

Lógica para Computação / Primeira Prova / 2013.1 / 08/08/2013

1. (3,0) Verifique, usando a) o método dos tableaux analíticos; b) cálculo de seqüentes e c) o método da resolução se: $A \rightarrow B \vdash (C \vee A) \rightarrow (C \vee B)$
2. (2,0) Use o sistema de dedução natural para provar os seguintes teoremas. Além disso, identifique se o teorema é ou não aceito pela lógica intuicionista e qual o motivo. Em cada passo da dedução coloque a regra utilizada.
 - a) $(\neg A) \rightarrow (\neg\neg\neg A)$
 - b) $(\neg\neg\neg A) \rightarrow (\neg A)$
3. (1,0) Seja o conectivo ternário \$ definido por valoração de $\$(A,B,C) = 1$ sse (valoração de A + valoração de B + valoração de C) ≥ 2 (conectivo "maioria"). Defina \$ em termos de \vee e \neg .
4. (1,5) Considere X o conjunto das constantes e variáveis da lógica proposicional (ou seja, o conjunto base), Σ o alfabeto e F o conjunto de funções usuais (ou seja, $F = \{f_{\neg}, f_{\wedge}, f_{\vee}, f_{\rightarrow}\}$).

Considere a seguinte função $f_1: \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$ definida abaixo:

$$f_1(x) = \begin{cases} (\neg 0) & \text{se } x = "00" \\ 0 \vee 1 & \text{se } x = "01" \\ (1 \wedge 0) & \text{se } x = "10" \\ 1 & \text{se } x = "11" \\ (\neg x) & \text{nos demais casos} \end{cases}$$

- a) Qual é o fecho indutivo de X sob o conjunto de funções $F' = \{f_1, f_{\wedge}, f_{\vee}, f_{\rightarrow}\}$ (ou seja, substituímos f_{\neg} por f_1)? Justifique sua resposta.
- b) A seguinte afirmação é verdadeira ou falsa? : "O fecho indutivo sob X e F' não é livremente gerado. Uma das razões é que f_1 não é injetora, pois $f_1(00) = f_1(0)$. Outro motivo é a constante '1', que é um elemento da base, está no conjunto imagem de f_1 ." Justifique sua resposta.
- c) Suponha que o operador ternário \$ definido na questão anterior agora faz parte dos conectivos da lógica proposicional. Dessa forma, se A, B e C forem expressões legítimas, $\$(A,B,C)$ também será uma expressão legítima. Por exemplo, $\$(0,0,1)$, $(z \vee \$(1,x,y))$ e $(\neg \$(x,(1 \wedge y),0))$ também são expressões legítimas. Como você faria para gerar o novo conjunto das expressões legítimas da lógica por meio de conjuntos indutivos? [Dica: altere o alfabeto Σ e o conjunto de funções].
5. (1,5) Para cada uma das afirmações abaixo, diga se é verdadeira ou falsa. (**Atenção: uma resposta errada anula uma certa**).
 - a) Uma prova na forma normal é uma prova sem fórmulas máximas.
 - b) Dada uma proposição ϕ e um conjunto de proposições Γ se $\phi \in \Gamma$ então $\Gamma \models \phi$.
 - c) Dada uma proposição ϕ e um conjunto de proposições Γ se $\Gamma \models \phi$ então $\Gamma \cup \{\phi\}$ é satisfatível..
 - d) Se um método de prova é tal que toda vez que $\Gamma \models \phi$ temos $\Gamma \vdash \phi$ então podemos afirmar que ele é correto.
 - e) Se $\Gamma \cup \{\phi\} \models \psi$ então $\Gamma \models \phi \leftrightarrow \psi$
6. (1,0) Seja p a função posto. Prove, usando indução matemática, que $p(\phi) \leq$ o número de ocorrências de conectivos de ϕ ,

EXTRA (1,0) (SOMENTE PARA QUEM FALTOU UMA MINI-PROVA):

Mostre que o conectivo de Sheffer, " \mid ", forma um conjunto funcionalmente completo. [O conectivo " \mid " é definido da seguinte maneira: valoração de $(A \mid B) = 1$ sse valoração de $A=0$ e valoração de $B=0$].