7. Эпистемическая логика (статическая)

Виталий Долгоруков, Елена Попова

Международная лаборатория логики, лингвистики и формальной философии НИУ ВШЭ

Летняя школа «Логика и формальная философия» Факультет свободных искусств и наук сентябрь 2022

Оглавление

1. Основные идеи эпистемической логики

2. Синтаксис и семантика эпистемической логики

- 2.1 Синтаксис
- 2.2 Исчисление
- 2.3 Семантика

3. Формы группового (коллективного) знания

- 3.1 «Все знают» (распространенное знание)
- 3.2 Общее знание
- 3.3 Дистрибутивное знание

4. Дополнительно

Основные идеи эпистемической логики

• Знание vs. мнение

- Знание vs. мнение
- Метазнание = знание о знании

- Знание vs. мнение
- Метазнание = знание о знании
- Эпистемическая логика = логика знания (и метазнания)

- Знание vs. мнение
- Метазнание = знание о знании
- Эпистемическая логика = логика знания (и метазнания)
- Доксатическая логика = логика мнения (и метамнения)

Информационное обновление

Мама Ангелина Петровна, папа Аристарх Платонович и малыш Петечка заказали три блюда (каждый – только одно):

Информационное обновление

Мама Ангелина Петровна, папа Аристарх Платонович и малыш Петечка заказали три блюда (каждый – только одно): мороженое,

Информационное обновление

Мама Ангелина Петровна, папа Аристарх Платонович и малыш Петечка заказали три блюда (каждый – только одно): мороженое, рыбу фугу

Информационное обновление

Мама Ангелина Петровна, папа Аристарх Платонович и малыш Петечка заказали три блюда (каждый – только одно): мороженое, рыбу фугу и бифштекс с кровью.

Информационное обновление

Мама Ангелина Петровна, папа Аристарх Платонович и малыш Петечка заказали три блюда (каждый – только одно): мороженое, рыбу фугу и бифштекс с кровью. официант: рыба?

Информационное обновление

Мама Ангелина Петровна, папа Аристарх Платонович и малыш Петечка заказали три блюда (каждый – только одно): мороженое, рыбу фугу и бифштекс с кровью. официант: рыба? мама Ангелина Петровна: мне!

Информационное обновление

Мама Ангелина Петровна, папа Аристарх Платонович и малыш Петечка заказали три блюда (каждый – только одно): мороженое, рыбу фугу и бифштекс с кровью. официант: рыба? мама Ангелина Петровна: мне!

официант: мороженое?

Информационное обновление

Мама Ангелина Петровна, папа Аристарх Платонович и малыш Петечка заказали три блюда (каждый – только одно): мороженое, рыбу фугу и бифштекс с кровью.

официант: рыба? мама Ангелина Петровна: мне!

официант: мороженое? папа Аристарх Платонович: мне!

Информационное обновление

Мама Ангелина Петровна, папа Аристарх Платонович и малыш Петечка заказали три

блюда (каждый – только одно): мороженое, рыбу фугу и бифштекс с кровью.

официант: рыба? мама Ангелина Петровна: мне!

официант: мороженое? папа Аристарх Платонович: мне!

официант: *ага!*

Информационное обновление

Мама Ангелина Петровна, папа Аристарх Платонович и малыш Петечка заказали три

блюда (каждый – только одно): мороженое, рыбу фугу и бифштекс с кровью.

официант: рыба? мама Ангелина Петровна: мне!

официант: мороженое? папа Аристарх Платонович: мне!

официант: ага! значит, бифштекс с кровью малышу Петечке

Пример: Метазнание

Пример . Информационное обновление + метазнание

Рассуждающие мудрецы

На голову каждого из трех мудрецов надели шляпу (всего 5 шляп: 3 черных и 2 белых). Каждый мудрец может видеть шляпы на двух других мудрецах, но не знает какая шляпа на нем. Каждому мудрецу нужно догадаться, какая на нем шляпа и сказать ответ. Как же они это сделали?

Логика: от теории дедукции к теории информационого обновления

Й. ван Бентем:

«Спрашивание и получение ответов являются такими же важными логическими формами деятельности, что и извлечение следствий!»

• агент i знает, что φ $\mathcal{K}_i \varphi$

- агент i знает, что φ $\mathcal{K}_i \varphi$
- агент i не знает, что φ $\neg K_i \varphi$

- ullet агент i знает, что arphi $K_i arphi$
- агент i не знает, что φ $\neg K_i \varphi$
- агент i знает, что $\neg \varphi$ $K_i \neg \varphi$

- ullet агент i знает, что arphi $K_i arphi$
- агент i не знает, что φ $\neg K_i \varphi$
- агент i знает, что $\neg \varphi$ $K_i \neg \varphi$
- агент i не знает, что $\neg \varphi$ агент i допускает, что φ $\neg K_i \neg \varphi$

- ullet агент i знает, что arphi $K_i arphi$
- агент i не знает, что φ $\neg K_i \varphi$
- агент i знает, что $\neg \varphi$ $K_i \neg \varphi$
- агент i не знает, что $\neg \varphi$ агент i допускает, что φ $\neg K_i \neg \varphi$

- ullet агент i знает, что arphi $K_i arphi$
- агент i не знает, что φ $\neg K_i \varphi$
- агент i знает, что $\neg \varphi$ $K_i \neg \varphi$
- агент i не знает, что $\neg \varphi$ агент i допускает, что φ $\neg K_i \neg \varphi = \hat{K}_i \varphi$

Правильно построенная формула

Язык эпистемической логики

$$\varphi ::= p \mid \neg \varphi \mid (\varphi \wedge \psi) \mid (\varphi \vee \psi) \mid (\varphi \to \psi) \mid K_i \varphi \mid \hat{K}_i \varphi$$

$$\mathsf{K} \ \mathsf{K}_i(\varphi \to \psi) \to (\mathsf{K}_i \varphi \to \mathsf{K}_i \psi)$$

$$\mathsf{K} \ \mathsf{K}_{i}(\varphi \to \psi) \to (\mathsf{K}_{i}\varphi \to \mathsf{K}_{i}\psi) \\
\mathsf{T} \ \mathsf{K}_{i}\varphi \to \varphi$$

$$\mathsf{K} \ \mathsf{K}_{i}(\varphi \to \psi) \to (\mathsf{K}_{i}\varphi \to \mathsf{K}_{i}\psi) \\
\mathsf{T} \ \mathsf{K}_{i}\varphi \to \varphi$$

4 $K_i \varphi \to K_i K_i \varphi$

$$\mathsf{K} \ \mathsf{K}_i(\varphi \to \psi) \to (\mathsf{K}_i \varphi \to \mathsf{K}_i \psi)$$

- T $K_i \varphi \to \varphi$
- 4 $K_i \varphi \rightarrow K_i K_i \varphi$
- 5 $\neg K_i \varphi \rightarrow K_i \neg K_i \varphi$

Исчисление

K
$$K_{i}(\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow (K_{i}\varphi \rightarrow K_{i}\psi)$$

T $K_{i}\varphi \rightarrow \varphi$
4 $K_{i}\varphi \rightarrow K_{i}K_{i}\varphi$
5 $\neg K_{i}\varphi \rightarrow K_{i}\neg K_{i}\varphi$
G $\vdash \varphi$
 $\vdash K_{i}\varphi$

Модель

$$\mathcal{M} = (\mathcal{A}, W, \{\sim_i\}_{i \in \mathcal{A}}, V)$$

Модель

$$\mathcal{M} = (\mathcal{A}, W, \{\sim_i\}_{i \in \mathcal{A}}, V)$$

- A множество агентов
- W множество возможных миров (ситуаций)
- ullet \sim_i отношение на W для агента i
- $V: Var \mapsto \mathcal{P}(W)$

Выполнимость в модели

```
\mathcal{M}, w \models p е.т.е. w \in V(p)
\mathcal{M}, w \models \varphi \land \psi е.т.е. \mathcal{M}, w \models \varphi и \mathcal{M}, w \models \psi
\mathcal{M}, w \models \neg \varphi е.т.е. \mathcal{M}, w \not\models \varphi
для \lor и \to – аналогично
\mathcal{M}, w \models \mathcal{K}_i \varphi е.т.е. \forall w'(w \sim_i w' \to \mathcal{M}, w' \models \varphi)
\mathcal{M}, w \models \hat{\mathcal{K}}_i \varphi е.т.е. \exists w'(w \sim_i w' \land \mathcal{M}, w' \models \varphi)
```

• $K_i \varphi \to \varphi$

- $K_i \varphi \to \varphi$ $\forall w'(w' \sim_i w')$

- $K_i \varphi \to \varphi$
- $\forall w'(w' \sim_i w')$
- $K_i \varphi \to K_i K_i \varphi$

- $K_i \varphi \to \varphi$
- $\forall w'(w' \sim_i w')$
- $K_i \varphi \to K_i K_i \varphi$
- $\forall w' \forall w'' \forall w''' ((w' \sim_i w'' \wedge w'' \sim_i w''') \rightarrow w' \sim_i w''')$

- $K_i \varphi \to \varphi$
- $\forall w'(w' \sim_i w')$
- $K_i \varphi \to K_i K_i \varphi$
- $\forall w' \forall w'' \forall w''' ((w' \sim_i w'' \wedge w'' \sim_i w''') \rightarrow w' \sim_i w''')$
- $\neg K_i \varphi \to K_i \neg K_i \varphi$

- $K_i \varphi \to \varphi$
- $\forall w'(w' \sim_i w')$
- $K_i \varphi \to K_i K_i \varphi$
- $\forall w' \forall w'' \forall w''' ((w' \sim_i w'' \wedge w'' \sim_i w''') \rightarrow w' \sim_i w''')$
- $\neg K_i \varphi \rightarrow K_i \neg K_i \varphi$
- $\forall w' \forall w'' ((w' \sim_i w'' \land w' \sim_i w''') \rightarrow w'' \sim_i w''')$

Формы группового (коллективного) знания

Итерация знания

Итерация знания

$$K_i^n \varphi := \underbrace{K_i ... K_i}_n \varphi$$

Итерация знания

Итерация знания
$$K_i^n \varphi := \underbrace{K_i ... K_i}_n \varphi$$

Пример

Итерация знания

$$K_i^n \varphi := \underbrace{K_i ... K_i}_n \varphi$$

Пример
$$K_a^3 \varphi = K_a K_a K_a \varphi$$

Итерация знания

$$K_i^n \varphi := \underbrace{K_i ... K_i}_n \varphi$$

Пример

$$K_a^3 \varphi = K_a K_a K_a \varphi$$

Для любого i верно, что $K_i^n \varphi = K_i \varphi$

«Все знают» (распространенное знание)

Распространенное знание:

$$E_G\varphi:=\bigwedge_{i\in G}K_i\varphi$$

«Все знают» (распространенное знание)

Распространенное знание:

$$E_G\varphi:=\bigwedge_{i\in G}K_i\varphi$$

Пример

«Все знают» (распространенное знание)

Распространенное знание:

$$E_G\varphi:=\bigwedge_{i\in G}K_i\varphi$$

Пример

$$E_{ab}\varphi = K_a\varphi \wedge K_b\varphi$$

Что значит
$$E_{ab}^2 arphi$$
? $E_{ab}^2 arphi = E_{ab} E_{ab} arphi$

Что значит
$$E_{ab}^2 \varphi$$
?

$$E_{ab}^2\varphi=E_{ab}E_{ab}\varphi=E_{ab}(K_a\varphi\wedge K_b\varphi)$$

$$E_{ab}^2\varphi = E_{ab}E_{ab}\varphi = E_{ab}(K_a\varphi \wedge K_b\varphi) = K_aK_b\varphi \wedge K_bK_a\varphi \wedge K_aK_a\varphi \wedge K_bK_b\varphi$$

$$E_{ab}^{2}\varphi = E_{ab}E_{ab}\varphi = E_{ab}(K_{a}\varphi \wedge K_{b}\varphi) = K_{a}K_{b}\varphi \wedge K_{b}K_{a}\varphi \wedge K_{a}K_{a}\varphi \wedge K_{b}K_{b}\varphi = K_{a}\varphi \wedge K_{b}\varphi \wedge K_{a}K_{b}\varphi \wedge K_{b}K_{a}\varphi$$

$$E_{ab}^{2}\varphi = E_{ab}E_{ab}\varphi = E_{ab}(K_{a}\varphi \wedge K_{b}\varphi) = K_{a}K_{b}\varphi \wedge K_{b}K_{a}\varphi \wedge K_{a}K_{a}\varphi \wedge K_{b}K_{b}\varphi$$
$$= K_{a}\varphi \wedge K_{b}\varphi \wedge K_{a}K_{b}\varphi \wedge K_{b}K_{a}\varphi$$

Что значит $E_{ab}^2 \varphi$?

$$E_{ab}^{2}\varphi = E_{ab}E_{ab}\varphi = E_{ab}(K_{a}\varphi \wedge K_{b}\varphi) = K_{a}K_{b}\varphi \wedge K_{b}K_{a}\varphi \wedge K_{a}K_{a}\varphi \wedge K_{b}K_{b}\varphi = K_{a}\varphi \wedge K_{b}\varphi \wedge K_{a}K_{b}\varphi \wedge K_{b}K_{a}\varphi$$

Упражнение:

Построить модель для формулы: $E_{ab} \wedge \neg E_{ab}^2$

«Общее знание»

«Общее знание» («common knowledge»)

$$C_G \varphi := \bigwedge_{i=0}^{\infty} E_G^i \varphi = \varphi \wedge E_G \varphi \wedge E_G^2 \varphi \wedge E_G^3 \varphi ...$$

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует и он знает, что папа (Борис) знает, что Деда Мороза не существует.

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует и он знает, что папа (Борис) знает, что Деда Мороза не существует. Папа знает, что Андрюша знает правду о Деде Морозе.

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует и он знает, что папа (Борис) знает, что Деда Мороза не существует. Папа знает, что Андрюша знает правду о Деде Морозе. Но Андрюша пока не знает, знает ли папа, что он уже знает правду.

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует и он знает, что папа (Борис) знает, что Деда Мороза не существует. Папа знает, что Андрюша знает правду о Деде Морозе. Но Андрюша пока не знает, знает ли папа, что он уже знает правду.

Формализация:

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует и он знает, что папа (Борис) знает, что Деда Мороза не существует. Папа знает, что Андрюша знает правду о Деде Морозе. Но Андрюша пока не знает, знает ли папа, что он уже знает правду.

Формализация:

1. *K*_a*p*

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует и он знает, что папа (Борис) знает, что Деда Мороза не существует. Папа знает, что Андрюша знает правду о Деде Морозе. Но Андрюша пока не знает, знает ли папа, что он уже знает правду.

Формализация:

- 1. *K*_a*p*
- 2. *K_bp*

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует и он знает, что папа (Борис) знает, что Деда Мороза не существует. Папа знает, что Андрюша знает правду о Деде Морозе. Но Андрюша пока не знает, знает ли папа, что он уже знает правду.

Формализация:

- 1. K_ap
- 2. $K_b p$
- 3. $E_{ab}p$

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует и он знает, что папа (Борис) знает, что Деда Мороза не существует. Папа знает, что Андрюша знает правду о Деде Морозе. Но Андрюша пока не знает, знает ли папа, что он уже знает правду.

Формализация:

1. *K*_a*p*

4. K_aK_bp

- 2. $K_b p$
- 3. $E_{ab}p$

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует и он знает, что папа (Борис) знает, что Деда Мороза не существует. Папа знает, что Андрюша знает правду о Деде Морозе. Но Андрюша пока не знает, знает ли папа, что он уже знает правду.

Формализация:

1. *K*_a*p*

4. K_aK_bp

2. *K_bp*

5. K_bK_ap

3. $E_{ab}p$

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует и он знает, что папа (Борис) знает, что Деда Мороза не существует. Папа знает, что Андрюша знает правду о Деде Морозе. Но Андрюша пока не знает, знает ли папа, что он уже знает правду.

Формализация:

1. K_ap

4. K_aK_bp

2. *K_bp*

5. K_bK_ap

3. $E_{ab}p$

6. $E_{ab}^{2}p$

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует и он знает, что папа (Борис) знает, что Деда Мороза не существует. Папа знает, что Андрюша знает правду о Деде Морозе. Но Андрюша пока не знает, знает ли папа, что он уже знает правду.

Формализация:

1. *K*_a*p*

4. K_aK_bp

7. $\neg K_a K_b K_a p$

2. *K_bp*

5. K_bK_ap

3. $E_{ab}p$

6. $E_{ab}^{2}p$

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует и он знает, что папа (Борис) знает, что Деда Мороза не существует. Папа знает, что Андрюша знает правду о Деде Морозе. Но Андрюша пока не знает, знает ли папа, что он уже знает правду.

Формализация:

1. *K*_a*p*

4. K_aK_bp

7. $\neg K_a K_b K_a p$

2. *K_bp*

5. K_bK_ap

8. $\neg E_{ab}^3 p$

3. $E_{ab}p$

6. $E_{ab}^{2}p$

Ситуация:

Пятилетний Андрюша уже знает, что Деда Мороза не существует и он знает, что папа (Борис) знает, что Деда Мороза не существует. Папа знает, что Андрюша знает правду о Деде Морозе. Но Андрюша пока не знает, знает ли папа, что он уже знает правду.

Формализация:

K_ap

4. K_aK_bp

7. $\neg K_a K_b K_a p$

2. *K_bp*

5. K_bK_ap

8. $\neg E_{ab}^3 p$

3. $E_{ab}p$

6. $E_{ab}^{2}p$

9. $\neg C_{ab}p$

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

Формализация:

K_ap

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. *K*_a*p*
- 2. *K_bp*

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. *K*_a*p*
- 2. *K_bp*
- 3. *K_cp*

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. *K*_a*p*
- $2. K_b p$
- $3. K_c p$
- 4. $E_{abc}p$

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. *K*_a*p*
- $2. K_b p$
- 3. *K_cp*
- 4. $E_{abc}p$
- 5. K_aK_bp

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. K_ap
- 2. K_bp
- 3. $K_c p$
- 4. $E_{abc}p$
- 5. K_aK_bp
- 6. K_bK_ap

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

Формализация:

1. K_{ap}

7. $K_aK_bK_ap$

- $2. K_b p$
- 3. $K_c p$
- 4. $E_{abc}p$
- 5. K_aK_bp
- 6. K_bK_ap

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. K_{ap}
- 2. $K_b p$
- 3. $K_c p$
- 4. $E_{abc}p$
- 5. K_aK_bp
- 6. K_bK_ap

- 7. $K_aK_bK_ap$
- 8. $K_bK_aK_bp$

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. *K*_a*p*
- 2. *K_bp*
- 3. *K_cp*
- 4. $E_{abc}p$
- 5. K_aK_bp
- 6. K_bK_ap

- 7. $K_aK_bK_ap$
- 8. $K_bK_aK_bp$
- 9. $E_{ab}^{10} p$

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. *K*_a*p*
- 2. *K_bp*
- 3. *K_cp*
- 4. $E_{abc}p$
- 5. K_aK_bp
- 6. K_bK_ap

- 7. $K_aK_bK_ap$
- 8. $K_bK_aK_bp$
- 9. $E_{ab}^{10} p$
- 10. *C*_{ab}*p*

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. K_{ap}
- 2. *K_bp*
- 3. *K_cp*
- 4. $E_{abc}p$
- 5. K_aK_bp
- 6. K_bK_ap

- 7. $K_aK_bK_ap$
- 8. $K_bK_aK_bp$
- 9. $E_{ab}^{10}p$
- 10. *C*_{ab}*p*
- 11. $K_bK_cK_bK_cp$

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. K_{ap}
- 2. $K_b p$
- 3. *K_cp*
- 4. $E_{abc}p$
- 5. K_aK_bp
- 6. K_bK_ap

- 7. $K_aK_bK_ap$
- 8. $K_bK_aK_bp$
- 9. $E_{ab}^{10}p$
- 10. *C*_{ab}*p*
- 11. $K_bK_cK_bK_cp$
- 12. $E_{bc}^{100}p$

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

Формализация:

- 1. *K*_a*p*
- 2. *K_bp*
- 3. $K_c p$
- 4. $E_{abc}p$
- 5. K_aK_bp
- 6. K_bK_ap

- 7. $K_a K_b K_a p$
- 8. $K_bK_aK_bp$
- 9. $E_{ab}^{10}p$
- 10. $C_{ab}p$
- 11. $K_bK_cK_bK_cp$
- 12. $E_{bc}^{100}p$

13. $C_{bc}p$

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. K_{ap}
- 2. *K*_b*p*
- 3. *K_cp*
- 4. $E_{abc}p$
- 5. K_aK_bp
- 6. K_bK_ap

- 7. $K_aK_bK_ap$
- 8. $K_bK_aK_bp$
- 9. $E_{ab}^{10} p$
- 10. *C*_{ab}*p*
- 11. $K_bK_cK_bK_cp$
- 12. $E_{bc}^{100}p$

- 13. $C_{bc}p$
- 14. $\neg K_a K_c p$

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. K_{ap}
- $2. K_b p$
- 3. *K_cp*
- 4. $E_{abc}p$
- 5. K_aK_bp
- 6. K_bK_ap

- 7. $K_aK_bK_ap$
- 8. $K_bK_aK_bp$
- 9. $E_{ab}^{10}p$
- 10. $C_{ab}p$
- 11. $K_bK_cK_bK_cp$
- 12. $E_{bc}^{100}p$

- 13. $C_{bc}p$
- 14. $\neg K_a K_c p$
- 15. $\neg E_{ac}^2 p$

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. K_{ap}
- 2. $K_b p$
- 3. $K_c p$
- 4. $E_{abc}p$
- 5. K_aK_bp
- 6. K_bK_ap

- 7. $K_aK_bK_ap$
- 8. $K_bK_aK_bp$
- 9. $E_{ab}^{10}p$
- 10. *C*_{ab}*p*
- 11. $K_bK_cK_bK_cp$
- 12. $E_{bc}^{100}p$

- 13. Chcp
- 14. $\neg K_a K_c p$
- 15. $\neg E_{ac}^2 p$
- 16. $\neg C_{ac}p$

Ситуация:

Аня рассказала Боре страшный секрет (р). Боря рассказал его Свете, но попросил Свету не рассказывать об этом Ане. Света ничего не сказала Ане.

- 1. K_{ap}
- 2. *K*_b*p*
- 3. *K_cp*
- 4. $E_{abc}p$
- 5. K_aK_bp
- 6. K_bK_ap

- 7. $K_aK_bK_ap$
- 8. $K_bK_aK_bp$
- 9. $E_{ab}^{10}p$
- 10. *C*_{ab}*p*
- 11. $K_bK_cK_bK_cp$
- 12. $E_{bc}^{100}p$

- 13. $C_{bc}p$
- 14. $\neg K_a K_c p$
- 15. $\neg E_{ac}^2 p$
- 16. $\neg C_{ac}p$
- 17. $\neg C_{abc}p$

«Дистрибутивное (распределенное) знание»

«Дистрибутивное (распределенное) знание»:

знание, которое есть у группы потенциально, если бы все агенты обменялись информацией

«Дистрибутивное (распределенное) знание»

«Дистрибутивное (распределенное) знание»:

знание, которое есть у группы потенциально, если бы все агенты обменялись информацией

Пример

«Дистрибутивное (распределенное) знание»

«Дистрибутивное (распределенное) знание»:

знание, которое есть у группы потенциально, если бы все агенты обменялись информацией

Пример

$$K_a \varphi \wedge K_b(\varphi \to \psi)$$

 $D_{ab} \psi$

•
$$R_{E_G} := \bigcup_{i \in G} \sim_i$$

•
$$R_{E_G} := \bigcup_{i \in G} \sim_i$$

• $R_{D_G} := \bigcap_{i \in G} \sim_i$

•
$$R_{D_G} := \bigcap_{i \in G} \sim_i$$

- $R_{E_G} := \bigcup_{i \in G} \sim_i$
- $R_{D_G} := \bigcap_{i \in G} \sim_i$
- ullet $R_{C_G}:=(igcup_{i\in G}\sim_i)^*$, т.е. рефлексивное транзитивное замыкание отношения R_{E_G}

- $R_{E_G} := \bigcup_{i \in G} \sim_i$
- $R_{D_G} := \bigcap_{i \in G} \sim_i$
- ullet $R_{C_G}:=(igcup_{i\in G}\sim_i)^*$, т.е. рефлексивное транзитивное замыкание отношения R_{E_G}

Групповое отношение достижимости

- $R_{E_G} := \bigcup_{i \in G} \sim_i$
- $R_{D_G} := \bigcap_{i \in G} \sim_i$
- $R_{C_G} := (\bigcup_{i \in G} \sim_i)^*$, т.е. рефлексивное транзитивное замыкание отношения R_{E_G} (Пример транзитивного замыкания: Пусть R отношение «быть родителем», тогда транзитивное

замыкание этого отношения – отношение «быть предком»).

Три вида группового знания:

Три вида группового знания:

• $M, w_i \models E_G \varphi$ е.т.е. $\forall w'(w_i R_{E_G} w' \to M, w' \models \varphi)$

Три вида группового знания:

- $M, w_i \models E_G \varphi$ e.r.e. $\forall w'(w_i R_{E_G} w' \rightarrow M, w' \models \varphi)$
- $M, w_i \models D_G \varphi$ е.т.е. $\forall w'(w_i R_{D_G} w' \to M, w' \models \varphi)$

Три вида группового знания:

- $M, w_i \models E_G \varphi$ e.r.e. $\forall w'(w_i R_{E_G} w' \rightarrow M, w' \models \varphi)$
- $M, w_i \models D_G \varphi$ е.т.е. $\forall w'(w_i R_{D_G} w' \rightarrow M, w' \models \varphi)$
- $M, w_i \models C_G \varphi$ e.r.e. $\forall w'(w_i R_{C_G} w' \to M, w' \models \varphi)$

•
$$C_G(\varphi \to \psi) \to (C_G \varphi \to C_G \psi)$$

- $C_G(\varphi \to \psi) \to (C_G \varphi \to C_G \psi)$
- $C_G \varphi \rightarrow (\varphi \wedge E_G C_G \varphi)$

- $C_G(\varphi \to \psi) \to (C_G \varphi \to C_G \psi)$
- $C_G \varphi \rightarrow (\varphi \wedge E_G C_G \varphi)$
- $C_G(\varphi \to E_G \varphi) \to (\varphi \to C_G \varphi)$

Формулы и модели

Упражнение:

Построить модель для следующих формул:

- 1. $E_{abc}\varphi \wedge \neg K_aK_b\varphi$
- 2. $E_{ab}\varphi \wedge \neg E_{ab}E_{ab}\varphi$
- 3. $D_{ab}\varphi \wedge \neg K_a\varphi \wedge \neg K_b\varphi$
- 4. $C_{ab}\varphi \wedge \neg K_c\varphi$
- 5. $E_{ab}^2 \varphi \wedge \neg C_{ab} \varphi$

Что откуда следует?

У нас есть следующие операторы:

$$D_G$$
, K_i , C_G , E_G , E_G^n

Как они связаны между собой?

Что откуда следует?

У нас есть следующие операторы:

$$D_G$$
, K_i , C_G , E_G , E_G^n

Как они связаны между собой?

Иерархия форм группового знания $(i \in G)$:

$$C_G \varphi \to E_G^n \varphi \to E_G^{n-1} \varphi \to \cdots \to E_G \varphi \to K_i \varphi \to D_G \varphi \to \varphi$$

Дополнительно

- Общее знание (в социальных науках) Михаил Соколов / ПостНаука
- Steven Pinker: The Elephant, the Emperor, and the Matzo Ball (про общее знание в психологии)
- SEP: Epistemic Logic
- SEP: Common Knowledge
- Mutual Knowledge
- Philpapers: Epistemic Logic
- SEP: Formal Epistemology
- Philpapers: Formal Epistemology
- SEP: Epistemic Paradoxes
- SEP: Fitch's Paradox of Knowability
- Vincent Hendricks: The trouble with bubbles