

# Lógica Computacional

Duração: 1h

Época de 2020/ 21 – 4.º Teste de Avaliação (sem Consulta)

Nome:

n.º:

1. (2.5 vals) Considere o conjunto  $S$  de cláusulas Horn abaixo.

1.  $(A \wedge B) \rightarrow C$

2.  $\top \rightarrow A$

3.  $(B \wedge E) \rightarrow F$

4.  $(D \wedge H) \rightarrow G$

5.  $\top \rightarrow E$

6.  $(B \wedge C) \rightarrow D$

7.  $(A \wedge D) \rightarrow \perp$

8.  $(E \wedge F) \rightarrow G$

9.  $\top \rightarrow B$

10.  $(F \wedge G) \rightarrow \perp$

a) Mostre que este conjunto de cláusulas é insatisfazível.

Para satisfazer o conjunto, os átomos  $A$ ,  $B$  e  $E$  têm de ser verdadeiros ( $T$ ). Mas então, por 1,  $C$  tem de ser  $T$ ; por 6,  $D$  tem de ser  $T$ , e sendo  $A$  e  $D$  verdadeiros a cláusula 7 não pode ser satisfeita.

b) Mostre que retirando uma única cláusula, o conjunto restante passa a ser satisfazível. Qual das cláusulas retiraria e indique uma interpretação que tornaria o restante conjunto satisfazível.

Cláusula retirada: 9

Interpretação que satisfaz as cláusulas restantes:

$A = T$  (2)

$B = F$

$C = V/F$

$D = F$

$E = T$  (5)

$F = F$

$G = V/F$

$H = V/F$

2. (3.5 vals) Mostre por resolução a validade do seguinte argumento em lógica proposicional.

P1 |  $A \leftrightarrow \neg (B \vee C)$

P2 |  $C \rightarrow \neg D$

Z |  $D \rightarrow \neg (A \leftrightarrow B)$

a) Coloque as premissas e a negação da conclusão ( $Z$ ) na forma clausal.

b) Mostre que as cláusulas obtidas em a) são inconsistentes, derivando por resolução a cláusula vazia.

1.  $\neg A \vee \neg B$

de P1

2.  $\neg A \vee \neg C$

de P1

3.  $A \vee B \vee C$

de P1

4.  $\neg C \vee \neg D$

de P2

5.  $\neg A \vee B$

de  $\neg Z$

6.  $A \vee \neg B$

de  $\neg Z$

7.  $D$

de  $\neg Z$

8.  $\neg C$

Res 7, 4

9.  $A \vee B$

Res 8, 3

10.  $A$

Res 9, 6

11.  $B$

Res 10, 5

12.  $\neg A$

Res 11, 1

13.  $\square$

Res 12, 10

3. (2 vals) Considerando os predicados da linguagem do Mundo de Tarski, traduza para essa linguagem as seguintes proposições:

a) Nenhum cubo pode estar atrás de qualquer dodecaedro.

$$\neg \exists x \exists y (Cube(x) \wedge Dodec(y) \wedge BackOf(x, y))$$

b) Existe um tetraedro que está à direita de todos os cubos que não sejam grandes.

$$\exists x (Tet(x) \wedge \forall y ((Cube(y) \wedge \neg Large(y)) \rightarrow RightOf(x, y)))$$

c) Todos os dodecaedros são grandes exceto se estiverem ao lado de um cubo.

$$\forall x ( [Dodec(x) \wedge \neg \exists y (Cube(y) \wedge Adjoins(y, x))] \rightarrow Large(x) )$$

d) Só há um objeto ao lado de qualquer cubo que esteja ao seu lado (Sugestão: Utilize o predicado =).

$$\forall x \forall y \forall z (Cube(x) \wedge Adjoins(x, y) \wedge Adjoins(x, z) \rightarrow y = z)$$

e) Se dois blocos estiverem na mesma linha pelo menos um deles é um cubo .

$$\forall x \forall y (SameRow(x, y) \rightarrow (Cube(x) \vee Cube(y)))$$

4. (1.5 vals) Converta as fórmulas para a forma Prenex com a matriz na forma normal conjuntiva (CNF).

a)  $\forall x ( \exists y (Cube(y) \wedge Adjoins(x, y)) \rightarrow Dodec(x) )$

$$\forall x \forall y ( \neg Cube(x) \vee \neg Adjoins(x, y) \vee Dodec(x) )$$

b)  $\neg \forall x (Cube(x) \rightarrow \exists y (Dodec(y) \wedge Adjoins(x, y)))$

$$\exists x \forall y ( Cube(x) \wedge (\neg Dodec(y) \vee \neg Adjoins(x, y)))$$

c)  $\forall x ( \neg \exists y FrontOf(x, y) \rightarrow \exists z (Cube(z) \wedge Smaller(z, x)) )$

$$\forall x \exists y \exists z ((FrontOf(x, y) \vee Cube(z)) \wedge (FrontOf(x, y) \vee Smaller(z, x)))$$

5. (2 vals) Coloque na forma clausal, incluindo a Skolemização, as seguintes fórmulas Prenex:

a)  $\forall x \exists y \exists z ((Cube(x) \rightarrow (Tet(y) \vee FrontOf(x, y))) \wedge (Dodec(z) \vee Large(z)))$

$$1. \neg Cube(x1) \vee Tet(f(x1)) \vee FrontOf(x, f(x1))$$

$$2. Dodec(a) \vee Large(a)$$

b)  $\exists x \forall y \exists z (Tet(x) \wedge (Cube(y) \rightarrow (Dodec(z) \wedge Between(z, x, y))))$

$$1. Tet(a)$$

$$2. \neg Cube(y1) \vee Dodec(f(y1))$$

$$3. \neg Cube(y2) \vee Between(f(y2), a, y2)$$

6. (1 val) Obtenha a substituição mais geral  $\sigma$  que unifique os dois termos abaixo. Indique qual o termo obtido quando se aplica essa substituição a qualquer um dos termos unificados.

T1:  $OneOf(x, g(z), y)$

T2:  $OneOf(f(u), u, f(u, v))$

substituição  $\sigma = \{x/f(g(z)), u/g(z), y/f(g(z), v)\}$

T1  $\sigma = T2 \sigma = OneOf(f(g(z)), g(z), f(g(z), v))$

7. (5 vals) Mostre por resolução a validade do seguinte argumento de lógica de predicados de 1ª ordem.

1.	$\forall x (Dodec(x) \rightarrow \exists y \exists z (Cube(y) \vee Between(x, y, z)))$
2.	$\forall x ((\exists y \exists z Between(x, y, z)) \rightarrow Large(x))$
3.	$\forall x (Medium(x) \rightarrow Dodec(x))$
C	$\neg \exists x Large(x) \rightarrow [\exists y Medium(y) \rightarrow \exists z Cube(z)]$

a) Coloque as premissas e a negação da conclusão na forma clausal.

1.	$\neg Dodec(x1) \vee Cube(f(x1)) \vee Between(x1, f(x1), g(x1))$	de P1
2.	$\neg Between(x2, y2, z2) \vee Large(x2)$	de P2
3.	$\neg Medium(x3) \vee Dodec(x3)$	de P3
4.	$\neg Large(x4)$	de $\neg C$
5.	$Medium(a)$	de $\neg C$
6.	$\neg Cube(x6)$	de $\neg C$

b) Mostre que as cláusulas obtidas são inconsistentes, derivando por resolução a cláusula vazia.

7.	$Dodec(a)$	Res	5,3 {x3/a}
8.	$Cube(f(a)) \vee Between(a, f(a), g(a))$	Res	7,1 {x1/a}
9.	$Between(a, f(a), g(a))$	Res	8,6 {x6/f(a)}
10.	$Large(a)$	Res	9,2 {x2/a, y2/f(a), z2/g(a)}
11.	$\square$	Res	10,4 {x4 / a}

8. (2.5 vals) Prove por indução sobre os números naturais, que  $\sum_{i=1}^n i^2 = (1^2+2^2+\dots+n^2) > n^3/3$ , para qualquer n natural. **Sugestão:** Relembre o binómio de Newton,  $(a+b)^3 = a^3 + 3a^2b + 3ab^2 + b^3$ .

**Passo Base:**

Para  $n = 1$  confirmamos que  $1^2 = 1 > 1/3 = 1^3/3$ .

**Passo de Indução:**  $\sum_{i=1}^n i^2 > n^3 / 3 \Rightarrow \sum_{i=1}^{n+1} i^2 > (n+1)^3 / 3$

$\sum_{i=1}^{n+1} i^2 = \sum_{i=1}^n i^2 + (n+1)^2$	Por definição
$> n^3 / 3 + (n+1)^2$	Hipótese de indução
$> (n^3 + 3(n+1)^2) / 3$	Soma de frações
$> (n^3 + 3n^2 + 6n + 3) / 3$	Desenvolvimento de $(n+1)^2$
$> ((n^3 + 3n^2 + 3n + 1) + (3n + 2)) / 3$	Separação de parcelas
$> (n^3 + 3n^2 + 3n + 1) / 3$	$3n + 2 > 0$
$> (n + 1)^3 / 3$	Binómio de Newton

**q.e.d.**