

סכימות גבורה אפיינלית

אם R הוא (קומוטטיבי מסדר 1) יחידים אזי הגורמים ביאלון טבעי:

$$O(R), M_n(R), G_2(R) = (R, +), G_m(R) = GL_m(R), GL_n(R), SL_n(R)$$

אם $S \rightarrow R \xrightarrow{\psi}$ הוא מהלך מרחבים הומו' על הגורמים, למשל $GL_n(R) \rightarrow GL_n(S)$ ψ .

טבעי $\rho = \rho_n$, קומפוזיט $GL_n(S)$ ככל הגורמים הומו' סימולטני' ערך נצלו הנשנים ביניין. למשל

$$\mathbb{F}_p \leftarrow \mathbb{Z} \hookrightarrow \mathbb{Q}$$

$$SL_n(\mathbb{F}_p) \leftarrow SL_n(\mathbb{Z}) \hookrightarrow SL_n(\mathbb{Q})$$

המילוד בקומפוזיט הני' הוא שהמשוואות שמגדירות את הגורמים בן \mathbb{Z} .

אכן \mathbb{F}_p הוא R מתקבלת הגדרה (הי'בה היא \mathbb{Z} יחידים) האם בקומפוזיט על חלום

זה לא תמיד המצב, למשל, אם נניח במטריצות ההפיכות שמתייחסות עם $\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 1 & 3 \end{bmatrix}$

יש טבעי $\mathbb{Z} \rightarrow R$ ρ . לכן נניח ρ עם חלק בסיס, נקניא ρ א שהמשוואות

שמגדירות את הגבורה נמצאות $\rightarrow [x]_k$. והאזים בליואלים במענה כזה יהיו

כאלו ρ הומו' $R \rightarrow k$ כך שיש מלבן יחידים יחידים ρ ($=$ א-אלגוריתם).

אם מסתכלים צדדים ρ ה- k אלגוריתם מרחבים ρ , למשל אם $G = GL_n$

$$G(\psi \circ \rho) = G(\rho) \circ G(\psi) \quad \text{אם } R \xrightarrow{\psi} S \xrightarrow{\rho} T \quad \text{①}$$

$$G(\text{id}_R) = \text{id}_{G(R)} \quad \text{②}$$

פונקציות יוצרים

k הוא (קומונטיטיבי) זוגי (1) .

נסמן ב- k -Alg את הקטגוריית האלגברות על k :

צמצים הם k -אלגברות $(R = \text{קומונטיטיבי זוגי } 1, k \rightarrow R \text{ הומומורפיזם})$

מוניפזמים $\varphi: R \rightarrow S$ (הומומורפיזם על אלגברות k -מונוצוגיות)

Σ משמרה על k -אלגברות $k[x_1, \dots, x_n]$ א קולטר יאנדקס-ב-סגור.

המשמרה Σ מכדיה פונקטור

$$F = F_\Sigma: k\text{-Alg} \rightarrow \text{Sets}$$

$$R \mapsto F(R)$$

ההיפואלגבר
המוצגת
על R

תמונת המשמרה φ במנה $A = k[x_1, \dots, x_n] / \langle \Sigma \rangle$ מבלת פריקת המשוואות $f=0, f \in \Sigma$.

אלו הם פרימואלגברות המספקים את כל המשוואות בללא איבר האלגברה.

אם $\varphi: A \rightarrow R$ הוא משהג' את המבין $(\bar{x}_i) \in F(R)$ $\varphi(\bar{x}_i) \in F(R)$.

כיוון של φ נקבע אולגוריתם ע"י ערכיו (\bar{x}_i) מקבלים סיבון

$$\text{Hom}_k(A, R) \xrightarrow{\sim} F(R)$$

למדוד הוא גם אם כי בהינתן פריקת $(v_i) \in R^n$ אישית למהיבויי הוא $x_i \rightarrow v_i$

איוון $\varphi - (v_i)$ המבין נקבע הוא $A \rightarrow R$.

מקביליות היתומה טבעית (הקטגוריות) $\text{Hom}_k(A, -) \simeq F(-)$:

$$\begin{array}{ccc} \text{Hom}_k(A, R) & \longrightarrow & F(R) \\ \downarrow & & \downarrow \\ \text{Hom}_k(A, S) & \longrightarrow & F(S) \end{array}$$

נשים לב שב- k -אלגברה A מקבלת כח :

בדינגמן A , זיקה יוצרים $\{a_i\}$ ב- A (כ- k -אלגברה) ניקח את

הזן והפונקציות במשקלם $\{x_i\}$ אנחנו $A \rightarrow k[x_i]$ $a_i \mapsto x_i$.

אם A היא בדינגמן $k[x_i]/I$ אנחנו Σ אידאל קבוצה יוצרת של I .

היכודנו אי-אם

מילים: 'יהי' $F: k\text{-Alg} \rightarrow \text{Sets}$ פונקציה. אם $F(R)$ מתאימה למבט

ב- R של משתנה של משוואות אם u - k -אלגברה לקבלת טבעית

בין $F(-)$ ו- $\text{Hom}_k(A, -)$. הביטוי זה נכון: כל פונקציה F שקול

ל- $\text{Hom}_k(A, -)$ עבור אלגברות k -אלגברה A , מגיע ממערכת משוואות.

הקצויה: פונקציה F שקולה לפונקציה $\text{Hom}_k(A, -)$ נקראו פונקציה יציבה.

הקצויה: סכימת תכונה אלו היא פונקציה יציבה

$$G: k\text{-Alg} \rightarrow \text{Groups}$$

קבוצת האוטומורפיזמים של R נקראת $GL_n(R)$

$$\det: GL_n(\cdot) \rightarrow G_m(\cdot)$$

$$\begin{array}{ccc} GL_n(R) & \xrightarrow{\det} & G_m(R) \\ \varphi \downarrow & \subset & \downarrow \psi \\ GL_n(S) & \xrightarrow{\det} & G_m(S) \end{array} \quad \psi \circ \varphi: R \rightarrow S$$

משפט (Yoneda):

יהיו E ו- F פונקטורים k -אלגברות קומוטטיביות. יהיו A ו- B k -אלגברות. יהיו $E \rightarrow F$ ו- $B \rightarrow A$ מורפיזמים.

הוכחה: אנשים קוראים $E = \text{Hom}_k(A, -)$ ו- $F = \text{Hom}_k(B, -)$ ו- φ פונקטור.

$$\text{Hom}_{k\text{-Alg}}(B, A) \cong \text{Hom}_{\text{Funct}}(\text{Hom}_k(A, -), \text{Hom}_k(B, -))$$

$$\varphi \longmapsto (\varphi^*(A \xrightarrow{f} R) = \varphi \circ f \mid R \in k\text{-Alg}) \quad \text{כיוון: } \varphi^*$$

$$\begin{array}{ccc} \theta: R \rightarrow S & \text{פ.פ} & \text{Hom}_k(A, R) \xrightarrow{\varphi^*} \text{Hom}_k(B, R) \\ \downarrow \theta_* & & \downarrow \theta_* \\ B \xrightarrow{\varphi} A \xrightarrow{f} R \xrightarrow{\theta} S & \text{ } & \text{Hom}_k(A, S) \xrightarrow{\varphi^*} \text{Hom}_k(A, S) \end{array}$$

$$\theta(f\varphi) = (\theta f)\varphi$$

כ"ן א':

$$\Phi_A(\text{Id}_A) \longleftarrow \Phi = (\Phi_R \mid R \in k\text{-Alg})$$

כ"ן א", בהינתן ההעברה Φ , מוגדרת Φ_R על ידי R k -אלגברה. בהינתן $R=A$, נגד $\Phi_A : \text{Hom}_k(A, A) \rightarrow \text{Hom}_k(B, A)$, נגד $\Phi_A(\text{Id}_A) : A \rightarrow B$.

אם $\Phi_A(\text{Id}_A)$ הוא איזומורפיזם $A \rightarrow B$, אז $\Phi_A(\text{Id}_A)$ הוא איזומורפיזם.

מסקנה: ההעברה $E \rightarrow F$ שקולת להעברה $B \rightarrow A$ באמצעות $\Phi_A(\text{Id}_A)$.

על מנת שיהיה איזומורפיזם $E \rightarrow F$, צריך:

① E הוא k -אלגברה $E : k\text{-Alg} \rightarrow \text{Set}$, והוא איזומורפיזם E , k .

② E הוא F - איזומורפיזם , והוא איזומורפיזם F , k .

$$\text{אם } (E \times F)(R) = E(R) \times F(R) \text{ , אז } A \otimes_k B \text{ הוא איזומורפיזם } A \otimes_k B$$

$$\forall R \in k\text{-Alg}, \text{Hom}_k(A, R) \times \text{Hom}_k(B, R) \xrightarrow{\cong} \text{Hom}_k(A \otimes_k B, R)$$
$$\begin{array}{ccc} & \searrow & \nearrow \\ (f, g) & & \\ & \searrow & \nearrow \\ & \text{Hom}_k(A \times B, R) & \end{array}$$

$(f, g) \mapsto f \circ g$

③ אם G מיוצג על ידי C אטלס הסתגול גבעות $F \rightarrow G, E \rightarrow G$

אם $A \otimes_C B$ מיוצג על ידי $R \mapsto E \times_G F(R) :=$

$$\begin{array}{ccc} PB & \longrightarrow & E(R) \\ \downarrow & & \downarrow \\ F(R) & \longrightarrow & G(R) \end{array}$$

טאליגריסטים

כדי נבנה טאליגריסטים מייצגים סכימא גבוה טאליגריסטים. התוצאה כן e אילו פונקציות "צ"מ" למרחק הקטגוריה של חבולות אלוהים \mathcal{A} למרחב גאומטרי. הנה"צ"ב.

חבולה

$$\begin{aligned} \mu: P \times P &\rightarrow P \\ e: \{*\} \times P &\rightarrow P \\ \iota: P &\rightarrow P \end{aligned}$$

כן גב"צ"ב מוגדר החומר קואליטריות

$$\begin{array}{ccc} (i, id) \\ P & \rightarrow & P \times P \\ \downarrow & & \downarrow \mu \\ \{*\} & \xrightarrow{e} & P \end{array}$$

(הפך שולף)

$$\begin{array}{ccc} e \times id \\ \{*\} \times P & \rightarrow & P \times P \\ \swarrow pr_2 & & \searrow \mu \\ & P & \end{array}$$

(יאציה שטולף)

$$\begin{array}{ccc} id \times \mu \\ P \times P \times P & \rightarrow & P \times P \\ \downarrow \mu \times id & & \downarrow \mu \\ P \times P & \rightarrow & P \\ \mu & & \end{array}$$

(קריטריות)

יאמר $\text{Groups} \rightarrow k\text{-Alg} : G$ פונקטור! $R \rightarrow S$ מוניהים פא k -טאליזאטאן יא $G(R) \rightarrow G(S)$
 הומומורפיזם פא אבריאן, כואמך

$$\begin{array}{ccc}
 G(R) \times G(R) & \xrightarrow{\mu} & G(R) \\
 \downarrow & \subset & \downarrow \\
 G(S) \times G(S) & \xrightarrow{\mu} & G(S)
 \end{array}$$

יאדא זכ דיפונקטאן טאמך e מן גויא דהספיקה טאדינך פון ספיקאדיים $G \times G \rightarrow G$.
 דיאונן צומך \bar{u} , e ון דהספיקה טאדינא. אופן פונקטאן פאבריאן דיא
 פונקטאן פונקטאן $\mu + 3$ דהספיקה טאדינא μ, e, \bar{u} .

יאמר G נאליזאטאן A יא $G \times G$ זצוויי $A \otimes_k A$, אופן

$$\begin{array}{ccc}
 \text{Hom}_{\text{Funct}}(G \times G, G) & \xrightarrow{\text{Yoneda}} & \text{Hom}_{k\text{-Alg}}(A, A \otimes_k A) \\
 \downarrow \psi & & \downarrow \psi \\
 \mu & \xrightarrow{\quad} & \Delta
 \end{array}$$

קא-כח

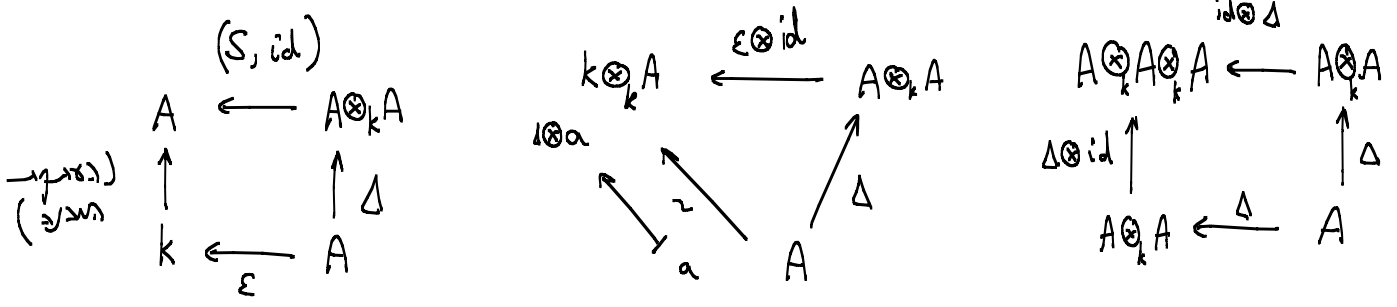
$$\begin{array}{ccc}
 \text{Hom}_{\text{Funct}}(\{*\}, G) & \xrightarrow{\text{Yoneda}} & \text{Hom}_{k\text{-Alg}}(A, k) \\
 e & \xrightarrow{\quad} & \varepsilon
 \end{array}$$

קא-יאציה (טאלמנטציה) דיאונן

$$\begin{array}{ccc}
 \text{Hom}_{\text{Funct}}(G, G) & \xrightarrow{\quad} & \text{Hom}_{k\text{-Alg}}(A, A) \\
 \bar{u} & \xrightarrow{\quad} & S
 \end{array}$$

קא-היפיק (טאלמנטציה)

כך עדיף להשתמש



משתלשלים אלגברת A ויש קריטריון אלגברת האם (קומוטטיביות).

סכימות תבונה אינריות $k \setminus$ \longleftrightarrow אלגברות האם $k \setminus$.

בזמן האחר

① G_a התבונה האוניברסלית, מוגדרת $A = k[x]$.

$$\text{Hom}_{\text{Funct}}(G_a \times G_a, G_a) \xrightarrow{\sim} \text{Hom}_{k\text{-Alg}}(k[x], k[x] \otimes_k k[x])$$

$$\mu = "+" \longmapsto \Delta$$

$$\mu: \text{Hom}_k(A, R) \times \text{Hom}_k(A, R) \longrightarrow \text{Hom}_k(A, R)$$

$$f: x \mapsto r \quad g: x \mapsto s \quad \longmapsto \quad f+g: x \mapsto r+s$$

2 |

$$\text{Hom}_k(A \otimes_k A, R) \longrightarrow \text{Hom}_k(A, R)$$

עצם פונקציות ליניארות $f, g: A \rightarrow R$ קובעים מרחיבים יחידים $(f, g): A \otimes_k A \rightarrow R$ על ידי $\Delta^{(f, g)}$

למשל $\Delta(x) = x \otimes 1 + 1 \otimes x$ - עדיין נכון. $(f, g) \Delta(x) = f(x) + g(x)$
 שומר אולי על אידיאל פונקציות ליניאריות.

במקרה פרטי $A = k[x] \rightarrow R = k$ $\epsilon(x) = 0$ $\Delta(x) = x \otimes 1 + 1 \otimes x$

אם $f(x) = x$, $g(x) = -x$ $\Delta(x) = x \otimes 1 + 1 \otimes x$ $\Delta(x) = x \otimes 1 + 1 \otimes x$

$$\Delta(x) = -x$$

$$\Delta(x) = x \otimes x, \quad \epsilon(x) = 1, \quad S(x) = x^{-1}, \quad A = k[x, x^{-1}], \quad G_m \quad (2)$$

למשל $\Delta(a) = \sum_i a_i \otimes b_i$ $\epsilon(a) = 1$

$$\sum_i \epsilon(a_i) b_i = a \quad (\epsilon \otimes \text{id}) \cdot \Delta = \text{id}$$

$$\sum_i S(a_i) b_i = \epsilon(a) \quad (S, \text{id}) \cdot \Delta = \epsilon$$

$$\Delta(a) = \sum a_{(1)} \otimes a_{(2)} \quad : \text{Sweedler}$$

$$(id \otimes \Delta) \Delta(a) = \sum a_{(1)} \otimes a_{(2)} \otimes a_{(3)}$$