

Recuperatorio Primer Parcial

19/12/2008

1. Decidir usando valuaciones o árboles si las siguientes fórmulas proposicionales son tautologías, contingencias o contradicciones.

a) $((\alpha \wedge \neg\beta) \wedge (\beta \rightarrow \alpha)) \vee ((\alpha \vee \neg\beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta))$

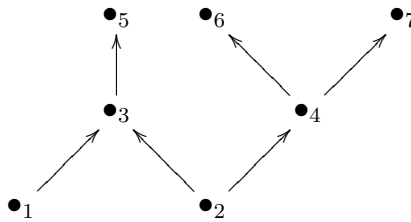
b) $((\alpha \vee \beta) \wedge (\gamma \vee \neg\beta) \wedge (\neg\delta) \wedge (\alpha \rightarrow (\delta \vee \gamma)) \wedge (\gamma \rightarrow (\delta \vee \neg\alpha)))$

2. La operación *revertir* se define a partir de las siguientes propiedades:

$$r(p_i) = p_i \quad r(\neg\alpha) = \neg\alpha \quad r((\alpha * \beta)) = \boxed{(\beta * \alpha)}$$

En donde p_i son las variables proposicionales y α y β son fórmulas proposicionales y $*$ representa a los símbolos \wedge , \vee ó \rightarrow . Encontrar una fórmula γ que sea una tautología y que $r(\gamma)$ sea una contradicción.

3. Considerando el lenguaje de primer orden \mathcal{L} con un símbolo de predicado binario \leq (reflexivo, antisimétrico y transitivo) y una única constante c . Para la siguiente interpretación de \leq :



- a) Dar una fórmula α con una única constante c tal que α sólo sea verdadera al interpretar a c por 1.

- b) ¿Por cuáles elementos del universo se puede interpretar a c en la siguiente fórmula β para que β sea verdadera?

$$\beta = \exists z ((c \leq z \wedge \neg(z \leq c)) \wedge \forall y ((c \leq y \wedge \neg(y \leq c)) \rightarrow (y \leq z \wedge z \leq y)))$$

4. Sea Γ un conjunto infinito insatisfacible de fórmulas proposicionales. A cada fórmula de Γ se le ha asignado un natural no nulo, de manera que $\Gamma = \{\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_n, \dots\}$. Para cada número natural $n \geq 1$ se define el conjunto:

$$\Gamma_n = \{\gamma_1 \wedge \dots \wedge \gamma_n, \gamma_{n+1} \wedge \dots \wedge \gamma_{2n}, \dots, \gamma_{kn+1} \wedge \dots \wedge \gamma_{kn+n}, \dots\}$$

Probar que existe un número natural n tal que Γ_n tiene una fórmula que es una contradicción.

5. Sea \mathcal{L} un lenguaje de primer orden con un predicado binario \bowtie , una función unaria f . Definimos

$$\Gamma = \{\forall x \forall y (x \bowtie y \rightarrow y \bowtie x), \forall x \forall y (f(x) \bowtie f(y) \rightarrow x \bowtie y)\}$$

$$\alpha = \forall x \forall y (f(f(x)) \bowtie f(f(y)) \rightarrow x \bowtie y).$$

- a) Probar usando árboles que $\Gamma \models \alpha$.

- b) Describa en castellano qué modela Γ y qué propiedad es α .

JUSTIFICAR TODAS LAS RESPUESTAS.