

ЗАКОНИ ЗА КВАНТОРИ В СЕКВЕНЦИИ

За случая на кванторите за общност и за съществуване ще докажем някои твърдения, близки по дух до законите за отрицание, конюнкция, дизюнкция и импликация в предпоставката или в заключението на една секвенция. За разлика от по-раншните, някои от новите твърдения ще дават само достатъчни условия за вярност, а не необходими и достатъчни. В тези случаи ще наричаме твърденията закони за въвеждане на квантори, а когато са налице необходими и достатъчни условия, ще пропускаме думите "въвеждане на".

Закон за въвеждане на квантор за общност в предпоставката. Нека Γ и Δ са крайни множества от формули, ξ е променлива, φ е формула, а τ е такъв терм, че субституцията $(\xi:=\tau)$ е приложима към φ . Тогава, ако секвенцията

$$\Gamma \cup \{(\xi:=\tau)(\varphi)\} \text{--} \Delta$$

е вярна в дадена конфигурация, то и секвенцията

$$\Gamma \cup \{\forall \xi \varphi\} \text{--} \Delta$$

е вярна в тази конфигурация.

Доказателство. Знаем, че формулата $(\xi:=\tau)(\varphi)$ следва от формулата $\forall \xi \varphi$. Да предположим сега, че секвенцията $\Gamma \cup \{(\xi:=\tau)(\varphi)\} \text{--} \Delta$ е вярна в дадена конфигурация (S, ν) , и да допуснем, че секвенцията $\Gamma \cup \{\forall \xi \varphi\} \text{--} \Delta$ не е вярна в (S, ν) . Тогава всички формули от множеството $\Gamma \cup \{\forall \xi \varphi\}$ ще бъдат верни в (S, ν) , а всички формули от множеството Δ ще бъдат неверни в (S, ν) . Като използваме отбелязаното преди малко следване, оттук получаваме, че всички формули от множеството $\Gamma \cup \{(\xi:=\tau)(\varphi)\}$ са верни в конфигурацията (S, ν) , а всички формули от множеството Δ са неверни в нея. Това обаче противоречи на верността на секвенцията $\Gamma \cup \{(\xi:=\tau)(\varphi)\} \text{--} \Delta$ в (S, ν) .

Закон за квантор за общност в предпоставката. Нека Γ и Δ са крайни множества от формули, ξ е променлива, φ е формула, а τ е такъв терм, че субституцията $(\xi:=\tau)$ е приложима към φ . Тогава, за да бъде секвенцията

$$\Gamma \cup \{\forall \xi \varphi\} \text{--} \Delta$$

вярна в дадена конфигурация, необходимо и достатъчно е в тази конфигурация да бъде вярна секвенцията

$$\Gamma \cup \{\forall \xi \varphi, (\xi:=\tau)(\varphi)\} \text{--} \Delta.$$

Доказателство. Нека (S, ν) е произволна конфигурация. Ако първата от горните две секвенции е вярна в (S, ν) , то и втората е вярна в (S, ν) , защото е разширение на първата. Заключение в обратната посока правим, като разсъждаваме директно или приложим закона за въвеждане на квантор за общност в предпоставката, вземайки $\Gamma \cup \{\forall \xi \varphi\}$ в качеството на Γ .

Разбира се, всяко от горните две твърдения остава в сила, ако вместо вярност на секвенциите в дадена конфигурация се разглежда тяхната тждествена вярност в дадена структура. В твърдението, което сега ще изкажем, направо ще става дума за тждествена вярност в дадена структура. За по-удобното изказване на това и на някои други твърдения се улавяме да казваме за една променлива η , че е *свободна променлива* на дадена секвенция, ако η е свободна променлива на някоя формула, принадлежаща на предпоставката или на заключението на секвенцията; по аналогичен начин, макар засега това не ни е нужно, дефинираме кога една променлива е *свързана променлива* на дадена секвенция.

Закон за квантор за общност в заключението. Нека Γ и Δ са крайни множества от формули, ξ е променлива, φ е формула, а η е такава променлива, че субституцията $(\xi:=\eta)$ е приложима към φ . Нека освен това η не е свободна променлива на секвенцията

$$\Gamma \text{--} \Delta \cup \{\forall \xi \varphi\}.$$

В такъв случай, за да бъде гореспомнатата секвенция тждествено вярна в дадена структура, необходимо и достатъчно е в тази структура да бъде тждествено вярна секвенцията

$$\Gamma \text{--} \Delta \cup \{(\xi:=\eta)(\varphi)\}.$$

Доказателство. Нека $S=(C, I)$ е дадена структура. Като използваме, че формулата $(\xi:=\eta)(\varphi)$ следва от формулата $\forall \xi \varphi$, веднага виждаме, че ако първата от горните две секвенции е тждествено вярна в S , то и втората е тждествено вярна в S .¹ Да предположим сега, че втората от двете секвенции е тждествено вярна в S . Ще докажем, че и първата е тждествено вярна в S . За целта да допуснем, че при някоя оценка ν в S на променливите всички формули от Γ са верни в конфигурацията (S, ν) , а всички формули от $\Delta \cup \{\forall \xi \varphi\}$ са неверни в същата конфигурация. Тогава ще има такъв елемент c на C , че формулата φ да бъде невярна в S при оценката $\nu \xi^c$. Да означим с ν' η, c -модификацията на оценката ν . Ще покажем, че формулата $(\xi:=\eta)(\varphi)$ е невярна в

конфигурацията (S, ν') . Това разбира се е очевидно при съвпадане на променливите ξ и η , а ако тези променливи са различни, използваме, че имаме равенствата $(\xi:=\eta)(\varphi)^{S, \nu'} = \varphi^{(\xi:=\eta)(S, \nu')} = \varphi^{S, \nu''}$, където $\nu''(\xi) = \nu'(\eta) = c$ и ν'' съвпада с ν' за променливите, различни от ξ , тъй че ν'' съвпада с $\nu \xi^c$ за променливите, различни от η , която пък в този случай не е свободна променлива на φ .

Понеже ν' може да се отличава от ν само за променливата η , която не е свободна променлива на никоя формула от Γ и на никоя формула от Δ , получаваме още, че всички формули от Γ са верни в конфигурацията (S, ν') , а всички формули от Δ са неверни в тази конфигурация. Това заедно с установената невярност на формулата $(\xi:=\eta)(\varphi)$ в същата конфигурация противоречи на предположената тждествена вярност в S на втората от дадените секвенции.

Законите, отнасящи се до квантор за съществуване, са аналогични на горните, като обаче се отличават от тях по това, че се разменят ролите в тях на предпоставката и заключението. Само ще формулираме тези закони, защото доказателствата им са аналогични на изложените по-горе.

Закон за въвеждане на квантор за съществуване в заключението. Нека Γ и Δ са крайни множества от формули, ξ е променлива, φ е формула, а τ е такъв терм, че субституцията $(\xi:=\tau)$ е приложима към φ . Тогава, ако секвенцията

$$\Gamma-\Delta \cup \{(\xi:=\tau)(\varphi)\}$$

е вярна в дадена конфигурация, то и секвенцията

$$\Gamma-\Delta \cup \{\exists \xi \varphi\}$$

е вярна в тази конфигурация.

Закон за квантор за съществуване в заключението. Нека Γ и Δ са крайни множества от формули, ξ е променлива, φ е формула, а τ е такъв терм, че субституцията $(\xi:=\tau)$ е приложима към φ . Тогава, за да бъде секвенцията

$$\Gamma-\Delta \cup \{\exists \xi \varphi\}$$

вярна в дадена конфигурация, необходимо и достатъчно е в тази конфигурация да бъде вярна секвенцията

$$\Gamma-\Delta \cup \{\exists \xi \varphi, (\xi:=\tau)(\varphi)\}.$$

Закон за квантор за съществуване в предпоставката. Нека Γ и Δ са крайни множества от формули, ξ е променлива, φ е формула, а η е такава променлива, че субституцията $(\xi:=\eta)$ е приложима към φ . Нека освен това η не е свободна променлива на секвенцията

$$\Gamma \cup \{\exists \xi \varphi\} - \Delta.$$

В такъв случай, за да бъде гореспомнатата секвенция тъждествено вярна в дадена структура, необходимо и достатъчно е в тази структура да бъде тъждествено вярна секвенцията

$$\Gamma \cup \{(\xi:=\eta)(\varphi)\} - \Delta.$$

Навсякъде в отбелязаните тук закони за квантори в секвенции би могло вместо за вярност в конфигурация или за тъждествена вярност в структура да се говори просто за тъждествена вярност. Поради това въпросните закони и споменатите в началото други закони, отнасящи се до съжителни операции в секвенции, могат да служат за установяване на тъждествена вярност на някои секвенции (разбира се за целта бихме могли да използваме и изучените преди това други методи, като заменим интересуващите ни секвенции с еквивалентни на тях формули).

Бележка

¹ Виждаме даже, че ако първата от двете секвенции е вярна в S при дадена оценка на променливите, то втората е вярна в S при същата оценка на променливите; при това в тази част от разсъжденията не се използва предположението η да не е свободна променлива на първата секвенция.

Последно изменение: 9.01.2001 г.

[Previous](#) [Next](#) [Contents](#)