

بِسْمِ اللَّهِ الرَّحْمَنِ الرَّحِيمِ

بسمه تعالی



دانشگاه تربیت مدرس  
دانشکده علوم ریاضی

## تأییدیه اعضای هیأت داوران حاضر در جلسه دفاع از پایان نامه کارشناسی ارشد

اعضای هیأت داوران نسخه نهایی پایان نامه خانم صغری ابوطالبیان رشته ریاضی محض به شماره دانشجویی ۸۸۵۲۶۵۱۰۰۶ تحت عنوان: «مدل همراه برای تئوری‌های با یک خودریختی» را از نظر فرم و محتوا بررسی نموده و آن را برای اخذ درجه کارشناسی ارشد مورد تأیید قرار دادند.

اعضای هیأت داوران	نام و نام خانوادگی	رتبه علمی	امضاء
۱- استاد راهنما	دکتر مسعود پورمهدیان	دانشیار	
۲- استاد مشاور	دکتر سیدمحمد باقری	دانشیار	
۳- استاد ناظر داخلی	دکتر عباس حیدری	استادیار	
۴- استاد ناظر خارجی	دکتر مرتضی منیری	دانشیار	
۵- نماینده تحصیلات تکمیلی	دکتر عباس حیدری	استادیار	

## آیین نامه چاپ پایان نامه (رساله) های دانشجویان دانشگاه تربیت مدرس

نظر به اینکه چاپ و انتشار پایان نامه (رساله) های تحصیلی دانشجویان دانشگاه تربیت مدرس، مبین بخشی از فعالیتهای علمی - پژوهشی دانشگاه است بنابراین به منظور آگاهی و رعایت حقوق دانشگاه، دانش آموختگان این دانشگاه نسبت به رعایت موارد ذیل متعهد می شوند:

ماده ۱: در صورت اقدام به چاپ پایان نامه (رساله) ی خود، مراتب را قبلاً به طور کتبی به «دفتر نشر آثار علمی» دانشگاه اطلاع دهد.

ماده ۲: در صفحه سوم کتاب (پس از برگ شناسنامه) عبارت ذیل را چاپ کند:

«کتاب حاضر، حاصل پایان نامه کارشناسی ارشد/ رساله دکتری نگارنده در رشته

که در سال در دانشکده دانشگاه تربیت مدرس به راهنمایی سرکار

خانم/جناب آقای دکتر ، مشاوره سرکار خانم/جناب آقای دکتر

و مشاوره سرکار خانم/جناب آقای دکتر از آن دفاع شده است.»

ماده ۳: به منظور جبران بخشی از هزینه های انتشارات دانشگاه، تعداد یک درصد شمارگان کتاب (در هر نوبت چاپ) را به «دفتر نشر آثار علمی» دانشگاه اهدا کند. دانشگاه می تواند مازاد نیاز خود را به نفع مرکز نشر در معرض فروش قرار دهد.

ماده ۴: در صورت عدم رعایت ماده ۳، ۵۰٪ بهای شمارگان چاپ شده را به عنوان خسارت به دانشگاه تربیت مدرس، تأدیه کند.

ماده ۵: دانشجو تعهد و قبول می کند در صورت خودداری از پرداخت بهای خسارت، دانشگاه می تواند خسارت مذکور را از طریق مراجع قضایی مطالبه و وصول کند؛ به علاوه به دانشگاه حق می دهد به منظور استیفای حقوق خود، از طریق دادگاه، معادل وجه مذکور در ماده ۴ را از محل توقیف کتابهای عرضه شده نگارنده برای فروش، تامین نماید.

ماده ۶: اینجانب صغری ابوطالبیان دانشجوی رشته ریاضی (منطق ریاضی) مقطع

تعهد فوق و ضمانت اجرایی آن را قبول کرده، به آن ملتزم می شوم.

نام و نام خانوادگی: صغری ابوطالبیان

تاریخ و امضا: ۹۵/۱۵/۲۵



## آیین‌نامه حق مالکیت مادی و معنوی در مورد نتایج پژوهشهای علمی دانشگاه تربیت مدرس

مقدمه: با عنایت به سیاست‌های پژوهشی و فناوری دانشگاه در راستای تحقق عدالت و کرامت انسانها که لازمه شکوفایی علمی و فنی است و رعایت حقوق مادی و معنوی دانشگاه و پژوهشگران، لازم است اعضای هیأت علمی، دانشجویان، دانش‌آموختگان و دیگر همکاران طرح، در مورد نتایج پژوهشهای علمی که تحت عناوین پایان‌نامه، رساله و طرحهای تحقیقاتی با هماهنگی دانشگاه انجام شده است، موارد زیر را رعایت نمایند:

ماده ۱- حق نشر و تکثیر پایان‌نامه/ رساله و درآمدهای حاصل از آنها متعلق به دانشگاه می باشد ولی حقوق معنوی پدید آورندگان محفوظ خواهد بود.

ماده ۲- انتشار مقاله یا مقالات مستخرج از پایان‌نامه/ رساله به صورت چاپ در نشریات علمی و یا ارائه در مجامع علمی باید به نام دانشگاه بوده و با تایید استاد راهنمای اصلی، یکی از اساتید راهنما، مشاور و یا دانشجو مسئول مکاتبات مقاله باشد. ولی مسئولیت علمی مقاله مستخرج از پایان‌نامه و رساله به عهده اساتید راهنما و دانشجو می باشد.

تبصره: در مقالاتی که پس از دانش‌آموختگی بصورت ترکیبی از اطلاعات جدید و نتایج حاصل از پایان‌نامه/ رساله نیز منتشر می‌شود نیز باید نام دانشگاه درج شود.

ماده ۳- انتشار کتاب، نرم افزار و یا آثار ویژه (اثری هنری مانند فیلم، عکس، نقاشی و نمایشنامه) حاصل از نتایج پایان‌نامه/ رساله و تمامی طرحهای تحقیقاتی کلیه واحدهای دانشگاه اعم از دانشکده ها، مراکز تحقیقاتی، پژوهشکده ها، پارک علم و فناوری و دیگر واحدها باید با مجوز کتبی صادره از معاونت پژوهشی دانشگاه و براساس آئین‌نامه های مصوب انجام شود.

ماده ۴- ثبت اختراع و تدوین دانش فنی و یا ارائه یافته ها در جشنواره‌های ملی، منطقه‌ای و بین‌المللی که حاصل نتایج مستخرج از پایان‌نامه/ رساله و تمامی طرحهای تحقیقاتی دانشگاه باید با هماهنگی استاد راهنما یا مجری طرح از طریق معاونت پژوهشی دانشگاه انجام گیرد.

ماده ۵- این آیین‌نامه در ۵ ماده و یک تبصره در تاریخ ۸۷/۴/۱ در شورای پژوهشی و در تاریخ ۸۷/۴/۲۳ در هیأت رئیسه دانشگاه به تایید رسید و در جلسه مورخ ۸۷/۷/۱۵ شورای دانشگاه به تصویب رسیده و از تاریخ تصویب در شورای دانشگاه لازم‌الاجرا است.

«ینجانب صغری ابوطالبیان دانشجوی رشته ریاضی محض (منطق ریاضی) ورودی ۸۸ سال تحصیلی ۹۰-۹۱ مقطع کارشناسی ارشد دانشکده ریاضی متعهد می شوم کلیه نکات مندرج در آئین‌نامه حق مالکیت مادی و معنوی در مورد نتایج پژوهش های علمی دانشگاه تربیت مدرس را در انتشار یافته های علمی مستخرج از پایان نامه / رساله تحصیلی خود رعایت نمایم. در صورت تخلف از مفاد آئین‌نامه فوق الاشعار به دانشگاه وکالت و نمایندگی می دهم که از طرف اینجانب نسبت به لغو امتیاز اختراع بنام بنده و یا هر گونه امتیاز دیگر و تغییر آن به نام دانشگاه اقدام نماید. ضمناً نسبت به جبران فوری ضرر و زیان حاصله بر اساس برآورد دانشگاه اقدام خواهم نمود و بدینوسیله حق هر گونه اعتراض را از خود سلب نمودم»

امضا: ۹۰/۱۰/۲۵

تاریخ:  




دانشکده علوم ریاضی

پایان نامه کارشناسی ارشد  
ریاضی محض، گرایش منطق

# مدل همراه برای تئوری های با یک خودریختی

نگارنده

صغری ابوطالبیان

استاد راهنما

دکتر مسعود پورمهدیان

استاد مشاور

دکتر سید محمد باقری

دی ۱۳۹۰

تقدیم بہ پدرم

بہ استواری کوہ

تقدیم بہ مادرم

بہ زلالی چشمہ

# سپاس خداوندگار حکیم را که با لطف بی کران خود، آدمی را زیور عقل آراست.

سپاس بی کران پروردگار یکتا را که هستی مان بخشید و به طریق علم و دانش رهنمونمان شد و به همنشینی رهروان علم و دانش مفتخرمان نمود و خوشه چینی از علم و معرفت را روزیمان ساخت. از زحمات بی دریغ استاد راهنمای خود، جناب آقای دکتر مسعود پورمهدیان، صمیمانه تشکر و قدردانی کنم که قطعاً بدون راهنمایی های ارزنده ایشان، این مجموعه به انجام نمی رسید. از جناب آقای دکتر سید محمد باقری که زحمت مطالعه و مشاوره این پایان نامه را تقبل فرمودند و کمال امتنان را دارم.

## چکیده

در این پایان نامه، بعضی از تئوری‌هایی که در آن مدل همراه موجود نیست را معرفی می‌کنیم. از طرف دیگر میدان‌های بسته‌ی جبری با یک خودریختی  $(ACF_\sigma)$  را مطالعه می‌کنیم و نشان می‌دهیم این تئوری مدل همراه دارد و آن را ACFA می‌نامیم. ACFA را که اصول گذاری از مدل‌های به طور وجودی بسته‌ی میدان‌های تفاضلی معرفی می‌کنیم، این تئوری را میدان‌های تفاضلی کلی می‌نامیم. مراجع اصلی این پایان‌نامه [۱۶] و [۱۸] است.

**کلمات کلیدی:** مدل همراه، ساختارهای با یک خودریختی، مدل به طور وجودی بسته، میدان تفاضلی کلی



# فهرست

آ	فهرست
۱	۱ پیش‌گفتار
۴	۲ پیش‌نیازها
۴	۱.۲ مفاهیم مقدماتی مدل تئوری
۷	۱.۱.۲ تایپ‌ها
۸	۲.۲ فیلتر، فرافیلتر، فراضرب
۹	۳.۲ مدل‌های همگن و آکنده
۱۲	۴.۲ ساختارهای چندگونه‌ای و $M^{eq}$
۱۳	۵.۲ جبر بولی
۱۴	۶.۲ تئوری‌های جبری
۱۶	۷.۲ مدل‌های به‌طور وجودی بسته
۱۷	۸.۲ مدل همراه
۲۱	۳ مدل همراه برای ساختارهایی با یک خودریختی
۲۱	۱.۳ بعضی نتایج موجود مدل همراه
۲۸	۲.۳ خودریختی‌ها بدون دور متناهی
۳۶	۳.۳ گراف تصادفی
۴۳	۴ تئوری ACFA
۴۳	۱.۴ میدان‌های بسته‌ی جبری یا ACF
۴۴	۲.۴ هندسه جبری

۴۵ ..... تاثیر  $\sigma$  در هندسه جبری ۱.۲.۴

۴۶ ..... میدان‌های تفاضلی کلی ۳.۴

۵۳ ..... کتاب‌نامه

۵۵ ..... واژه‌نامه پارسی به انگلیسی

۵۸ ..... واژه‌نامه انگلیسی به پارسی

# فصل ۱

## پیش‌گفتار

مطالعه‌ی مدرن مدل همراه از تئوری‌هایی با یک خودریختی دو جنبه دارد، یک خط ناشی از لاسکار<sup>۱</sup> است که جزئیات با یک خودریختی از ساختارهای دلخواه. دوم، با چتریداکیس<sup>۲</sup> و هورشوسکی<sup>۳</sup> شروع و سوال مکین‌تایر درباره‌ی خودریختی‌های فربنیوس است که بیشتر به تئوری‌های خاص جبری می‌پردازد. ما در این پایان‌نامه گذری به هر دو جنبه از مدل همراه با یک خودریختی را داریم. این پایان‌نامه دارای سه فصل می‌باشد که در فصل اول به معرفی مفاهیم مقدماتی مدل تئوری به خصوص مفاهیم اساسی چون مدل همراه و به طور وجودی بسته و بعضی تئوری‌های خاص پرداخته شده است.

فصل دوم، به مفهوم تقریباً مدل همراه وقتی تئوری پایه مدل کامل نیست توجه شده است. این فصل را با معرفی تئوری به صورت زیر آغاز می‌شود: فرض کنید  $T$  یک تئوری در زبان  $L$  و  $L_\sigma = L \cup \{\sigma\}$  که  $\sigma$  یک نشانه‌ی تابع یک جایی است و  $T_\sigma = T \cup \{\sigma\}$  خودریختی است.

بعد از معرفی تئوری، توسیع راست را بیان کرده و به کمک آن تعریفی از تقریباً مدل کامل و تقریباً مدل همراه ارائه می‌دهیم، سپس به قضیه‌ی اشاره می‌کنیم که به کمک آن می‌توان به بعضی از نتایج عدم وجود تقریباً مدل همراه بیان می‌کنیم، از نتایج مثبت وجود مدل همراه که در این بخش گفته شده زمانی است که  $T$  تئوری از گروه‌های آبلی (بدون تاب) است. در بخش دوم که تغییر اندکی روی نتایج [۱۴] می‌دهد و سپس روی تایپ دوری از

---

<sup>۱</sup>D.Lascar

<sup>۲</sup>Z.Chatzidakis

<sup>۳</sup>E.Hurshovski

خودریختی  $\sigma$  متمرکز می‌شود، هدف این است که بسیاری از نتایج عدم وجود مدل همراه شناخته شده شامل استدلال خودریختی‌هایی با نقاط ثابت است برای مثال، کیکو<sup>۴</sup> [۱۳] از این استدلال برای نشان دادن این مطلب که اگر  $T$  تئوری گراف تصادفی باشد، آنگاه  $T_\sigma$  مدل همراه ندارد استفاده کرده است. تحت چنین تحدیدهایی یک نتیجه مثبت مدل همراه وقتی  $T = Th(\mathbb{Q}, <)$  بدست می‌آید.

در بخش سوم این فصل یکی دیگر از نتایج مثبت مدل همراه که  $T$ ، تئوری گراف تصارفی و خودریختی در نظر گرفته شده با این فرض است که دور متناهی ندارد، بیان شده است. سپس به سراغ میدان‌های تفاضلی با یک خودریختی مجزا می‌رویم که اولین بار توسط ریت<sup>۵</sup> در سال ۱۹۳۰ مطالعه شد. علاقه در مدل تئوری از میدان‌های تفاضلی در پایان دهه هشتاد بخاطر دو سوال آغاز شده است. سوال اول که از رد حدس زیلبر<sup>۶</sup> نشئت می‌گیرد. یک تئوری قویاً مینیمال که توسیعی از میدان‌های بسته‌ی جبری از هر مشخصه‌ی داده شده وجود دارد. دانشمندان به دنبال امکان پیدا کردن یک خودریختی تعریف ناپذیر  $\sigma$  از  $\mathbb{F}_p^{alg}$  بودند (بستار جبری  $\mathbb{F}_p$  با  $p$  عنصر) به طوری که  $Th(\mathbb{F}_p^{alg}, +, \cdot, \sigma)$  قویاً مینیمال است. این سوال تا کنون به صورت باز باقی مانده است.

سوال دوم کار با میدان‌های تفاضلی  $\mathfrak{F}_q = (\mathbb{F}_p^{alg}, +, \cdot, \phi_q)$  بود جایی که  $q$  توانی از  $p$  و  $\phi_q : x \mapsto x^q$  توانی از خودریختی فربنیوس<sup>۷</sup>  $x \mapsto x^p$  است. امید این بود که با تعمیم این کار از اکس<sup>۸</sup> روی میدان‌های متناهی به چنین ساختارهایی، به خصوص توصیف تئوری فراضرب‌های غیر اصلی از میدان‌های تفاضلی  $\mathfrak{F}_q$ .

چنین سوال‌هایی منجر شد تا مکین تاینر و دریس<sup>۹</sup> و وود<sup>۱۰</sup> به دنبال مدل همراهی از تئوری میدان‌های تفاضلی و اثبات نتایج آن (تصمیم‌پذیری، توصیف مدل تکمیل و غیره) برای این تئوری باشند که از آن پس ACFA نامیده شد. در فصل آخر این پایان‌نامه، ابتدا گذری میدان‌های بسته‌ی جبری داریم و کلیات این تئوری درمورد داشتن مدل همراه بیان می‌شود و سپس در بخش دوم، هندسه جبری پایه را که به ما در فهمیدن تعاریفی از میدان‌ها کمک

<sup>۴</sup> H.Kikyo

<sup>۵</sup> Ritt

<sup>۶</sup> Zilber

<sup>۷</sup> Frobenius

<sup>۸</sup> Ax

<sup>۹</sup> Van den Dries

<sup>۱۰</sup> Wood

می‌کند ارائه می‌شود.

دربخش سوم فصل آخر، میدان‌هایی با يك خودریختی اضافه شده را به نام میدان‌های تفاضلی را معرفی کرده و میدان‌های تفاضلی کلی را معرفی می‌کنیم. ما همچنین اصل را H بیان می‌کنیم و به کمک آن را ACFA معرفی کرده که ابتدا توسط مکین تایر در سال ۱۹۹۰ بیان شده و پس از آن توسط هرشوسکی به صورت اصول جدا از هم نوشته شد و بعد از آن و نشان می‌دهیم میدان‌های تفاضلی کلی همان ACFA است و همچنین میدان‌های تفاضلی يك مدل همراه دارد که ACFA نامیده می‌شود.

## فصل ۲

### پیش‌نیازها

در این فصل از پایان‌نامه پیش‌نیازهای مقدماتی مدل تئوری با بهره‌گیری از مرجع‌های [۱۲]، [۱۷]، [۱۹] و [۲۱] ارایه می‌شود. در اینجا سعی شده است که تمامی آنچه که در فصل‌های ۲ و ۳ نیاز شده، گردآوری شود.

#### ۱.۲ مفاهیم مقدماتی مدل تئوری

به دلیل کاربرد زیادی که مفاهیم مقدماتی مدل تئوری پایه در این پایان‌نامه دارند ما در این بخش گذری به این مفاهیم داریم.

**قضیه ۱.۱.۲ (فشرده‌گی).** (قضیه ۲.۱.۴ در مرجع [۱۹])  $T$  ارضاپذیر است اگر و فقط اگر هر زیر مجموعه‌ی متناهی از  $T$  ارضاپذیر باشد. یا به‌طور معادل:  $L$ -تئوری  $T$  مدل دارد اگر و فقط هر زیر مجموعه‌ی متناهی از  $T$  یک مدل داشته باشد.

**تعریف ۲.۱.۲.**  $L$ -تئوری  $T$  را کامل می‌نامیم در این صورت برای هر  $L$ -جمله‌ی  $\varphi$ ،  $T \models \varphi$  یا  $T \models \neg\varphi$ .

**تعریف ۳.۱.۲.** گوئیم تئوری  $T$  خاصیت گواه دارد، هرگاه  $\phi(v)$  یک  $L$ -فرمول با یک متغیر آزاد  $v$  باشد، آنگاه یک ثابت  $c \in L$  موجود باشد به‌طوری‌که  $T \models (\exists v\phi(v)) \rightarrow \phi(c)$ .

**گزاره ۴.۱.۲.** (گزاره ۸.۱.۱ در مرجع [۱۹]) اگر  $M$  یک زیر ساخت از  $N$  باشد و  $\bar{a} \in M$  و  $\varphi(\bar{x})$  یک فرمول بدون سور باشد. در این صورت  $M \models \varphi(\bar{a})$  اگر و فقط اگر  $N \models \varphi(\bar{a})$ .

**گزاره ۵.۱.۲.** (گزاره ۵.۳.۱ در مرجع [۱۹]) فرض کنید  $M$  یک  $L$ -ساختار باشد. هرگاه  $A, X \subseteq M^n$  -تعریف پذیر باشد، در این صورت هر خودریختی از  $M$  که  $A$  را نقطه وار ثابت نگه می‌دارد،  $X$  را مجموعه وار ثابت نگه می‌دارد.

**تعریف ۶.۱.۲.** اگر  $M$  و  $N$  - $L$ -ساختار باشند، آنگاه یک  $L$ -نشاندهنده  $j: M \rightarrow N$  نشاندهنده مقدماتی است هرگاه برای همه  $L$ -فرمول‌های  $\phi(v_1, \dots, v_n)$  و هر  $a_1, \dots, a_n \in M$  داشته باشیم

$$M \models \phi(a_1, \dots, a_n) \iff N \models \phi(j(a_1), \dots, j(a_n)).$$

اگر  $M$  یک زیر ساخت از  $N$  باشد، گوییم که این زیر ساخت، یک زیر ساخت مقدماتی است و می‌نویسیم  $M \prec N$  هرگاه نگاشت شمول مقدماتی است، ما همچنین گوییم  $N$  یک توسعه مقدماتی از  $M$  است.

**گزاره ۷.۱.۲.** (تست تارسکی) (گزاره ۵.۳.۲ در مرجع [۱۹]) فرض کنید  $M$  یک زیر ساخت از  $N$  باشد، در این صورت  $M$  زیر ساخت مقدماتی است اگر و فقط اگر برای هر فرمول  $\varphi(x, \bar{y})$  و  $\bar{a} \in M$  اگر  $b \in N$  وجود داشته باشد به طوری که  $N \models \varphi(b, \bar{a})$  در این صورت  $c \in M$  وجود دارد به طوری که  $N \models \varphi(c, \bar{a})$ .

**قضیه ۸.۱.۲.** (سر بالا <sup>۱</sup>) (قضیه ۴.۳.۴ در مرجع [۱۹]) فرض کنید  $M$  یک ساختار نامتناهی برای  $L$  باشد و  $k$  یک کاردینال نامتناهی باشد که  $k \geq |M| + |L|$  آنگاه  $M$  یک توسعه مقدماتی از کاردینال  $k$  وجود دارد.

**قضیه ۹.۱.۲.** (سر پایین <sup>۲</sup>) (قضیه ۷.۳.۲ در مرجع [۱۹]) فرض کنید  $X \subseteq N$  و  $|X| \leq k \leq |N|$  آنگاه  $N$  یک زیر مدل مقدماتی  $M \prec N$  از کاردینال  $k$  وجود دارد به طوری که  $X \subseteq M$  دارد.

**تعریف ۱۰.۱.۲.** فرض کنید  $(I, <)$  یک ترتیب خطی باشد و به ازای هر  $M_i, i \in I$  یک  $L$ -ساختار باشد، در این صورت  $(M_i : i \in I)$  را یک زنجیر از  $L$  ساختارها گوییم هرگاه برای  $i < j$  داشته باشیم  $M_i \subseteq M_j$ ، و اگر برای هر  $i < j$  داشته باشیم  $M_i \prec M_j$  در این صورت  $(M_i : i \in I)$  را یک زنجیر مقدماتی گوییم.

<sup>۱</sup>Upward<sup>۲</sup>Downward

گزاره ۱۱.۱.۲. فرض کنید  $(I, <)$  یک ترتیب خطی و  $(M_i : i \in I)$  یک زنجیر مقدماتی باشد در این صورت  $M = \bigcup_{i \in I} M_i$  یک توسیع مقدماتی از هر  $M_i$  است.

**برهان.** به استقرا روی فرمول‌ها ثابت می‌کنیم که برای هر  $i \in I$  و هر فرمول  $\varphi(\bar{x})$  و هر  $\bar{a} \in M_i^n$   $M \models \varphi(\bar{a}) \iff M_i \models \varphi(\bar{a})$ . چون  $M_i$  یک زیر ساخت از  $M$  است طبق گزاره ۵.۳.۲ این مطلب برای همه‌ی فرمول‌های اتمی درست است. ضمناً به‌سادگی می‌توان مشاهده کرد که اگر برای  $\varphi$  و  $\psi$  درست باشد، آنگاه برای  $\varphi \wedge \psi$  و  $\neg\varphi$  نیز درست است. فرض کنید  $\varphi$  فرمول  $\exists x\psi(x, \bar{y})$  است و ادعا برای  $\psi$  برقرار باشد یعنی اگر  $M_i \models \psi(b, \bar{a})$  آنگاه برای  $M$  نیز چنین است. بنابراین اگر  $M_i \models \varphi(\bar{a})$  آنگاه برای  $M$  برقرار است، برای طرف دیگر، اگر  $M \models \psi(b, \bar{a})$  یک  $j \geq i$  به‌طوری‌که  $b \in M_j$  وجود دارد و طبق استقرا داریم  $M_j \models \psi(b, \bar{a})$  و بنابراین  $M_j \models \varphi(\bar{a})$  و چون  $M_i < M_j$  در نهایت داریم  $M_i \models \varphi(\bar{a})$ . ■

**تعریف ۱۲.۱.۲.** یک جمله‌ی جهانی، جمله‌ای به شکل  $\forall \bar{v}\phi(\bar{v})$  که در آن  $\phi$  بدون سور است، گوییم یک  $L$ -تئوری  $T$  یک اصل‌گذاری جهانی دارد هرگاه یک مجموعه از  $L$ -جمله‌های جهانی  $\Gamma$  وجود داشته باشد به‌طوری‌که  $M \models \Gamma$  اگر و فقط اگر برای هر  $L$ -ساختار  $M$   $M \models T$ .

**تعریف ۱۳.۱.۲.** برای یک  $L$ -ساختار  $M$  فرض کنید  $L_M$  زبان افزوده شده توسط نشانه‌های ثابت جدید برای هر عنصر از جهان  $M$  از  $M$  باشد.

$$Diag(M) = \{\varphi : M \models \varphi, \text{ جمله بدون سور, } L_M\text{-یک } \varphi\}$$

$$Diag_{el}(M) = \{\varphi : M \models \varphi, \text{ جمله } L_M\text{-یک } \varphi\}.$$

لم ۱۴.۱.۲. (لم ۳.۳.۲ در مرجع [۱۹])

(i) فرض کنید  $N$  یک  $L_M$  جمله و  $N \models Diag(M)$  در این صورت یک  $L$ -نشاندهنده از  $M$  به  $N$  وجود دارد.

(ii) اگر  $N \models Diag_{el}(M)$  آنگاه یک نشاندهنده مقدماتی از  $M$  به  $N$  وجود دارد.

**تعریف ۱۵.۱.۲.** گوییم تئوری  $T$  حذف سور دارد هرگاه برای هر فرمول  $\varphi$  یک فرمول بدون سور  $\psi$  وجود داشته باشد به‌طوری‌که

$$T \models \varphi \leftrightarrow \psi.$$



قضیه ۱۶.۱.۲. (قضیه ۴.۱.۳ در مرجع [۱۹]) فرض کنید  $L$  شامل یک نشانه‌ی ثابت  $c$  باشد،  $T$  یک  $L$ -تئوری و  $\varphi(\bar{x})$  یک  $L$ -فرمول باشد، در این صورت شرایط زیر هم‌ارزند:

(i) یک  $L$ -فرمول بدون سور  $\psi(\bar{x})$  وجود دارد به‌طوری‌که  $T \models \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \psi(\bar{x}))$ .

(ii) اگر  $M$  و  $N$  مدل‌های  $T$  و  $A$  یک  $L$ -ساخت و  $A \subseteq M, N$  باشد، آنگاه برای هر  $\bar{a} \in A$  اگر  $M \models \varphi(\bar{a})$  و فقط اگر  $N \models \varphi(\bar{a})$ .

## ۱.۱.۲ تایپ‌ها

فرض کنید  $M$  یک  $L$ -ساخت و  $A \subseteq M$  و  $L_A$ ، زبانی باشد که از افزوده شدن یک نشانه ثابت برای هر  $a \in A$  به  $L$  بدست می‌آید. فرض کنید  $Th_A(M)$  مجموعه‌ی همه  $L_A$  جمله‌های صادق در  $M$  باشد.

تعریف ۱۷.۱.۲. فرض کنید  $p$  مجموعه‌ای از  $L_A$ -فرمول‌ها با متغیرهای آزاد  $x_1, \dots, x_n$  باشد.  $p$  را یک  $n$ -تایپ گوئیم هرگاه  $p \cup Th_A(M)$  ارضاپذیر باشد و همچنین یک  $n$ -تایپ کامل گوئیم هرگاه علاوه بر آنچه گفتیم، برای هر  $L_A$ -فرمول  $\phi$  با متغیرهای آزاد  $x_1, \dots, x_n$ ،  $\phi \in p$  یا  $\neg\phi \in p$ .  $S_n^M(A)$  مجموعه‌ی همه  $n$ -تایپ‌های کامل است.

اگر  $M$  یک  $L$ -ساخت و  $A \subseteq M$  و  $\bar{a} \in M^n$

$$tp^M(\bar{a}/A) = \{\phi(x_1, \dots, x_n) \in L_A : M \models \phi(a_1, \dots, a_n)\}$$

$tp^M(\bar{a}/A)$  یک  $n$ -تایپ کامل است.

تعریف ۱۸.۱.۲. اگر  $p$  یک  $n$ -تایپ روی  $A$  باشد، گوئیم  $\bar{a} \in M^n$  را برآورده  $\bar{a}$  می‌کند اگر برای هر  $\phi \in p$  داشته باشیم  $M \models \phi(\bar{a})$ . اگر  $p$  در  $M$  برآورده نشود گوئیم  $p$  را حذف می‌کند.

گزاره ۱۹.۱.۲. (گزاره ۳.۱.۴ در مرجع [۱۹]) فرض کنید  $M$  یک  $L$ -ساخت و  $A \subseteq M$  و  $p$  یک  $n$ -تایپ روی  $A$  باشد. آنگاه یک توسیع مقدماتی  $N$  از  $M$  وجود داشته باشد به‌طوری‌که  $p$  در  $N$  برآورده شود.

نتیجه ۲۰.۱.۲. (نتیجه ۴.۱.۴ در مرجع [۱۹]) اگر  $p \in S_n^M(A)$  و فقط اگر یک توسیع مقدماتی  $N$  از  $M$  و  $\bar{a} \in M^n$  وجود داشته باشد به‌طوری‌که  $p = tp^N(\bar{a}/A)$ .

<sup>۳</sup> realize

گزاره ۲۱.۱.۲. (گزاره ۱.۴. ۵. در مرجع [۱۹]) فرض کنید  $M$  یک  $L$ -ساخت و  $A \subseteq M$  و  $\bar{a}, \bar{b} \in M^n$  باشد به طوری که  $tp^M(\bar{a}/A) = tp^M(\bar{b}/A)$ . آنگاه توسیع مقدماتی از  $M$  و  $\sigma$  یک خودریختی از  $N$  با ثابت نگه داشتن همه عناصر  $A$  وجود دارد به طوری که  $\sigma(\bar{a}) = \bar{b}$ .

**تعریف ۲۲.۱.۲.** فرض کنید  $M$  یک  $L$ -ساختار و  $(I, <)$  یک مجموعه‌ی مرتب نامتناهی و  $X = (x_i : i \in I)$  یک مجموعه از عناصر مجزا از  $M$  باشد. گوییم  $X$  یک مجموعه‌ی تمایز ناپذیر مرتب است هرگاه  $i_1 < \dots < i_m$  و  $j_1 < \dots < j_m$  دو دنباله افزایشی از عناصر  $I$  باشند، در این صورت

$$M \models \varphi(x_{i_1} < \dots < x_{i_m}) \iff M \models \varphi(x_{j_1}, \dots, x_{j_m}).$$

**قضیه ۲۳.۱.۲.** (قضیه ۳.۲.۵ در مرجع [۱۹]) فرض کنید  $T$  یک تئوری با نامتناهی مدل باشد. برای هر ترتیب خطی نامتناهی  $(I, <)$  مدل  $M$  از  $T$  وجود دارد به طوری که شامل یک دنباله از تمایز ناپذیرهای مرتب  $(x_i : i \in I)$  باشد.

## ۲.۲ فیلتر، فرافیلتر، فراضرب

مطالبی که در این بخش بیان می‌کنیم یکی از مباحث پرکاربرد مدل تئوری است که ما در اینجا به مفاهیمی که نیاز داریم اشاره می‌کنیم.

**تعریف ۱.۲.۲.** یک فیلتر روی مجموعه ناتهی  $S$ ، مجموعه‌ی  $\mathcal{F}$  از زیر مجموعه‌های  $S$  است به طوری که

$$(i) \quad \emptyset \notin \mathcal{F} \text{ و } S \in \mathcal{F}$$

$$(ii) \quad X \in \mathcal{F} \text{ و } Y \in \mathcal{F} \text{ آنگاه } X \cap Y \in \mathcal{F}$$

$$(iii) \quad \text{اگر } X, Y \subset S \text{ و } X \in \mathcal{F} \text{ و } X \subset Y \text{ آنگاه } Y \in \mathcal{F}$$

**تعریف ۲.۲.۲.** یک فیلتر  $\mathcal{U}$  روی یک مجموعه‌ی  $S$  فرا فیلتر است هرگاه برای هر

$$X \in \mathcal{U} \text{ یا } S - X \in \mathcal{U}.$$

دو نوع فرا فیلتر وجود دارد، آزاد و اصلی، یک فرا فیلتر اصلی  $\mathcal{U}$  اصلی است اگر فقط اگر شامل یک مجموعه‌ی متناهی باشد. یک فیلتر که اصلی نیست را فیلتر آزاد یا غیراصلی گوییم.

قضیه ۳.۲.۲ (فراضرب). (گزاره ۱.۷.۷ در مرجع [۸]) فرض کنید  $L$  یک زبان،  $I$  یک مجموعه اندیس،  $\mathcal{U}$  یک فرافیلتر روی  $I$  و برای هر  $i \in I$  و  $M_i$  یک  $L$  ساخت باشد. حال یک  $L$  ساخت جدید روی مجموعه  $\prod_{i \in I} M_i$  تعریف می‌کنیم به این صورت که:

$$(x_i) \sim (y_i) \iff \{i : x_i = y_i\} \in \mathcal{U}$$

$\sim$  یک رابطه‌ی هم‌ارزی است

$$M = \prod_{i \in I} M_i / \sim$$

کلاس  $(x_i)_{i \in I}$  را با  $[x_i]$  نشان می‌دهند. در این صورت برای هر فرمول  $\varphi(X_1, \dots, X_n)$  و برای هر  $x_1, \dots, x_n \in M$

$$M \models \varphi(x_1, \dots, x_n) \iff \{i \in I \mid M_i \models \varphi(x_{1i}, \dots, x_{ni})\} \in \mathcal{U}.$$

## ۳.۲ مدل‌های همگن و آکنده

بخاطر کاربرد بالای مدل‌های همگن و آکنده در فصول بعد، ما اشاره‌ی کوتاهی به تعاریف و یک سری قضایای این مبحث داریم.

تعریف ۱.۳.۲. فرض کنید  $k$  کاردینال نامتناهی باشد، گوئیم  $M \models T$ ،  $k$ -آکنده<sup>۴</sup> است هرگاه برای هر  $A \subseteq M$  و  $|A| < k$  و  $p \in S_n^M(A)$  در این صورت داشته باشیم  $p$  در  $M$  برآورده<sup>۵</sup> می‌شود.

تعریف ۲.۳.۲. اگر  $M$  و  $N$ ،  $L$ -ساختار و  $B \subseteq M$  باشند.  $f : B \rightarrow N$  را یک نگاشت مقدماتی جزئی گوئیم اگر فقط اگر برای هر  $L$ -فرمول  $\phi$  و دنباله‌ی متناهی  $\bar{b}$  از  $B$  داشته باشیم

$$M \models \phi(\bar{b}) \iff N \models \phi(f(\bar{b})).$$

تعریف ۳.۳.۲. فرض کنید  $k$  کاردینال نامتناهی باشد، گوئیم  $M \models T$   $k$  همگن است هرگاه برای هر  $A \subseteq M$  و  $|A| < k$  و هر نگاشت مقدماتی  $f : A \rightarrow M$  یک نگاشت مقدماتی جزئی باشد آنگاه  $a \in M$ ،  $f^* \supseteq f$  وجود داشته باشد به طوری که  $f^* : A \cup \{a\} \rightarrow M$  مقدماتی جزئی است.

<sup>۴</sup> saturated

<sup>۵</sup> realize

ساختار  $M$  را قویاً  $\lambda$  همگن گوئیم هرگاه هر زوج از چندتایی های  $\bar{a}, \bar{b}$  کمتر از  $\lambda$  عنصر از  $M$ ،  $(M, \bar{a}) \equiv (M, \bar{b})$  آنگاه يك خودریختی از  $M$  وجود داشته باشد به طوری که  $\bar{a}$  را به  $\bar{b}$  می‌برد.

**قضیه ۴.۳.۲.** برای هر  $M$  يك مدل  $k^+$  آکنده،  $M \prec N$  وجود دارد به طوری که  $|N| \leq |M|^k$ .

**برهان.** ادعا. برای هر  $M$ ،  $M \prec M'$ ، به طوری که  $|M'| \leq |M|^k$  وجود دارد و اگر  $A \subseteq M$  و  $|A| \leq k$  و  $p \in S_1^M(A)$  باشد آنگاه  $p$  در  $M$  برآورده می‌شود. ابتدا توجه کنید

$$|\{A \subseteq M : |A| \leq k\}| \leq |M|$$

چون برای هر نگاشت  $k$  بروی  $A$  وجود دارد و همچنین برای چنین  $A$  و  $S_1^M(A) \leq 2^k$ . فرض کنید  $(p_\alpha : \alpha < |M|)$  لیست همه تایپ‌ها در  $S_1^M(A)$  برای  $n < \omega$  و  $A \subseteq M$  با  $|A| \leq k$  باشد. زنجیر مقدماتی  $(M_\alpha : \alpha < |M|)$  را به صورت زیر می‌سازیم:

$$M_0 = M \quad (\text{i})$$

$$M_\alpha = \bigcup_{\beta < \alpha} M_\beta \quad \text{داریم } \alpha \text{ حدی} \quad (\text{ii})$$

$$M_\alpha \prec M_{\alpha+1} \text{ با } |M_\alpha| = |M_{\alpha+1}| \text{ و } M_{\alpha+1} \text{ را برآورده می‌کند.} \quad (\text{iii})$$

طبق استقرا می‌بینیم که برای هر  $\alpha$ ،  $|M_\alpha| \leq |M|^k$  باشد. فرض کنید  $M' = \bigcup_{\alpha < |M|^k} M_\beta$  آنگاه  $M'$  مدل مورد نظر است و ادعا ثابت می‌شود.

حال ما يك زنجیر مقدماتی  $(N_\alpha : \alpha < k^+)$  می‌سازیم به طوری که  $|N_\alpha| < |M|^k$  باشد و

$$N_0 = M \quad (\text{i})$$

$$N_\alpha = \bigcup_{\beta < \alpha} N_\beta \quad \text{داریم } \alpha \text{ حدی} \quad (\text{ii})$$

$N_\alpha \prec N_{\alpha+1}$ ،  $|N_\alpha| \leq |M|^k$  و اگر  $A \subseteq N_\alpha$  با  $|A| \leq k$  و  $p \in S_n^{N_\alpha}(A)$  باشد، آنگاه  $p$  در  $N_{\alpha+1}$  برآورده می‌شود.

و این توسط ادعا امکان پذیر است چون طبق استقرا

$$|N_\alpha| \leq (|M|^k)^k = |M|^k.$$