

رسالة محمد



دانشگاه تربیت مدرس
دانشکده علوم ریاضی

بسمه تعالی

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

اعضای هیأت داوران نسخه نهایی پایان نامه خانم مریم سلیمانی کرانی رشته ریاضی محض به شماره دانشجویی ۹۰۵۲۰۵۱۰۱۷ تحت عنوان: «قضیه هربراند برای منطق پیوسته» را در تاریخ ۱۳۹۲/۷/۲۹ از نظر فرم و محتوا بررسی نموده و آن را برای اخذ درجه کارشناسی ارشد مورد تأیید قرار دادند.

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

ایین 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 قبلا 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 منطق ریاضی است که در سال ۹۲ در دانشکده علوم ریاضی دانشگاه تربیت مدرس به راهنمایی سرکار خانم/جناب آقای دکتر سید محمد باقری، 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، تأمین نماید.

ماده ۶: اینجانب مریم سلیمانی دانشجوی رشته منطق ریاضی مقطع کارشناسی ارشد تعهد فوق و ضمانت اجرایی آن را قبول کرده، به آن ملتزم می شوم.

نام و نام خانوادگی: مریم سلیمانی

تاریخ و امضا: _____
۹۲، ۷، ۳۰

این نامه 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 هیات 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 ائین نامه های مصوب انجام شود.

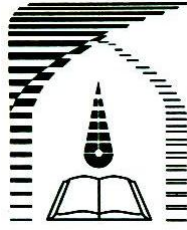
ماده ۴- ثبت اختراع و تدوین دانش فنی و یا ارائه یافته ها در جشنواره‌های ملی، منطقه‌ای و بین‌المللی که حاصل نتایج مستخرج از پایان‌نامه/ رساله و تمامی طرحهای تحقیقاتی دانشگاه باید با هماهنگی استاد راهنما یا مجری طرح از طریق معاونت پژوهشی دانشگاه انجام گیرد.

ماده ۵- این این‌نامه در ۵ ماده و یک تبصره در تاریخ ۸۷/۴/۱ در شورای پژوهشی و در تاریخ ۸۷/۴/۲۳ در هیات 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.

«اینجانب..... حرم سلمانی..... دانشجوی رشته..... منقوشه..... و رودی سال تحصیلی..... ۹۵..... مقطع..... کارشناسی ارشد..... دانشکده..... علوم ریاضی..... متعهد می شوم کلیه نکات مندرج در ائین نامه 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 ائین نامه 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: 

تاریخ: ۹۲/۷/۳۰



دانشگاه تربیت مدرس
دانشکده علوم ریاضی

پایان نامه کارشناسی ارشد
گروه ریاضی محض

قضیه هربراند برای منطق پیوسته

نگارنده:

مریم سلیمانی

استاد راهنما:

دکتر سیدمحمد باقری

مهرماه ۱۳۹۲

تقدیم به همسر

به پاس محبت‌های بی‌دریغش که هرگز فروکش نمی‌کند

سپاس‌گزاری

بسی شایسته است از استاد فرهیخته و فرزانه جناب آقای دکتر سید محمد باقری که با صبر فراوان و صرف وقت زیاد، همواره راهنما و راه‌گشای بنده در تکمیل این پایان‌نامه بوده‌اند تشکر نمایم.

در پایان از پدر، مادر، همسر عزیزم و همه فرشتگانی که بالهای محبت خود را گسترانیدند و با تحمل دشواری‌ها، سبب شدند تا در کمال آسودگی خیال و فراغت بال، شوق آموختن در من زنده بماند صمیمانه سپاس‌گزارم.

مریم سلیمانی

مهر ۱۳۹۲

تهران / ایران

چکیده

ما قضیه هربراند را در چارچوب منطق پیوسته ثابت می‌کنیم. صرف نظر از جزئیات، قضیه هربراند منطق مرتبه اول را به منطق گزاره‌ای فرو می‌کاهد. ما روی یک حالت خاص که معمولاً با ابزار ساده مدل تئوریک ثابت می‌شود، تمرکز می‌کنیم. در حالت مرتبه اول، قضیه هربراند کاربردهای مهمی در اندازه‌های موتیویک دارد که در آن یک مشخص‌سازی از تابع‌های تعریف‌پذیر مورد نیاز است. در این پایان‌نامه، یک حالت منطق پیوسته از قضیه هربراند را ثابت نموده، و از آن برای مشخص‌سازی عمل‌های تعریف‌پذیر روی فضاهاى هیلبرت استفاده می‌کنیم. به ویژه، نشان داده می‌شود که عمل‌های تعریف‌پذیر به طور تکه‌ای توسط ترم‌ها تقریب زده می‌شوند. وضعیت مشابهی برای توسیع‌های فضاهاى هیلبرت نیز برقرار است. در نوشتار این پایان‌نامه از مقاله زیر استفاده شده است.

I. Goldbring, *An approximate Herbrand's theorem and definable functions in metric structures*, Math. Log. Quart. 58, No. 3, 208-216(2012)

واژه‌های کلیدی:

قضیه هربراند، منطق پیوسته، ساختار متریک، تابع تعریف‌پذیر، فضای هیلبرت

فهرست مطالب

آ	فهرست مطالب
۱	پیش‌گفتار
۳	۱ آشنایی با منطق پیوسته و ساختارهای متریک
۳	۱.۱ منطق پیوسته
۴	۲.۱ زبان و ساختارهای متریک
۲۱	۳.۱ زبان و ساختارهای چندگونه‌ای
۲۲	۲ قضیه هربراند در منطق پیوسته
۲۲	۱.۲ آشنایی با قضیه هربراند
۳۰	۲.۲ تئوری‌های اولیه
۳۳	۳ کاربردهای قضیه هربراند
۳۳	۱.۳ مجموعه‌ها و نگاشت‌های آفین
۳۵	۲.۳ آشنایی با مدل تئوری فضاهای هیلبرت
۴۷	بازبردها
۴۸	واژه‌نامه فارسی به انگلیسی
۵۰	واژه‌نامه انگلیسی به فارسی

پیش‌گفتار

یک ساختار متریک یک ساختار چندگونه‌ای^۱ است که هر گونه آن یک فضای متریک کامل با قطر متناهی است. همچنین این ساختار شامل عناصری متمایز مانند برخی تابع‌های چند متغیره از جمله تابع‌هایی بین گونه‌ها و تابع‌هایی از گونه‌ها به زیرمجموعه‌های کراندار \mathbb{R} می‌باشد که همگی باید پیوسته یکنواخت باشند. مثال‌هایی از این ساختارها در ریاضیات از جمله آنالیز و هندسه موجود است، مانند فضاهای متریک، جبرهای اندازه، ساختارهایی بر پایه فضاهای باناخ^۲ (که در آن می‌توان گوی‌ها را به جای گونه‌ها در نظر گرفت): شامل شبکه‌های باناخ^۳، C^* جبرها و غیره...

منطق ساختارهای متریک که ما در فصل اول بررسی می‌کنیم در چارچوب مدل تئوری منطق پیوسته [۹] می‌باشد که در سال ۱۹۶۶ به طور جدی مورد مطالعه قرار گرفت و سپس شکل اصلاح شده‌ای از آن در قالب مدل تئوری ساختارهای متریک ارائه شد که با همان نام منطق پیوسته مشخص می‌شود و ما پیرامون این شکل اصلاح شده بحث می‌کنیم. در این منطق هر فضای هاسدورف فشرده X را می‌توانستند به عنوان مجموعه ارزش‌های درستی در نظر بگیرند. اما این کار برای دستیابی به یک نظریه کاملاً مطلوب بسیار کلی بود. در اینجا ما فرض می‌کنیم که فضای ارزش‌های درستی X یک بازه بسته و کراندار از اعداد حقیقی با توپولوژی ترتیبی باشد. به طور مشخص بازه $[0, 1]$ را در نظر می‌گیریم. از آنجایی که مجموعه ارزش‌های درستی به همراه یک ترتیب خطی کامل است، دو چنداگر معروف که به وضوح شایسته توجه ویژه می‌باشند، دو عمل \sup و \inf هستند، که تنها چنداگرهای مورد نیاز ما در منطق پیوسته و ساختارهای متریک می‌باشند.

فصل اول ترکیب و معناشناسی منطق پیوسته را شرح خواهد داد که در نوشتار آن از [۵] استفاده شده است و سپس در همین فصل چند قضیه مهم در منطق پیوسته از جمله قضیه فشردگی و قضیه‌های

^۱many-sorted

^۲Banach spaces

^۳Banach lattices

لونهایم-اسکولم را بیان می‌کنیم.

قضیه هربراند یکی از اساسی‌ترین قضیه‌های منطق ریاضی می‌باشد. که توسط هربراند^۴ در سال ۱۹۳۰ به عنوان قضیه اصلی پایان‌نامه‌اش ارائه شد و ما در فصل ۲ به آشنایی با این قضیه می‌پردازیم و چندین صورت مختلف از آن را به همراه اثبات ارائه می‌دهیم. آنچه به طور معمول قضیه هربراند نامیده می‌شود در کتاب‌های بسیاری یک شکل ساده از قضیه هربراند است که تنها برای \exists -فرمول‌ها کاربرد دارد. اما صورت اصلی این قضیه برای فرمول‌های مرتبه اول دلخواه به کار می‌رود. این قضیه اثبات‌های مختلفی دارد که ما در فصل ۲ اثبات مدل‌تئوریک آن را ارائه داده‌ایم. همچنین در این فصل قضیه هربراند را در منطق پیوسته بیان و اثبات می‌کنیم. سپس به ارائه تئوری‌های اولیه می‌پردازیم. در پایان کاربردهایی از قضیه هربراند را برای تعیین تابع‌های تعریف‌پذیر در مدل‌های مرتبه اول بیان می‌کنیم. این قضیه همچنین کاربردهایی از جمله تقریب تابع‌های تعریف‌پذیر توسط تابع‌های آفین در مبحث انتگرالگیری موتیوی دارد. کاربرد دیگر قضیه هربراند در فضاهای هیلبرت نامتناهی-بعد می‌باشد که در این پایان‌نامه به آن می‌پردازیم. در ابتدا باید با تابع‌های آفین و فضای هیلبرت آشنایی پیدا کنیم. نوشتار فصل ۲ و ۳ بر پایه [۱] بوده است.

^۴Jacques Herbrand

فصل ۱

آشنایی با منطق پیوسته و ساختارهای متریک

در این فصل ابتدا ارتباط میان منطق مرتبه اول پیوسته و ساختارهای متریک را بیان می‌کنیم و سپس به معرفی ساختارهای متریک و زبان پیوسته می‌پردازیم.

۱.۱ منطق پیوسته

منطق پیوسته که آن را مورد بررسی قرار می‌دهیم گسترشی از منطق مرتبه اول کلاسیک می‌باشد که در آن می‌توان مجموعه ارزش‌های درستی را از $\{0, 1\}$ به $[0, 1]$ گسترش داد. گزاره‌ها که شامل رابطه تساوی می‌باشند به تابع‌هایی از مجموعه زمینه A از یک ساختار ریاضی به بازه $[0, 1]$ تبدیل می‌شوند. در واقع تساوی در منطق $[0, 1]$ -ارزشی یک متر d روی A (برای راحتی از قطر بیشینه (۱) است. همچنین متناظر با این فرض که تساوی یک رابطه هم‌ارزی برای تابع‌ها و رابطه‌ها در ساختارهای ریاضی است، داریم که تابع‌ها و رابطه‌ها در یک ساختار متریک نسبت به متر d پیوسته یکنواخت هستند. در منطق پیوسته $[0, 1]$ -ارزشی رابطه‌ها، تابع‌های به طور یکنواخت پیوسته روی $[0, 1]$ و چنداگرها \sup و \inf هستند.

قضیه‌های منطق مرتبه اول پیوسته برای ساختارهای متریک تعمیمی از قضیه‌های منطق مرتبه اول معمولی برای ساختارهای عادی می‌باشند. در منطق پیوسته قضیه فشردگی، قضیه‌های لونه‌ایم-

اسکولم^۱، وجود مدل‌های همگن و آکنده، ویژگی‌های چنداگرزدایی، قضیه تعریف‌پذیری بث^۲، قضیه زدایش تایپ‌ها^۳ و بسیاری از قضیه‌های کلاسیک دیگر برقرار است. در واقع هر ساختار ریاضی در منطق مرتبه اول معمولی را می‌توان به عنوان یک ساختار متریک با متر گسسته در نظر گرفت ($d(a, b) = 1$ برای هر a و b متمایز). بنابراین تمام پیامدهایی که برای منطق مرتبه اول پیوسته درست است تعمیمی از پیامدهای متناظر برای منطق مرتبه اول معمولی می‌باشد. دلیل دیگر اهمیت منطق پیوسته، کاربردهای نظریه مدل در آنالیز و هندسه می‌باشد، که اغلب این کاربردها به ساختمان فضا ضرب و یا به طور هم‌ارز به ساختمان پوشش ناستاندارد بستگی دارند. این ساختمان به طور گسترده در آنالیز تابعی و هندسه فضای متریک استفاده می‌شود. منطق فرمول‌های کراندار مثبت به منظور فراهم کردن یک چارچوب مدل تئوریک برای استفاده از فضا ضرب معرفی شده و در این راه بسیار موفق بوده است. منطق پیوسته برای ساختارهای متریک، یک زمینه هم‌ارز برای این ساختمان فضا ضرب می‌باشد. نوشتن فرمول‌های کراندار مثبت برای بیان گزاره‌هایی از آنالیز و هندسه، مشکل و اغلب غیرطبیعی است، در حالی که در منطق پیوسته به راحتی قابل بیان هستند. در واقع منطق مرتبه اول پیوسته یک زبان مشترک برای آنالیزدانان و مدل‌تئوریست‌ها فراهم می‌کند، که این امر ناشی از استفاده مفاهیم معروف آنالیز در این منطق می‌باشد (مانند \sup و \inf به جای \forall و \exists).

۲.۱ زبان و ساختارهای متریک

تعریف ۱.۱. یک زبان مانند \mathcal{L} مجموعه‌ای از نمادهای رابطه‌ای \mathcal{R} به همراه عدد صحیح n_R برای هر $R \in \mathcal{R}$ ، نمادهای تابعی \mathcal{F} به همراه عدد صحیح n_f برای هر $f \in \mathcal{F}$ و نمادهای ثابت \mathcal{C} است، در این حالت زبان \mathcal{L} با یک زبان مرتبه اول در مدل تئوری یکسان است.

تعریف ۲.۱. (M, d) را یک فضای متریک در نظر می‌گیریم. این فضا را کراندار گوییم اگر یک عدد حقیقی مانند B وجود داشته باشد به گونه‌ای که برای هر $x, y \in M$ داشته باشیم، $d(x, y) \leq B$ کوچکترین عدد B که در این شرایط صدق کند را قطر (M, d) گوییم.

تعریف ۳.۱. فرض کنید (M, d) یک فضای متریک کامل و کراندار باشد. یک رابطه روی M یک تابع به طور یکنواخت پیوسته از M^n (برای $n \geq 1$) به بازه‌های کراندار در \mathbb{R} است. یک تابع یا عمل

^۱Löwenheim-Skolem

^۲Beth

^۳omitting types theorem

روی M یک تابع به طور یکنواخت پیوسته از M^n (برای $n \geq 1$) به M می‌باشد. در هر مورد n تعداد آرایه‌های رابطه یا تابع را مشخص می‌کند.

یک ساختار متریک \mathcal{M} بر پایه (M, d) شامل یک خانواده $(R_i | i \in I)$ از رابطه‌های روی M ، یک خانواده $(F_j | j \in J)$ از تابع‌های روی M و یک خانواده $(c_k | k \in K)$ از عناصر ثابت M می‌باشد. وقتی یک ساختار متریک را معرفی می‌کنیم، اغلب آن را به صورت زیر نشان می‌دهیم:

$$\mathcal{M} = (M, R_i, F_j, c_k | i \in I, j \in J, k \in K)$$

که هر یک از مجموعه‌های اندیس I, J, K می‌توانند تهی باشند که اگر همگی تهی باشند در این حالت \mathcal{M} یک فضای متریک کراندار محض است.

شرط‌های کلیدی در ساختارهای متریک عبارتند از:

(۱) فضای متریک کامل و کراندار است،

(۲) هر رابطه مقدارهایش را در یک بازه از اعداد حقیقی اختیار می‌کند،

(۳) تابع‌ها و رابطه‌ها پیوسته یکنواخت هستند.

در اینجا مثال‌هایی از ساختارهای متریک ارائه می‌دهیم:

مثال ۱.۱. یک فضای متریک کامل و کراندار (M, d) بدون هیچ ساختار اضافی.

مثال ۲.۱. ساختار \mathcal{M} با همان مفهوم معمول در منطق مرتبه اول را در نظر می‌گیریم. متر گسسته را روی مجموعه زمینه $(d(a, b) = 1)$ جایی که a و b مجزا هستند) قرار می‌دهیم و یک رابطه را به عنوان رابطه‌ای که مقادیرش را از مجموعه $\{0, 1\}$ اختیار می‌کند در نظر می‌گیریم بنابراین نظریه گسترش یافته در اینجا، یک نظریه تعمیمی از مدل تئوری مرتبه اول می‌باشد.

مثال ۳.۱. اگر (M, d) یک فضای متریک کامل و بی‌کران با یک عنصر مشخص a باشد، آن را به عنوان یک ساختار متریک چندگونه \mathcal{M} در نظر می‌گیریم برای مثال، می‌توان گونه‌ای را به یک گوی بسته B_n به شعاع n حول a مجهز به متر به دست آمده توسط d برد. نگاشت‌های شمول $I_{mn} : B_m \rightarrow B_n$ ($m < n$) تابع‌هایی در \mathcal{M} می‌باشند به منظور اتصال گونه‌های مختلف به یکدیگر.

مثال ۴.۱. گوی B از فضای باناخ X روی \mathbb{R} یا \mathbb{C} :

می‌توان تابع‌ها را نگاشت‌های $f_{\alpha, \beta}$ در نظر گرفت که در آن برای هر جفت اسکالری که در $|\alpha| + |\beta| \leq 1$ صدق می‌کنند داریم $f_{\alpha, \beta}(x, y) = \alpha x + \beta y$. نرم را می‌توان به عنوان یک رابطه و عضو همانی جمعی

\circ_X را به عنوان یک عنصر مشخص در نظر گرفت. X را نیز می‌توان به عنوان یک ساختار چندگونه‌ای در نظر گرفت که در آن هر گونه به شکل یک گوی به مرکز \circ و شعاع یک عدد صحیح مثبت می‌باشد.

مثال ۵.۱. جبرهای باناخ: در این جبرها ضرب به عنوان یک عمل است و اگر جبر دارای یک همانی ضرب باشد آن را به عنوان ثابت در نظر می‌گیریم.

مثال ۶.۱. فضاهای هیلبرت^۴ به همراه ضرب داخلی مانند فضای باناخ رفتار می‌کنند و ضرب داخلی به عنوان یک رابطه‌ی دوجایی است.

به هر ساختار متریک M می‌توان زبانی به شکل زیر نسبت داد. به هر رابطه‌ی R از M نماد رابطه‌ی P و عدد صحیحی چون $n(P)$ که تعداد آرایه‌های R را بیان می‌کند نسبت می‌دهیم، و آن را با P^M نمایش می‌دهیم. همچنین به هر تابع F از M یک نماد تابعی f و عدد صحیحی چون $n(f)$ که بیانگر تعداد آرایه‌های F است را نسبت می‌دهیم و آن را با نماد f^M نشان می‌دهیم. در نهایت به هر عنصر مشخص a از M ، یک نماد ثابت c نسبت می‌دهیم، و آن را با نماد c^M نمایش می‌دهیم. علاوه بر این یک زبان برای ساختارهای متریک باید خاص‌تر باشد در نتیجه باید برای هر نماد رابطه‌ی P یک بازه بسته و کراندار مانند I_P از اعداد حقیقی و یک پیمانانه پیوستگی یکنواخت Δ_P ارائه داد. I_P و Δ_P باید به گونه‌ای باشند که P^M مقادیرش را در I_P اختیار کند و Δ_P یک پیمانانه پیوستگی یکنواخت برای P^M باشد. همچنین این زبان برای هر نماد تابعی f یک پیمانانه پیوستگی یکنواخت Δ_f را ارائه می‌دهد، که پیمانانه پیوستگی یکنواخت تابعی مانند $\Delta : (0, 1] \rightarrow (0, 1]$ می‌باشد و اگر (M, d) و (M', d') دو فضای متریک باشند و $f : M \rightarrow M'$ یک تابع دلخواه باشد، گوئیم $\Delta : (0, 1] \rightarrow (0, 1]$ یک پیمانانه پیوستگی یکنواخت برای f است هر گاه برای هر $\varepsilon \in (0, 1]$ و هر $x, y \in M$ داشته باشیم:

$$d(x, y) < \Delta(\varepsilon) \implies d'(f(x), f(y)) \leq \varepsilon$$

f پیوسته یکنواخت است هر گاه یک پیمانانه پیوستگی یکنواخت داشته باشد. در نهایت زبان L باید یک عدد حقیقی نامنفی مانند D_L را به گونه‌ای ارائه دهد که این عدد یک کران برای قطر فضای متریک کامل (M, d) باشد که M بر پایه آن بنا شده است. ما اغلب d داده شده برای M را با d^M نمایش می‌دهیم.

معمولاً برای راحتی و بدون کاستن از کلیت مسئله فرض می‌کنیم که $D_L = 1$ و برای هر نماد

^۴Hilbert spaces

رابطه‌ای P داریم $I_P = [0, 1]$.

زمانی که موردهای بالا برآورده شود و نمادهای رابطه‌ای، تابعی و ثابت L دقیقاً با رابطه‌ها، تابع‌ها و عناصر ثابت M متناظر شوند، گوییم M یک L -ساخت است.

زبان L در تنظیم ساختارهای متریک موارد زیر را مشخص می‌کند:

(۱) یک کران برای قطر فضای متریک زمینه

(۲) یک پیمانه پیوستگی یکنواخت برای هر رابطه و تابع

(۳) یک بازه کراندار و بسته از مقادیری که یک رابطه، اختیار می‌کند.

تعریف ۴.۱. فرض کنید M_0 یک مجموعه باشد $d_0 : M_0 \times M_0 \rightarrow \mathbb{R}$ را یک متریک‌نما گویند هرگاه برای هر $x, y, z \in M_0$ داشته باشیم

$$d_0(x, x) = 0$$

$$d_0(x, y) = d_0(y, x) \geq 0$$

$$d_0(x, z) \leq d_0(x, y) + d_0(y, z).$$

این شرایط مشابه شرایطی است که برای یک متر تعریف می‌شود به جز حالتی که ممکن است حتی در زمانی که x, y مجزا هستند داشته باشیم $d_0(x, y) = 0$. در این صورت (M_0, d_0) یک فضای شبه متریک خواهد بود.

در بسیاری از موارد می‌توان یک فضای متریک را به عنوان خارج‌قسمتی از یک فضای شبه‌متریک (M_0, d_0) ساخت. اگر (M_0, d_0) یک فضای شبه‌متریک باشد، می‌توان یک رابطه هم‌ارزی E روی M_0 را توسط $E(x, y) \Leftrightarrow d_0(x, y) = 0$ تعریف کرد در این صورت داریم

$$d_0(x, y) = d_0(x', y')$$

که در آن xEx' و yEy' را مجموعه خارج‌قسمتی M_0/E و M را مجموعه خارج‌قسمتی M_0/E و $\pi : M_0 \rightarrow M$ را نگاشت خارج‌قسمتی در نظر می‌گیریم. بنابراین برای هر $x \in M_0$ ، $\pi(x)$ کلاس هم‌ارزی x است. آنگاه برای هر $x, y \in M_0$ ، d را روی M توسط $d(\pi(x), \pi(y)) = d_0(x, y)$ تعریف می‌کنیم. در این صورت (M, d) یک فضای متریک و π یک تابع حافظ فاصله از (M_0, d_0) به (M, d) می‌باشد که (M, d) فضای متریک خارج‌قسمتی القاء شده توسط (M_0, d_0) است.

تعریف ۵.۱. فرض کنید (M_0, d_0) یک فضای شبه متریک باشد که

$$\forall x, y \in M_0 \quad d_0(x, y) \leq D_L$$

یک L -پیش ساخت M_0 بر پایه (M_0, d_0) ساختاری شامل اطلاعات زیر است:

(۱) برای هر نماد رابطه‌ای p از L یک تابع $I_p : M_0^n \rightarrow I_p$ وجود دارد که یک پیمان پیوستگی یکنواخت مانند Δ_p دارد.

(۲) برای هر نماد تابعی f از L یک تابع $f^{M_0} : M_0^n \rightarrow M_0$ وجود دارد که یک پیمان پیوستگی یکنواخت مانند Δ_f دارد.

(۳) برای هر نماد ثابت c از L یک عنصر c^{M_0} از M_0 وجود دارد.

تعریف ۶.۱. L را یک زبان برای ساختارهای متریک در نظر می‌گیریم و فرض می‌کنیم \mathcal{M} و \mathcal{N} دو L -ساخت باشند. یک نشاندن از \mathcal{M} به \mathcal{N} یک ایزومتری مانند

$$T : (M, d^M) \rightarrow (N, d^N)$$

می‌باشد که برای هر نماد تابعی n -جایی از L مانند f و $a_1, \dots, a_n \in M$ داریم

$$T(f^M(a_1, \dots, a_n)) = f^N(T(a_1), \dots, T(a_n))$$

برای هر نماد ثابت از L مانند c داریم

$$T(c^M) = c^N$$

و برای هر نماد رابطه‌ای n -جایی از L مانند P و $a_1, \dots, a_n \in M$ داریم

$$P^M(a_1, \dots, a_n) = P^N(T(a_1), \dots, T(a_n)).$$

یک ایزومورفیسم یک نشانندن پوشاست. اگر یک ایزومورفیسم بین \mathcal{M} و \mathcal{N} وجود داشته باشد گوییم

این دو با هم ایزومورف هستند و می‌نویسیم $\mathcal{M} \cong \mathcal{N}$.

\mathcal{M} را زیرساخت \mathcal{N} گوییم و می‌نویسیم $\mathcal{M} \subseteq \mathcal{N}$ هرگاه $M \subseteq N$ و یک نشانندن از \mathcal{M} به \mathcal{N} موجود

باشد. همچنین نگاشت شمول از M به N یک نشاندن از M به N باشد.

تعریف ۷.۱. ترم‌ها در زبان پیوسته دقیقاً همانند منطق مرتبه اول به طور استقرایی تعریف می‌شوند. هر متغیر و هر نماد ثابت یک L -ترم است. اگر f یک نماد تابعی n -جایی و t_1, \dots, t_n L -ترم باشند آنگاه $f(t_1, \dots, t_n)$ یک L -ترم است. تمامی L -ترم‌ها این‌چنین ساخته می‌شوند. فرمول‌ها نیز در زبان L عبارت‌های به شکل $P(t_1, \dots, t_n)$ می‌باشند که در آن P یک نماد رابطه‌ای n -جایی و t_1, \dots, t_n L -ترم هستند، مانند $d(t_1, t_2)$ که در آن L -ترم هستند. توجه کنیم که نماد منطقی d برای متر به طور صوری به عنوان یک نماد رابطه‌ای دوجایی به کار رفته است، دقیقاً مشابه نماد برابری در منطق مرتبه اول.

فرمول‌ها نیز در زبان پیوسته به طور استقرایی ساخته می‌شوند و مبنای این ساختار استقرایی متناظر با تعریف آن در منطق مرتبه اول است. تابع‌های پیوسته نقش رابطها و \sup و \inf نقش چنداگرها در منطق مرتبه اول را، ایفا می‌کنند. تعریف دقیق در زیر آورده شده است.

تعریف ۸.۱. کلاس L -فرمول‌ها، کوچکترین کلاس عبارت‌های به شکل زیر می‌باشد:

(۱) فرمول‌های اتمی، L -فرمول‌ها هستند.

(۲) اگر $u : [0, 1]^n \rightarrow [0, 1]$ پیوسته باشد و $\varphi_1, \dots, \varphi_n$ L -فرمول باشند، آنگاه $u(\varphi_1, \dots, \varphi_n)$ یک L -فرمول است.

(۳) اگر φ یک L -فرمول و x یک متغیر باشد، آنگاه $\sup_x \varphi$ و $\inf_x \varphi$ L -فرمول هستند.

یک L -فرمول، بی‌چنداگر است هرگاه به طور استقرایی از فرمول‌های اتمی وبدون استفاده از \sup_x \inf_x به دست آمده باشد.

تعریف ۹.۱. یک متغیر x را بسته می‌نامیم اگر در فرمولی شامل $\sup_x \varphi$ و $\inf_x \varphi$ ظاهر شود، در غیر این صورت آن را آزاد گوییم.

تعریف ۱۰.۱. یک L -جمله، L -فرمولی است که متغیر آزاد نداشته باشد.

معناشناسی

برای هر $L(M)$ جمله σ ، ارزش σ در M یک عدد حقیقی در بازه $[0, 1]$ می‌باشد و با σ^M نمایش داده می‌شود.

اکنون آماده‌ایم معناشناسی منطق پیوسته را با استقرا روی فرمول‌ها ارائه دهیم.

تعریف ۱۱.۱ (۱) برای هر t_1, t_2

$$(d(t_1, t_2))^{\mathcal{M}} = d^{\mathcal{M}}(t_1^{\mathcal{M}}, t_2^{\mathcal{M}})$$

(۲) برای هر نماد رابطه‌ای n -جایی P از L و هر t_1, \dots, t_n

$$(P(t_1, \dots, t_n))^{\mathcal{M}} = P^{\mathcal{M}}(t_1^{\mathcal{M}}, \dots, t_n^{\mathcal{M}})$$

(۳) برای $L(M)$ -جمله‌های دلخواه $\sigma_1, \dots, \sigma_n$ و هر تابع پیوسته $u : [0, 1]^n \rightarrow [0, 1]$

$$(u(\sigma_1, \dots, \sigma_n))^{\mathcal{M}} = u(\sigma_1^{\mathcal{M}}, \dots, \sigma_n^{\mathcal{M}})$$

(۴) برای هر $L(M)$ -فرمول $\varphi(x)$

$$(\sup_x \varphi(x))^{\mathcal{M}} \equiv \sup\{\varphi(a)^{\mathcal{M}}; a \in M\} \in [0, 1]$$

(۵) برای هر $L(M)$ -فرمول $\varphi(x)$

$$(\inf_x \varphi(x))^{\mathcal{M}} \equiv \inf\{\varphi(a)^{\mathcal{M}}; a \in M\} \in [0, 1]$$

تعریف ۱۲.۱. یک $L(M)$ -فرمول $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ را در نظر بگیرید، $\varphi^{\mathcal{M}}$ تابعی از M^n به $[0, 1]$ می‌باشد که به‌وسیله

$$\varphi^{\mathcal{M}}(a_1, \dots, a_n) = (\varphi(a_1, \dots, a_n))^{\mathcal{M}}$$

تعریف شده است.

فرمول‌ها در منطق پیوسته تابع‌های به‌طور یکنواخت پیوسته‌ای را تعریف می‌کنند.

قضیه ۱.۱. فرض کنید $t(x_1, \dots, x_n)$ یک L -ترم و $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ یک L -فرمول باشد. آنگاه تابع‌های Δ_φ و Δ_t از $[0, 1]$ به $[0, 1]$ به‌گونه‌ای وجود دارند که برای هر L -پیش‌ساخت \mathcal{M} ، Δ_t یک پیمان‌های پیوستگی یکنواخت برای تابع $t^{\mathcal{M}} : M^n \rightarrow M$ و Δ_φ یک پیمان‌های پیوستگی یکنواخت برای رابطه $\varphi^{\mathcal{M}} : M^n \rightarrow [0, 1]$ می‌باشند.

همارزی منطقی

تعریف ۱۳.۱. یک L -شرط E که به صورت $E(x_1, \dots, x_n)$ نوشته می‌شود به فرمولی مانند $\varphi = \circ$ اشاره می‌کند. اگر E یک $L(M)$ -شرط $\varphi(x_1, \dots, x_n) = \circ$ باشد و $a_1, \dots, a_n \in M$ باشند، گوییم E به ازای a_1, \dots, a_n در M صدق می‌کند و می‌نویسیم $\mathcal{M} \models E[a_1, \dots, a_n]$ هرگاه

$$\varphi^{\mathcal{M}}(a_1, \dots, a_n) = \circ$$

تعریف ۱۴.۱. دو L -فرمول $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ و $\psi(x_1, \dots, x_n)$ را هم‌ارز منطقی نامند هرگاه برای هر L -ساخت \mathcal{M} و هر $a_1, \dots, a_n \in M$ داشته باشیم

$$\varphi^{\mathcal{M}}(a_1, \dots, a_n) = \psi^{\mathcal{M}}(a_1, \dots, a_n).$$

می‌توان تعریف قبل را با در نظر گرفتن فاصله منطقی بین φ و ψ به صورت سوپریمم تمام اعداد

$$|\varphi^{\mathcal{M}}(a_1, \dots, a_n) - \psi^{\mathcal{M}}(a_1, \dots, a_n)|$$

گسترش داد که در آن \mathcal{M} یک L -ساختار دلخواه است و $a_1, \dots, a_n \in M$. این مفهوم یک متریک‌نما روی مجموعه تمام فرمول‌ها با متغیرهای آزاد بین x_1, \dots, x_n تعریف می‌کند. دو فرمول به طور منطقی هم‌ارزند اگر و تنها اگر فاصله منطقی بین آنها صفر باشد.

تعریف ۱۵.۱. برای $i = 1, 2$ ، E_i را L -شرط $\varphi_i(x_1, \dots, x_n) = \circ$ در نظر می‌گیریم. گوییم E_1 و E_2 هم‌ارز منطقی هستند اگر برای هر L -ساخت \mathcal{M} و هر $a_1, \dots, a_n \in M$ داشته باشیم

$$\mathcal{M} \models E_1[a_1, \dots, a_n] \iff \mathcal{M} \models E_2[a_1, \dots, a_n].$$

برخی تعریف‌ها در مدل‌تئوری

تعریف ۱۶.۱. یک تئوری در L مجموعه‌ای از L -شرط‌های بسته است. اگر T یک تئوری در L و \mathcal{M} یک L -ساخت باشد گوییم \mathcal{M} یک مدل از T است و می‌نویسیم $\mathcal{M} \models T$ اگر برای هر شرط E در T داشته باشیم $\mathcal{M} \models E$.

گردایه تمام مدل‌های T را با $Mod_L(T)$ نمایش می‌دهیم.