

Lógica Computacional

LEI FCT UNL, 2º Semestre 2009/2010

Teste 2 / Exame 1 (riscar o que não lhe interessa), versão B
(O teste é constituído pelas perguntas dos grupos IV a VI)

Duração: 1h30m / 3h00m

Identificação

Nome:

Número:

Grupo I

(1.5+1.5+2 valores)

Sejam p, q e r símbolos proposicionais. Verifique, justificando cuidadosamente, se:

1. $\Vdash \neg(p \leftrightarrow \neg p)$
2. $(p \vee q) \vee r \equiv (p \rightarrow \neg q) \rightarrow r$
3. a fórmula $(\neg p \rightarrow q) \rightarrow (p \wedge q)$ é possível, usando o algoritmo de Horn.

Grupo II

(1.5+1.5 valores)

Sejam p, q, r e s símbolos proposicionais. Mostre que:

1. $\{p \rightarrow (q \vee r), q \rightarrow s, r \rightarrow s\} \vdash p \rightarrow s$
2. $\vdash \neg(p \rightarrow q) \rightarrow (p \wedge \neg q)$

Grupo III

(1+1 valores)

1. Enuncie a Proposição da correcção do Algoritmo de Resolução da Lógica Proposicional.
2. Mostre por indução matemática que $\neg(\bigvee_{i=1}^n \varphi_i) \equiv \bigwedge_{i=1}^n \neg\varphi_i$, para $n \geq 0$ e sendo cada φ_i uma fórmula de Lógica Proposicional.

Grupo IV

(3+3+4 / 1.5+1.5+2 valores)

Sejam P e Q símbolos de predicado unários. Verifique se:

1. $\{\exists x Q(x), \forall x (P(x) \rightarrow \neg Q(x))\} \models \exists x P(x)$
2. $\exists x \varphi \rightarrow \psi \equiv \forall x (\varphi \rightarrow \psi)$, se $x \notin \text{VL}(\psi)$
3. a fórmula $\forall x (P(x) \vee Q(x)) \rightarrow (\exists x \neg Q(x) \rightarrow \exists x P(x))$ é válida, usando um dos métodos de Resolução.

Grupo V

(3+3 / 1.5+1.5 valores)

Sejam P, Q e R símbolos de predicado unários. Mostre que:

1. $\{\exists x ((P(x) \wedge Q(x)) \rightarrow R(x)), \forall x P(x), \forall x Q(x)\} \vdash \exists x R(x)$
2. $\vdash \forall x (P(x) \vee Q(x)) \rightarrow (\exists x \neg Q(x) \rightarrow \exists x P(x))$

Grupo VI

(2+2 / 1+1 valores)

1. Enuncie o Lema da Satisfação de Skolem.
2. Considere-se uma estrutura de interpretação $\mathcal{M} = (U, I)$ sobre uma assinatura Σ , uma atribuição $\rho \in \text{ATR}_{\mathcal{M}}^X$, uma variável $x \in X$ e um valor $u \in U$. Mostre que, dado $t \in T_{\Sigma}^X$, se $r \in T_{\Sigma}^X$ tal que $\llbracket r \rrbracket_{\mathcal{M}}^{\rho} = u$ então $\llbracket t \rrbracket_{\mathcal{M}}^{\rho[x:=u]} = \llbracket t\{r/x\} \rrbracket_{\mathcal{M}}^{\rho}$.