

Práctica 2

Deducción Natural, Corrección y Completitud para PROP

1. Deducción Natural

Ejercicio 1

Probar que los siguientes secuentes son válidos:

- | | |
|--|---|
| 1. $(p \wedge q) \wedge r, s \wedge t \vdash q \wedge s$ | 15. $\neg p \vee q \vdash p \rightarrow q$ |
| 2. $(p \wedge q) \wedge r \vdash p \wedge (q \wedge r)$ | 16. $p \rightarrow q, p \rightarrow \neg q \vdash \neg p$ |
| 3. $p \rightarrow (p \rightarrow q), p \vdash q$ | 17. $p \rightarrow (q \rightarrow r), p, \neg r \vdash \neg q$ (sin usar MT) |
| 4. $q \rightarrow (p \rightarrow r), \neg r, q \vdash \neg p$ | 18. $(p \wedge \neg q) \rightarrow r, \neg r, p \vdash q$ |
| 5. $\vdash (p \wedge q) \rightarrow p$ | 19. $p \vee q \vdash r \rightarrow (p \vee q) \wedge r$ |
| 6. $\neg p \rightarrow q, \neg q \vdash p$ | 20. $(p \vee (q \rightarrow p)) \wedge q \vdash p$ |
| 7. $p \rightarrow \neg q, q \vdash \neg p$ | 21. $p \rightarrow q, r \rightarrow s \vdash (p \wedge r) \rightarrow (q \wedge s)$ |
| 8. $(p \wedge q) \rightarrow r \vdash p \rightarrow (q \rightarrow r)$ | 22. $p \rightarrow q \vdash ((p \wedge q) \rightarrow p) \wedge (p \rightarrow (p \wedge q))$ |
| 9. $p \rightarrow (q \rightarrow r) \vdash (p \wedge q) \rightarrow r$ | 23. $p \rightarrow (q \wedge r) \vdash (p \rightarrow q) \wedge (p \rightarrow r)$ |
| 10. $p \rightarrow q \vdash (p \wedge r) \rightarrow (q \wedge r)$ | 24. $(p \rightarrow q) \wedge (p \rightarrow r) \vdash p \rightarrow (q \wedge r)$ |
| 11. $q \rightarrow r \vdash (p \vee q) \rightarrow (p \vee r)$ | 25. $p \vee (p \wedge q) \vdash p$ |
| 12. $(p \vee q) \vee r \vdash p \vee (q \vee r)$ | 26. $p \rightarrow (q \vee r), q \rightarrow s, r \rightarrow s \vdash p \rightarrow s$ |
| 13. $p \wedge (q \vee r) \vdash (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$ | 27. $(p \wedge q) \vee (p \wedge r) \vdash p \wedge (q \vee r)$ |
| 14. $(p \wedge q) \vee (p \wedge r) \vdash p \wedge (q \vee r)$ | |

Ejercicio 2

Probar los siguientes secuentes

- | | |
|---|--|
| 1. $\neg p \rightarrow \neg q \vdash q \rightarrow p$ | 3. $\neg p, p \vee q \vdash q$ |
| 2. $\neg p \vee \neg q \vdash \neg(p \wedge q)$ | 4. $p \vee q, \neg q \vee r \vdash p \vee r$ |

5. $p \wedge \neg p \vdash \neg(r \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow q)$

8. $p \wedge q \vdash \neg(\neg p \vee \neg q)$

6. $\neg(\neg p \vee q) \vdash p$

7. $\vdash \neg p \rightarrow (p \rightarrow (p \rightarrow q))$

9. $\vdash (p \rightarrow q) \vee (q \rightarrow r)$

Ejercicio 3

Probar que $\psi_1, \dots, \psi_n \vdash \phi$ es válido sii $\vdash \psi_1 \rightarrow (\dots \rightarrow (\psi_n \rightarrow \phi) \dots)$ es válido.

Ejercicio 4

Probar los siguientes teoremas

1. $((p \rightarrow q) \rightarrow q) \rightarrow (q \rightarrow p) \rightarrow p$

2. $(p \rightarrow q) \rightarrow ((\neg p \rightarrow q) \rightarrow q)$

2. Corrección y completitud**Ejercicio 5**

Completar la prueba de corrección (“soundness”) vista en teórica.

Ejercicio 6

Probar que $\{p, q \rightarrow p\}$ es consistente. Ayuda: Usar el contrarecíproco del lema de corrección.

Ejercicio 7

Probar que si Γ es consistente maximal entonces $\Gamma \vdash A$ implica $A \in \Gamma$ (i.e. Γ es cerrada respecto a derivabilidad). Ayuda: Probar por el absurdo.

Ejercicio 8

Probar que Γ es consistente maximal sii Γ es consistente y para toda fórmula A , $A \in \Gamma$ o $\neg A \in \Gamma$.

Ejercicio 9

Un conjunto Γ se dice *completo* si para toda fórmula A , $\Gamma \vdash A$ o $\Gamma \vdash \neg A$. No confundir esta noción con el lema de completitud visto en clase. ¿El conjunto \emptyset es completo?