3º Lista de Exercícios - Lógica para Computação

Alexandre M. Arruda

21 de novembro de 2018

- 1. Coloque as fórmulas a seguinte na Forma Normal Conjuntiva (FNC):
 - (a) $\neg p \to q$
 - (b) $p \wedge \neg q \wedge r \wedge \neg s$
 - (c) $p \to (q \to (r \to (p \land q \land r)))$
 - (d) $(p \land \neg q) \lor (r \lor s)$
 - (e) $p \land \neg (p \rightarrow \neg q) \lor \neg q$
 - (f) $p \vee \neg p$
 - (g) $p \land \neg p$
 - (h) $((p \to q) \to p) \to p$
 - (i) $\neg (p \lor q) \to (\neg p \land \neg q)$
 - (j) $(\neg p \land \neg q) \rightarrow \neg (p \lor q)$
 - (k) $\neg (p \land q) \rightarrow (\neg p \lor \neg q)$
 - (1) $(\neg p \lor \neg q) \to \neg (p \land q)$
- 2. Encontre predicados apropriados e suas especificações para codificar as frases a seguir na lógica de predicados:
 - (a) Todas as coisas vermelhas estão na caixa.
 - (b) Só as coisas vermelhas estão na caixa.
 - (c) Nenhum animal é ao mesmo tempo um cão e um gato.
 - (d) Todos os prêmios foram ganhos por um menino.
 - (e) Um menino ganhou todos os prêmios.
- 3. Para cada uma das fórmulas da lógica de predicados a seguir, encontre um modelo que não a satisfaz ou prove que ela é válida:
 - (a) $(\forall x \forall y (S(x,y) \to S(y,x))) \to (\forall x \neg S(x,x))$
 - (b) $\exists y (\forall x P(x) \to P(y))$
 - (c) $(\forall x (P(x) \to \exists y Q(y))) \to (\forall x \exists y (P(x) \to Q(y)))$
 - (d) $(\forall x \exists y (P(x) \to Q(y))) \to (\forall x (P(x) \to \exists y Q(y)))$

- (e) $\forall x \forall y (S(x,y) \rightarrow (\exists z (S(x,y) \land S(z,y))))$
- (f) $\forall x \forall y ((P(x) \rightarrow P(y)) \land (P(y) \rightarrow P(x)))$
- (g) $(\forall x \exists y (P(x) \to Q(y))) \to (\exists y \forall x (P(x) \to Q(y)))$
- 4. Demonstre a validade dos argumentos a seguir na lógica de predicados, onde $F,\,G,\,P$ e Q são unários. Utilize tableaux e/ou dedução natural.
 - (a) $\forall x (P(x) \lor Q(x)) \vdash \forall x P(x) \lor \exists x Q(x)$
 - (b) $\forall x \exists y (P(x) \lor Q(y)) \vdash \exists y \forall x (P(x) \lor Q(y))$
 - (c) $\forall x(\neg P(x) \land Q(x)) \vdash \forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$
 - (d) $\forall x (P(x) \land Q(x)) \vdash \forall x (P(x) \rightarrow Q(x))$
 - (e) $\exists x (\neg P(x) \land \neg Q(x)) \vdash \exists x (\neg (P(x) \land \neg Q(x)))$
 - (f) $\exists x (\neg P(x) \lor Q(x)) \vdash \exists x (\neg (P(x) \land \neg Q(x)))$
 - (g) $\forall x (P(x) \land Q(x)) \vdash \forall x P(x) \land \forall x Q(x)$
 - (h) $\forall x P(x) \lor \forall x Q(x) \vdash \forall x (P(x) \lor Q(x))$
- 5. Usando dedução natural, demonstre a validade de:
 - (a) $\forall x P(a, x, x), \forall x \forall y \forall z (P(x, y, z) \rightarrow P(f(x), y, f(z))) \vdash P(f(a), a, f(a))$
 - (b) $\forall x P(a, x, x), \forall x \forall y \forall z (P(x, y, z) \rightarrow P(f(x), y, f(z))) \vdash \exists z P(f(a), z, f(f(a)))$
 - (c) $\forall y Q(b, y), \forall x \forall y (Q(x, y) \rightarrow Q(s(x), s(y)) \vdash \exists z (Q(b, z) \land Q(z, s(s(b))))$
 - (d) $\forall x (P(x) \to (Q(x) \lor R(x))), \neg \exists x (P(x) \land R(x)) \vdash \forall x (P(x) \to Q(x))$