

خروشوفسکی و حدس زیلبر

سید محمد باقری*

۱. مقدمه

در این گزارش، آشنایی مختصری با نظریه مدلهای را مفروض می‌گیریم و فقط به یادآوری چند نکته می‌پردازیم. در یک زبان $\mathcal{L}$ ، دو مدل M و N را هم‌ارز می‌نامند، اگر $M \equiv N$ ، هرگاه جملات یکسانی را صادق کنند. نظریه T را کامل می‌گویند، هرگاه تمام مدلهای آن هم‌ارز مقدماتی باشند. فرض کنیم T کامل است. اگر M مدلی از T و $\varphi(\bar{x})$ فرمولی (با پارامتر) باشد، مجموعه $\varphi(M) = \{\bar{a} : M \models \varphi(\bar{a})\}$ را تعریف‌پذیر (با پارامتر) می‌نامند. مثلاً در $(\mathbb{N}, +, \cdot)$ ، مجموعه اعداد اول تعریف‌پذیر است. فرض کنیم M و N دو مدل در نظریه‌های متفاوت باشند و $n \geq 1$ عددی طبیعی باشد. مفهوم تعریف‌پذیر را در ۳ مرحله تعریف می‌کنیم:

— اگر $f : M^n \rightarrow N$ پوشا باشد و تصویر معکوس هر مجموعه تعریف‌پذیر در N ، در M هم تعریف‌پذیر باشد، می‌گوییم N در M تعریف‌پذیر می‌شود (توجه کنید که تصویر معکوس تساوی، یک رابطه هم‌ارزی تعریف‌پذیر است).

— اگر $N \subseteq M$ تعریف‌پذیر باشد و ساختار N تحدیدی از ساختار M باشد، می‌گوییم N در M تعریف‌پذیر می‌شود.

— اگر N از ترکیبی از دو نوع فوق به دست آمده باشد می‌گوییم N در M تعریف‌پذیر می‌شود. در حالت کلی ممکن است پارامترهایی از M هم به کار رود.

پس ساختار N در M تعریف‌پذیر می‌شود هرگاه با تغییرات مرتبه اول در M ، بتوان N را به دست آورد (خود N و ساختارش را). به عنوان مثال $\mathbb{R}$ در $\mathbb{C}$ و نیز برای هر حوزه صحیح A ، هیأت کسره‌های آن در A تعریف‌پذیر می‌شوند، ولی

توجه کنید که $A[x]$ در A تعریف‌پذیر نمی‌شود. خواننده را برای مطالعه جزئیات بیشتر در این مورد به [۲] ارجاع می‌دهیم، ولی عمده مطالب این مقاله به طور مفصلتر در [۶] آمده است.

۲. قضیه مورلی و نظریه پایداری

در ابتدای شکل‌گیری مبانی منطق ریاضی، تصور بر این بود که رابطه زبان و ساختار چنان است که زبان قادر است ساختار را در حد یکریختی تعیین کند (چنین ساختاری را جاذب می‌نامند). نمونه چنین تفکری را به خوبی می‌توان در برنامه هیلبرت مشاهده کرد. از بعد از سالهای ۱۹۳۰ (با کارهای لونهایم، اسکولم، مالتسپف، و تارسکی) معلوم شد که این تصور حداقل برای زبانهای مرتبه اول غلط است مگر اینکه ساختار متناهی باشد.

با این حال مسأله جازمیت به کلی بی‌اعتبار نشد. در سال ۱۹۶۵ مورلی [۷] اثباتی از حدسی از ووش^۱ ارائه داد که امروزه به قضیه جازمیت مورلی شهرت دارد. طبق این قضیه، یک نظریه جازم از کاردینال نامشمارای λ ، از هر کاردینال نامشمارای دیگر نیز جازم است. این قضیه به همراه کارهای دیگر مورلی در باب «رتبه مورلی» سرآغاز تحول عمیقی در نظریه عمومی مدلهای شد. این تحول تقریباً به دست یک تن صورت گرفت: شاید^۲ ایده‌های مورلی را به رده وسیعی از نظریه‌ها به نام «پایدار» تعمیم داد و نظریه پایداری (یا به قول خودش نظریه رده‌بندی) را به وجود آورد. اساس نظریه پایداری مفهوم فورکینگ^۳ (انشعاب) است که در نهایت همان مفهوم استقلال (درواقع وابستگی) است. به بیان دیگر، نظریه پایداری عبارت است از نظریه ابعاد یا رتبه‌ها روی ساختارهای مرتبه اول.

1. Los 2. Shelah 3. forking

مدل به طور یکتا با درجه تعالی‌اش تعیین می‌شود. بنابراین به ازای هر n که $0 \leq n \leq \omega$ ، هیأت شمارای k_n و دنباله گسترشهای مقدماتی زیر را داریم:

$$k_0 < k_1 < \dots < k_\omega.$$

وضعیت مشابهی برای فضاهای برداری روی هیأت ثابت F برقرار است. اطلاعات موجود نشان می‌دهد که نظریه‌های نوع سوم از محتوای ریاضی عمیقتری برخوردارند و بحث حاضر درواقع گزارشی مختصر در این مورد یا به طور کلیتر در مورد $\aleph_1$ -جایز است.

نوع مهمی از نظریه‌های $\aleph_1$ -جایز، نظریه‌های «قویاً مینیمال» است.

تعریف. فرض می‌کنیم T کامل و $M \models T$ به قدر کافی اشباع شده باشد. همچنین $A \subseteq M$ را تعریف‌پذیر می‌گیریم. A را قویاً مینیمال می‌نامند هر گاه هر زیرمجموعه تعریف‌پذیر (با پارامتر) از A متناهی و یا مکمل متناهی باشد. اگر خود M قویاً مینیمال باشد، این خاصیت به هر $N \equiv M$ که حداقل اشباع شده باشد سرایت می‌کند و در این صورت می‌گویند که $\text{Th}(M)$ قویاً مینیمال است.

به عنوان مثال، اگر k جبری-بسته باشد، آن را نمی‌توان به دو بخش تعریف‌پذیر نامتناهی تقسیم کرد (هر زیرچندگونای k متناهی یا مکمل متناهی است). بنابراین $\text{Th}(k)$ قویاً مینیمال است. همچنین هر فضای برداری نامتناهی روی هیأت F در زبان $\mathcal{L} = \{+, \cdot, r\}_{r \in F}$ در آن r نمایانگر ضرب اسکالر در r است، قویاً مینیمال است. و بالاخره ساده‌ترین مثال اینکه هر مجموعه نامتناهی فاقد ساختار (بجز تساوی) قویاً مینیمال است.

محتوای ریاضی یک ساختار قویاً مینیمال در «ستار جبری» آن که با acl نشان داده می‌شود نهفته است. علت آن این است که رتبه مورلی (بعد) یک مجموعه قویاً مینیمال $\aleph_1$ است و بنابراین فورکینگ روی آن پیچیده نیست. درواقع، موضوع اساسی این است که acl در اصل «تعویض» صدق می‌کند. این مطالب را توضیح می‌دهیم.

یک پیش‌هندسه به معنی موردنظر آن در وردن-ویتنی روی مجموعه X عبارت است از عملگری بستاری چون $\text{cl} : \mathcal{P}(X) \rightarrow \mathcal{P}(X)$ به طوری که

$$1. \text{ (یکتایی) به ازای هر } X \subseteq A, A \subseteq \text{cl}(A);$$

$$2. \text{ (تعدی) } \text{cl}(\text{cl}(A)) = \text{cl}(A);$$

3. (موضعیاً متناهی بودن) اگر $a \in \text{cl}(A)$ ، آنگاه $A \subseteq \text{cl}(A)$ متناهی وجود دارد که $a \in \text{cl}(A)$.

4. (تعویض) اگر $a \in \text{cl}(A \cup \{b\}) - \text{cl}(A)$ آنگاه $a \in \text{cl}(A \cup \{a\})$. $b \in \text{cl}(A \cup \{a\})$

روی هر ساختار مرتبه اول M یک عملگر بستاری طبیعی وجود دارد: اگر $A \subseteq M$ ، آنگاه می‌گوییم $a \in \text{acl}(A)$ هرگاه فرمول $\varphi(x)$ با پارامترهای احتمالی در A موجود باشد به طوری که $\varphi(M)$ متناهی و شامل a باشد (این مطلب در مورد هیأتها به این شکل درمی‌آید: $a \in \text{acl}(A)$ هرگاه a ریشه یک چندجمله‌ای با ضرایب در A باشد). در این صورت، عملگر $a \rightarrow \text{acl}(A)$ در تمام اصول فوق بجز اصل تعویض صدق می‌کند. اگر برحسب اتفاق M قویاً مینیمال باشد، acl در تعویض هم صادق خواهد بود و بنابراین (M, acl) تشکیل یک پیش‌هندسه خواهد داد. (همین حکم در مورد نظریه‌های موسوم به 0-مینیمال که هیأتها به بسته حقیقی نمونه‌ای از آن است، برقرار است).

مثال نوعی آن را در نظر بگیریم. فرض کنیم k هیأتی جبری-بسته باشد. می‌دانیم که هندسه گسترده‌ای روی k وجود دارد و یکی از ملزومات هر هندسه، مفهوم بعد است. در اینجا بعد هر تک نقطه و یا زیرمجموعه متناهی صفر است ولی بعد k حداقل یک است زیرا که نامتناهی است؛ از طرف دیگر k^2 حداقل دوبردی است زیرا حاوی بینهایت نسخه مجزا از k است. به طور کلی اگر $A \subseteq k^n$ چندگونایی باشد (که ازوماً تعریف‌پذیر است)، بعد آن حداقل $t + 1$ است هرگاه حاوی تعداد نامتناهی چندگونای دوبرده مجزا از بعد t باشد. آبراهام رابینسن اولین کسی بود که متوجه شد موضوع مورد مطالعه هندسه جبری و نظریه مدلها (در صورتی که به هیأتها محدود شود) یکی است: طبق قضیه معروف حذف سور روی k ، هر زیرمجموعه تعریف‌پذیر از k^n ترکیبی بولی از چندگوناهاست.

در حالت کلی هر ساختار M (درواقع گسترش مقدماتی بزرگی از آن) که تعریف فوق (با تعریف‌پذیرها به جای چندگوناها) در مورد آن به کار آید به طوری که بعد M یک اردینال شود، کاملاً متناهی یا بی‌پایدار نامیده می‌شود (همین اصطلاح برای $\text{Th}(M)$ که $\text{Th}(M) = \{\sigma : M \models \sigma\}$ به کار می‌رود) و بعد مربوطه را رتبه مورلی می‌نامند. مثلاً اگر E رابطه‌ای هم‌ارزی با بینهایت رده نامتناهی روی M باشد، هر رده رتبه $\aleph_1$ ولی خود M رتبه $\aleph_2$ دارد.

با اندک تغییراتی در تعریف فوق، به رتبه لاسکار^۱ می‌رسیم که متناظر با نظریه‌های فوق پایدار است و نیز با تغییراتی در رتبه لاسکار به رتبه‌های موضعی شلاه می‌رسیم که متناظر با نظریه‌های پایدار است. (در این مقاله نیازی به این مفاهیم نداریم).

رابطه بین این مفاهیم به صورت زیر است:

$$\text{پایدار} \rightarrow \text{فوق پایدار} \rightarrow \text{بی‌پایدار} \rightarrow \aleph_1\text{-جایز}$$

یک نتیجه مهم این تقسیم‌بندی، نزدیک شدن به حل نهایی حدس ژت^۲ است. طبق این حدس تعداد مدل‌های شمارای هر نظریه کامل، یا حداکثر $\aleph_1$ و یا دقیقاً $2^{\aleph_1}$ است. مورلی (در ۱۹۷۰) ثابت کرد که تنها حالت احتمالی دیگر $\aleph_1$ است. این حدس برای برخی حالات ثابت شده است ولی تکلیف آن در حالت کلی هنوز روشن نشده است.

۳. مجموعه‌های قویاً مینیمال

نتیجه نهایی قضیه مورلی این است که نظریه‌های جایز (از یک کاردینال نامتناهی λ) بر سه دسته زیرند:

۱. کاملاً جایز (از هر کاردینال نامتناهی)

۲. $\aleph_1$ -جایز و غیر $\aleph_1$ -جایز

۳. $\aleph_1$ -جایز و غیر $\aleph_1$ -جایز

همچنین بی‌مناسبت نیست قضیه اساسی دیگری را در همین زمینه یادآوری کنیم:

قضیه (الدین-لاخان^۴). یک نظریه $\aleph_1$ -جایز و غیر $\aleph_1$ -جایز دارای دقیقاً $\aleph_1$ مدل شمارای غیریکپخت (و هگنی همگن) است.

به عنوان مثال، در نظریه هیأت‌های جبری-بسته با مشخصه ثابت p ، هر

1. variety 2. Lascar 3. Vought 4. Baldwin-Lachlan

۱. (تجاریه) هندسه یکتا، یا هر زیرمجموعه (تعریف پذیر) قویاً مینیمال از M تجاریه است.

۲. (شبه مدول) هندسه یکتا، یا هر زیرمجموعه قویاً مینیمال از M موضعیاً مدولار است.

۳. (شبه هیأت) شبه صفحه ای در M یافت می شود (تفسیر می شود).

(در بیشتر متون، نوع اول و دوم را مدولار می نامند.) سومی نیاز به توضیح دارد. فرض کنیم F یک هیأت است. می توان روی F^{*2} یک صفحه تصویری ساخت (تعبیر کرد). $x, y \in F^{*2}$ ناصفر را هم از می گوئیم هرگاه a ناصفری موجود باشد که $y = ax$. حال هر زیرفضای دوبعدی از F^{*2} را یک خط و هر $[x]$ را یک نقطه می نامیم. همچنین می گوئیم نقطه p در خط l است هرگاه l شامل p باشد. حال:

الف) از هر دو نقطه متمایز خط یکتایی می گذرد.

ب) هر دو خط متمایز در نقطه یکتایی متقاطع اند.

تقریباً همین کار را می توان در یک ساختار قویاً مینیمال غیرمدولار انجام داد. فرض کنیم P مجموعه ای از نقاط، L مجموعه ای از خطوط و ϵ زیرمجموعه ای از $P \times L$ باشد. اگر $a \in l$ ، می گوئیم l شامل a است یا l از a می گذرد. سه تایی (P, L, ϵ) را شبه صفحه می گویند هرگاه

۱. هر خط شامل بینهایت نقطه باشد.

۲. از هر نقطه بینهایت خط بگذرد.

۳. هر دو خط متمایز تقاطع متناهی داشته باشند.

۴. از هر دو نقطه تعداد متناهی خط بگذرد.

بدین ترتیب در هر ساختار $\aleph_1$ -جازم غیرمدولار می توان شبه صفحه ای نامتناهی ساخت. اصولاً مدولار بودن یک ساختار به معنی مسطح بودن با شبه مدول بودن آن است در حالی که وجود شبه صفحه بیانگر ساختار غیرخطی و فرامدولی آن است. قضیه دیگر زیبار (قضیه ردبان) [۹] بیان می کند که چگونه مجموعه های قویاً مینیمال یک ساختار $\aleph_1$ -جازم داخل را بنا می کنند. نهایت اینکه مجموعه های قویاً مینیمال اجزاء سازنده ساختارهای $\aleph_1$ -جازم اند و بنابراین مطالعه $\aleph_1$ -جازمیت به مطالعه ساختارهای قویاً مینیمال موکول می شود.

مسئله در نهایت رده بندی ساختارهای قویاً مینیمال در سه حالت بدیهی، مدولار و دارای شبه صفحه است، اما قبلاً باید مشخص کنیم که منظور از رده بندی چیست و در چه حدی است. مسلماً رده بندی در حد یکریختی مشکل و حتی بی مورد است زیرا به راحتی می توان تغییرات جزئی متنوعی در ساختار داد که قویاً مینیمال بماند. انتخاب درست، «هم تعبیر پذیری» است. دو ساختار دلخواه M و N را هم تعبیر پذیر^۱ می گویند هرگاه هر یک در دیگری تعبیر شود (احتمالاً با استفاده از پارامترها). مثلاً $(\mathbb{Q}, +, \cdot)$ و $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$ هم تعبیر پذیرند زیرا $\mathbb{Q}$ هیأت کسرها $\mathbb{Z}$ است و درواقع $\mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Z}$ تابعی ساختاری است. از طرف دیگر، چنانکه معروف است $\mathbb{Z}$ در $\mathbb{Q}$ قابل تعریف است (در زبان حلقه ها) ولی توجه کنید که دو هیأت $\mathbb{R}$ و $\mathbb{C}$ هم تعبیر پذیر نیستند و فقط $\mathbb{C}$ در $\mathbb{R}$ تعبیر می شود. هم تعبیر پذیری را می توان به هوموتوبی تشبیه کرد زیرا طی آن خواص اساسی ساختار محفوظ می ماند. بنابراین مثلاً

1. bi-interpretable

پیش هندسه X را هندسه می گویند هرگاه $\text{cl}(\varphi) = \varphi$ و برای هر تک نقطه a داشته باشیم $\text{cl}(a) = \{a\}$. با زدودن $\text{cl}(\varphi)$ از مجموعه X و یکی گرفتن عناصر $\text{cl}(a)$ ، می توان از هر پیش هندسه یک هندسه درست کرد. همچنین برای هر a ، عملگر $\text{cl}_a(A) = \text{cl}(A \cup \{a\})$ یک پیش هندسه دیگر روی X تعریف می کند.

یادآوری می کنیم که با معرفی نمادهای معمولی مناسب می توان هر پیش هندسه را به ساختاری مرتبه اول تبدیل کرد که هندسه منتج از خود را در خود تعبیر می کند. با داشتن یک پیش هندسه می توان مفاهیمی چون استقلال، زیرمجموعه بسته، پایه و بعد را تعریف کرد و دقیقاً همین جاست که می توان ثابت کرد که هر نظریه قویاً مینیمال ازوماً $\aleph_1$ -جازم است.

هندسه X را تجاریه می نامند هرگاه به ازای هر $A \subseteq X$ داشته باشیم $\text{cl}(A) = \bigcup_{a \in A} \text{cl}(a)$ ، و مدولار می نامند هرگاه به ازای هر $A, B \subseteq X$ بسته و با بعد متناهی داشته باشیم

$$\dim(A) + \dim(B) = \dim(A \cup B) + \dim(A \cap B)$$

و بالاخره X را موضعیاً مدولار می گوئیم هرگاه به ازای a ای متعلق به X ، (X, cl_a) مدولار باشد.

چند مثال:

۱. (هندسه تجاریه) اگر X مجموعه ای نامتناهی باشد، قرار می دهیم

$$\text{cl}(A) = A$$

۲. (پیش هندسه مدولار) اگر V یک فضای برداری باشد و $A \subseteq V$ ، قرار می دهیم

$$\text{cl}(A) = A$$

۳. (هندسه موضعیاً مدولار) در مثال ۲ قرار می دهیم

$$\text{cl}(A) = A$$

۴. اگر k هیأتی جبری-بسته باشد، قرار می دهیم

$$\text{cl}(A) = A$$

همان طور که گفتیم acl روی هر ساختار قویاً مینیمال تشکیل یک پیش هندسه می دهد. از قضا نوع هندسه این ساختارها در رده بندی نظریه های $\aleph_1$ -جازم نقش تعیین کننده دارد. این مطالب به خوبی در دو قضیه تثابت^۱ و ردبان^۲ بازتاب یافته است. فرض کنیم M ساختاری $\aleph_1$ -جازم باشد و $A \subseteq M$ تعریف پذیر (یا پارامتر). به طور طبیعی می توان ساختار M را به A محدود کرد و A را فی نفسه در نظر گرفت.

قضیه (تثابت زیبار). فرضی کنیم M ساختاری $\aleph_1$ -جازم است. در این صورت دقیقاً یکی از سه حالت ذیل برقرار است:

1. trichotomy 2. ladder

دارد که قویاً مینیمال است و $(F, +, \cdot)$ و $(F, \oplus, \odot)$ هیأت‌هایی جبری بسته با مشخصه‌های متفاوت‌اند. البته چون گسترش فوق از $(F, +, \cdot)$ غیربدیهی است حتماً acl را عوض می‌کند.

دنیای ساختارهای قویاً مینیمال بسیار شلوغ است، با این حال حدس زیلبر کلاً کنار گذاشته نشد بلکه برعکس، معلوم شد تحت شرایط مناسب می‌توان آن را ثابت کرد. درواقع خروشوفسکی و زیلبر تجربیدی از توپولوژی زاریسکی روی هیأت‌های جبری بسته ابداع کردند که آن را هندسه زاریسکی نامیدند. سپس با نهادن شرط‌های وافر^۱ و بسیار وافر^۲ توانستند حدس را ثابت کنند. بی‌شک حدس زیلبر یکی از مهمترین سرچشمه‌های تحقیقات در سال‌های اخیر بوده است. در این رابطه حدس دیگری از زیلبر وجود دارد که هنوز حل و فصل نشده است و آن مدعی است که هر گروه نامتناهی ساده‌هم‌بند و با رتبه مورلی متناهی، با هیأتی جبری بسته هم‌تعبیرپذیر است (درواقع مدعی است که با گروهی جبری یکریخت است). حالات خاصی از این حدس (مثل حالت گروه‌های زاریسکی) حل شده است. حل کامل آن تأیید محکمتری است بر اینکه ابزارهای منطقی قادرند ماهیت بسیاری از ساختارهای جبری مهم را تعیین کنند.

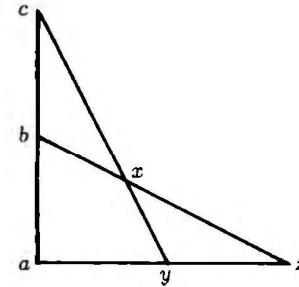
مراجع

1. E. Bouscaren, and E. Hrushovski, "On one based theories", *The Journal of Symbolic Logic*, **59** (1994) 579-95.
2. W. A. Hodges, *Model Theory*, Cambridge University Press (1993).
3. E. Hrushovski, "A new strongly minimal set", *Annals of Pure and Applied Logic*, **62** (1993) 147-166.
4. ———, "Strongly minimal expansions of algebraically closed fields", *Israel Journal of Mathematics*, **79** (1992) 129-151.
5. E. Hrushovski, and B. Zilber, "Zariski geometries", *J. Amer. Math. Soc.*, **9** (1996) 1-50.
6. D. Marker, "Strong minimal sets and geometry", in *Springer Lecture Notes in Logic* (1998).
7. M. Morley, "Categoricity in power", *Transactions of the American Mathematical Society*, **114** (1965) 514-538.
8. A. Pillay, "Stable theories, pseudoplanes and the number of countable models", *Annals of Pure and Applied Logic*, **43** (1989) 147-160.
9. B. I. Zilber, *Uncountably Categorical Theories*, AMS Translations of Mathematical Monographs, vol. 117.

* سیدمحمد باقری، دانشگاه اصفهان

bagheri@karun.ipm.ac.ir

1. ample 2. very ample



به دنبال این هستیم که ببینیم در هر یک از سه مقوله فوق چه ساختار متعارفی (مثل گروه، حلقه، ...) قابل تغییر است.

یکی از زیباترین نتایج در این باب، قضیه «پیکربندی گروهی» خروشوفسکی است. فرض کنیم a, b, c, x, y, z عناصری در ساختار M باشند که همگی دارای بعد (رتبه مورلی) یک باشند ولی هر زوج از آنها و همچنین $\{a, b, c\}$, $\{a, y, z\}$, $\{b, x, z\}$ و $\{c, x, y\}$ دارای بعد ۲ باشند و نیز بعد هر سه تایی دیگر ۳ باشد (به نمودار بالا توجه کنید).

مثلاً اگر G گروهی نامتناهی و آبلی باشد و $a, b, x \neq 0$ عناصر متمایزی باشند، می‌گیریم $cx = ab$, $cy = cx$, $bx = z$ (و در نتیجه $y = az$). در این صورت شرایط فوق صادق‌اند.

قضیه (خروشوفسکی). فرض کنیم M قویاً مینیمال باشد و Δ پیکربندی گروهی در آن یافت شود، در این صورت M قادر است Δ گروه آبلی قویاً مینیمال را تعبیر کند.

همچنین قضیه مشابهی دربارهٔ پیکربندی هیأتی وجود دارد.

تحقیقات بیشتر نشان می‌دهد که یک مجموعه قویاً مینیمال تباهیده نمی‌تواند هیچ گروه نامتناهی را در خود تعبیر کند در حالی که مجموعه قویاً مینیمال مدولار می‌تواند گروهی نامتناهی و آبلی (و نه بیشتر!) را در خود تعبیر کند [۱]. در مورد ساختارهای قویاً مینیمال غیرمدولار چیزی نمی‌توان گفت. فقط تعدادی مثال در اختیار داریم: هیأت‌های جبری بسته. بدین‌سان زیلبر حدس زیر را مطرح کرد:

حدس زیلبر: هر ساختار قویاً مینیمال و غیرمدولار Δ یک هدأت جبری بسته هم‌تعبیرپذیر است.

این حدس نه تنها از جهت ریاضی بلکه از دید فرار ریاضی هم حائز اهمیت است زیرا مدعی است در ریاضیات هیچ ساختار هندسی (از دید جبری) بجز هیأتها وجود ندارد. این حدس سرانجام توسط خروشوفسکی رد شد [۳]. (و البته این رد شدن باعث نجات نظریه مدالها شد!) وی مثالی از یک ساختار قویاً مینیمال غیرمدولار ارائه داد که قادر نیست حتی یک گروه نامتناهی را در خود تعبیر کند (چه رسد به یک هیأت). یعنی حدس زیلبر به بدترین وجه ممکن نقض شد. وی همچنین نشان داد که تعدادی ناشمارا مجموعه قویاً مینیمال وجود دارد که در یکدیگر تعبیر نمی‌شوند.

از سوی دیگری نشان داد [۴] که چگونه می‌توان دو ساختار قویاً مینیمال را در هم آمیخت (بر پایه مجموعه‌ای واحد) و ساختار قویاً مینیمال دیگری به‌دست آورد. مثلاً می‌توان نشان داد که ساختار $(F, +, \cdot, \oplus, \odot)$ وجود