

## ЗАКОНИ ЗА ЗАМЯНА В ПРЕДИКАТНОТО СМЯТАНЕ С РАВЕНСТВО

Тъй като аксиомите за замяна са затворени универсални формули, верни във всяка нормална структура, техните безкванторни части са тъждествено верни във всяка такава структура, т.е. и тези безкванторни части са тъждествено верни формули на предикатното смятане с равенство. С други думи, ако  $n$  е положително цяло число и  $\xi_1, \dots, \xi_n, \eta_1, \dots, \eta_n$  са различни помежду си променливи, то в предикатното смятане с равенство са тъждествено верни формулите от вида

$$(\xi_1 = \eta_1) \& \dots \& (\xi_n = \eta_n) \rightarrow (\omega(\xi_1, \dots, \xi_n) = \omega(\eta_1, \dots, \eta_n)),$$

където  $\omega$  е  $n$ -местен функционален символ, и формулите от вида

$$(\xi_1 = \eta_1) \& \dots \& (\xi_n = \eta_n) \& \pi(\xi_1, \dots, \xi_n) \rightarrow \pi(\eta_1, \dots, \eta_n),$$

където  $\pi$  е  $n$ -местен предикатен символ. Сега ще обобщим това твърдение. В обобщението ще се твърди, че са тъждествено верни в предикатното смятане с равенство някои импликации, които са по-обща от горенаписаните и се наричат обикновено закони за замяна (изказаното по-горе твърдение би се получило в специалния случай на въпросното обобщение, когато  $\xi_1, \dots, \xi_n, \eta_1, \dots, \eta_n$  вместо произволни термове са различни помежду си променливи, а  $\tau$  и  $\theta$  са съответно термът  $\omega(\xi_1, \dots, \xi_n)$  и формулата  $\pi(\xi_1, \dots, \xi_n)$ ).

**Закони за замяна в термове и във формули.** Нека  $n$  е положително цяло число,  $\zeta_1, \dots, \zeta_n$  са различни помежду си променливи, а  $\xi_1, \dots, \xi_n, \eta_1, \dots, \eta_n$  са произволни термове. Да означим със  $\sigma$  и с  $\rho$  съответно субституцията  $(\zeta_1, \dots, \zeta_n := \xi_1, \dots, \xi_n)$  и субституцията  $(\zeta_1, \dots, \zeta_n := \eta_1, \dots, \eta_n)$ . Тогава следните видове формули са тъждествено верни в предикатното смятане с равенство:

- а)  $(\xi_1 = \eta_1) \& \dots \& (\xi_n = \eta_n) \rightarrow (\sigma(\tau) = \rho(\tau))$ , където  $\tau$  е произволен терм;
- б)  $(\xi_1 = \eta_1) \& \dots \& (\xi_n = \eta_n) \& \sigma(\theta) \rightarrow \rho(\theta)$ , където  $\theta$  е произволна формула, към която са приложими субституциите  $\sigma$  и  $\rho$ .

**Доказателство.** Нека  $S = (C, I)$  е произволна нормална структура, а  $v$  е произволна оценка в  $S$  на променливите. Най-напред отбелязваме, че ако в конфигурацията  $(S, v)$  е вярна формулата  $(\xi_1 = \eta_1) \& \dots \& (\xi_n = \eta_n)$ , то е в сила равенството  $\sigma(S, v) = \rho(S, v)$ . За да се убедим в това, достатъчно е да си припомним дефиницията за резултат от прилагане на субституция към конфигурация и да забележим, че ако в  $(S, v)$  е вярна споменатата формула, то ще бъдат в сила равенствата  $\xi_i^{S, v} = \eta_i^{S, v}$ ,  $i = 1, \dots, n$ , осигуряващи, че за всяка променлива  $\zeta$  ще имаме равенството  $\sigma(\zeta)^{S, v} = \rho(\zeta)^{S, v}$ . От друга страна, за произволен терм  $\tau$  са в сила равенствата

$$\sigma(\tau)^{S, v} = \tau^{\sigma(S, v)}, \quad \rho(\tau)^{S, v} = \tau^{\rho(S, v)},$$

а за произволна формула  $\theta$ , към която са приложими субституциите  $\sigma$  и  $\rho$ , имаме равенствата

$$\sigma(\theta)^{S, v} = \theta^{\sigma(S, v)}, \quad \rho(\theta)^{S, v} = \theta^{\rho(S, v)}.$$

При това положение става ясно, че ако при условията на точка а) предпоставката на импликацията е вярна в конфигурацията  $(S, v)$ , то ще бъде изпълнено равенството  $\sigma(\tau)^{S, v} = \rho(\tau)^{S, v}$  и значи заключението на импликацията също ще бъде вярно в  $(S, v)$ . Също тъй ясно става, ако при условията на точка б) предпоставката на импликацията е вярна в конфигурацията  $(S, v)$ , то ще бъдат изпълнени равенствата  $\sigma(\theta)^{S, v} = \rho(\theta)^{S, v}$  и  $\sigma(\theta)^{S, v} = 1$ , тъй че и заключението на импликацията ще бъде вярно в  $(S, v)$ .

Последно изменение: 26.07.1999 г.