

*Research in Logic*, Institute for Humanities and Cultural Studies (IHCS)  
Biannual Journal, Vol. 13, No. 2, Autumn and Winter 2022-2023, 185-209  
Doi: 10.30465/ljsj.2023.41299.1401

## Against Graham Priest on Modal Meinongianism

Hassan Hamtaii\*, Seyyed Mohammad Ali Hodjati\*\*  
Lotfollah Nabavi\*\*\*

### Abstract

According to Priest's Modal Meinongianism, every condition expressible in language, characterizes some object(s) satisfying the very condition, either in the actual world or in some other world(s). Similar commitments of other Meinongians, to such an unrestricted principle of characterization (CP), provokes the emergence of the Clark paradox. We argue that the inter-world bleed of information within Priest's system of logic may ground similar complications. We demonstrate how to secure the possibility of world-shift by employing internal resources of the noneist semantics. This results in triviality; far beyond contradiction. Priest has to put restrictions on the CP.

**Keywords:** Priest, Characterization principle, Modal Meinongianism, Clark paradox, Triviality.

\* PhD Student, Dept. of Philosophy, Tarbiat Modares University, hhamtaii@modares.ac.ir

\*\* Associate professor, Dept. of Philosophy, Tarbiat Modares University (Corresponding Author), hojatima@modares.ac.ir

\*\*\* Professor, Dept of Philosophy, Tarbiat Modares University, Nabavi\_l@modares.ac.ir

Date received: 2022/09/03, Date of acceptance: 2022/12/06



Copyright © 2010, IHCS (Institute for Humanities and Cultural Studies). This is an Open Access article. This work is licensed under the Creative Commons Attribution 4.0 International License. To view a copy of this license, visit <http://creativecommons.org/licenses/by/4.0/> or send a letter to Creative Commons, PO Box 1866, Mountain View, CA 94042, USA.



## علیه پریست؛ در ماینونگ‌گرایی وجهی

حسن همتای\*

سید محمد علی حجتی\*\*، لطف الله نبوی\*\*\*

### چکیده

بنابراین ماینونگ‌گرایی وجهی پریست، متناظر با مطلقاً هر شرط قابل بیان که روی خاصیت‌ها گذاشته شود، می‌توان شیئی سرشت که آن شرط را، حال در جهان واقع یا در جهانی دیگر، برآورده کند. تعهد به چنین نسخه‌ی نامقیدی از اصل سرشناس (اصل فraigیر)، ماینونگ‌گرایان رقیب را به پارادکس کلارک مبتلا می‌کند. نشان می‌دهیم که نشت میان جهانی اطلاعات در نظام پریست می‌تواند مشکلات مشابهی بیافریند. سپس با کاربری طرفیت‌های معناشناختی هیچ‌گرا، راهکاری برای حصول نشت میان جهانی اطلاعات پیش می‌نماییم که فراتر از تناقض، به بی‌مایگی منجر می‌شود. پریست ناگزیر است اصل سرشناس را مقید کند.

**کلیدواژه‌ها:** پریست، اصل سرشناس، ماینونگ‌گرایی وجهی، پارادکس کلارک، بی‌مایگی.

\* دانشجوی دکتری فلسفه (منطق)، دانشگاه تربیت مدرس، hhamtaii@modares.ac.ir

\*\* دانشیار گروه فلسفه، دانشگاه تربیت مدرس (نویسنده مسئول)، hojatima@modares.ac.ir

\*\*\* استاد گروه فلسفه، دانشگاه تربیت مدرس، Nabavi\_l@modares.ac.ir

تاریخ دریافت: ۱۴۰۱/۰۶/۱۲، تاریخ پذیرش: ۱۴۰۱/۰۹/۱۵



Copyright © 2018, IHCS (Institute for Humanities and Cultural Studies). This is an Open Access article distributed under the terms of the Creative Commons Attribution 4.0 International, which permits others to download this work, share it with others and Adapt the material for any purpose.

## ۱. مقدمه‌ای بر ماینونگ‌گرایی وجهی

گزاره‌ی "مربع دایره، مربع است" دارای یک ویژگی جالب محتاج تبیین است؛ گاهی صادق و گاهی کاذب شمرده می‌شود و در هر دو حال، صدق یا کذباش، شهودی انگاشته می‌شود. مربع دایره، مربع است زیرا هرچه نباشد خودمان "مربع دایره" می‌خوانیم اش اما البته هیچ‌کس هرگز چنین موجودی را سراغ نکرده است زیرا روشن است که مربع دایره، هرچه باشد، واقعًا مربع نیست. در میان انواع پاسخ‌هایی که در تبیین این اوضاع ارائه شده است، پاسخ ماینونگ‌گرایان از این جهت که به نقی شیء بودگی موضوع این گزاره، یعنی مربع دایره، نمی‌انجامد متغیر است. در عوض برخی از آنان خاصیت مربع بودگی را هنگام تصدیق و تکذیب حمل آن بر مربع دایره، متفاوت از هم‌دیگر دانسته‌اند و برخی دیگر، رابطه‌ی حملی میان خاصیت مربع بودگی و مربع دایره را، حين تصدیق و تکذیب آن گزاره، دیگرگون یافته‌اند.

بنا بر تقریر پریست (Priest 2016) و برتو (Berto 2011) از ماینونگ‌گرایی، که اوی آن را ذیل عنوان هیچ‌گرایی [noneism] آورده و دومی آن را با عنوان ماینونگ‌گرایی وجهی [modal Meinongianism] می‌نامد، تبیین این وضعیت، به ارزش‌گذاری متفاوت این گزاره در جهان‌های مختلف فروکاسته می‌شود. بنابراین، مربع دایره اگرچه در جهان واقع، مربع نیست اما در جهان‌هایی دیگر، مربع است. وضعیت در مورد کوه‌بودگی کوه طلا، کارآگاه‌بودگی شرلوک‌هولمز و مختل‌کنندگی سیاره‌ی ولکان نیز کمایش چنین است. نه شرلوک‌هولمز در جهان واقع، کارآگاه است و نه ولکان، در جهان واقع، مدار عطارد را مختل می‌کند. اما در جهان‌های دیگری، آنها چنین خواصی را دارند. این‌که این جهان‌های دیگر، چه‌طور جهان‌هایی هستند، خود پرسشی مهم است. زیرا اگرچه به سادگی شدنی است که جهان ممکنی را چنان فرض کنیم که شرلوک‌هولمز، در آن کارآگاه باشد یا کوه‌طلا در آنجا طلایی باشد اما فرض جهان ممکنی حاوی مربع دایره (که هم مربع است و هم دایره) ممتنع است. بنابراین ناگیر از فرض جهان‌های ناممکنی خواهیم شد که در کنار جهان‌های ممکن، تحقق‌دهنده‌ی وضعیت‌های ناممکنی باشند که در پی تصدیق‌شان هستیم. بدین ترتیب، می‌توان یک پنداره‌ی عام از امکان تعریف کرد که همانا معادل صادق‌بودن در برخی جهان‌ها است (Priest 2016, p.194). این پنداره از امکان، از هر پنداره‌ی دیگری از امکان، عامتر است و پریست آن را متناظر با تصور پذیری [conceivability] می‌شمرد.

«من می‌توانم هرچیزی را که بتوان به نحو قابل فهمی، در قالب کلمات توصیف کرد، تصور کنم. برای تصوری چنان، صرفاً باید اوضاع امور را چنان که توصیف شده در نظر آورم» (Priest 2016, p.194).

و در توضیح کم‌وکیف تصوراتِ خود می‌گوید:

درست همان‌گونه که متناظر با تصوراتِ منطقاً ممکن [logically possible conception] ما از اشیاء، جهان‌هایی هست که اوضاع اشیاء چنان‌تصورشده‌ی ما را متحقق می‌کند و همان‌گونه که متناظر با تصوراتِ<sup>۱</sup> منطقاً ناممکن ما از اشیاء، جهان‌هایی هست که اوضاع اشیاء چنان‌تصورشده‌ی ما را تحقق می‌بخشد، نیز هم متناظر با محظیاتِ اوضاع التفاتی دلخواهِ ما، جهان‌هایی هست که اوضاع اشیاء چنان‌تصورشده‌ی ما را متحقق می‌نماید. البته نظر به اینکه اوضاع التفاتی [در حالت کلی] تحت استنتاج، بسته نیستند، جهان‌های متناظر با آنها نیز، بسته نخواهند بود (Priest 2016, p.21).

البته تصور کردن یک وضعیت امور یا تصور کردن یک شیء، تنها یکی از انواع نسبت‌های التفاتی‌ای است که یک شخص می‌تواند با اوضاع و اشیاء مختلف برقرار کند. شخص می‌تواند تصور کند که شرلوک‌هولمز ساکن خیابان بیکر است، می‌تواند باور داشته باشد که او ساکن خیابان بیکر است و نیز می‌تواند تردید کند که چنان است. باور، تردید، ترس، تحسین، معرفت و ... انواع مختلفِ نسبت‌های التفاتی هستند.

حرکتِ کلیدی پریست این است که برای هر شخص چون  $d$  و هر عملگر التفاتی مانند  $\Psi$ ، نسبتِ دسترس‌پذیری خاص  $R_{\Psi}^d$  را روی مجموعه‌ی جهان‌ها، چنان تعریف می‌کند که هرگاه این نسبت میان دو جهان  $w$  و  $w'$  برقرار باشد (یعنی  $w R_{\Psi}^d w'$  باشد) معادل آن باشد که جهان  $w'$  همه‌ی اوضاعی که شخص  $d$  در نسبتِ التفاتی  $\Psi$  با آنها است را متحقق کند. مثلاً اگر نسبت  $\Psi$ ، حاکی از نسبتِ ترسیدن باشد، جهان‌هایی در نسبت  $R_{\Psi}^d$  با جهان واقع (@) خواهند بود که تمام آنچه که شخص  $d$  در جهان واقع از آنها می‌ترسد را متحقق کنند. (Priest 2016, p.10). از این قرار، در نظام هیچ‌گرا هر یک از نسبت‌های التفاتی، تعبیری و جهی پیدا می‌کند و البته نظر به تعددِ نسبت‌های التفاتی، نظامی چندوجهی [multi-modal] پدید می‌آید، (Priest 2016, p.185)

بسیار مهم است که توجه کنیم که صورت‌بندی پریست از گزاره‌های ماینونگی، مبتنی بر یک وجهِ التفاتی ضعیف‌تر از تصور‌پذیری است که او آن را بازنمایی/تجسم [representation] می‌خواند<sup>۲</sup> (Priest 2016, pp. 84-5).

[representation] باشد و  $a\Phi A(x)$  را (که در آن  $a$  نمادی برای سوژه‌ی التفاتی است) چنان بخوانیم که " $a$ " (در بافتار مربوطه) تجسم می‌کند که  $(x)A$  برقرار است". عمل تجسم/بازنمایی ممکن است بسته به بافتی که در آن قرار دارد، حاکی از اعمال متفاوتی باشد. بنابراین مثلاً تجسم کردن جهان داستانی هولمز، هنگام خواندن داستان‌های او با تجسم کردن اوضاع منظومه‌ی شمسی حاوی سیاره‌ی ولکان، هنگام مطالعه‌ی کیهان‌شناسی قرن نوزدهم، متفاوت است.

اکنون  $A(x)$  هرجور شرطی که باشد شخص می‌تواند شیئی را در خیالش چنان قصد [intend] کند که آن شیء توسط آن شرط، سرشه شده باشد [characterize]. اگر  $c_A$  به نحو صلب، این شیء را نشانگری کند البته نمی‌توان همواره اطمینان داشت که  $(c_A)A$  @ برقرار باشد<sup>۳</sup> (یعنی نمی‌توان اطمینان داشت که در جهان واقع، شیء مذکور، شرط مورد نظر را برآورده) اما در عوض می‌توان همیشه چنین حکم کرد که:  $(c_A)A\Phi A(c_A)$  @ (یعنی در جهان واقع، شخص  $a$  تجسم می‌کند که شیء مذکور، شرط مورد نظر را برمی‌آورد). از این قرار، در مورد نسبت التفاتی تجسم/بازنمایی (یعنی  $\Phi$ )، برای هر جهانی مثل  $w$  که چنان باشد که  $w@R_\Phi^{\delta(a)}$  (یعنی  $w$  چنان باشد که تخیلات/بازنمایی‌های شخص  $a$  را محقق کند) می‌توان چنین نتیجه گرفت که:  $w@c_A$  @  $A(c_A)$  (یعنی شیء  $c_A$  در جهان  $w$ ، شرط  $(x)A$  را برمی‌آورده). مثلاً هنگام خواندن داستان‌های کنون‌دویل، خواننده اوضاع واحوالی را بازنمایی/تجسم می‌کند که در آنها شرلوک هولمز، کارآگاهی ساکن خیابان بیکر است که فلان و بهمان خاصیت‌ها را دارد. اکنون شرلوک هولمز، خاصیت کارآگاه‌بودگی را در جهان واقع ندارد. با این حال خواننده، او را دقیقاً به عنوان دارنده خاصیت کارآگاه‌بودگی، بازنمایی/تجسم می‌کند و به همین دلیل، در همه‌ی جهان‌هایی که اوضاع واحوال بازنمایی شده/تجسم شده توسط خواننده‌ی داستان را محقق می‌کنند، شرلوک هولمز کارآگاه است.

بنابراین، چنین نیست که متناظر با هر شرط دلخواه، شیئی چنان بتوان سراغ کرد که در جهان واقع آن شرط را برآورد اما البته آن شیئی، در همه‌ی جهان‌هایی که اوضاع مرتبط تجسم شده توسط شخص را تتحقق می‌بخشند، شرط مذکور را برمی‌آورد. این بیانی از یک‌جور اصل فراگیر نامقید است که پریست از آن با عنوان صورت مطلقاً عام اصل سرشار [CP: Characterization Principle] یاد می‌کند:

اشیاء متعلق اندیشه، به هر طریقی که سرشه شده باشد همه‌ی خاصیت‌هایی که در سرشار آنها به کار رفته باشد را دارند؛ [...] بدین ترتیب] فرمول  $(x)A$  هر شرط دلخواهی

که می‌خواهد باشد، شیئی چون  $c_A$  را می‌سپریشد. و از این قرار ( $c_A$  صادق خواهد بود؛ حال شاید نه در این جهان، بلکه در جهان‌هایی دیگر (Priest 2016, p.84).

باید در نظر داشت که عملگر بازنمایی ( $\Phi$ ) نزد پریست، برخلاف بسیاری دیگر از عملگرهای التفاتی، باید واجدِ حداقلی از انسجام باشد و از این‌رو ذیل استنتاج منطقی بسته است<sup>۳</sup>：

$$(f1) \quad \text{if } @ \Vdash^+ a\varphi A \text{ for all } A \in S, \text{ and } S \vdash_L B \text{ then } @ \Vdash^+ a\varphi B$$

که در اینجا  $S$  مجموعه‌ی جمله‌های (متاظر با وضعیت) تجسم شده بوده و  $\vdash_L$  نشان‌گر قواعد استنتاجی حاکم بر جهانِ واقع است<sup>۴</sup>. هرچند در مورد این که این قواعد دقیقاً چه هستند، پریست چندان سخت‌گیر نیست (Priest 2016, p.86). چنین است که شرلوک‌هولمز، در نظر پریست یا چپ‌دست است یا راست‌دست (یا هردو) زیرا شرلوک‌هولمز (در جهان داستان‌های دویل) آدم است و هر آدمی (در جهان واقع)، یا راست‌دست است یا چپ‌دست (یا هردو)، پس شرلوک‌هولمز نیز چنین است هرچند که در سرشارت‌او، به هیچ یک از این صفات یا نقیض آنها اشاره‌ای نشده است.

به هر حال، بازنمایی/تجسم چه در قالب یک نسبت (میان یک شخص و یک شیء) و چه در صورتِ یک عملگر (که شخص بر یک جمله اعمال می‌کند)، نقش کلیدی در صورت‌بندی پریست از اشیاء ناموجود و گزاره‌های حاوی آنها دارد. در نظر او، اشیاء ناموجود، چه آنها که اتفاقاً ناموجود هستند (یعنی اشیاء داستانی و تخیلی محسض مانند هولمز و زئوس) و چه آنها که ضرورتاً ناموجود آند (از قبیل اشیاء ریاضیاتی، گزاره‌ها، خاصیت‌ها، جهان‌ها و باقی اشیاء انتزاعی) همگی در سازوکاری شامل اوصاف خاص یا عام، سرشنته می‌شوند و اوصاف و خاصیت‌هایی را که در سرشارشان آمده است، اگر نه در جهانِ واقع، دست‌کم در جهان‌هایی که متحقق‌کننده‌ی بازنمایی/تجسم اندیشندگان به آنهاست برآورده می‌کنند.

## ۲. پریست، زالتا و ... کلارک

معناشناسی هیچ‌گرایی پریست، دارای یک دامنه‌ی ثابت از اشیاء است که شامل هم اشیاء موجود و هم اشیاء ناموجود است. از این دیدگاه، شرلوک‌هولمز هم در جهانِ واقع و هم در جهان‌های داستان‌های کنون‌دویل، خاصیت‌هایی دارد. در داستان‌های دویل، به صراحت کارآگاهی است نکته‌سنجد که ساکن خیابان بیکر است و مانند آن. در جهان‌های این داستان‌ها، البته بسیاری از

خواص را هم دارد که نه به صراحت، بلکه تنها ضمناً پیامد خاصیت‌های صریح او (ذیل بستار) هستند، از این قبیل که در آن جهان‌ها، موجود است (زیرا در آن جهان‌ها انبوی از خاصیت‌های مستلزم وجود [existence] entailing را دارد). نیز مادام که این داستان‌ها در جهان‌هایی بیشینه [maximal] متحقق شوند، انبوی از خاصیت‌هایی دیگر که نه به تضمین و نه به تصریح در داستان نیامده‌اند را دارد، مثلاً شاید از این قبیل که در فلان ساعت بهمان‌روز چرت کوتاهی زده باشد. این گونه خاصیت‌های هولمز، به جز این فقره‌ی آخر، نوعاً خاصیت‌هایی هستند که زالتاً (Zalta 1983) رابطه‌ی آنها را با شرلوک هولمز، یک رابطه‌ی حملی نامتدال می‌شمرد.

در نظر داشته باشید که بنا به تعریر زالتا از ماینونگ‌گرایی، که ذیل عنوان "دو حمل گرایی ماینونگی" می‌تواند نامیده شود، رابطه‌ی حملی میان اشیاء متداول با خاصیت‌های شان، متفاوت از رابطه‌ی حملی خاص میان اشیاء انتزاعی (یعنی اشیاء ضرورتاً ناموجود نزد زالتا) و خاصیت‌های سرشتنده‌ی آنها است. زالتا رابطه‌ی حملی نخست را، نمونش [exemplifying] رابطه‌ی حملی دوم را رمزانش [encoding] می‌نامد. حمل نمونشی خاصیت  $F$  بر شیء  $x$  را به صورت متداول  $Fx$  نشان می‌دهد و چنین می‌خواند که  $x F$  را می‌نموند. نیز حمل رمزانشی  $F$  بر  $x$  را به شکل مقلوب، یعنی  $x F$  نمادگذاری کرده و چنین می‌خواند که  $x$  را می‌رمزاند. در نظر زالتا، متناظر با هر شرطی (با لحاظ برخی قیود) که روی خاصیت‌ها گذاشته شود، می‌توان شیئی انتزاعی چنان سرشنست که دقیقاً همان خاصیت‌ها را برمزاند (اصل فراغیر [comprehension] Principle). بنابراین مثلاً متناظر با خاصیت دایره‌بودگی و مربع‌بودگی، می‌توان شیئی انتزاعی سرشنست (و آنرا مربع‌دایره نامید) که هر دوی این خاصیت‌ها را برمزاند گو این‌که هیچ‌یک را نمی‌نموند.

پریست بر آن است که:

آنچه را که من با گفتن این که فلان شیء، بهمان خاصیت را دارد بیان می‌کنم، زالتا با گفتن این که آن شیء آن خاصیت را می‌نموند بیان می‌کند و آنچه را که من با گفتن این که فلان شیء، بهمان خاصیت را در جهان‌های سرشتنده‌ی خود (یعنی جهان‌هایی که مطابق تجسم اوضاع تلقایی مرتبط با آنها تحقق یافته‌اند) دارد بیان می‌نمایم زالتا با گفتن این که آن شیء، آن خاصیت را می‌رمزاند بیان می‌کند (Priest 2016, p.247).

خاصیت‌های نمونشی هولمز، از این قرار، خاصیت‌هایی خواهند بود که او آنها را در جهان واقع دارد. رایکر (Reicher 2019) و نولان (Nolan 2008) شکایت می‌کنند که پریست چندوچون خاصیت‌هایی را که اشیاء ناموجود در جهان واقع دارند چندان معلوم نمی‌کند. خوب البته این

قدر معلوم است که هولمز در جهان واقع، خاصیت وجود را ندارد و نیز از خاصیت‌های مستلزم وجود بی‌بهره است. پس متمم خاصیت‌های مستلزم وجود را دارد و به‌طور خاص، خاصیت لاوجود را دارد (Priest 2016, p.95). به جز این، پریست معتقد است که به ازای هر خاصیت الفطور، اگر شرلوک‌هولمز خاصیت الفطوربودگی را در جهان داستان‌های دویل داشته باشد آنگاه نیز خاصیت الفطوربودگی در جهان داستان‌های دویل را هم در جهان واقع دارد (Priest 2016, p.247).

رایکر (Reicher 2019) بر آن است که تناظر اخیر، گواهی بر ساختار مشترک میان ماینونگ‌گرایی دو حمل‌گرایانه‌ی زالتا با ماینونگ‌گرایی و جهی پریست است. زیرا از دید او این‌که شرلوک‌هولمز کارآگاهبودگی را برمزاند متناظر است با این‌که شرلوک هولمز رمزانندگی کارآگاهبودگی را بنموند. پریست متوجه است که پذیرش مشابهت ساختاری با نظام زالتا، هیچ‌گرایی را در معرض خطر بروز پارادکس‌های دو حمل‌گرایی قرار می‌دهد. شاید از همین رو است که در رد این‌همانی میان ساختار هیچ‌گرایی خودش با ساختار نظریه‌ی اشیاء زالتا، دو تفاوت میان آن دو ذکر می‌کند (Priest 2016, p.247). نخست آن‌که اشیاء سرشته‌شده‌ی پریست، می‌توانند انواع و اقسام خاصیت‌هایی که در سرشت آنها نیست را در جهان سرشته‌شده‌ی خود داشته باشند؛ مثلاً شرلوک‌هولمز، در هر جهانی که او را متحقق کند، یا راستدست است یا چپ‌دست؛ هرچند که نامی از چپ‌دستی یا راست‌دستی در سرشتار او نیامده باشد. می‌گوییم برخلاف نظر پریست، زالتا نیز به دلیل مشابهی، شرلوک‌هولمز را رمزانندگی راست‌دست‌بودگی یا چپ‌دست‌بودگی می‌شمارد (182 & 182 Zalta 1983, pp.100 & 588). در واقع باید توجه داشت که تا آنجا که غنای خاصیت‌های یک شیء ناشی از تعهد به بستار منطقی است، اشیاء انتزاعی زالتا و اشیاء ناموجود پریست کم‌ویش به یک‌اندازه، غنی هستند. اما البته، هرگاه خاصیت‌های فارغ از بستار در نظر باشند، پریست درست می‌گوید. دلیل دوم پریست آن است که اصل سرشتار مورد نظر پریست در هیچ‌گرایی، برخلاف اصل فراگیر زالتا، به‌کلی نامقید است یعنی هر شرطی می‌تواند در سرشتن اشیاء پریست به کار رود.

«فرمول  $A(x)$  هر شرط دلخواهی که باشد، شیئی چون  $c_A$  را می‌سربیشد. و از این قرار  $A(c_A)$  صادق خواهد بود؛ حال شاید نه در این جهان، بلکه در جهان‌هایی دیگر.» (Priest 2016, p.84)

برای زالتا، صرفاً شرط‌هایی را می‌توان در تعریف اشیاء انتزاعی به کار برد که حاصل انتزاع از فرمول‌های غیرمزانشی باشند زیرا در غیر این صورت، می‌توان مثلاً پارادکس کلارک (Clark 1978) را به شرح زیر در نظام زالتا بازتولید کرد:

گیریم انتزاع خاصیت‌ها مقید به هیچ قیدی نباشد، پس می‌توان دو خاصیت  $K$  و  $L$  را چنین انتزاع نمود:

$$(f2) \quad K = \lambda x \exists F(xF \& \sim Fx)$$

$$L = \lambda x \forall F(xF \rightarrow Fx)$$

خاصیت  $K$  (موسوم به خاصیت کلارک) عبارت از رمزانندگی خاصیت‌نامونیده است، و خاصیت  $L$  عبارت از نمونندگی هر خاصیت‌رمزنایده است. گیریم که  $t$  شیئی انتزاعی باشد که فقط خاصیت  $K$  را می‌رمزاند. اکنون فرض کنید که این شیء، خاصیت  $L$  را بنموند. (بنا به قاعده‌ی حذف لامدا) نتیجه می‌گیریم که  $(tF \rightarrow Ft)$  پس  $t$  باید خاصیت  $K$  را علاوه بر آنکه می‌رمزاند، نیز هم بنموند. دوباره بنا به همان قاعده، نتیجه می‌گیریم که  $(\exists F(tF \& \sim Ft))$ ، که معناش این است که  $(tF \rightarrow Ft) \rightarrow \sim \forall F(tF \rightarrow Ft)$ . اما در این صورت چنین نیست که  $t$  خاصیت  $L$  را بنموند؛ که این خلاف فرض است. این‌بار فرض کنید که  $t$  چنین نباشد که خاصیت  $L$  را بنموند یعنی  $(tF \rightarrow Ft) \sim \forall F(tF \& \sim Ft)$  که معناش این است که  $\exists F(tF \& \sim Ft)$  پس یعنی شیء  $t$  خاصیت  $K$  را می‌نموند. حال خاصیت موضوع سور جزئی اخیر را  $R$  بنامید. شیء  $t$  خاصیت  $K$  را می‌نموند. اما از آنجا که  $t$  تنها یک خاصیت را می‌رمزاند، خاصیت  $R$  باید همان خاصیت  $K$  باشد. اما بنا به تعریف  $R$  شیء  $t$  چنین نیست که  $R$  را بنموند، یعنی  $(\lambda x \exists F(xF \& \sim Fx)) t \sim$  و این باز خلاف فرض اخیر است: تناقض. (Zalta 1983, pp. 158-159)

و البته پریست معتقد است که گرفتار این پارادکس نمی‌شود زیرا «اگر پندره‌ی رمزنایden را با پندره‌ی وقوع در جهانی دیگر، جایگزین کنیم آخرین گام استدلال فوق، ناکام می‌ماند زیرا در یک جهان دیگر، ممکن است خیلی چیزها به غیر از [خاصیت کلارک] بر  $t$  صدق کند». (Priest 2016, p.247).

البته در این‌که پریست راست بگوید باید مناقشه کرد. در صورت‌بندی پریست از این پارادکس، شیء  $t$  چونان شیئی که توسط خاصیت  $K$  سرشته شده است معرفی می‌شود. و نکته این جاست که برخلاف سازوکار تعریف اشیاء در صورت‌بندی زالت، که خاصیت‌های رمزانشی شیء  $t$  را به خاصیتی واحد (یعنی همان که در تعریفش آمده) محدود می‌کند، صورت‌بندی پریست نمی‌تواند محدود کردن خاصیت‌های آن شیء در جهان‌های دیگر را ضمانت کند؛ یعنی پریست نمی‌تواند (یا نمی‌تواند) شیء کلارک را چونان شیئی که فقط یک خاصیت دارد و آن هم خاصیت کلارک است تعریف کند.

نولان در (Nolan 2008) یک پارادکس قطری دیگر پیشنهاد می‌دهد که (نشان خواهم داد قربت زیادی با پارادکس کلارک دارد و) ممکن است برای حل این کاستی به کار آید. فرض کنید فرمول  $C(x, y)$  بیان‌گر این باشد که شیء  $x$  توسط خاصیت  $y$  سرشته شده است؛ و فرمول  $xTy$  بدین معنی باشد که  $x$  به  $y$  می‌اندیشد. نیز چنین بینگارید که حروف کوچک لاتین، متغیرهای شیئی باشند، حروف کوچک یونانی، متغیرهایی از برای مجموعه‌ها بوده و  $\lambda$  نشانه‌ی انتزاع خاصیت (در حساب لامبدا) باشد. نولان مجموعه‌ی  $\eta$  را به عنوان مجموعه‌ی همه‌ی اشیائی که صرفاً توسط خاصیت اندیشنده‌ی به مجموعه‌ای از اشیاء سرشته شده باشند بدون آنکه خود عضوی از آن مجموعه از اشیاء باشند، تعریف می‌کند:

$$(f3) \quad \eta: y \in \eta \leftrightarrow \exists \alpha C(y, \lambda x(xT\alpha)) \& \forall \beta (C(y, \lambda x(xT\beta)) \rightarrow y \notin \beta)$$

نیز شیء  $o$  را به عنوان شیئی می‌گیرد که دقیقاً از خاصیت اندیشنده‌ی به مجموعه‌ی  $\eta$  سرشته شده باشد. از این قرار، شیء  $o$  دو اصل موضوع زیر را برآورده می‌کند:

$$(f4) \quad \begin{array}{c} Ax. 1 \quad C(o, \lambda x(xT\eta)) \\ Ax. 2 \quad \forall \delta ((C(o, \lambda x(xT\delta)) \rightarrow \delta = \eta) \end{array}$$

نولان مبتنی بر این دو اصل موضوع و تعریف  $\eta$  و طی صورت برهانی نشان می‌دهد که فرض عضویت  $o$  در  $\eta$  به عدم عضویت  $o$  در  $\eta$  می‌انجامد و فرض عدم عضویت نیز به عضویت منتج می‌شود (Nolan 2008, pp. 195-6).

پریست بر آن است که با لحاظ منابع زبانی هیچ‌گرا، طبیعی‌ترین شیوه برای فهم  $C(y, \lambda x A(x))$  این است که آن را در قالب تعریف  $y$  ذیل یک وصف عام درک کنیم؛ یعنی چونان شیئی که شرط  $A(x)$  را برمی‌آورد. از این قرار، اگر  $\eta$  را نشانه‌ی عملگر وصف عام بگیریم،  $C(y, \lambda x A(x)) = exA(x) = y$  بازنویسی کرد. البته باید در نظر داشت که خوانش تابع  $C$  به عنوان یک وصف خاص و بازنویسی آن به صورت  $(exA(x) = y)$  که در آن،  $\lambda$  عملگر وصف خاص باشد (یعنی این که  $y$  شیء یگانه‌ای باشد که  $A(x)$  را برمی‌آورد) نیز تأثیری در آنچه که در پی می‌آید ندارد. در هر حال، پریست دو اصل موضوع فوق را چنین بازنویسی می‌کند:

$$(f5) \quad \begin{array}{c} Ax. 1' \quad o = exxT\eta \\ Ax. 2' \quad \forall \delta (exxT\delta = exxT\eta \rightarrow \delta = \eta) \end{array}$$

که در اینجا،  $\mathfrak{A}$  نماد سور عمومی (بدون تقييد وجودی) است. از اين قرار، پريست اصل نخست را بدون اشکال می پذيرد زيرا به سادگي شiei چون  $0$  در آن معين شده است.<sup>۷</sup> اصل دوم اما گوياي آن است که به جز انديشنگي به  $\eta$  راهي برای متعين كردن  $0$  نيس. پريست به درستي می گويد که در حالت کلي (چنان که از يك اصل موضوع انتظار داريم) نظام هيچ گرا تصميini برای آنکه در هيچ جهاني، وصف رقيبي برای متعين كردن شie براورندهi  $xT\eta$  يافت نشود نمي دهد. بنابراین اصل دوم، را نمي توان برقرار دانست و برهاN نولان فرومی ريزد.

مي گوييم با لاحظ برخى تغييراتِ عمدتاً صوري مي توان شبهات پارادكس نولان به پارادكس کلارك را روشن تر کرد. بدین منظور بيايد همهi موارد فرمول  $C(x, \lambda yyTF)$  (يعني اين که شie  $x$  از خاصيت انديشنگي به  $F$  سرشه شده است) را به صورت  $y\Phi Fx$  (يعني اين که شخص  $u$ ، شie  $x$  را چنان تجسم مي کند که  $F$  باشد) بازنويسي کnim که در اينجا  $\Phi$  عملگر التفاتي بازنمايي/تجسم است. اکنون بنا به معناشناسي هيچ گرای پريست، فرمول  $y\Phi Fx$  معادل با اين است که در جهان بازنمايي هاي  $y$ ، شie  $x$  خاصيت  $F$  را داشته باشد و اين خود بنا به فروکاست پريست، متناظر با رمزانش خاصيت  $F$  توسط شie  $x$  است. اکنون همهi موارد فرمول  $C(x, \lambda yyTF)$  را با  $xF$  جاگرین مي نمايم. همچنین، عضويت شiei چون  $x$  در مجموعه‌اي چون  $F$  (يعني اينکه  $x \in F$ ) را در قالب نمونش محمول متناظر با  $F$  توسط شie  $x$  (يعني به صورت  $Fx$ ) بازنويسي مي کnim. بدین ترتيب،تعريف مجموعه‌ي  $\eta$  و اصل موضوع هاي نولان به ترتيب به صورت زير درمی آيند:

$$(f6) \quad \begin{array}{ll} \text{def}'' & \eta: \quad \eta y \leftrightarrow \exists F(yF) \& \forall F(yF \rightarrow \sim Fy) \\ & Ax.1'' \qquad \qquad \qquad o\eta \\ & Ax.2'' \qquad \qquad \qquad \forall F(oF \rightarrow F = \eta) \end{array}$$

روشن است که مجموعه‌ي  $\eta$  در اين بازنويسي جديد، صورت ديجري از خاصيت کلارك ( $K$ )، يعني خاصيت رمزاندگي خاصيت نانموينده، است. اصل موضوع نخست و دوم هم بناست شiei (انتزاعي) چون  $0$  را چنان معرفi کنند که (بنا به اصل نخست) خاصيت کلارك را برمزاند و (بنا به اصل دوم) فقط هم همين خاصيت کلارك را برمزاند. صورت برهاN نولان، از اين قرار، تلاش برای اثبات اين است که فرض نمونش خاصيت کلارك توسط شie  $0$ ، به عدم نمونش آن مي انجامد و فرض عدم نمونش، به نمونش متنهi مي شود. اين صورت ديجري از پارادكس کلارك است.

مي گوييم سازوکار بروز تناقض در نسخه‌ي اصلی پارادكس کلارك (Clark 1978, p.184)، نسخه‌ي بازسازی شده توسط زالتا (Zalta 1983, p.158)، نسخه‌ي بازسازی شده توسط پريست

(Priest 2016, p.247) و نیز نسخه‌ی نولان (Nolan 2008, p.195) مبتنی بر سه شرط است. نخست این‌که بتوان اشیائی سراغ کرد که قابلیت مشارکت در دو گونه از روابط بنیادی متمایز با خاصیت‌ها را داشته باشد. دوم این‌که به نحوی بتوان یک استلزم میان این دو گونه‌ی رابطه برقرار کرد به نحوی که درآویختن یک شیء در یک رابطه، آغشته‌شدن آن شیء به رابطه دیگر را در پی داشته باشد. و سوم این‌که بتوان اشیائی سراغ کرد که رابطه‌شان با خاصیت‌ها، محدود به خاصیتی واحد باشد. این سه شرط را به ترتیب، شرطِ دوگانگی (ـ روابط)، شرطِ استلزم (ـ روابط) و شرطِ انحصار (ـ سرشنده) می‌نامیم.

نسخه‌ی اصلی پارادکس کلارک (Clark 1978) ناظر به نظریه‌ی نمود [Guise Theory] است.

کاستانیدا (Castañeda 1974) در تبیین این نظریه، شرطِ دوگانگی روابط را با فرض تمایز میان رابطه‌ی حمل درونی [internal] و رابطه‌ی هم‌گوهرندگی [consubstantiation] حاصل می‌کند.<sup>۲</sup> شرط استلزم صراحتاً در تعریف ویژگی‌های رابطه‌ی هم‌گوهرندگی وضع می‌شود و شرط انحصار، به‌سادگی در هنگام تعریف هسته‌ی تک‌عضوی نمود متناظر با شیء کلارک، لحاظ می‌گردد. زالتا هنگام بازسازی پارادکس، شرط دوگانگی روابط را با فرض تمایز نمونش و رمزانش پیشاپیش برآورده می‌کند. شرط استلزم را در تعریف خاصیتِ کلارک می‌گنجاند و شرط انحصار را در ضمن تعریف شیء کلارک (متناظر با خاصیتی واحد)، وارد می‌کند.

در مورد پریست اما هرقدر که رابطه‌های دوگانه را می‌توان با حمل در جهان واقع و حمل در جهان‌های دیگر، به نحو سرراستی معادل کرد، شرط‌های استلزم و انحصار را دیگر نمی‌توان به‌سادگی تأمین نمود. خود پریست در هنگام بازسازی پارادکس کلارک، انحصار خاصیتِ سرشنده‌ی شیء کلارک را کلاً نادیده می‌گیرد و هم‌ازاین رو است که راهی برای فرار از کمند پارادکسِ کلارک می‌یابد. البته باید در نظر داشت که نظام هیچ‌گرا [Noneism] در تقریر پریست و برتو، یک نظام مرتبه‌ی اول است (Priest 2016, p.9) که مؤلفه‌های لازم برای توصیف ساختار خاصیت‌های مرکب، و به طور خاص بیان شرط انحصار را ندارد. کوه‌طلای موجود، در نظر برتو آن شیئی است که فرمول  $\alpha[x]$  را به شرح زیر برآورده می‌کند (Berto 2014, pp.64 & 65) و (Berto 2012, p.522)

(f7)

$$\alpha[x] = "x \text{ is golden} \wedge x \text{ is mountain} \wedge x \text{ exists}"$$

شاره به اجزاء (یعنی عاطف‌های) عبارتِ مرکب  $\alpha$ ، سور بستن روی آنها یا جداکردن یکی از دیگران، و به‌طور خاص منحصر کردن خاصیت‌های یک شیء به یک خاصیت واحد، در

زبان پریست باعث تکلف است. البته علی‌رغم این محدودیت‌ها، پریست هرجا که لازم باشد استدلال‌هایش در فرازبان را طبیعتاً فارغ از محدودیت‌های زبان مرتبه‌ی اول (شیئی) خود سامان می‌دهد. مثلاً در ساختن تعبیرهای جهان‌ممکنی خاص که باید شرط یکتاپی جهان‌های دسترس‌پذیر از یک جهان را بیان کند (Priest 2016, p.23) یا مثلاً در مورد مجموعه‌ای از جمله‌ها که یک جمله‌ی خاص، عضوی از آن است (Priest 2016, p.86). به هر حال، همان‌طور که نولان (2008, p.196) می‌گوید، تقید به صورت‌بندی مرتبه‌ی اول، قاعده‌تاً نباید راه حل مختار پریست برای پیشگیری از پارادکس‌ها باشد.

به هر ترتیب، می‌توان برداشت کرد که ملاحظه‌ی اهمیت شرط انحصار در بازتولید پارادکس از یکسو و همین محدودیت‌های زبان مرتبه‌ی اول هیچ‌گرا در بیان شرط انحصار، از سوی دیگر است که نولان را بر آن داشته تا شرط انحصار را یکراست در قالب اصل موضوع f4.Ax.2 به سیستم تزریق کند. اصل موضوعی حاکی از این‌که اگر شیئی از یک شرط واحد، سرشته شده باشد، انحصاراً برآوردنده‌ی همان شرط است نه هیچ شرط دیگر. پریست البته، چنان‌که گفته شد، سخن نولان را چنان صورت‌بندی می‌کند که این اصل موضوع، در نظام هیچ‌گرا ناموجه باشد.

از سوی دیگر، گنجاندن شرط انحصار در سرشناسی شیء، پیچیدگی‌های جدیدی می‌آفریند زیرا محل تحقق شرط‌های سرشناس، نه جهان واقع، بلکه جهانی دیگر است. بدین ترتیب اگر بنا باشد محتوا‌ی شرط انحصار، در یک استدلال متنه‌ی به تنافض به کار آید، این استدلال متوجه اوضاع واحوال جهانی دیگر خواهد بود و در این حالت، گیریم که تنافضی در جهانی دیگر حاصل شود، نتیجه‌ای ناسازگار نمی‌توان به حسابش آورد. هرچه نباشد جهان‌های ناممکن، خود بخشی از معناشناسی نظام هیچ‌گرا هستند. بنابراین بازتولید پارادکس در جهان واقع، نیازمند آن است که گزاره‌های حاکی از شرط انحصار (در جهان‌های دیگر) به نحوی در جهان واقع منعکس شوند یعنی کارآمدی شرط انحصار، منوط به امکان‌پذیری نشت اطلاعات میان جهان‌ها یا نوعی انتقال جهانی [world shift]، از جهان‌های دیگر به جهان واقع است.

در مورد شرط استلزم نیز ملاحظات مشابهی وجود دارد. با توجه به ترجمه‌ی فرمول‌های رمزانشی به فرمول‌هایی در جهان‌های دیگر، محتوا‌ی خاصیت کلارک، عملاً حاکی از استلزم میان اوضاع واحوال جهان‌های دیگر با اوضاع واحوال جهان واقع است. از این قرار، برآورده شدن شرط استلزم نیز متناظر با نوعی انتقال جهانی، از جهان‌های دیگر به جهان واقع است.

می‌گوییم سراسر است ترین شیوه انتقال جهانی یا نشت میان جهانی اطلاعات، بهره‌گیری از پندارهای موجه (یعنی ضرورت و امکان) است. بدین ترتیب برای باز تولید پارادکس لازم است که در صورت بندی شرط‌های استلزم و انحصار (خواه در ضمن تعریف خاصیت کلارک، یا توصیف شیء کلارک، یا چونان اصل/قانونی حاکم بر نظام منطقی هیچ گرا) از عملگرهای موجه استفاده شود. مثلاً شیء سرشته شده در ضمن توصیف زیر را در نظر بگیرید:

$$(f8) \quad a = \exists x \Box (Px \ \& \ \sim Px)$$

که در اینجا، نماد مربع، نشانه‌ی عملگر ضرورت منطقی و  $P$ ، محمول‌نشانه‌ای دلخواه است. سرشار این شیء، در غیاب عملگر ضرورت، شیئی را می‌سریشد که در جهانی دیگر، برآورندۀ  $P$  و هم  $\sim P$  است. مدام که چنین اوضاعی صرفاً در جهانی دیگر باشد، البته ما را نگران نخواهد کرد. اما در حضور عملگر ضرورت، و با فرض این‌که چارچوب مناسب موجهات منطقی، آن‌طور که پریست می‌پسندد (Priest 2016/5016, pp.12&186)، یک نظام موجه  $S5$  باشد، شاید انتظار داشته باشیم که تناقض  $\sim Px \ \& \ Px$  به جهان واقع نیز نشست کند. این انتظاری نابهجا است. چنان‌که در پی می‌آید، پندارهای منطقی ضرورت و امکان در معناشناسی هیچ گرا، در جهان‌های ناممکن، از معنای متداول خود بی‌بهره است.

### ۳. امکان استلزم در معناشناسی پریست

در نظر داشته باشید که هر تعبیری از زبان نظام هیچ گرا، ساختار مرتبی مانند  $\langle P, I, O, @, D, \delta \rangle$  است که در آن،  $D$  دامنه‌ی اشیاء (شامل اشیاء موجود و ناموجود) است. پریست اغلب فرض می‌کند دامنه‌ی اشیاء در همه‌ی جهان‌ها ثابت است (Priest 2016, pp. 9 & 22).  $P$  و  $O$  به ترتیب مجموعه‌ی جهان‌های ممکن، ناممکن، و باز هستند.<sup>۹</sup> می‌توان اجتماع جهان‌های ممکن و ناممکن را با عنوان جهان‌های بسته نامیده و با  $C$  نشان داد. جهان‌های بسته، بدین نام خوانده می‌شوند زیرا برخلاف جهان‌های باز، تحت استنتاج منطقی، بسته هستند. جهان‌های باز و جهان‌های بسته، متباین‌اند و روی هم مجموعه‌ی جهان‌های  $W$  را شکل می‌دهند یعنی:  $W = O \cup C = O \cap C = \emptyset$ . جهان واقع (با نماد  $@$ ، عضو جهان‌های ممکن است و<sup>۱۰</sup>، تابع تخصیص تعبیر می‌باشد (که شامل تابع  $\delta$  برای مقداردهی به متغیرهاست) (priest 2016, p.22).

پریست صدق  $A$  در جهان  $\mathcal{W} \in \mathcal{W}$  ذیل یک تعبیر مشخص را به صورت  $A \Vdash_s^+ w$  و کذب آن را به شکل  $A \Vdash_s^- w$  نشان می‌دهد. در مورد فرمول اتمی (یا ماتریس یا تابع گزاره‌ای)  $(P t_1 \dots t_n)$  که در آن  $P$  نماد یک محمول  $n$ -موضعی و  $t_1 \dots t_n$  متغیرهای شیئی هستند، شرطهای صدق و کذب چنین‌اند:

$$(f9) \quad \begin{aligned} w \Vdash_s^+ P t_1 \dots t_n &\text{ iff } \langle \delta_s(t_1), \dots, \delta_s(t_n) \rangle \in \delta^+(P, w) \\ w \Vdash_s^- P t_1 \dots t_n &\text{ iff } \langle \delta_s(t_1), \dots, \delta_s(t_n) \rangle \in \delta^-(P, w) \end{aligned}$$

که در اینجا  $\delta^+(P, w)$  و  $\delta^-(P, w)$  به ترتیب، مصدق و متمم مصدق<sup>۱۰</sup>  $P$  در جهان  $w$  هستند که اولی شامل  $n$ -تایی‌هایی از اشیاء دامنه است که  $P$  در  $w$  بر آنها صدق می‌کند و دومی شامل آنهاست که  $P$  در  $w$  در موردشان کاذب است (Priest 2016, pp.9-10).

شرط صدق فرمول‌های غیراتمی، بسته به اینکه در چه جهانی ارزش‌گذاری بشوند متفاوت است. در مورد فرمول‌های وجهی منطقی، چنانچه  $w \in \mathcal{P}$  باشد (عنی ارزش‌گذاری در جهان‌های منطقاً ممکن در نظر باشد)، داریم (Priest 2016, p.18):

$$(f10) \quad \begin{aligned} w \Vdash_s^+ \Box A &\text{ iff for all } w' \in \mathcal{P}, w' \Vdash_s^+ A \\ w \Vdash_s^- \Box A &\text{ iff for some } w' \in \mathcal{P}, w' \Vdash_s^- A \\ w \Vdash_s^+ \Diamond A &\text{ iff for some } w' \in \mathcal{P}, w' \Vdash_s^+ A \\ w \Vdash_s^- \Diamond A &\text{ iff for all } w' \in \mathcal{P}, w' \Vdash_s^- A \end{aligned}$$

اما اگر  $w \in \mathcal{I}$  باشد (عنی از نظرگاه جهان‌های ناممکن) ضرورت منطقی و امکان منطقی، تعبیر متفاوتی از جهان‌های ممکن می‌باشد. در چنین جهان‌هایی هر فرمول موجه (به وجه منطقی) مانند  $\Box A$  یا  $\Diamond A$ ، به صورت فرمولی چون  $C$  بازنویسی می‌شود که در آن اگرچه متغیرهای شیئی حفظ می‌شوند ولی باقی ساختار فرمول، پنهان می‌ماند (Priest 2016, p.17). از این قرار، این‌گونه فرمول‌ها، بی‌توجه به ساختارشان، درست مانند فرمول‌های اتمی ارزش‌گذاری می‌شوند؛ یعنی در شرط صدق  $C$ ، اثرباره از دسترسی  $w$  به دیگر جهان‌ها نیست و تابع تخصیص  $\delta$ ، دیگر مستقیماً به چنان فرمول‌هایی مصدق و متمم مصدق تخصیص می‌دهد<sup>۱۱</sup>. بدین ترتیب برای  $w \in \mathcal{I}$  شرایط صدق  $\Box A$  یا  $\Diamond A$  به صورت  $C$  بازنویسی شده‌اند، مطابق شرطهای (f9) خواهد بود (Priest 2016, p.18):

$$(f11) \quad \begin{aligned} w \Vdash_s^+ C(t_1 \dots t_n) &\text{ iff } \langle \delta_s(t_1), \dots, \delta_s(t_n) \rangle \in \delta^+(C, w) \\ w \Vdash_s^- C(t_1 \dots t_n) &\text{ iff } \langle \delta_s(t_1), \dots, \delta_s(t_n) \rangle \in \delta^-(C, w) \end{aligned}$$

بنابراین مadam که پنداره‌ی (متدالو) منطقی از ضرورت و امکان در نظر باشد، ارزش‌گذاری  $\Box A$  در جهان‌های ممکن، با ارزش‌گذاری  $A$  در همه‌ی جهان‌های ممکنی که به آنها دسترسی منطقی دارد (از جمله جهانِ واقع)، درهم‌تینیده می‌شود. یعنی اطلاعات از جهان‌های ممکن به جهانِ واقع، ذیل دسترس‌پذیری منطقی، نشت می‌کند. اما ارزش‌گذاری  $\Box A$  در جهان‌های ناممکن، دیگر وابستگی‌ای به دسترس‌پذیری میان‌جهانی (یعنی به ارزش  $A$  در جهان‌های دیگر؛ از جمله در جهانِ واقع) ندارد. یعنی هرگز نمی‌توان از نشتِ اطلاعات از جهان‌های ناممکن به جهانِ واقع، اطمینان یافت. در واقع، حتی اگر دسترسی از جهان‌های ناممکن به جهانِ واقع، برقرار باشد هم طبق (f11) نادیده ازگاشته می‌شود. و از آنجایی که وضعیت‌های تناقض‌آمیز، قاعده‌تاً در جهان‌های ناممکن رخ می‌دهند (و نه جهان‌های ممکن)، شرط استلزم به نحو مؤثری برآورده نمی‌شود.

اما چنان‌که اشاره شد، نظام هیچ‌گرا نظامی چندوجهی است و علی‌رغم ناکارآمدی پنداره‌ی منطقی از امکان، شایسته است که دیگر پنداره‌های موجه آن نیز آزموده شوند. مثلاً پنداره‌ی وجهی تصویرپذیری را در نظر بگیرید. برخلاف نسبتِ دسترس‌پذیری منطقی که در چگال‌ترین حالت (S5)، میان هر جهانِ ممکن (از جمله جهانِ واقع) با صرفاً همه‌ی جهان‌های ممکن دیگر برقرار است، نسبتِ دسترس‌پذیری تصویرپذیرانه، می‌تواند میان هر جهانِ بسته (از جمله جهانِ واقع) با مطلقاً هر جهان دیگری (خواه بسته یا باز) برقرار باشد. هرگاه  $\Gamma$  نشانه‌ی عملگر التفاتی تصویرکردن باشد و فرمول  $t\Gamma A$  را چنان بخوانیم که شخص  $t$ ، گزاره‌ی  $A$  را تصویر می‌کند، و  $R_\gamma^{\delta(t)}$  نماد دسترس‌پذیرانه باشد، آنگاه به عنوانِ حالت خاصی از معناشناسی عملگرهای التفاتی، برای هر  $w \in \mathcal{C}$  داریم (Priest 2016, p.23):

$$(f12) \quad \begin{aligned} w \Vdash_s^+ t\Gamma A &\text{ iff for all } w' \in \mathcal{W} \text{ such that } wR_\gamma^{\delta(t)}w', w' \Vdash_s^+ A \\ w \Vdash_s^- t\Gamma A &\text{ iff for some } w' \in \mathcal{W} \text{ such that } wR_\gamma^{\delta(t)}w', w' \Vdash_s^- A \end{aligned}$$

یعنی در هر جهانِ بسته ( $w \in \mathcal{C}$ ، شرط لازم و کافی برای تصدیق این که  $t$  در حال تصویر  $A$  باشد این است که در همه‌ی جهان‌های باز و بسته‌ای که از  $w$ ، دسترس‌پذیری تصویرپذیرانه دارند،  $A$  صادق باشد. پریست بر آن است به ازای هر  $w \in \mathcal{W}$  داریم:  $@R_\gamma w$  یعنی مطلقاً هر جهانی، از سوی جهانِ واقع، دسترس‌پذیری تصویرپذیرانه دارد (Priest 2016, p.194). این دسترسی تصویرپذیرانه‌ی جهانِ واقع به دیگر جهان‌ها، صرف‌نظر از بسته بودن یا بازبودن آنها، البته ما را مطمئن می‌کند که صدق‌های جهانِ واقع، در قالب تصوراتِ شخص، به هر جهان دیگری (خواه بسته یا باز)، قابل انتقال باشند. با این حال، چنان‌که پیش‌تر گفته شد، آنچه برای

کارآبی شرط استلزم مورد نیاز است، نشت اطلاعات، نه از جهان واقع به جهان‌های دیگر، بلکه از جهان‌های دیگر به جهان واقع می‌باشد. مع الاسف در جهان‌های باز ( $w \in \mathcal{O}$ ، شرط صدق عبارت‌های شامل عملگر تصور، مستقل از دسترسی تصورپذیرانه‌ی آن جهان‌ها به جهان‌های دیگر است. فراتر از این؛ در جهان‌های باز، شرط صدق تقریباً همه فرمول‌ها (شامل فرمول‌های وجهی منطقی، شرطی‌های اکید، نقض، عطف، فصل و ...)، هرج و مر جگونه [anarchic] است یعنی بی‌توجه به ساختار آنها و بی‌تعهد به هرگونه قید استنتاجی، به سان یک فرمول اتمی تعیین می‌شود (Priest 2016, pp.22-24) بنابراین می‌توان شرط صدق عمومی این فرمول‌ها در  $w \in \mathcal{O}$  را به سبک شرط صدق  $\square$  و  $\Diamond$  درجهان‌های ناممکن، یعنی دقیقاً مطابق (f) 11 نوشت.

یعنی کاربست مفهوم تصورپذیرانه از ضرورت و امکان، اگرچه محدودیت دسترس پذیری منطقی مؤثر میان جهان‌های ناممکن و جهان واقع را برطرف می‌کند، اما شرایط صدق هرج و مر جگونه‌ای را در جهان‌های باز، پیش می‌کشد. یعنی حتی اگر جهان‌های باز، به جهان واقع، دسترسی تصورپذیرانه هم داشته باشند، این دسترسی در هنگام ارزشگذاری عبارت‌های موجهاتی تصورپذیرانه، به نحو مؤثر نادیده انگاشته می‌شود. از طرف دیگر، ذیل مفهوم التفاتی تصورپذیری، هیچ‌گونه قیدی که جهان تحقق‌دهنده شرایط تصورشده را محدود به جهان‌های بسته کند وجود ندارد. یعنی شدنیست که تصور یک وضعیت/یک شیء دلخواه، دست‌برقسا در جهانی باز، تحقق پیدا کند و بنا به هرج و مر حاکم بر چنان جهانی، نمی‌توان روی نشت اطلاعات از آن جهان به جهان واقع حساب باز کرد.

خوبیختانه، راه میانه‌ای وجود دارد که هم امکان دسترس پذیری چگال و هم هنجارمندی مقبول شرایط صدق را تضمین می‌کند. چنان‌که اشاره شد، ماینونگ گرایی وجهی، مبتنی بر کاربست مفهوم التفاتی بازنمایی/تجسم است که نسبت به تصور/انگارش یک وجه التفاتی محدودتر محسوب می‌شود. ازین قرار، دسترس پذیری متناظر با مفهوم التفاتی بازنمایی، صرفاً روی جهان‌های بسته، روا داشته می‌شود (Priest 2016, p.85) و بنابراین، شرایط صدق عبارت‌های بازنمایانه، تابع معناشناسی عمومی عملگرهای التفاتی (Priest 2016, p.23)، البته طبیعتاً با محدودکردن دسترسی به صرفاً جهان‌های بسته، خواهد بود. بنابراین برای هر  $w \in \mathcal{C}$  داریم:

$$(f\ 13) \quad \begin{aligned} w \Vdash_s^+ t \Phi A &\text{ iff for all } w' \in \mathcal{C} \text{ such that } w R_\Phi^{\delta(t)} w', w' \Vdash_s^+ A \\ w \Vdash_s^- t \Phi A &\text{ iff for some } w' \in \mathcal{C} \text{ such that } w R_\Phi^{\delta(t)} w', w' \Vdash_s^- A \end{aligned}$$

در اینجا هم البته شرایط صدق در جهان‌های باز ( $\mathcal{W} \in \mathcal{O}$ )، هرج‌ومرج‌گونه است اما نشان خواهیم داد که لاقل تا آنجا که به اهداف ما در اینجا مرتبط است، لازم نیست دل‌مشغول شرایطِ صدق عبارت‌های بازنمایانه از دید جهان‌های باز باشیم. در نتیجه همین مقدار که فرمول‌های بازنمایانه، در جهان‌های بسته، شرایطِ صدق یکنواخت، قاعده‌مند و قابل پیش‌بینی داشته باشند برای اطمینان از امکان‌پذیری شرطِ استلزم، کفایت دارد.

#### ۴. بازتولید پارادکس و فراتر از آن

می‌گوییم  $\langle\varphi\rangle$  و  $R_\varphi$  را به ترتیب، نماد عملگر امکان بازنمایانه و عملگر ضرورت بازنمایانه و نسبتِ دسترس‌پذیری بازنمایانه در نظر گرفته و معناشناسی آنها را به طبیعی‌ترین شکل با تعمیم معناشناسی مفهوم بازنمایی/تجسم ( $\Phi$ )، به شکل زیر پیش می‌نمیم (نسبت دسترسی  $R$  کمکان وابسته به شخص و بافتار است اما برای سادگی، به این وابستگی‌ها تصریح نمی‌کنیم):

$$(f14) \quad \begin{aligned} w \Vdash^+ [\varphi]A &\text{ iff for all } w' \in \mathcal{C} \text{ such that } wR_\varphi w', w' \Vdash^+ A \\ w \Vdash^- [\varphi]A &\text{ iff for some } w' \in \mathcal{C} \text{ such that } wR_\varphi w', w' \Vdash^- A \\ w \Vdash^+ \langle\varphi\rangle A &\text{ iff for some } w' \in \mathcal{C} \text{ such that } wR_\varphi w', w' \Vdash^+ A \\ w \Vdash^- \langle\varphi\rangle A &\text{ iff for all } w' \in \mathcal{C} \text{ such that } wR_\varphi w', w' \Vdash^- A \end{aligned}$$

به روشنی می‌توان تصدیق کرد که اگر ارزش‌گذاری فرمول  $A$  در جهان‌های بسته، مستقل از اوضاع (دسترس‌پذیری) جهان‌های باز باشد، ارزش‌گذاری هر فرمولی مانند  $\Delta A$  که در آن،  $\Delta$  می‌تواند هر توالی دلخواهی از عملگرهای  $[\varphi]$  و  $\langle\varphi\rangle$  باشد نیز، در جهان‌های بسته، مستقل از اوضاع (دسترس‌پذیری) جهان‌های باز خواهد بود. یعنی جهان‌های بسته، علاوه بر آنکه تحت  $\vdash_L$  بسته هستند، تحت عملگر بازنمایی/تجسم ( $\Phi$ ، نیز بسته هستند. بنابراین، به‌طور خاص، مادام که در جهان بسته‌ای (مثلًا در  $@$ ) باشیم، و فرمول  $A$  شرطِ فوق را برآورده، لازم نمی‌آید که دل‌مشغول معناشناسی هرج‌ومرج‌گونه‌ی جهان‌های باز باشیم.

اکنون معلوم است که منابع نظام هیچ‌گرا، به‌خوبی از عهده‌ی صورت‌بندی موجهات بازنمایانه برآمده و می‌توانند شرایطِ صدق یکنواخت و به‌اندازه‌ی کافی ساختارمندی را برای فرمول‌های موجه زبان، ذیل دسترس‌پذیری بازنمایانه فراهم کنند. بنابراین به نظر می‌رسد که امکانات لازم برای حصول شرطِ استلزم، تأمین شده است. پرسش اساسی این است که چه‌طور شرطِ دسترسی جهان بازنمایی‌های خود را به جهانِ واقع، در صورت‌بندی پارادکس وارد کنیم؟

روشن است که چارچوب [frame] نظام هیچ‌گرا، یک نظام S5 منطقی است یعنی خودبه‌خود، همه‌ی جهان‌های ممکن به هم دسترسی دارند. ولی در مورد وجه بازنمایانه، چنین چارچوبی پیش‌بیش مفروض نیست. شرط دسترسی بازنمایانه‌ی یک جهان به جهان واقع، هرچند هم که آن جهان، خودش جهان تحقیق‌دهنده‌ی یک بازنمایی/تجسم باشد، نه جزء مقومات نظام هیچ‌گرا است و نه به هیچ معنای شهودی‌ای می‌توانش همواره صادق شمرد. احتمالاً تنها راه برقرارکردن چنین شرطی، بدون آنکه در نظام هیچ‌گرا تغییری ایجاد بشود، این است که آن را در ضمن سرشار یک شیء، به سیستم تحمیل کنیم. آنچه دست ما را در این خصوص باز می‌گذارد این است که جهان‌ها (ی غیر از جهان واقع)، در تفسیر پریست، خود گونه‌ای از اشیاء ناموجود هستند که می‌توان آن‌ها را با اوصافی از قبیل ممکن‌بودگی، ناممکن‌بودگی، بازبودگی، فلان تعبیر را داشتگی و ... که هیچ‌یک هم مستلزم وجود نیستند، سرشت (priest 2016, pp.138-9).

اکنون گزاره‌ی  $H$  را چنین تعریف می‌کنیم:

$$(f\ 15) \quad H: \quad \langle \varphi \rangle (\mathfrak{A}w (w \in \mathcal{C} \supset wR_\varphi @) \& [\varphi]A)$$

گزاره‌ی  $H$  به‌سادگی حاکی از امکان بازنمایانه‌ی این وضعیت است که هر جهان بسته‌ای به جهان واقع، دسترسی بازنمایانه داشته و فرمول  $A$  به نحو بازنمایانه ضرورت داشته باشد. شرط  $H$  همواره در جهان واقع، صادق است زیرا برای حصول امکان بازنمایانه‌ی هر وضعیتی در جهان واقع، کافی است که شخصی (شاید خودم) واقعاً آن وضعیت را بازنمایی/تجسم کند (و من هم اکنون چنین می‌کنم). به‌طور خاص برای تصدیق  $H$  کافی است که:

$$(f\ 16) \quad a\Phi(\mathfrak{A}w (w \in \mathcal{C} \supset wR_\varphi @) \& [\varphi]A)$$

و معلوم است که بنا به اصل نامقید سرشار، فرمول  $a\Phi X$  همواره در جهان واقع صادق است و شخص هرچه خواست می‌تواند بازنمایی/تجسم کند. حال، صدق  $H$  در جهان واقع بدین معنی است که می‌توان جهان بسته‌ای (مانند  $w'$  که در دسترسی بازنمایانه‌ی جهان واقع باشد) چنان سراغ کرد که در آن، همه‌ی جهان‌های بسته، به جهان واقع دسترسی بازنمایانه داشته باشند و نیز به نحو بازنمایانه ضروری باشد که  $A$  برقرار باشد.

باید در نظر داشت که دامنه‌ی جهان‌ها می‌تواند خودش همه یا برخی از جهان‌های دیگر را شامل باشد و منعی نیست که در هر جهان، روی همه‌ی جهان‌ها (به شمول خود همان جهان) سور بست (Priest 2016, p.248). در اینجا هم دامنه‌ی سور کلی در شرط  $H$  شامل همه‌ی جهان‌های بسته، از جمله خود جهان  $w'$  می‌باشد.

از این قرار، صرف تحقق  $A[\varphi]$  در جهان بسته‌ای چون  $w'$ , با توجه به شرایط صدق ضرورت بازنمایانه در جهان‌های بسته، باعث می‌شود که در همهٔ جهان‌های دسترس‌پذیر از  $w'$  (به وجه بازنمایانه)، از جمله در جهانِ واقع، فرمول  $A$  برقرار شود. نظر به اینکه بنا بر اصل سرشار، هیچ محدودیتی روی  $A$  نیست، جهانِ واقع، جهانی بی‌مایه [trivial] خواهد شد که هر فرمولی در آن صادق است.<sup>۱۲</sup>

پریست قاعده‌ای تواند شرط‌هایی از این قبیل که به پارادکس یا بی‌مایگی متنهٔ می‌شوند را صرفاً به همین دلیل، از شرکت در سرشار اشیاء منع کند. فراتر از استدلال‌های گریفین در (Griffin 2017, pp.3636-3637) برعلیه چنین موضوعی، این رویکرد به روشنی مصادر به مطلوب است. از این گذشته، پریست اصلاً تعهدی به تمایز میان شرط‌های سرشنده و ناسرشنده ندارد. از دید پریست تنها معیاری که باید در سرشار اشیاء رعایت شود این است که خاصیت‌های مستلزم وجود برای سرشنن اشیاء ناموجود برگرفته نشوند. من شاهدی بر اینکه شرط  $H$  متضمن وجود باشد نمی‌بینم.

پریست برآن است که  $A$  مطلقاً هرچه باشد، ضرورت تصویرپذیرانهٔ  $A$  (که پریست با نماد  $\gamma[A]$  نشان‌اش می‌دهد) کاذب است (Priest 2016, p.194). این نباید ما را نسبت به امکان تصدیق ضرورت بازنمایانهٔ  $A$ ، یعنی  $A[\varphi]$  بدگمان کند زیرا تصدیق  $A[\gamma]$ ، متأثر از دسترس‌پذیری عام تصویرپذیرانه، حتی به جهان‌های باز، و هرج و مر جگونگی معناشناختی چنان جهان‌هایی است. اما تحدید نسبت دسترس‌پذیری، به جهان‌های بسته، که در قالب نماد  $\varphi$  آمده، مانع تکذیب مطلق ضروری بودگی خواهد بود.

البته پریست همواره می‌تواند از نامقید بودن اصل سرشار دست بشوید و مانند دیگر مایوننگ گرایان، برخی از انواع خاصیت‌ها را از شرکت در سرشار اشیاء منع نماید؛ چنان‌که مثلاً در هنگام رد مدعای بیل (Beall 2006) می‌گوید:

شخص هیچ‌گاه آنقدر آزاد نیست که فرض کند شرایط صدق عملگرهای متضمن انتقال جهانی، در تمام جهان‌ها یکسان‌اند. اگر چنین بود، می‌شد فرمول‌هایی یافت که در همهٔ جهان‌ها، خواه ممکن یا ناممکن، برقرار باشند. اما جهان‌های ناممکن را نمی‌توان این‌طور مقید ساخت؛ آنها از هر چنین قیدی تخطی می‌کنند (Priest 2016, p.194).

بیل یک عملگر واقع‌نما مانند  $Act$  چنان تعریف کرده است که  $ActB$  بدين معنی باشد که  $B$  در جهانِ واقع، برقرار است. پریست معناشناصی این عملگر را چنین صورت‌بندی می‌کند:

$$(f17) \quad w \Vdash^{+} \mathcal{A}ctB \ iff @ \Vdash^{+} B$$

بدین ترتیب اگر شیء  $b$  متناظر با شرط  $(x = x \ \& \ \mathcal{A}ctB)$  سرشته شده باشد، مستلزم این خواهد بود که در جهان متحقق‌کننده‌ی این شرط، عبارت  $b = b \ \& \ \mathcal{A}ctB$  برقرار باشد که به معنای صدق  $\mathcal{A}ctB$  در آن جهان و در نتیجه، صدق  $B$  در جهان واقع است (نقل از Priest 2016, pp.247-249).

پریست با تشییه رفتار عملگر واقع‌نما به عملگر ضرورت منطقی، می‌گوید همان‌چیزی که اعتبار شرایط صدق ضرورت منطقی را محدود به جهان‌های ممکن می‌کند، شرایط صدق عملگر واقع‌نما را نیز در جهان‌های ناممکن، بی‌اعتبار می‌سازد:

اگر شرایط صدق عملگر  $\mathcal{A}ct$  اجازه دهد که اطلاعات از یک جهان دلخواه به جهان واقع، نشت کند آنگاه خواهیم توانست صدق  $B$  را در جهان واقع نتیجه بگیریم. این کار به وضوح، حلال [kosher] نخواهد بود؛ آدم نمی‌تواند محتوای تصورات خود را به جهان واقعی منتقل کند—هرچند هم که دلش بخواهد (Priest 2016, p.249).

مادام که این حلال‌شماری و حرام‌شماری برخی گونه‌های تصورات را، قیودی بدانیم که پریست، به استعاره، بر اصل سرشار تحمیل کرده است، با آسودگی باید آنها را پذیرفت؛ همان‌طور که قیود ماینونگ گرایان دیگر نیز پذیرفته است. در واقع با ملاحظه‌ی تناظر میان فرمول‌های رمزانشی زالتا با فرمول‌های دگرجهانی پریست، می‌توان به روشنی، منع رخداد انتقال جهانی در سرشار اشیاء ناموجود پریست را متناظر با منع حضور فرمول‌های رمزانشی در تعريف اشیاء انتزاعی زالتا دانست. این البته، به معنای آن است که پریست از ادعای نامقیدبودن اصل سرشار هیچ‌گرا، دست بکشد.

اما اگر پریست چنین قیودی را به جای آنکه وضع کند، بدیهی بشمارد یا مستتج از معناشناصی نظام هیچ‌گرا بداند، باید ادعای او را رد کرد. چنان‌که گفته شد هرج و مرچ معناشناختی فرمول‌های حاوی انتقال جهانی، ناشی از کاریست مفاهیم وجهی زیاده‌قوی‌تر یا زیاده‌ضعیف‌تر از مفهوم التفاتی بازنمایی/تجسم است. الترام به مفهوم بازنمایانه از ضرورت و امکان، ذیل الترام وفادارانه به معناشناصی هیچ‌گرای پریست، تضمین می‌کند که شرایط صدق موجهات بازنمایانه در جهان‌های بسته، برخلاف موجهات تصویرپذیر و موجهات منطقی، به قدر کفايت، قاعده‌مند باشند. آنقدر که بتوان بی‌مایگی [triviality] جهان واقع را از آن نتیجه گرفت. بیل به صراحة، جهان تحقق‌دهنده‌ی سرشار شیء  $b$  را جهانی ممکن، ناممکن یا باز

می‌داند که گویای آن است که وجهِ التفاتی مورد نظر وی، وجهِ تصور پذیرانه بوده است. اگر عملگرِ واقع‌نمای بیل در قالب دسترس پذیری بازنمایانه، صورت‌بندی شود، مجبور نخواهیم شد که هیچ حرامی را حلال کنیم.

## ۵. نتیجه‌گیری

نشان دادیم که تعهدِ پریست به عدم تقدیرِ اصل سرشناس اگر با امکان نشت میان جهانی اطلاعات، یعنی استلزم میان اوضاعِ دگرجهانی اشیاء با اوضاع آن‌ها در جهان واقع، همراه شود می‌تواند سبب‌سازِ شرایطِ پارادکس گونه و فراتر از آن-بی‌مایگی در ماینونگ‌گرایی و جهی بشود. نیز با کاربستِ ظرفیت‌های معناشناختی خودِ این نظام، به‌ویژه مفهومِ وجهی بازنمایی، راهکاری نظام‌مند برای تحمل شرط استلزم به نظام هیچ‌گرا معرفی کردیم. همچنین نشان دادیم که راهکارِ پریست در مواجهه با تلاش‌های مشابه برای تحمل این شرط، که متکی بر ویژگی‌های مفهومِ وجهی تصور پذیری است در مورد مفهومِ وجهی بازنمایی، کارآمد نیست. این پریست را ناگزیر می‌کند از اینکه یا در معناشناصی هیچ‌گرا تجدید نظر کند یا از نامقیدبودنِ اصل سرشناس دست بکشد.

## پی‌نوشت‌ها

۱. پریست در (2016, p.193) تصریح می‌کند که تصور در این معناء، فراتر از تصورِ صرفاً بصری است.
۲. ضعیفتر بودن بازنمایی نسبت به تصور، از این باب است که جهان‌های تحقق‌دهنده بازنمایی بر خلاف جهان‌های تصورات باید حتماً به شرحی که در ادامه می‌آید، بسته باشند.
۳. علامت + حاکی از ارزش‌دهی صادق به  $(c_A)$  است. ارزش‌دهی کاذب، با علامت - نشان داده می‌شود.
۴. مثلاً عملگر باور یا معرفت لزوماً منسجم نیستند. برای توضیح بیشتر نگاه کنید به (Priest 2016, p.20-21)
۵. جهت سادگی، ذکر صریح وابستگی فرمول‌های وجهی به تابع تعییر را تا بخش سوم مقاله که توضیحات بیشتری درباره معناشناصی هیچ‌گرا آورده‌ام به تأخیر می‌اندازم.
۶. جهان بیشینه آن است که اشیاء حاضر در آن، به ازای هر خاصیتی که لحاظ شود، یا خود آن خاصیت یا نقیضش را در آن جهان داشته باشند.

۷. وصف عام، در نظام هیچ‌گرا همواره به نحو صلب شیئی/شیء‌هایی را به دست می‌دهد؛ حال یا شیئی از میان اشیاء برآورندهی آن وصف در جهان واقع؛ اگر اصلاً چنین شیئی باشد، و یا شیئی دیگر از میان اشیاء دامنه‌ی تعبیر که در جهانی دیگر آن وصف را برمی‌آورد. (Priest 2016, p.92).
- ۸ حمل درونی (ماینونگی) بیان‌گر رابطه‌ی نمودها با خاصیت‌های تشکیل‌دهنده‌ی آنهاست. هم‌گوهرندگی به رابطه‌ی اشیاء موجود با خاصیت‌های اتفاقی (عرضی) آنها نظر دارد (Castañeda 1974, pp.11-13).
۹. این که مریع‌دایره مریع است و مریع شکل است در جهان‌های بسته، بنا به بستار، به این متوجه می‌شود که مریع‌دایره شکل است. در جهان‌های باز، بستار حاکم نیست بنابراین مریع دایره شکل نیست مگر آنکه به شکل‌بودن آن تصریح شده باشد.
۱۰. پریست از عبارت co-extension استفاده می‌کند که شکل نگارشش قرار است آن را از coextension متمایز کند. با فرض این که، *co* در اولی به complement و در دومی به common اشاره دارد اولی را متنم‌مصدق و دومی را هم‌مصدق می‌گوییم. پادمصدق [anti-extension] در (Griffin 2017) به معنای مشابهی استفاده می‌شود.
۱۱. درست همان‌طور که ساختار مسور فرمول‌ها، هنگام ارزش‌گذاری در معناشناسی منطق گزاره‌ها، نادیده گرفته می‌شود.
۱۲. بی‌مایگی جهان واقع البته وضعیتی مخرب‌تر و از جمله دربرگیرنده‌ی پارادکس کلارک خواهد بود. با این حال چنان‌چه اصرار به بازتولید پارادکس کلارک داشته باشید، شرایط زیر راهگشاست:
- $$Kx \leftrightarrow \exists F((\langle\varphi\rangle Fx) \& \sim F'(\langle\varphi\rangle F'x) \rightarrow F' = F))$$
- $$d = \varepsilon x \langle\varphi\rangle (\forall w(w \in \mathcal{C} \supset wR_\varphi @) \& [\varphi]Kx)$$

## کتاب‌نامه

- Beall, JC (2006). Review of G. Priest, Towards Non-Being: The Logic and Metaphysics of Intentionality. *Notre Dame Philosophical Reviews* 2006 (9). Retrieved from: <https://ndpr.nd.edu/reviews/towards-non-being-the-logic-and-metaphysics-of-intentionality/>
- Berto, Francesco (2011). Modal meinongianism and fiction: The best of three worlds. *Philosophical Studies* 152 (3):31f35.
- Berto, F. (2012). The Selection Problem. *Revue Internationale de Philosophie* 262:519-537.
- Berto, F. (2014). Modal Noneism: Transworld Identity, Identification, and Individuation. *Australasian Journal of Logic* 11 (2).
- Castañeda, H.-N. (1974). Thinking and the structure of the world. *Philosophia*, 4(1), 3–40.
- Clark, R. (1978). Not Every Object of Thought has Being: A Paradox in Naïve Predication Theory. *Noûs*, 12(2), 181.

علیه پریست؛ در ماینونگ گرایی و جهی (حسن همتای و دیگران) ۲۰۹

- Griffin, N. (2017). Nuclear and Extra-nuclear Properties. *IfCoLog Journal of Logics and their Applications (FLAP)* 4(11): 3629-3658
- Nolan, D. (2008). Properties and Paradox in Graham Priest's Towards Non-Being. *Philosophy and Phenomenological Research* 76 (1):191 - 198.
- Priest, G. (2016). *Towards Non-Being: The Logic and Metaphysics of Intentionality*. Second edition. Oxford, England: Oxford University Press.
- Reicher, M. (2019). Nonexistent Objects. The Stanford Encyclopedia of Philosophy (Winter 2019 Edition), Edward N. Zalta (ed.), URL = <<https://plato.stanford.edu/archives/win2019/entries/nonexistent-objects/>>. (Accessed February 2022)
- Zalta, E. N. (1983). *Abstract Objects: An Introduction to Axiomatic Metaphysics*. D. Reidel.
- Zalta, E. N. (2022). *Principia Logico-Metaphysica*. Available at: <http://mally.stanford.edu/principia.pdf> (Draft/Excerpt) (version May 5, 2022).