

ECM253 – Linguagens Formais, Autômatos e Compiladores

Lista de Exercícios

Lógica de Predicados

Marco Furlan

9 de março de 2019

1. Provar se as fbfs a seguir são válidas ou inválidas.

- (a) $(\exists x)A(x) \leftrightarrow \neg(\forall x)\neg A(x)$
- (b) $(\forall x)P(x) \vee (\exists x)Q(x) \rightarrow (\forall x)[P(x) \vee Q(x)]$
- (c) $(\forall x)A(x) \leftrightarrow \neg((\exists x)\neg A(x))$
- (d) $(\forall x)[P(x) \vee Q(x)] \rightarrow (\forall x)P(x) \vee (\exists y)Q(y)$

2. Considere a fbf a seguir:

$$(\exists x)P(x) \wedge (\exists x)Q(x) \rightarrow (\exists x)[P(x) \wedge Q(x)]$$

- (a) Encontrar uma interpretação em que esta fbf não é válida.
- (b) Encontrar falha na seguinte “demonstração” desta fbf:

- | | |
|------------------------------------|------------|
| 1. $(\exists x)P(x)$ | (hipótese) |
| 2. $P(a)$ | 1, ei |
| 3. $(\exists x)Q(x)$ | (hipótese) |
| 4. $Q(a)$ | 3, ei |
| 5. $P(a) \wedge Q(a)$ | 2,4, con |
| 6. $(\exists x)[P(x) \wedge Q(x)]$ | 5, eg |

3. Demonstrar que as fbfs a seguir são teoremas (válidas):

- (a) $(\forall x)P(x) \rightarrow (\forall x)[P(x) \vee Q(x)]$
- (b) $(\forall x)P(x) \wedge (\exists x)Q(x) \rightarrow (\exists x)[P(x) \wedge Q(x)]$
- (c) $(\exists x)(\exists y)P(x, y) \rightarrow (\exists y)(\exists x)P(x, y)$
- (d) $(\forall x)(\forall y)Q(x, y) \rightarrow (\forall y)(\forall x)Q(x, y)$

4. Para cada uma das fbfs a seguir, provar que é teorema ou apresentar uma interpretação para provar que não é válida:

- (a) $(\forall x)P(x) \vee (\exists x)Q(x) \rightarrow (\forall x)[P(x) \vee Q(x)]$
- (b) $(\forall x)[A(x) \rightarrow B(x)] \rightarrow [(\exists x)A(x) \rightarrow (\exists x)B(x)]$
- (c) $(\forall y)[Q(x, y) \rightarrow P(x)] \rightarrow [(\exists y)Q(x, y) \rightarrow P(x)]$
- (d) $[P(x) \rightarrow (\exists y)Q(x, y)] \rightarrow (\exists y)[P(x) \rightarrow Q(x, y)]$

5. Usando a lógica de predicados, provar que os argumentos a seguir são válidos. Utilizar os predicados apresentados.

- (a) Há um astrônomo que não é míope. Qualquer um que usa óculos então é míope. Além disso, todos usam óculos ou usam lentes de contato. Portanto, algum astrônomo usa lentes de contato $(A(x), M(x), O(x), L(x))$.
- (b) Todo membro do conselho vem da indústria ou do governo. Todos do governo que são advogados são a favor da moção. John não é da indústria, mas é advogado. Portanto, se John for um membro do conselho, ele será a favor da moção $(M(x), I(x), G(x), A(x), F(x), j)$.

Dica: Para resolver problemas do tipo (lógica proposicional ou de predicados) como $A \wedge B \wedge C \rightarrow D \rightarrow E$, notar que a expressão pode ser reescrita como $\neg(A \wedge B \wedge C) \vee (\neg D \vee E)$ que, por sua vez, pode ser escrita como $(\neg A \vee \neg B \vee \neg C) \vee (\neg D \vee E)$ e também como $(\neg A \vee \neg B \vee \neg C \vee \neg D) \vee E$ e, finalmente, como $A \wedge B \wedge C \wedge D \rightarrow E$. Em outras palavras, nesse tipo de forma (somente nesse), a fbf D também pode ser admitida como uma hipótese.

- (c) Há uma estrela de cinema que é mais rica que as outras. Todo mundo que é mais rico que os outros também paga mais impostos que os outros. Portanto, existe uma estrela de cinema que paga mais impostos que os outros $(E(x), R(x, y), I(x, y))$.
- (d) Todo estudante da Ciência da Computação trabalha mais que alguém e todo mundo que trabalha mais que alguém também dorme menos que esta pessoa. Maria é uma estudante da Ciência da Computação. Portanto Maria dorme menos que outra pessoa $(E(x), T(x, y), D(x, y), m)$.
- (e) Todo embaixador fala apenas com diplomatas e algum embaixador fala com alguém, portanto existe um diplomata $(E(x), F(x, y), D(x))$.