\frac{p}{q}$  与  $\alpha$  等效  $\Leftrightarrow \exists n \in \mathbb{Z}$   
 $\beta = (\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n \dots)$  一般稱為 situation  $\beta$  為  $\alpha$  的問題，  
 理論上  $\beta$  可以是無理的。

## 2. 元の問題 (4)

これは皆人の心をもつて「種」のものであつて、子供の心を説明可也。

Q, R, N, Z, C 从通常的意义讲, 又  $\overline{N} = N \cup \{0\} \subset \overline{Z}$

$$S(g, a, b) = \{ [ (g n + b)/a] : n \in \mathbb{Z} \}$$

( [ ] は Gauß 記号) < 3. < . 又  $N^2 = 4k + 1$

$$(1) \quad (m, n) \leq (m', n') \iff m \leq m' \ \& \ n \leq n'$$

2. 定義 1 2 3 4 5

## 第 2 の 問題 (H) は

(\*)  $(q_1, a_1) = (q_2, a_2) = 1$  で  $q_i, a_i$  ( $i=1, 2$ ) は  $\mathbb{N}$

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

が互に  $\mathbb{N}$  に disjoint で  $\exists n \in \mathbb{N}$  使得す  $(j \neq k, b_i^{(j)} \neq b_i^{(k)}) \Rightarrow q_i^{(j)} - q_i^{(k)} \neq n$

$n \in \mathbb{N}$  が  $(e_1, e_2) \in \mathbb{N}^2$  の組で完全に決定す。

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

は Beatty sequence と  $\mathbb{N}$ 。古来度々取り扱われた  $\mathbb{N}$  だ。

これが  $\mathbb{N}$  のある種の問題群につながる。通常  $\mathbb{N}$  は、

すなはち  $d \in \mathbb{Q}$  の時の  $S(d, \beta)$  は上述の  $S(q, a, 1)$  と等しいが非本質的なことを去して述べられる。

Beatty sequence につながる一般的な背景や文献につながる

[1] p. 18 - p. 19 や [2] 第 3 章を参照されたい。又  $\rightarrow$  a survey  
が [3] に述べてある。[4], [5] の一連の論文を参考にしておきたい。

註 2. (\*) につながる。また全  $\mathbb{N}$  の場合に解けていた訳ではない。しかし予想の範囲内を含めると [5] II, III で述べた全容はほぼ明らかに見えると言えよう。

3. 問題 (G). (\*) を序へく  $\leftarrow$  内へ  $\Rightarrow$  の問題 (G), (T)

加派生的指出  $\mathbb{Z} \subset \mathbb{Z}$ 。 $\sigma: G \rightarrow (G)$  を説明す。

次の様に数の概念を順次導入する。 $a_i \in \mathbb{N} \in \mathbb{Z}$   
 とする。 $\sigma: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{C}$  で  $\sigma(z) = \exp(2\pi i z/a_i)$  を定義す。  
 $\sigma(\mathbb{Z}) = ((a_i)) \subset \mathbb{C}$ 。 $((a_i))$  上の各点を place と呼ぶ。  
 $y < a_i$  のとき  $y \in \mathbb{N} \mapsto \mathbb{Z}$ 。 $((a_i))$  上で 相鄰 い  $y$  の  $a$   
 places の集合を  $y$ -segment と呼ぶ。

$$\text{すなはち } v_i \in \mathbb{N} \text{ に対して } \mathbb{Z}, a_i \text{ の } \bar{N} \text{ の } \bar{\gamma}_i, \bar{\gamma}_2, \dots, \bar{\gamma}_{a_i} \in \\ \bar{\gamma}_1 + \bar{\gamma}_2 + \dots + \bar{\gamma}_{a_i} = v_i$$

飛行子様を定める。 $\bar{\gamma}_i \in \sigma(i)$  を attach する。 $((a_i))$  上に数の分布  
 を  $\delta$  とする。このとき  $\delta$  が  $v_i$  の  $\bar{\gamma}_i$  に  $\delta(v_i)$  である。 $((a_i))$  上の各  $v_i$  に対する  $\delta$ -  
分布が  $\delta$  であることを定める。

$= 1 \approx ((a_i))$  上の  $y$ -segment  $y$  に対する  $\delta$

$$\bar{V}(y) = \sum \bar{\gamma}_i \quad (\text{但し } i \text{ が } \delta(i) \in y \text{ のとき})$$

とする。 $x \in \mathbb{N} \in \mathbb{Z}$  とする。 $\bar{V}(y) \leq x$  かつ  $y$  が  $(\delta)$ -  
good なら  $y$  が  $(\delta)$ -overflow である。

$a_i, v_i, y, x$  に対して  $v_i$  が  $y$  の  $(\delta)$ -分布を全うする。

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

とする。これは  $\mathbb{P}_0^{\text{good}}(G)$  が  $\mathbb{Z}$  の  $a_i$  で  $a_i$  が  $v_i$  である。

$(T)$   $\mathbb{P}_0^{\text{good}}(G)$  が  $a_i, y, x$  に対して  $(v_i, \bar{V}_2)$  を決定す  
 る。

4. (G) の答へは  $\Rightarrow$  なり。面倒を避ける爲に、 $=$  で置く。

$(a_1, y) = 1 \times (x+y)$ 。よる簡単な分類には

(i)  $\bar{v}_2 \leq a_1$ ,  $\bar{v}_1$  等号が成り立つ ( $\Rightarrow$  全ての  $y$ -segment on good  $x$ -axis)  $\Rightarrow$   $v_1 \leq [x a_1 / y]$  が成り立つ。

(ii)  $\bar{v}_1 > v_1$  は  $\bar{v}_2 \geq a_1 - y$  が出来た。例えば  $v_1$  は  $(a_1) \rightarrow a$  place にまぐれでない様。

最初の自明である主張を述べる爲に、更に 2 人を導入す

す。 $a_1 > y$  と  $e \in N, f \in \bar{N}$

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

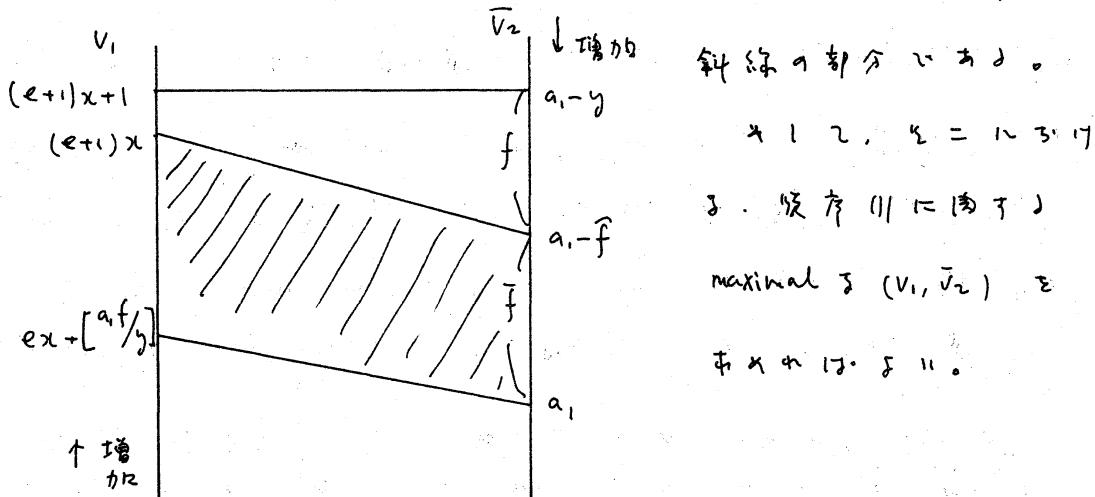
とします。更に  $\bar{f} = y - f$  とします。

(iii)  $v_1 = (e+1)x + 1 \cdot a \in \bar{v}_2 = a_1 - y \Rightarrow v_1 \geq \bar{v}_2 \Rightarrow$  (ii)

と逆の方向で  $\bar{v}_2$  が得られる。

(iv)  $v_1 = (e+1)x + a \in \bar{v}_2 = a_1 - \bar{f} \Rightarrow$

(ii) ~ (iv) の結果、 $\bar{v}_2$  の値を  $(v_1, \bar{v}_2)$  の範囲で下図の



(G)  $\rightarrow$  " 2 II [5]-III 2 種か 4 2 II 3. ( おの  $x = 2, 12$

(4) たとえ  $a$  は 4 種 2 部分  $\rightarrow$  は。 2 II, 2 2 方法の  $\rightarrow$   
 $x = 2$  展開  $\rightarrow$  おの  $\rightarrow$  一般の (G). たとえ  $a$  は 充分 2 2 3.

4 の 詳細は [6]  $\rightarrow$  2 II  
太く。

$$1341. \quad a_1 = 149, \quad x = 43, \quad y = 59 \quad \text{etc.} \quad \rightarrow 2 II \quad e = 2.$$

$$f = 31 \cdot 2^3 \cdot 3.$$

(a) 上記  $\rightarrow$  (i)  $\sim$  (iv)  $\rightarrow$  2 II.  $(v_1, \bar{v}_2)$   $\rightarrow$  " 2 2 3.  $a = 2, 5$   
3. (ii) すな  $v_1 \leq 108$  3 3 12.  $\bar{v}_2 = 149$ . (iii) すな  $v_1 \geq 130$  3 3 12-  
 $\bar{v}_2 = 90$ . (iv) すな  $(129, 121)$  3 3 pair が 2 < 3.

(b) 3 3, 大部分  $109 \leq v_1 \leq 128 \rightarrow$  " 2 4 2 a maximal pair  
 $(v_1, \bar{v}_2)$  が 2 < 3:

$$(109, 139), (110, 130), (111, 129), (114, 124).$$

(c) 上の (a), (b) 2 2 3 3 4 2 pair を 実現する (8)-分布  $\times$  1  
2 は 174  $\times$  12-12 の 様 は 2 2 3 3 4 2 " . ( $y_j \neq 0$  は おの 2 2 3 3 4 2 ).

$$(108, 149); \quad y_j = 1 \text{ for } j \in 12, 59 \text{ m} \equiv j \pmod{149}, 1 \leq m \leq 108.$$

$$(109, 139); \quad y_j = 4 \text{ for } j = 25, 28, 56, 59, 84, 87, 115, 118,  
146, 149. \quad y_j = 3 \text{ for } j = 13, 16, 19, 22, 41, 44, 47, 50, 53,  
72, 75, 78, 81, 100, 107, 106, 109, 112, 131, 134, 137, 140, 143.$$

$$(110, 130); \quad y_j = 7 \text{ for } j = 59, 149. \quad y_j = 6 \text{ for } j = 22, 25,  
28, 50, 53, 56, 81, 84, 87, 109, 112, 115, 118, 140, 143, 146.$$

$(111, 127)$ ;  $\delta_j = 9$  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  $j = 59, 118, 149$ .

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

さて、 $\delta_1 = 130$  の場合。  
 $v_i = \left[ \frac{a_i x}{y} \right]_{a_i \neq 0}$  は  $C(a_i)$  の  
all places で  $\delta_1$  と等しい  $= 130$  となるべき  $x, y$ 。  
 $y$  が  $v_i$  の増加  
するにつれて、段々と大きくなる。  
 $y$  が過渡的 extremal  
cases に該当する集まり方がある。  
 $y$  が最後に  $v_i$  全部の  
一列に集まる。これが  $v_i$  の過渡的  $y$  である。

(d)  $(x-1, \text{extremal pair})$  を実現する  $(Y)-\text{分布}$  は次のように  
して list up する。例題  $(130, 90)$  を実現する  
 $(Y)-\text{分布}$  を見よ。  
(1)  $12312$ 。  
overfowed  $y$ -segment  
の構造を必要十分の形で三つ人字添字で示す。  
 $y$  が  $(130, 90)$  で最小の 59 個の  $y$ -segments は  $((a_1) \cup \dots \cup a_{59})$   
 $\cup \dots \cup a_{59} < 59$  個の segments は  $p_{59} = 2$  である。  
他の場合の  
 $a_1 \cup \dots \cup a_{59} = p_{59}$  で構造を示す。  
 $a_1 \cup \dots \cup a_{59} = p_{59} \in E(G)$  は  $G$  の  
extremal structure であることを示す。

この定理の証明は、序論で述べた  $(G)$  の一般化  $\rightarrow$  “ $2$ -  
一書面” である。

「单纯に  $C(a_1)$  上の分布と  $\pi_1$  の配分を下す, 则之は  
球面と内環面上の分布に拡張する =  $\pi_1$  加算の  $\pi_1$  加. 多  
分  $\pi_1$  よりは次の様子に向くに良い一般化加法子 =  $\pi_1$  加期待  
值]. つまり問題 (G) を等式

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

$\wedge$  下の  $a_1$  個の不等式

$$(h) \quad Y_x + Y_{x+1} + \cdots + Y_{x+y-1} \leq x \quad 1 \leq x \leq a_1$$

(但し添数  $i \bmod a_1$  で考へる)  $a_1$  とした立場の個数を  
最大にす. たとへて (f), (h) の適当な組合せを既に =  $\pi_1$ .

5. F-sequence: いま F-sequence を定義を述べよ:

$a, b, c, d \in \mathbb{N}$ ,  $U \subset \mathbb{Z}$ ,  $|U| = a < d$ .  $U \cap \mathbb{Z} \neq \emptyset$

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

$\vdash 3712. c_i \in \mathbb{Z} \forall i$

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

$\vdash 3712.$  (3)  $\mathbb{Z}$  適当  $\vdash 3712 =$   $\vdash 12 \Rightarrow 2$ . 合同式

$$u_i \equiv u_0 + i(b - c) \pmod{d} \quad 1 \leq i \leq a-1$$

$\vdash 3712 \vdash 2 \vdash U$  は. (又は (3) は)  $\vdash (a, b, c)$ -sequence  
 $\pmod{d}$   $\vdash 3712$   $\vdash$ .

実の二様子 sequence 加法  $\vdash 3712$  のは  $\vdash 3712$  互に.

$$[4] - \text{III} \quad \gamma \cdot (g, a_1) = (g, a_2) = (a_1, a_2) = 1, \quad g = a_1 V_1 + a_2 V_2$$

$$(v_1, v_2) \in N^2 \quad \text{and} \quad i \neq j$$

$$S(q, a_i, b_i^{(i)}) \quad (1 \leq i \leq v_1) \quad \& \quad S(q, a_j, b_j^{(j)}) \quad (1 \leq j \leq v_2)$$

the  $\beta_{ij}$ 's are disjoint  $\tau$ -measurable. It's clear that  $\beta_{ij}$ 's are disjoint.

七八問題在七八級，即。 $y = 2^x$  的結論。《 $\log y$ 》加

$F(v_2, -t, v_1 - i)$  - sequence  $(\text{mod } q^f)$  ( $\forall i, t \in \mathbb{Z}$ )

$$a_1 t \equiv a_2 \pmod{q} \quad (\Sigma \text{ 为 } \frac{a_1}{q}) \quad \therefore a_1 t = a_2 + kq \quad (k \in \mathbb{Z})$$

c. 又乞の様互にうけは translation to English by 13-

$$(v_1, v_2) = 1 \text{ 且 } v_1 \neq v_2 \quad (v_1 - v_2 - 1)! / v_1! v_2! \text{ 但 } v_1 = v_2$$

1 ch 2 " 3.

(T) の場合、 $((a_i))$  上の  $a_1$  は  $a$ -segments に五番目

Thus in the  $\mathbb{F}$ -sequence  $a_1, a_2, \dots$ , the  $i$ -th segment  $a_{i+1}, a_{i+2}, \dots, a_{i+m}$  is

子曰：「君子有三变，望之儼然，即之也溫，聽其言也厲。」

(5) - IV = 一部 進入乙 有 3 加。 詞語如 (6) 1 = 10 " 3 。

$a_1, a_2, x, y \in N \times S^1 \times \mathbb{R}$ . 但  $i(a_1, a_2) = 1 \in \mathbb{Z}$ .

$\vdash \vdash \vdash \Rightarrow$  a sequences  $v_1 \in N$  is by 1 2 次 a 样子 =  $\tau_3$ .

$$(4) \quad \left\{ \begin{array}{l} 1 \leq q_1 \leq q_2 \leq \dots \leq q_{V_1} \leq a_1 \\ 1 \leq \tau_1 < \tau_2 < \dots < \tau_{V_1} \leq a_2. \end{array} \right.$$

attach  $\gamma_2$ .  $\gamma_2 = \alpha \in \Gamma - \text{fix } F$  is  $5 + 5 \times 13$ .

(a.) a  $y$ -segment  $\gamma$  in  $\mathbb{R}^n \setminus \{0\}$  is  $\sim V(y)$  で次の様に定義する。

(1). (4) 9 3<sub>3</sub>, 3<sub>1</sub> 2-27 年 14 正常不育的加利福尼亞。

$$6(7s), \sigma(2t) \in \gamma, \quad 2s \leq y-1, \quad a_1 - y + 2 \leq 2t.$$

$$= \alpha \times \beta - \gamma \quad \text{and} \quad y_1 = \gamma \cap \sigma([1, \gamma-1]) \quad \text{and} \quad y_2 = \gamma \cap \sigma([a-\gamma+2, a])$$

卷之三

$$V(y) = \max_{\sigma(\tau_s) \in y} (\tau_s + a_2) - \min_{\sigma(a_t) \in y} (\tau_t + 1)$$

(12) 49 Regatta 13

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

$\tau \equiv y \pmod{a_2}$  が成り立つ。 $(a_1)$  上  $x - y \equiv \lambda > 0$  とし  $\tau'$  の値を

$$= 1 \cdot 2^x \cdot x \in \mathbb{N} = 38 \cdot 2^x. \quad V(y) \leq x \wedge y \in \text{odd } \mathbb{N}.$$

$$V_2 = \# \{ (\tau) - \text{good } y\text{-segment } y \in \text{a } \text{值} \}$$

卷之三十一

(T)  $a_1, a_2, x, y \in F[x]$ .  $(v_1, v_2)$  ასევე  $0$  არ ა  
maximum pair ის გვალის დანართი  $x$ .

(T) 13. 有了光速下飞的(\*) 以后他去旅行了。又  $a_2 = v_1$

$$A \in \mathcal{L}(T) \cap \mathcal{G} \subset \mathbb{F}[d].$$

7. (T)  $a_{12} \rightarrow u_2$ .  $\exists \gamma$  使  $u_2 \leq a_{12}$ .

(ii)  $x_{a_1} \geq y_{a_2} \wedge a_2 \leq u_2$  ( $a_2, a_1$ ) 为 pair - a maximal pair.  $u_2 \leq a_{12}$ .  $\exists \gamma$  ( $G$ )  $\rightarrow u_2 \wedge$  (ii) 容易, 以下  $\Rightarrow$

$$(5) \quad y_{a_2} > x_{a_1}$$

$u_1 \leq u_2 \leq u_3 \leq \dots = \text{the } y_2 \text{ of } 2 \geq \text{ the } u_2 \text{ of } 3$ .

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

(S) singular case :  $x(e+1) > a_2$ ,

(e. f. f. 12 § 4 未完成). 而例 3 遵守了为.  $\Rightarrow$  由 12

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

$x \leq u_2 \leq u_3 \leq \dots$  (S)  $\Rightarrow$   $x \leq u_2 \leq u_3 \leq \dots$  ([S]) - 由 12

(ii) (R)-case  $\Rightarrow$  由 12

$(x_e, a_1), (x(e+1), a_1-f)$  (if  $f > 0$ ),  $(a_2, a_1-y)$

为, 为  $a_2$  maximal pair  $\Rightarrow$   $u_2$ . ( $f=0 \wedge a_2 \leq u_2$  (6)  $\Rightarrow$

$y=f=1, a_1=e$  由 12 (R)  $\Rightarrow$   $x \leq u_2 \leq u_3 \leq \dots$ ).

(iii) (S)-case 12 与 S 矛盾. 由 12  $\Rightarrow$   $x \leq u_2 \leq u_3 \leq \dots$ .

$w = a_2 - x_e, \quad a_2 \leq w < x, \quad \text{又 } (5) \Rightarrow y_w > x_f$   $\Rightarrow$  注意了).  $R_1, R_2 \in \mathbb{Z}$  为  $\exists a_2$ .

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

$$R_2 = \min_{X, W \in \mathbb{N}} \{ Wy - Xf : W/X \geq u/x \}.$$

$\Rightarrow a \in \mathbb{Z} : R_1, R_2 \in N^2$  で  $\exists$ 。  
往々  $(Y_0, F_0)$  (resp.

$(X_0, W_0)$ )  $\in R_1$  (resp.  $R_2$ )  $\in$   $F$  の最大 pair  $\in \{S, T\}$ .

$$R_1, R_2 \geq a \in \mathbb{Z} : (\bar{R}_1, \bar{R}_2) \in F$$

$$\bar{R}_1 = (x_0 + Y_0) w - (F_0 + W_0) x$$

$$\bar{R}_2 = (F_0 + W_0) y - (x_0 + W_0) f$$

$\in \mathbb{Z} < \infty : (\bar{R}_1, \bar{R}_2) \in N^2$  で  $\exists$ 。  
 $\Rightarrow a \in \mathbb{Z} : \bar{R}_1, \bar{R}_2 \in N^2$  で  $\exists$ .

(S)-case  $\Leftrightarrow a \in \mathbb{Z} \ni (a_1 - R_1, a_1), (a_2, a_1 - R_2),$

$(a_2 - \bar{R}_1, a_1 - \bar{R}_2) \in \{N_1, R_2 \geq 2\}$ .

$a \in \mathbb{Z}$  の maximal pair  $\in \{S, T\}$ .  $\Rightarrow a \in \mathbb{Z} \ni \{S, T\}$ .

(ii), (iii) の結果は  $\mathcal{L}$  の  $\mathcal{C}$  と  $\mathcal{D}$  の構造の必要条件。すなはち

II [S]-III  $\Leftrightarrow \mathcal{L}$  が  $\mathcal{C}$  かつ  $\mathcal{D}$ 。  
(T) は既定の様に  $\mathcal{D}$  の意味。

(G) を含む  $\mathcal{L}$  の子集  $\mathcal{L}'$ 。結論  $\mathcal{L}'$  は  $\mathcal{L}$  の簡単な maximal pair

を含む  $\mathcal{L}'$  の子集  $\mathcal{L}''$ 。  
この結果は  $\mathcal{L}$  の構造の必要条件。

且つ  $\mathcal{L}$  の extremal structure  $\mathcal{L} \rightarrow \mathcal{L}$  は  $(G)$  と同様  $\mathcal{L} \rightarrow \mathcal{L}$

加. "の子加. が  $\mathcal{L}$  の  $[G]$  が  $\mathcal{L}$  の子集。最後に  $\mathcal{L}$  の子集  $\mathcal{L}$  が  $\mathcal{L}$  の子集。

(By 2.  $a_1 = 149, a_2 = 110, x = 43, y = 59, (m+1) \geq 110$  へ  $x$  が  $a_1$  で  $a_2$  が  $y$  で  $x = a_1 + a_2$  が  $\mathcal{L}$  の  $[G]$  が  $\mathcal{L}$  の子集。最後に  $\mathcal{L}$  の子集  $\mathcal{L}$  が  $\mathcal{L}$  の子集。

$\Rightarrow (e+1)x = 129 > 110$ .  $\Rightarrow$  (S)-case  $\Leftrightarrow w = 24$ . 簡単な計算

$n \leq 1$ .  $R_1 = 5 : (Y_0, F_0) = (2, 1), R_2 = 19 : (X_0, W_0) = (1, 4)$ .

従々  $(\bar{R}_1, \bar{R}_2) = (1, 16) \in \{S, T\}$ .

つまり、3つ a 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, 数理研究講究録 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.).