

1. Mostre que $\forall x \forall y (p(x, y) \rightarrow \neg p(y, x)) \wedge \forall x p(x, x)$ é insatisfatível.
2. Mostre que $\forall x (p(x) \rightarrow q(x)) \models \forall x (\neg q(x) \rightarrow \neg p(x))$.
3. Mostre que $\exists x p(x) \rightarrow \forall x q(x) \models \forall x (p(x) \rightarrow q(x))$.
4. Sejam as premissas:
 - (a) *Todo jogador de basquete é mais alto que todo jogador de futebol.*
 - (b) *Se uma pessoa é mais alta que outra, então a segunda não é mais alta que a primeira.*

Mostre que podemos concluir que *não é verdade que algum jogador de futebol é mais alto que algum jogador de basquete.*

5. Sejam as premissas:
 - (a) *Algum monitor é tímido.*
 - (b) *Apenas bons estudantes são monitores.*
 - (c) *Todo artista não é tímido.*

Mostre que podemos concluir que *nem todo bom estudante é artista.*

6. Verifique se $\forall x \exists y (p(x, y) \rightarrow q(x, y)), \exists x \forall y p(x, y) \models \forall x \exists y q(x, y)$.
7. Mostre que $\forall x r(x, x), \forall x \forall y (r(x, y) \rightarrow r(y, x)) \not\models \forall x \forall y \forall z (r(x, y) \wedge r(y, z) \rightarrow r(x, z))$.
8. Sejam as premissas:
 - (a) *Todo político é esperto.*
 - (b) *José é esperto.*

Veja se é possível concluir que *José é político.*

9. Sejam as premissas:
 - (a) *Todo atleta é esforçado.*
 - (b) *Toda pessoa esforçada e inteligente não é mentirosa.*
 - (c) *João é atleta e toca sanfona.*
 - (d) *Toda pessoa que toca sanfona é inteligente.*

Examine se é possível concluir a afirmação *João não é mentiroso.*

10. Considere os seguintes predicados:

- $on(x, y)$ representando que o bloco x está diretamente em cima do bloco y .
- $green(x)$ representando que o bloco x é verde.

Existem três blocos empilhados. O bloco do topo é verde e o bloco do fundo não é verde. É possível concluir que *existe um bloco verde diretamente em cima de um bloco que não é verde?*

11. Verifique se a fórmula $\forall x \neg s(x, x) \wedge \forall x \exists y s(x, y) \wedge \forall x \forall y \forall z (s(x, y) \wedge s(y, z) \rightarrow s(x, z))$ é satisfatível.
12. Sejam A , B e C fórmulas da lógica de primeira-ordem. Prove ou mostre um contra-exemplo para a afirmação a seguir: Se $A \wedge B \models C$ então $A \models C$ e $B \models C$.