

# ቍጠ-በዚ ሪፖርት ይዘስ ሁሳዎች - ምሳሌ

## አገሮ ተከራሙ ልብን

በ. በርግልሰን እና ስ. ሁሳዎች [1] የሚ ታይቶውን ከሚለበት ተለመ ይዘስ-ሁሳዎች የሆነ ማጠመር እንደማያችል ለማሳዎች፡ የለ 6-ከፍልት የሆነ የ [N]<sup>k</sup> ድልድልታ ተጠቀመው፡ ከ 6-ከፍልት የሆነ ምሳሌ ማቅረብ ይችል እንደሆነ ጠይቀዋል፡፡ በዚህ ሁሱና የሆነን 6-ከፍልት ምሳሌ ወደ 5-ከፍልት ምሳሌና ማውረድ እንደማችል እናኩላን፡፡

### 1. መግቢያ

የ [1] ደረሰኝች የ 6-ከፍልት ምሳሌዎችውን ሲያቀርቡ፡ «የተለያዩት ከፍልት ... ድንጋጌዎች ላይ ልማት ነው፡፡ ለለሁም በእቅዱም እነዚህን ድንጋጌዎች በበቃቻ እንዲለት ሁሉ «በዋዕ» እናከተታቸውለን፡፡» በለዋል፡፡ እናም፡ ይህ ሁሱና አዎር ማስታወሻነቱን እንዲያለቅ፡ የደረሰኝችን እርከያነት በመከተል፤ በእቅዱም ለሰራዳንዥ ድንጋጌዎች ሁሉ እንዲሰውን ወደ [1] እና ወደ [2] እንመረለን፡ ሆኖም፡ የሚለበት ተለመን ይዘስ-ሁሳዎች የ[1] እና የ[2] የሆነ ማረጋገጫ እናተታለን፡፡

#### 1.1 ይዘስ-ሁሳዎች (ሚለበት-ቴለመ).

$$k, r, \in N \quad \text{እናይሁም } [N]^k = \bigcup_{i \in r} A_i \text{ ይህን፡፡ } \text{እናግለጫ፡፡} \\ -1 = n(0) < n(1) < n(2) < \dots < n(k) < \omega \quad \text{ስምን፡፡}$$

$$\text{ለየንዳንስ፡ } t \in k', a_t \in FS(\langle x_m \rangle)_{m=n(t-1)+1}^{n(t)} \quad \text{ከሆነ፡፡}$$

$$\{a_1, a_2, \dots, a_k\} \in A_i \quad \text{የሚያስተካክለሁት } i < r \quad \text{እና } \text{አዲት } \text{ከተተለ } \langle x_n \rangle_{n < \omega} \text{ ይኖረሰ፡፡}$$

#### 1.2 ይዘስ-ሁሳዎች (በርግልሰን-ሁሳዎች).

$\langle G_n \rangle_{n < \omega}$  የሚያስተካክለሁት የሚያለው-መው ድልድልታ በተ-ሰበት የሆነ የግለጽ ስብሰብ ከተተለ ነው፡፡ እንበል፡፡  $\langle R_n \rangle_{n < \omega}$  ደንብ የደልድልቱ መያዙኛ ውስጥ የተያዙ እናልታቸውች ለርእከት በደኅሁዝ (ደኅናን-እሁን) ይኅ-ጠቀዋሚሱት ይደረጋል፡፡ እናይሁም ለየንዳንስ፡፡ በ፡  $S_n \in R_n$  ተቀባዩ ስብሰብ-መውች በተ-ሰበት ይኖሩ፡፡ በተጨማሪም  $k, r, \in N \quad \text{እና } [N]^k = \bigcup_{i \in r} A_i \quad \text{ናቸው } \text{እንበል፡፡ } \text{ከዚህም } \text{የሚችልው } \text{ይከተላል፡፡}$

የሚከተለውን የሚያረከብ፡  $i < r \quad \text{እና } \text{አዲት } \text{ከተተለ } \langle y_n \rangle_{n < \omega} : \text{ለየንዳንስ-ም } n : B_n \in G_n : C_n \in S_n : \text{እና } \text{አዲት } \text{ከተተለ } \langle x_{n,m} \rangle_{m < \omega} \text{ ይኖረሰ፡፡} \\ -1 = n(0) < n(1) < n(2) < \dots < n(k) < \omega \quad \text{ስምን፡፡ } \text{ለየንዳንስ፡፡}$

$$t \in k', a_t \in B_{n(t)} \cup C_{n(t)} \cup FP(\langle x_m \rangle) \quad \cup \bigcup_{m=n(t-1)+1}^{n(t)} \{ FS(\langle x_{i,m} \rangle) : n(t-1) < i \leq n(t) \} \quad \vdash$$

$$a_1 < a_2 < \dots < a_k \quad \text{ከሆነ፡፡ } \{a_1, a_2, \dots, a_k\} \in A_i \quad \text{የተካለ፡፡}$$

### 2. ምሳሌ

የሚከተለው ይዘስ-ሁሳዎች 1.1 እና 1.2 እንደማያጠሙና የሚያሳይ የለ 5-ከፍልት ምሳሌ ነው፡፡ ይህንንም የምናይርጋው እንደ [1] ሁሉ ምንም የ k-ሳይና በየንዳስ-ሁሳዎች 1.2 ከተመለከተው ከ እንደ  $FS(\langle x_{n,m} \rangle_{m < \omega})$  እንደማያጠሙ በማሳዎች ነው፡፡

#### 2.1 ምሳሌ፡፡

$[N]^2 = \bigcup_{i<5} L_i$  ፩ የሚያከተሉ ለ $L_0$  :  $L_1$  :  $L_2$  :  $L_3$  እና  $L_4$  ስምሩ::  $i < 5$  ስምን፡ የሚከተሉትን ማለት በተቀባዩ በእንደሸጭ የሚያረዳ ሁ $\langle x_n \rangle_{n<\omega}$  እና  $\langle y_n \rangle_{n<\omega}$  የተሰጥ ክትከተሉት የልም::

1. -1=  $n(0) < n(1) < n(2)$  በዚህ ቁጥርና፡፡

$$\text{አይነትን ዘመን } t \in k', a_t \in \{1, 2\}, z_t \in FP(\langle x_m \rangle_{m=n(t-1)+1}^{\infty})$$

{ $z_1, z_2, \dots, a_k$ } ∈  $L_i$ ፡፡ እና የለሁም፡፡

2. -1=  $n(0) < n(1) < n(2)$  በዚህ ቁጥርና፡፡ እና ዘመን ዘመን፡፡  $t \in k', a_t \in \{1, 2\}, z_t \in \{x_m : n(t-1)+1 < m \leq n(t)\}$   $\cup \{x_m + x_s : n(t-1) < s \leq n(t)\}$  በዚህ { $z_1, z_2, \dots, a_k$ } ∈  $L_i$  ያከተላል፡፡

**ማረጋገጫ፡**  $a(x), b(x), c(x), A_0, A_1, A_2, A_4, B_0, B_1, C_0, J_0, I_0$  እና  $I_1$ ፡ የ [2] ድንጋጌዎችን ያጠበቅ፡፡  $R = \{A_1, A_2 \cap B_1 \cap I_0, A_3 \cap C_1 \cap I_0, A_4, A_0, A_2 \cap B_0, A_2 \cap B_1 \cap I_1, A_3 \cap C_1 \cap I_1, A_3 \cap C\}$  ከዚህ  $R$  የ  $N$  ድልድት ነው፡፡ ለ $\{x, y\} \in [N]^2$ ፡  $x \neq y$  የእናይ የክፍል አሳይ ከዚህ በታች  $x \approx y$  (ግጽ R) ውስጥ እንዲወጪ፡፡

$$L_0 = \{\{x, y\} \in [N]^2 : x \neq y \text{ (ግጽ R)} \text{ ወይም } \{x, y\} \subseteq J_0\}$$

$$L_1 = \{\{x, y\} \in [N]^2 \setminus L_0 : (1) \{x, y\} \subseteq A_0 \text{ እና } a(x) < a(y)$$

$$(2) \{x, y\} \subseteq A_2, x < y \text{ እና } a(x) - c(x) < a(y) - c(y)\}$$

$$L_2 = \{\{x, y\} \in [N]^2 \setminus L_0 : \{x, y\} \subseteq A_2, x < y \text{ እና } a(x) - c(x) \geq a(y) - c(y)\}$$

$$L_3 = \{\{x, y\} \in [N]^2 \setminus L_0 : \{x, y\} \subseteq A_3, x < y \text{ እና } a(x) - b(x) < a(y) - b(y)\}$$

$$L_4 = \{\{x, y\} \in [N]^2 \setminus L_0 : \{x, y\} \subseteq A_3, x < y \text{ እና } a(x) - b(x) \geq a(y) - b(y)\}$$

$R$  የ  $N$  ድልድት ሲለዚህ፡  $[N]^2 = \bigcup_{i<5} L_i$  :: እወንደ ድግሞ  $i < 5$ ፡ በምሳሌ 2.1 የሚገኘትን ማለት [1] እና [2] እና የሚያከተሉ ሁ $\langle x_n \rangle_{n<\omega}$  እና  $\langle y_n \rangle_{n<\omega}$  የተሰጥ ክትከተሉት በ  $N$  ወሰኖች ይከተሉ፡፡ በ [1] ወሰኖች እንደያ እስርና፡፡  $i \notin \{1, 2, 3, 4\}$  እንደሆነ እንተካሂሱ፡፡ ሲለዚህ፡ የምናሳያው፡፡  $i \neq 0$  ጥንቃቄ ይሆናል፡፡ በ  $J_0$  ድንጋጌ መሰረት (እንደ [2] ሁለት) ለማንኛውም  $A \in [N]^\omega$ ፡  $FP(A) \subseteq J_0$  ::

$$\text{ስለዚህ } z_0 \in FP(\langle y_m \rangle_{m=0}^\infty) \setminus J_0 \text{ እና}$$

$$\text{ለ } t > 0 \text{፡ } z_t \in FP(\langle y_m \rangle_{m=Z_{t-1}+1}^\infty) \setminus J_0 \text{ ይሆናል}$$

$$\text{ለ } t_1 < t_2 \text{፡ } z_{t_1} \leq z_{t_2} \text{ እንደሆነ አስተዋለ፡፡}$$

እንዲሆነ በገቢው-ገድግዢያዊ መርሆም መሰረት፡፡  $z_\alpha \leq z_\beta$  (ግጽ R) ጥንቃቄ የሚያከተሉ የ  $N$  አካል የሆነ ሽቦችውን የቻል አና  $\beta$   $\beta$  እንምረጥ፡፡ በተጨማሪውም  $z_\alpha \neq z_\beta \in J_0$  ሲለዚህ፡፡  $z_\alpha = \prod_{m \in F} y_m$  እና  $z_\beta = \prod_{m \in G} y_m$  እንደሆነ እና ሰላም፡፡  $F \geq z_{\alpha-1} + 1$  እና  $G \geq z_{\beta-1} + 1$  ስምሁ፡፡  $\alpha < \beta$  የቻል እና ሰላም፡፡  $n(0) = -1$ ፡፡

$n(1) = \text{ԱՀԱ } F \text{ հԿ } n(2) = \text{ԱՀԱ } G \text{ բՄ-ի:: իմ, բՊ } \alpha < \beta \text{ ԿՄ-Կ } \alpha \leq \beta - 1 \text{ բհ-ԴԱ:: ՀՀՊԼՍ: ԴՄ-} G \geq z_{\beta-1} + 1 \geq z_\alpha + 1 \geq y \text{ ԱՀԱ } F + 1 \geq \text{ԱՀԱ } F + 1 = n(1) + 1 ::$

$$\text{λΔΙΛ.} \quad z_\alpha \in FP(\langle y_n \rangle)_{m=0}^{n(1)} \quad \lambda \xi \quad z_\beta \in FP(\langle y_m \rangle)_{m=n(1)+1}^{n(2)} \quad \dots$$

ניכר כי  $\{Z_\alpha, Z_\beta\} \notin L_0$  נסמן:  $i \neq 0$ :

ΦΩ

- [1] Ռ. ՈՉԵՎԱԼԻՆ ՀԱ և Ս. ՄԵՂՃԱՐՅԱՆ: ՔՂԷՆՔ-ՄԵՂՃԻ-ԴԻ ԳՐԱԿԱՆՈՒԹՅԱՆ ՏՐՈՒՄՆԱԿԱՐԱՎՈՒԹՅԱՆ ԽՈՐԱԳԻ ՀԻմքԱԴՐԵՐԻ (Combinatorika) 9 (1989), 1-7:;  
 [2] Ն. ՄԵՂՃԱՐՅԱՆ: ՀԱՃԱԳԻ-ԴԻ ԳՐԱԿԱՆՈՒԹՅԱՆ ՊՐԻՖԻ-ՄԱՆՐԱՎՈՐ ՄԱԿԱՐԱՎՈՒԹՅԱՆ ԽՈՐԱԳԻ (J. Comb. Theory (Series A) 29 (1980), 113-120.