

Lógica Computacional

LCC

2006/2007 (1ª Chamada)

1

Grupo I

1. Demonstre que a teoria $\Gamma = \{\varphi, \neg\varphi\}$ é uma teoria inconsistente para qualquer fórmula φ .
2. Considere a fórmula

$$(p \wedge (p \Rightarrow t)) \Rightarrow \neg t.$$

- (a) Obtenha a BDD da fórmula apresentada por redução da *árvore binária de decisão* respectiva.
- (b) Tendo por base o grafo gerado, indique um modelo que valide a fórmula da alínea anterior e outro que a refute, caso existam.
- (c) Construa agora a BDD de forma estrutural (*bottom-up*). Quais as vantagens desta estratégia na construção de BDDs?
- (d) Determine a FNC e a FND da fórmula apresentada. Qual das formas normais é mais adequada para testar a validade de uma fórmula? Justifique.

Grupo II

1. Considere a seguinte FNC

$$\varphi = [[\neg p, \neg q, \neg r], [\neg q, \neg r], [q], [r]]$$

- (a) Aplique o particionamento de *Davis Putnam* em φ pelo símbolo proposicional r (ou seja, calcule $\text{Split}^r(\varphi)$).
- (b) Prossiga com a execução do algoritmo. O que é que o resultado lhe permite concluir sobre φ ?

Grupo III

1. Em que consiste o procedimento de *Skolenização* de uma fórmula lógica? Forneça um pequeno exemplo.
2. Utilize o cálculo de seqüentes para verificar a validade da fórmula que se segue:

$$\forall x.P(x, x) \Rightarrow \forall y.\exists x.(P(x, y) \Rightarrow P(y, x))$$

3. Verifique, utilizando *Resolução de Primeira Ordem*, a seguinte fórmula:

$$\{\{R(x, x)\}, \{\neg R(x, f(x))\}, \{R(x, f(x)), \neg R(f(x), x)\}, \{\neg R(x, y), R(y, z)\}\}$$

Lógica Computacional

Formulário

Regras de construção dos *Tableaux*

- Regras α :

α	α_1	α_2
$+(X \wedge Y)$	$+X$	$+Y$
$-(X \vee Y)$	$-X$	$-Y$
$-(X \Rightarrow Y)$	$+X$	$-Y$

- Regras β :

β	β_1, β_2
$-(X \wedge Y)$	$-X, -Y$
$+(X \vee Y)$	$+X, +Y$
$+(X \Rightarrow Y)$	$-X, +Y$
$+(\neg X)$	$-X$
$-(\neg X)$	$+X$

Cálculo de Sequentes

$$(Corte) \frac{\Gamma, C \vdash \Delta \quad \Gamma' \vdash C, \Delta'}{\Gamma, \Gamma' \vdash \Delta, \Delta'}$$

$$(Ax) \frac{}{\Gamma, A \vdash A, \Delta}$$

$$(D \wedge) \frac{\Gamma \vdash P, \Delta \quad \Gamma \vdash Q, \Delta}{\Gamma \vdash P \wedge Q, \Delta}$$

$$(D \neg) \frac{\Gamma, P \vdash \Delta}{\Gamma \vdash \neg P, \Delta}$$

$$(D \vee) \frac{\Gamma \vdash P, Q, \Delta}{\Gamma \vdash P \vee Q, \Delta}$$

$$(D \Rightarrow) \frac{\Gamma, P \vdash Q, \Delta}{\Gamma \vdash P \Rightarrow Q, \Delta}$$

$$(E \wedge) \frac{\Gamma, P, Q \vdash \Delta}{\Gamma, P \wedge Q \vdash \Delta}$$

$$(E \neg) \frac{\Gamma \vdash P, \Delta}{\Gamma, \neg P \vdash \Delta}$$

$$(E \vee) \frac{\Gamma, P \vdash \Delta \quad \Gamma, Q \vdash \Delta}{\Gamma, P \vee Q \vdash \Delta}$$

$$(E \Rightarrow) \frac{\Gamma, Q \vdash \Delta \quad \Gamma \vdash P, \Delta}{\Gamma, P \Rightarrow Q \vdash \Delta}$$

$$(E \forall) \frac{\Gamma, \forall X.\varphi, \varphi[t/X] \vdash \Delta}{\Gamma, \forall X.\varphi \vdash \Delta}$$

$$(E \exists) \frac{\Gamma, \varphi[A/X] \vdash \Delta}{\Gamma, \exists X.\varphi \vdash \Delta} \text{ sendo } A \text{ uma var. nova}$$

$$(D \forall) \frac{\Gamma, \varphi[A/X] \vdash \Delta}{\Gamma \vdash \forall X.\varphi, \Delta} \text{ sendo } A \text{ uma var. nova}$$

$$(D \exists) \frac{\Gamma \vdash \exists X.\varphi, \varphi[t/X], \Delta}{\Gamma \vdash \exists X.\varphi, \Delta}$$

PROLOG

1. Considere a seguinte base de conhecimento:

```
q(X,Y) :- /+ p(X), !.  
q(X,Y) :- p(Y).  
p(a). p(b).
```

Indique todas as soluções retornadas o interpretador de prolog à questão $q(X,X)$? Construa a árvore de derivação correspondente.

2. Defina um predicado que verifique se uma árvore binária é uma árvore binária de procura.
3. Considere o predicado `insert(Elem, List1, List2)` de inserção ordenada (`List2` resulta da inserção de `Elem` em `List1`).

```
insert(X, [H|T], [H|T1]) :- X>H, !, insert(X,T,T1).  
insert(X,L, [X|L]).
```

Mostre, com um *goal* apropriado, que o predicado não satisfaz (sempre) a descrição apresentada. Como o poderia corrigir?