

LÓGICA PARA COMPUTACIÓN

Año 2024

PRÁCTICO 4: CÁLCULO PROPOSICIONAL

SISTEMAS FORMALES

Sugerencia: Tenga en cuenta que como en algunos ejercicios se demuestran teoremas de \mathcal{L} , éstos se pueden usar como hipótesis en nuevas demostraciones.

Ejercicio 1:

Demostrar, en \mathcal{L} , que cada una de las siguientes *fbfs* son teoremas.

1. $((p_1 \rightarrow p_2) \rightarrow (((\neg p_1) \rightarrow (\neg p_2)) \rightarrow (p_2 \rightarrow p_1)))$
2. $((((p_1 \rightarrow (p_2 \rightarrow p_3)) \rightarrow (p_1 \rightarrow p_2)) \rightarrow ((p_1 \rightarrow (p_2 \rightarrow p_3)) \rightarrow (p_1 \rightarrow p_3))))$

Ejercicio 2:

Utilizar el Sistema Formal \mathcal{L} para demostrar la validez del siguiente argumento:

Si tenemos una buena especificación entonces obtenemos un diseño correcto.

Si obtenemos un diseño correcto obtenemos un buen programa, a menos que nuestro programador sea mediocre.

Nuestro programador no es mediocre.

Por lo tanto, si tenemos una buena especificación obtenemos un buen programa.

Ejercicio 3:

Demostrar, en \mathcal{L} , que cada una de las siguientes *fbfs* son teoremas.

1. $(p_1 \rightarrow p_1)$
2. $((\neg p_1) \rightarrow (p_1 \rightarrow p_2))$
3. $((p_1 \rightarrow (p_1 \rightarrow p_2)) \rightarrow (p_1 \rightarrow p_2))$

Ejercicio 4:

Demostrar que para *fbfs* cualesquiera \mathcal{A} , \mathcal{B} y \mathcal{C} de \mathcal{L} es posible deducir lo que sigue:

1. $\{(\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}), (\mathcal{B} \rightarrow \mathcal{C})\} \vdash_{\mathcal{L}} (\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{C})$ (Silogismo Hipotético)
2. $\{(\neg \mathcal{A})\} \vdash_{\mathcal{L}} (\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B})$
3. $\{(\neg(\neg \mathcal{A}))\} \vdash_{\mathcal{L}} \mathcal{A}$
4. $\{(\mathcal{A} \rightarrow (\mathcal{B} \rightarrow \mathcal{C})), \mathcal{B}\} \vdash_{\mathcal{L}} (\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{C})$
5. $\vdash_{\mathcal{L}} (\mathcal{B} \rightarrow (\neg(\neg \mathcal{B})))$
6. $\{(\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}), ((\neg(\mathcal{B} \rightarrow \mathcal{C})) \rightarrow (\neg \mathcal{A}))\} \vdash_{\mathcal{L}} (\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{C})$
7. $\{(\mathcal{A} \rightarrow (\mathcal{B} \rightarrow \mathcal{C}))\} \vdash_{\mathcal{L}} (\mathcal{B} \rightarrow (\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{C}))$

En donde sea conveniente, usar el Teorema de la Deducción o su recíproco.



Ejercicio 5:

Utilizando, cuando sea conveniente, el Teorema de Deducción o su recíproco demostrar que las siguientes *fbfs* son teoremas de \mathcal{L} , siendo \mathcal{A} , \mathcal{B} y \mathcal{C} *fbfs* cualesquiera de \mathcal{L} :

1. $((\mathcal{B} \rightarrow \mathcal{A}) \rightarrow ((\neg \mathcal{A}) \rightarrow (\neg \mathcal{B})))$
2. $((\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}) \rightarrow ((\mathcal{A} \rightarrow (\mathcal{B} \rightarrow \mathcal{C})) \rightarrow (\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{C})))$
3. $((\neg(\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B})) \rightarrow (\mathcal{B} \rightarrow \mathcal{A}))$
4. $(\mathcal{A} \rightarrow ((\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}) \rightarrow \mathcal{B}))$
5. $((\neg \mathcal{A}) \rightarrow \mathcal{B}) \rightarrow ((\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{C}) \rightarrow ((\mathcal{B} \rightarrow \mathcal{C}) \rightarrow \mathcal{C}))$

Ejercicio 6:

Dado otro sistema formal \mathcal{L}_1 , que cuenta con *Modus Ponens* y *Silogismo Hipotético* como sus reglas de inferencia y que utiliza los siguientes axiomas:

$$\text{(Ax1)} \quad (\mathcal{A} \rightarrow (\mathcal{B} \rightarrow \mathcal{A}))$$

$$\text{(Ax2)} \quad ((\mathcal{A} \rightarrow (\mathcal{B} \rightarrow \mathcal{C})) \rightarrow ((\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}) \rightarrow (\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{C})))$$

$$\text{(Ax3)} \quad (((\neg \mathcal{B}) \rightarrow (\neg \mathcal{A})) \rightarrow (((\neg \mathcal{B}) \rightarrow \mathcal{A}) \rightarrow \mathcal{B}))$$

Se pide:

1. Analice cada una de las fórmulas del ejercicio previo, y determine si la demostración realizada, considerando como sistema formal a \mathcal{L} , podría también ser una demostración en el nuevo sistema formal \mathcal{L}_1 .
2. Demostrar en \mathcal{L}_1 que $\vdash_{\mathcal{L}_1} (((\neg \mathcal{B}) \rightarrow (\neg \mathcal{A})) \rightarrow (\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}))$.
3. ¿Qué necesitaría demostrar para probar que \mathcal{L} y \mathcal{L}_1 son equivalentes?

