

# Marian Przełęcki

---

## O identyfikowalności w dziedzinach rozszerzonych

---

Filozofia Nauki 1/2/3, 115-121

---

1993

Artykuł został zdigitalizowany i opracowany do udostępnienia w internecie przez Muzeum Historii Polski w ramach prac podejmowanych na rzecz zapewnienia otwartego, powszechnego i trwałego dostępu do polskiego dorobku naukowego i kulturalnego. Artykuł jest umieszczony w kolekcji cyfrowej [bazhum.muzhp.pl](http://bazhum.muzhp.pl), gromadzącej zawartość polskich czasopism humanistycznych i społecznych.

Tekst jest udostępniony do wykorzystania w ramach dozwolonego użytku.

## O identyfikowalności w dziedzinach rozszerzonych

Dla potrzeb przeprowadzanej tu analizy przez definiowalność będę rozumiał to, co zwykle określa się mianem definiowalności bezpośredniej (albo syntaktycznej); przez identyfikowalność — to, co określa się jako definiowalność pośrednią (albo semantyczną). Ograniczę się tylko do rozważenia teorii empirycznych, które mogą być sformalizowane w języku logiki pierwszego rzędu. Jak wiadomo, w wypadku takich teorii oba te pojęcia pokrywają się. Termin  $t$  jest definiowalny w teorii  $T$  zawsze i tylko, gdy jest identyfikowalny w tej teorii. Innymi słowy, definicja terminu  $t$  jest twierdzeniem teorii  $T$  zawsze i tylko, gdy interpretacja pozostałych terminów w każdym modelu teorii  $T$  wyznacza jednoznacznie interpretację  $t$ . Z tego właśnie powodu we wszystkich dotąd rozważanych wypadkach nieidentyfikowalność jest w jakiś sposób związana z niedefiniowalnością. Pojęcie jest nieidentyfikowalne tylko wtedy, gdy nie jest definiowalne; np. w sytuacji, gdy jego użyciem rządzą postulaty słabsze niż definicja bezpośrednia (definicja warunkowa, kontekstowa lub cząstkowa — aby wymienić tylko najbardziej typowe wypadki). Chciałbym zająć się pewnymi innymi rodzajami nieidentyfikowalności i ich typowymi źródłami. Nieidentyfikowalność tego rodzaju nie jest związana z niedefiniowalnością. Pojawia się ona w wyniku przyjęcia pewnego słabszego pojęcia interpretacji teorii. W ujęciu standardowym, każde rozszerzenie danego języka ma semantyczny odpowiednik w postaci odpowiedniego przedłużenia struktur tego języka. Wydaje się jednak, że są takie wypadki, w których rozszerzenie języka wiąże się nie tylko z przedłużeniem jego struktur, ale także z rozszerzeniem jego dziedzin. Wydaje się, że tak dzieje się w sytuacji, gdy rozszerza się język obserwacyjny przez wprowadzenie do niego pewnego typu terminów teoretycznych. W takich wypadkach przedstawiona wyżej zależność między definiowalnością i identyfikowalnością już nie zachodzi. Definiowalne w danej teorii pojęcie teoretyczne nie jest identyfikowalne w modelach tej teorii — jeżeli są one strukturami o rozszerzonych dziedzinach.

Aby opisać tę sytuację bardziej precyzyjnie, skorzystamy z języka teorii modeli. Niech  $L_o$  będzie językiem pierwszego rzędu, z terminami  $o_1, \dots, o_n$  jako jedynymi stałymi deskryptywnymi, i niech  $L$  będzie rozszerzeniem  $L_o$  zawierającym  $t$  jako dodatkową stałą deskryptywną. Struktury modelowe dla  $L_o$  będziemy oznaczać przez  $\mathfrak{M}_o$  (albo przez  $\mathfrak{N}_o$ ), natomiast dla  $L$  — przez  $\mathfrak{M}$  (albo  $\mathfrak{N}$ ). Dziedzina struktury  $\mathfrak{M}$  będzie oznaczana przez  $|\mathfrak{M}|$ , interpretacja w  $\mathfrak{M}$  stałej  $c$  — przez  $c^{\mathfrak{M}}$ . Przez  $\mathfrak{M}|_o$  będziemy oznaczać obcięcie (redukcję) struktury  $\mathfrak{M}$  do języka  $L_o$ ;  $\mathfrak{M}$  jest wtedy nazywane przedłużeniem struktury  $\mathfrak{M}|_o$ . Jeśli  $T$  jest zbiorem zdań języka  $L$ , to klasę jego modeli będziemy oznaczać przez  $\text{Mod}(T)$ .

Zgodnie ze standardowym ujęciem, rozszerzenie języka  $L_o$  do języka  $L$  będziemy związane jest z przedłużeniem struktury  $\mathfrak{M}_o$  do struktury  $\mathfrak{M}$ . W związku z tym, badając związek między (syntaktyczną) definiowalnością i (semantyczną) identyfikowalnością, będziemy brać pod uwagę klasę struktur,  $M_{\mathfrak{M}_o}$ , zdefiniowaną dla każdego  $\mathfrak{M}_o$  w następujący sposób:

$$(I) \quad M_{\mathfrak{M}_o} = \{ \mathfrak{M} : \mathfrak{M}|_o = \mathfrak{M}_o \text{ i } \mathfrak{M} \in \text{Mod}(T) \}.$$

$M_{\mathfrak{M}_o}$  zawiera te przedłużenia  $\mathfrak{M}_o$ , które są modelami dla  $T$ . Stała  $t$  jest definiowalna w  $T$  (za pomocą terminów  $o_1, \dots, o_n$ ) zawsze i tylko, gdy dla każdego  $\mathfrak{M}_o$ ,  $M_{\mathfrak{M}_o}$  zawiera co najwyżej jedną strukturę. Jeśli  $T$  sprowadza się do definicji terminu  $t$  (za pomocą terminów  $o_1, \dots, o_n$ ), to dla każdego  $\mathfrak{M}_o$ ,  $M_{\mathfrak{M}_o}$  zawiera dokładnie jedną strukturę: dla każdego  $\mathfrak{M}_o$  istnieje dokładnie jedna interpretacja stałej  $t$ . Mówimy wtedy, że  $t$  jest identyfikowalne w  $T$ .

Takie ujęcie można zastosować w tych wszystkich wypadkach, w których wprowadzenie nowych terminów nie wiąże się z rozszerzeniem dotychczasowego uniwersum dyskursu. Jeśli chodzi jednak o teorie empiryczne, to wydaje się, że nie każda procedura wprowadzania nowego terminu podpada pod powyższy schemat. Są wypadki, w których procedura taka jest w sposób istotny związana z rozszerzeniem dziedziny teorii. Typową sytuację tego rodzaju można opisać w następujący sposób. Niech  $L_o$  będzie językiem obserwacyjnym i niech  $o_1, \dots, o_n$  będą predykatami obserwacyjnymi. Cokolwiek te określenia miałyby znaczyć, założymy, że każdy model zamierzony  $\mathfrak{M}_o$  dla  $L_o$  składa się tylko z przedmiotów obserwowalnych: jego dziedzina  $|\mathfrak{M}_o|$  jest zbiorem przedmiotów obserwowalnych. Niech  $t$  będzie predykatem teoretycznym (powiedzmy predykatem „elektron”), który odnosi się do pewnych nieobserwowalnych, «teoretycznych» bytów. Wprowadzając go do języka  $L_o$  musimy rozszerzyć jego modele tak, aby włączyć obiekty nieobserwowalne do ich dziedzin; tylko takie stuktury można zaliczyć do klasy zamierzonych modeli dla  $L$ .

W wypadkach takich jak powyższe, interesuje nas przede wszystkim interpretacja  $t$  w owych odpowiednio rozszerzonych strukturach. Z jakiego typu rozszerzeniem mamy tu do czynienia? W teorii modeli,  $\mathfrak{N}_o$  jest nazywane rozszerzeniem  $\mathfrak{M}_o$  zawsze i tylko, gdy  $|\mathfrak{M}_o|$  jest zawarte w  $|\mathfrak{N}_o|$  i  $o_i^{\mathfrak{M}_o}$  jest identyczne z  $o_i^{\mathfrak{N}_o}$  ograniczonym do  $|\mathfrak{M}_o|$  (dla  $i = 1, \dots, n$ ). Tak więc, poza  $|\mathfrak{M}_o|$ ,  $o_i$  może być interpretowane w  $\mathfrak{N}_o$  w dowolny sposób.

Czy predykaty obserwacyjne tak właśnie są zinterpretowane w dziedzinie przedmiotów nieobserwowalnych? Ponieważ pojęcie predykatu obserwacyjnego jest notorycznie wieloznaczne, odpowiedź na to pytanie w oczywisty sposób zależy od tego, jak je będziemy rozumieć. Można wskazać trzy główne stanowiska dotyczące tej kwestii. W dwóch z nich predykat obserwacyjny jest rozumiany jako predykat interpretowany w czysto ostensywny sposób. W konsekwencji, jego interpretacja jest z założenia «ograniczona» jedynie do przedmiotów obserwowalnych. To «ograniczenie» jest jednakże rozumiane na dwa różne sposoby.

(i) Zgodnie z jedną z eksplikacji, interpretacja predykatu obserwacyjnego w dziedzinie wszystkich przedmiotów nieobserwowalnych jest, z założenia, całkowicie niezdeterminowana: poza dziedziną obserwowalną predykat może być interpretowany w dowolny sposób. Zgodnie z tym założeniem, przy definiowaniu modeli zamierzonych dla  $L$  będzie brane pod uwagę każde rozszerzenie  $\mathfrak{N}_o$  struktury  $\mathfrak{M}_o$ .

(ii) Zgodnie z inną eksplikacją, zakłada się, że interpretacja predykatu obserwacyjnego jest negatywnie zdeterminowana w stosunku do obiektów nieobserwowalnych: twierdzi się, że predykat można prawdziwie orzec jedynie o przedmiotach obserwowalnych. Przy tym założeniu, przy definiowaniu zamierzonych modeli dla  $L$  będą brane pod uwagę tylko te rozszerzenia struktury  $\mathfrak{N}_o$  do struktury  $\mathfrak{M}_o$ , w których  $o_i^{\mathfrak{N}_o} = o_i^{\mathfrak{M}_o}$  (dla  $i = 1, \dots, n$ ).

(iii) Trzecia koncepcja jest bardziej liberalna. Nie ogranicza ona predykatów obserwacyjnych jedynie do predykatów definiowalnych ostensywnie. O predykatkach obserwacyjnych zakłada się tutaj, że są one interpretowane nie tylko za pomocą pewnych metod bezpośrednich (niewerbalnych), takich jak ostensja, ale również w sposób pośredni (werbalny), mianowicie za pomocą zbioru postulatów. Niebezpośredni sposób interpretacji jest jedynym dopuszczalnym sposobem interpretacji w obrębie dziedziny przedmiotów nieobserwowalnych: predykaty mogą być interpretowane bezpośrednio jedynie w dziedzinie obserwowalnej; poza nią mogą być one interpretowane tylko pośrednio, za pomocą zbioru postulatów. Niech zbiór  $T_o$  zdań języka  $L_o$  będzie zbiorem postulatów dla predykatów obserwacyjnych  $o_1, \dots, o_n$ . Przy obecnych założeniach, będziemy brać pod uwagę przy definiowaniu zamierzonych modeli dla  $L$  tylko takie rozszerzenia  $\mathfrak{N}_o$  struktury  $\mathfrak{M}_o$ , które są modelami dla postulatów  $T_o$ :  $\mathfrak{N}_o \in \text{Mod}(T_o)$ . Aby to zagwarantować, będziemy żądać, by zbiór  $T$  zawierał  $T_o$ :  $T_o \subset \text{Cn}(T)$ .<sup>1</sup>

Tę ostatnią koncepcję predykatów obserwacyjnych proponuję przyjąć jako podstawę naszej analizy. Wynika z niej następująca definicja klasy  $N_{\mathfrak{M}_o}$ , która ma być odpowiednikiem klasy  $M_{\mathfrak{M}_o}$ , przystosowanym do rozważanego problemu:

$$(II) \quad N_{\mathfrak{M}_o} = \{ \mathfrak{M} : \text{dla pewnego rozszerzenia } \mathfrak{N}_o \text{ struktury } \mathfrak{M}_o, \\ \mathfrak{M} \upharpoonright_o = \mathfrak{N}_o \text{ i } \mathfrak{M} \in \text{Mod}(T) \}.$$

1) Predykat identyeczności można traktować w ten sam sposób. W dziedzinie obserwowalnej  $|\mathfrak{M}_o|$  „=” można traktować jako identyeczność, poza  $|\mathfrak{M}_o|$  — jako dowolną relację spełniającą aksjomaty identyeczności.

$N_{\mathfrak{M}_o}$  zawiera te struktury dla  $L$ , które są przedłużeniami rozszerzeń struktury  $\mathfrak{M}_o$ , oraz modelami dla  $T$ .

Definicja klasy  $N_{\mathfrak{M}_o}$  odzwierciedla podstawową cechę tej koncepcji interpretacji teorii, która leży u podstaw prezentowanego podejścia. Koncepcja ta jest znana pod nazwą empiryzmu semantycznego. Zgodnie z tą koncepcją jedynie język obserwacyjny może być zinterpretowany bezpośrednio, albo, że tak powiem, «z zewnątrz» — tzn. przez pewne ostensywne lub operacyjne procedury. Język teoretyczny może być interpretowany tylko pośrednio i «od wewnątrz» — tzn. przy pomocy postulatów sformułowanych w języku danej teorii. Zakłada się, że w ten sposób są interpretowane wszystkie terminy teoretyczne. I, co wydaje się nawet ważniejsze, przyjmuje się, że w ten sposób określane jest uniwersum przedmiotów teoretycznych. Zakłada się, że nie istnieje inna droga określenia dziedziny bytów teoretycznych niż postulowanie, aby była ona dziedziną, która spełnia dany zbiór zdań języka  $L$ : w naszym schemacie jest to zbiór  $T$ . Fakt ten jest kluczowym momentem przy określaniu charakteru klasy  $N_{\mathfrak{M}_o}$ .

Co obejmuje więc klasa  $N_{\mathfrak{M}_o}$ ? Jak jest interpretowany termin  $t$  w jej strukturach? Można odwołać się do pewnych obserwacji, które dają częściową odpowiedź na to pytanie. Niech  $\mathfrak{M}_o$  będzie modelem dla  $T_o$  (zgodnie z naszymi założeniami, tylko takie struktury mogą być uważane za zamierzone modele dla  $L_o$ ). Jeśli tylko zbiór  $T$  jest nietwórczy ze względu na  $T_o$ , to klasa  $N_{\mathfrak{M}_o}$  musi być niepusta. Jest to zagwarantowane przez następujące syntaktyczne kryterium niepustości  $N_{\mathfrak{M}_o}$ :

$N_{\mathfrak{M}_o} \neq \emptyset$ , dla każdego  $\mathfrak{M}_o \in \text{Mod}(T_o)$ , zawsze i tylko, gdy każda czysto uniwersalna  $L_o$ -konsekwencja zbioru  $T$  jest konsekwencją zbioru  $T_o$ .

Jednocześnie łatwo zauważyć, że jeśli  $N_{\mathfrak{M}_o}$  jest niepusta, to zawsze zawiera więcej niż jedną strukturę — w rzeczywistości zaś zawiera nieskończenie wiele struktur. Jest to niezależne od tego, jaki jest zbiór  $T$ . Tak więc, nawet jeśli  $t$  jest definiowalne w  $T$ , to ma ono zawsze nieskończenie wiele interpretacji w  $N_{\mathfrak{M}_o}$ , a w konsekwencji, nie jest identyfikowalne w  $T$  — w żadnym dopuszczalnym znaczeniu tego terminu (jedynym wyjątkiem jest wypadek, gdy z  $T$  wynika pustość  $t$ ). Ponadto, nawet jeśli  $|\mathfrak{M}_o|$  zawiera przedmioty obserwowalne, do zbioru  $|\mathfrak{M}| - |\mathfrak{M}_o|$ , dla pewnego  $\mathfrak{M} \in N_{\mathfrak{M}_o}$ , należeć będą pewne obiekty abstrakcyjne, np. liczby. Takie obiekty będą tworzyć interpretację stałej  $t$  w pewnych strukturach z  $N_{\mathfrak{M}_o}$ .<sup>2</sup>

Rozważmy bardziej szczegółowo interpretację  $t$  (dla uproszczenia notacji założę, że  $t$  jest predykatem jednoargumentowym). Otóż jakkolwiek byłby zbiór  $T$ , termin  $t$ , zinterpretowany w klasie  $N_{\mathfrak{M}_o}$ , okazuje się całkowicie nieostry poza dziedziną obserwowalną  $|\mathfrak{M}_o|$ . Precyzyjnie tezę tę wyrażają następujące zdania:

2) Por. np. Winnie (1967).

- (1)  $\bigcap_{\mathfrak{M} \in N_{\mathfrak{M}_o}} t^{\mathfrak{M}} \subset |\mathfrak{M}_o|$ ;
- (2)  $\bigcap_{\mathfrak{M} \in N_{\mathfrak{M}_o}} (|\mathfrak{M}| - t^{\mathfrak{M}}) \subset |\mathfrak{M}_o|$ .

Jedynymi obiektami, które należą do każdej interpretacji  $t$ , albo nie należą do żadnej, są przedmioty obserwowalne. Wszystkie przedmioty teoretyczne należą do obszaru nieokreśloności tego predykatu. Załóżmy teraz, że  $t$  odnosi się jedynie do bytów teoretycznych. Jest to równoznaczne nałożeniu dodatkowego warunku na jego interpretację:

$$t^{\mathfrak{M}} \cap |\mathfrak{M}_o| = \emptyset, \text{ dla każdego } \mathfrak{M} \in N_{\mathfrak{M}_o}$$

W tym wypadku nieokreśloność stałej  $t$  staje się jeszcze bardziej uderzająca. Twierdzenia (1) i (2) redukują się teraz do twierdzeń

- (3)  $\bigcap_{\mathfrak{M} \in N_{\mathfrak{M}_o}} t^{\mathfrak{M}} = \emptyset$ ;
- (4)  $\bigcap_{\mathfrak{M} \in N_{\mathfrak{M}_o}} (|\mathfrak{M}| - t^{\mathfrak{M}}) = |\mathfrak{M}_o|$ .

Przypadek definicyjnego rozszerzenia wymaga szczególnej uwagi.  $T$  otrzymuje się tutaj z  $T_o$  przez dodanie do tego zbioru definicji terminu  $t$  (za pomocą terminów  $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ ), np. w następujący sposób:

$$(D_t) \quad \forall x (t(x) \leftrightarrow \alpha_o(x)),$$

gdzie  $\alpha_o(x)$  należy do  $L_o$ . Ogólne konsekwencje, które naszkicowaliśmy wyżej są oczywiście prawdziwe również w tym wypadku. Można jednak tutaj poczynić pewne dodatkowe obserwacje. Aby je przedstawić rozróżnimy dwa rodzaje terminów teoretycznych: takie, które odnoszą się do przedmiotów obserwowalnych, i takie, które odnoszą się jedynie do nieobserwowalnych. Rozważmy teraz termin teoretyczny  $t$  pierwszego rodzaju i założmy, że pewien element w  $|\mathfrak{M}_o|$  spełnia w  $\mathfrak{M}_o$  definiens definicji  $D_t$ . Wtedy dla dowolnego zbioru  $U$  zawierającego  $|\mathfrak{M}_o|$ , istnieje struktura  $\mathfrak{M}$  w  $N_{\mathfrak{M}_o}$ , taka że  $|\mathfrak{M}| = U$  i  $U - |\mathfrak{M}_o| \subset t^{\mathfrak{M}}$ . Analogicznie, jeśli pewien element z  $|\mathfrak{M}_o|$  nie spełnia w  $\mathfrak{M}_o$  definiensa  $D_t$ , wtedy dla dowolnego zbioru  $U$  zawierającego  $|\mathfrak{M}_o|$ , istnieje struktura  $\mathfrak{M}$  w  $N_{\mathfrak{M}_o}$ , taka że  $|\mathfrak{M}| = U$  i  $t^{\mathfrak{M}} \cap (U - |\mathfrak{M}_o|) = \emptyset$ . Tak więc, wśród interpretacji terminu teoretycznego  $t$  pierwszego rodzaju, zawsze będą występowały interpretacje, zawierające wszystkie nieobserwowalne elementy danej dziedziny, oraz interpretacje, które nie zawierają żadnego z nich — czymkolwiek byłyby te elementy. Jeśli  $t$  jest terminem teoretycznym drugiego rodzaju, możemy założyć, że żadne elementy  $|\mathfrak{M}_o|$  nie spełniają w  $\mathfrak{M}_o$  definiensa  $D_t$ . Zatem, dla dowolnego zbioru  $U$  zawierającego  $|\mathfrak{M}_o|$ , zawsze istnieje będzie w  $N_{\mathfrak{M}_o}$  struktura  $\mathfrak{M}$ , taka że  $|\mathfrak{M}_o| = U$  i

$t^{\mathfrak{M}} = \emptyset$ . Tak więc, wśród interpretacji terminu teoretycznego drugiego rodzaju zawsze znajdzie się interpretacja pusta.<sup>3</sup>

Wszystkie te obserwacje, chociaż fragmentaryczne i niekompletne, pozwalają nam zdać sobie sprawę, jak szeroka musi być klasa  $N_{\mathfrak{M}_o}$  i jak niezdeteminowana wskutek tego pozostaje interpretacja terminu  $t$ . Czy termin teoretyczny zinterpretowany w ten sposób może spełnić swoje funkcje naukowe? W kwestii tej można argumentować następująco. Mimo bardzo niejednoznacznego zdeterminowania — interpretacja terminu teoretycznego  $t$  nie jest arbitralna. Klasa jego interpretacji jest ograniczona do zbiorów, które mają pewne określone własności strukturalne, i które pozostają w pewnych strukturalnych relacjach do interpretacji innych terminów. Dzięki tym ograniczeniom mogą pojawiać się zdania, które (1) zawierają termin  $t$  w sposób istotny, i zarazem (2) należą do zdań empirycznie rozstrzygalnych. W powyższym sformułowaniu występują pojęcia, które można wyjaśnić na różne sposoby. Przedstawiony poniżej sposób jest jedną z takich możliwych eksplikacji. Zdanie  $\alpha$  języka  $L$  zawiera termin  $t$  w sposób istotny, jeśli — mówiąc swobodnie — jego wartość logiczna zależy od interpretacji  $t$ . Mówiąc ściślej:

$\alpha$  zawiera  $t$  w sposób istotny zawsze i tylko, gdy dla pewnego  $\mathfrak{M}$  i  $\mathfrak{N}$

(i)  $\mathfrak{M} \upharpoonright_o = \mathfrak{N} \upharpoonright_o \in \text{Mod}(T_o)$ ;

(ii)  $\mathfrak{M} \in \text{Mod}(\alpha)$  i  $\mathfrak{N} \in \text{Mod}(\sim\alpha)$ .

Aby wyjaśnić pojęcie empirycznej rozstrzygalności, założę, że zbiór  $T$  jest nietwórczy ze względu na  $T_o$ ; może on być wtedy utożsamiony ze zbiorem postulatów w  $L$ . Przy tym założeniu, pojęcie empirycznej rozstrzygalności może być zdefiniowane w następujący sposób. Zdanie  $\alpha$  języka  $L$  jest empirycznie rozstrzygalne, jeśli — mówiąc swobodnie — jest ono syntetyczne i jego wartość logiczna jest niezmienna w pewnej klasie  $N_{\mathfrak{M}_o}$ . W zapisie formalnym:

$\alpha$  jest empirycznie rozstrzygalne zawsze i tylko, gdy

(i)  $\alpha \notin \text{Cn}(T)$  i  $\sim\alpha \notin \text{Cn}(T)$ ;

(ii) dla pewnego  $\mathfrak{M}_o \in \text{Mod}(T_o)$ ,  $N_{\mathfrak{M}_o} \subset \text{Mod}(\alpha)$  lub  $N_{\mathfrak{M}_o} \subset \text{Mod}(\sim\alpha)$ .

Jakie dokładnie zdania, zawierające termin  $t$  w sposób istotny, będą należeć do klasy zdań rozstrzygalnych empirycznie, zależy teraz oczywiście od tego, jakie są postulaty dla  $t$ . Chciałbym dodać jeszcze jedną tylko uwagę na ten temat. Sądzę, że postulaty dla terminu teoretycznego  $t$  nie mogą składać się z definicji  $t$  zbudowanej za pomocą predykatów obserwacyjnych  $\sigma_1, \dots, \sigma_n$ , jeśli klasa empirycznie rozstrzygalnych zdań, które zawierają  $t$  w sposób istotny, miałyby zawierać te zdania o  $t$ , które są faktycznie uznawane lub wysuwane przez naukowców. Jako przykład bardziej adekwatnych postulatów dla terminu teoretycznego  $t$  (typu drugiego), należałoby raczej wymienić postulat następującego rodzaju:

3) Fakty te można łatwo wskazać przy założeniu, że struktury dla  $L$  nie są ograniczone do struktur normalnych, tzn. struktur ze standardową interpretacją identyeczności. Identyeczność w takich strukturach może być interpretowana w sposób wspomniany wyżej.

$$(P_1) \quad \forall x(\exists y (\beta_o(x, y) \wedge t(y)) \leftrightarrow \alpha_o(x)),$$

gdzie  $\beta_o(x, y)$  i  $\alpha_o(x)$  należą do  $L_o$ . Jest to typ postulatu proponowany i dyskutowany przez kilku autorów. Dyskusja ta dostarczyła pewnych argumentów na rzecz powyższej tezy.<sup>4</sup>

Omawiając problem identyfikowalności w dziedzinie rozszerzonej, ograniczyliśmy się do pewnego szczególnego przypadku tej ogólnej kwestii i pewnej szczególnej interpretacji rozważanego przypadku. Przypadek ten polegał na rozszerzeniu języka obserwacyjnego przy pomocy pewnych terminów teoretycznych, a jego interpretacja oparta była na założeniach empiryzmu semantycznego. Problem jest jednak ogólniejszy — nie ograniczony do tego szczególnego przypadku i jego interpretacji. Ogólny schemat przedstawiony wyżej może być z powodzeniem zastosowany do innego rodzaju rozszerzeń języka, a ich interpretacja może być oparta na innych koncepcjach semantycznych. W wypadku takich zastosowań, problem nasz wymaga pewnego przeformułowania. Definicja klasy  $N_{\mathfrak{Q}_o}$  może wymagać pewnych dodatkowych założeń dotyczących charakterystyki rozszerzonego uniwersum i interpretacji dotychczasowych terminów w tym uniwersum. Obie te rzeczy możemy traktować jako wyznaczone nie tylko przez postulaty, lecz także przez pewne metody bezpośrednio. W skrajnym wypadku, dziedzina rozszerzonej struktury może być określona jednoznacznie: wszystkie elementy  $N_{\mathfrak{Q}_o}$  będą miały wspólną dziedzinę:

$$|\mathfrak{Q}| = U, \text{ dla każdego } \mathfrak{Q} \in N_{\mathfrak{Q}_o}.$$

Jednym z dopuszczalnych sposobów, w jaki określona może być interpretacja dotychczasowych terminów w rozszerzonej dziedzinie, jest sposób przedstawiony wyżej, w związku z analizą interpretacji predykatów obserwacyjnych. Takie dodatkowe ograniczenia muszą wpłynąć na nasze wnioski dotyczące stopnia identyfikowalności (albo raczej nieidentyfikowalności) rozważanych terminów. Możliwości te wydają się warte rozważenia.

*Tłumaczyła Anna Lissowska*

#### BIBLIOGRAFIA

Przełęcki, M.:1976, „Interpretation of theoretical terms: in defence of an empiricist dilemma”, [w:] M.Przełęcki et al. (wyd.), *Formal methods in the methodology of empirical sciences*, Dordrecht - Wrocław, D.Reidel - Ossolineum.

Winnie, J. A.: 1967, „The implicit definition of theoretical terms”, *The British Journal for the Philosophy of Science*, 18, 223-229.

---

4) Patrz np. Przełęcki (1976).