

## Соотношение формальных силлогистик в языке с предикаторами а, е, і<sup>1,2</sup>

*Шиян Т.А.* Соотношение формальных силлогистик в языке с предикаторами а, е, і // Современная логика: проблемы теории, истории и применения в науке: Материалы VIII Всероссийской научной конференции. 24-26 июня 2004. СПб.: Изд-во СПбГУ, 2004.

Сохранено с сайта: <http://taras-shiyan.narod.ru>.

E-mail: taras\_a\_shiyan@mail.ru.

В выступлении планируется рассмотреть вопрос, поставленный автором в [5], о соотношении по множеству теорем силлогистик, сформулированных в чистом позитивном языке с «силлогистическими связками» а, е, і (язык  $SL_{a,e,i}$ ). Нас интересуют аналоги 9 формальных теорий: реконструкция аристотелевской силлогистики Я. Лукасевича (С4) [2], реконструированные В. И. Маркиным [2] фрагменты фундаментальной (ФС), больцановской (БС) и кэрролловской (КС) силлогистик, построенные В.А. Смирновым реконструкция фрагмента силлогистики Аристотеля (С2) [2, 3] и ее аналог васильевского типа (С2V) [1, 3], построенные Т.П. Костюк [1] аналоги васильевского типа ФВ, БВ и С4В «классических» теорий ФС, БС и С4. Данные формальные теории входят в два класса дефинициальной эквивалентности: С2, ФС, КС, БС, С2V, ФВ, БВ – в CS, и С4, С4В – в TS.

Формальная теория понимается как множество формул, замкнутое относительно выводимости. В нашем случае это замыкание относительно классической выводимости и операции подстановки терминов. Формальный язык отождествляется с множеством его правильно построенных формул (ППФ).

Для «классических» теорий мы берем их точные фрагменты в  $SL_{a,e,i}$ :  $Car = (C2 \cap SL_{a,e,i}) = (KC \cap SL_{a,e,i})$ ,  $Fc = (FC \cap SL_{a,e,i})$ ,  $Vc =$

---

<sup>1</sup> Работа частично выполнена при поддержке РГНФ, грант №03-03-12003в.

<sup>2</sup> © Шиян Т.А., 2004.

$(BC \cap SL_{a,e,i})$  и  $C4c = (C4 \cap SL_{a,e,i})$ . Для теорий васильевского типа  $C2V$ ,  $\Phi B$ ,  $BV$  и  $C4B$  в качестве связки «Некоторые и только некоторые ... есть ...» вместо буквы  $t$  используем  $i$ . Получившиеся таким образом теории обозначим  $C2v$ ,  $Fv$ ,  $Bv$  и  $C4v$ . По построению этих теорий понятно, что  $Car$ ,  $Fc$ ,  $Bc$ ,  $C2v$ ,  $Fv$ ,  $Bv$  входят в класс дефинициальной эквивалентности  $CS$ , а  $C4c$ ,  $C4v$  – в  $TS$ . Теории  $Car$  и  $C2v$ ,  $Fc$  и  $Fv$ ,  $Bc$  и  $Bv$ ,  $C4c$  и  $C4v$  буду называть дуальными.

Ниже в таблице (таблица 1) указано, какие аксиомы надо взять для получения теории. Знак “+” в таблице означает, что формула данной строки является аксиомой указанной в столбце системы; “|-” – что формула не является аксиомой, но доказуема в данной системе; “-” – что формула не является теоремой.

	<b>Car</b>	<b>Fc</b>	<b>Bc</b>	<b>C4c</b>	<b>C2v</b>	<b>Fv</b>	<b>Bv</b>	<b>C4v</b>
$(SaM \wedge MaP) \supset SaP$	+	+	+	+	+	+	+	+
$(SaM \wedge MeP) \supset SeP$	+	+	+	+	+	+	+	+
$SeS \supset SeP$	-	-	-	-	+	+	-	+
$SeS \supset SaP$	-	+	-	+	-	+	-	-
$SeP \supset PeS$	-	-	-	-	+	+	-	+
$SeS \vee SaS$	-	-	-	-	+	-	-	+
$SaS$	-	+	-	-	-	+	-	-
$\neg SeS$	-	-	-	-	-	-	-	+
$SaP \supset \neg SeP$	-	-	-	-	+	-	+	+
$SeP \supset \neg SiP$	-	-	-	-	+	+	+	+
$SiS \supset SaS$	+	-	+	+	-	-	-	-
$(SaP \vee SiP) \supset SaS$	-	-	-	-	-	-	+	-
$SaS \supset (SaP \vee SeP \vee SiP)$	-	-	-	-	-	-	+	-
$SaP \vee SeP \vee SiP$	-	-	-	-	+	+	-	+
$(SaP \vee SiP) \supset (PaS \vee PiS)$	-	-	-	-	-	-	+	-
$SaP \supset \neg SiP$	-	-	-	-	+	+	+	+
$SiP \supset SiS$	+	+	+	-	-	-	-	-
$SiP \supset PiS$	+	+	+	+	-	-	-	-
$SaP \supset SiP$	+	-	+	+	-	-	-	-
$SeP \equiv \neg SiP$	+	+	-	+	-	-	-	-
$SeP \equiv \neg SiP \wedge SiS$	-	-	+	-	-	-	-	-

В таблице все аксиомы разбиты на четыре группы. Первая группа – формулы не содержащие предикатора « $i$ ». Пусть  $SL_{a,e}$  – множество

всех ППФ языка  $SL_{a,e,i}$ , не содержащих предикатора «i». Поскольку классические и васильевские теории различаются только пониманием предикатора «i», то на множестве  $SL_{a,e}$  дуальные теории дедуктивно эквивалентны. Вторая группа – формулы, содержащие предикатор «i», которые либо одновременно доказуемы, либо недоказуемы в обоих дуальных теориях. Третья группа – формулы, содержащие предикатор «i», которые доказуемы в теории е.т.е. они не доказуемы в дуальной теории. Четвертая группа – все остальные формулы, содержащие предикатор «i».

Операция объединения теорий + определяется как результат дедуктивного замыкания обычного теоретико-множественного объединения теорий. На восьми рассматриваемых теориях так определенная операция объединения дает следующие результаты (таблица 2):

+	<b>Fc</b>	<b>Car</b>	<b>Bc</b>	<b>C4c</b>	<b>Fv</b>	<b>C2v</b>	<b>Bv</b>	<b>C4v</b>
<b>Fc</b>	Fc	C4c	C4c	C4c	<b>Fcv</b>	⊥	⊥	⊥
<b>Car</b>	C4c	Car	C4c	C4c	⊥	<b>C2cv</b>	⊥	⊥
<b>Bc</b>	C4c	C4c	Bc	C4c	⊥	⊥	<b>Bcv</b>	⊥
<b>C4c</b>	C4c	C4c	C4c	C4c	⊥	⊥	⊥	⊥
<b>Fv</b>	<b>Fcv</b>	⊥	⊥	⊥	Fv	C4v	C4v	C4v
<b>C2v</b>	⊥	<b>C2cv</b>	⊥	⊥	C4v	C2v	C4v	C4v
<b>Bv</b>	⊥	⊥	<b>Bcv</b>	⊥	C4v	C4v	Bv	C4v
<b>C4v</b>	⊥	⊥	⊥	⊥	C4v	C4v	C4v	C4v

В таблице 2 ⊥ – противоречивая теория в языке  $SL_{a,e,i}$ , совпадает с множеством всех ППФ  $SL_{a,e,i}$ . Fcv, C2cv и Bcv – синтаксически полные теории, определяемые следующими аксиомами (таблица 3):

Fcv	C2cv	Bcv	$C_{(1)v}$	$C_{(1)c}$
SaP	¬SaP	¬SaP	SaP	SaP
SeP	SeP	¬SeP	¬SeP	¬SeP
¬SiP	¬SiP	¬SiP	¬SiP	SiP

Из таблицы 1 видно, что  $Fcv = Fc + (SaP \supset \neg SiP)$ ,  $C2cv = Car + (SaP \supset \neg SiP)$ ,  $Bcv = Bc + (SaP \supset \neg SiP)$ . В семантиках всех трех теорий Fc, Car и Bc (стандартные семантики для FC, C2 и BC) высказывание SiP интерпретируется одинаковым образом:  $|SiP|=1 \Leftrightarrow \varphi(S) \cap \varphi(P) \neq \emptyset$ . Если предметная область пуста или функция  $\varphi$  ограничена и приписывает всякому терму только пустое множество,

то высказывание  $(\neg SiP)$  будет тождественно истинным и, следовательно, тождественно истинной будет формула  $(SaP \supset \neg SiP)$ . Отсюда полагаем, что теориям  $Fcv$ ,  $C2cv$  и  $Bcv$  адекватны семантики для  $Fc$ ,  $Ca$  и  $Bc$ , соответственно, но с дополнительным семантическим условием:  $U=\emptyset$  или  $\forall S(\varphi(S)=\emptyset)$ .

Теории  $C4c$  и  $C4v$  не расширяются до  $C2cv$ ,  $Fcv$ , или  $Bcv$ . Это вполне понятно, т.к.  $C4c$  и  $C4v$  требуют непустоты всех термов языка.  $C4c$  расширяется до  $C_{(1)c}$ , которая является точным фрагментом в языке  $SL_{a,e,i}$  теории  $C_{(1)}$  [4]. Аналогично,  $C4v$  расширяется до  $C_{(1)v}$ . Как было показано в [4],  $C_{(1)}$  адекватна семантике для  $C4$  с дополнительным требованием одноэлементности предметной области ( $\#U=1$ ) или с условием  $\forall S\forall P(\varphi(S)=\varphi(P))$ . Предположительно,  $C_{(1)v}$  требует тех же ограничений на семантику для  $C4v$ , как  $C_{(1)c}$  – на семантику для  $C4c$ .

3D-граф на языке VRML, описывающий соотношение рассматриваемых здесь теорий, можно найти в Интернете по адресу: <http://theo.ru> (в оглавлении сайта раскрыть раздел «Формальные силлогистики» и выбрать пункт «Силлогистики в кэрролловском языке (LSa,e,i)»).

#### Литература

1. *Костюк Т.П.* Позитивные силлогистики Васильевского типа // Логические исследования. Вып. 6. М.: Наука, 1999. С. 259-267.
2. *Маркин В.И.* Силлогистические теории в современной логике. М., 1991.
3. *Смирнов В.А.* Дефинициальная эквивалентность систем силлогистики // Труды научно-исследовательского семинара логического центра Института философии РАН 1993. М., 1994.
4. *Шиян Т.А.* Множество формальных силлогистик с простыми «общими» термами (структурное описание и количественный анализ) // [www.logic.ru](http://www.logic.ru), Электронный журнал Logical Studies, №8 (2002).
5. *Шиян Т.А.* Формально-историческое исследование нескольких групп формальных силлогистик // [www.logic.ru](http://www.logic.ru), Электронный журнал Logical Studies, №10 (2003) // Логика и В.Е.К. М., 2003.