

EXAME DE LÓGICA
Coimbra, 14-01-2002

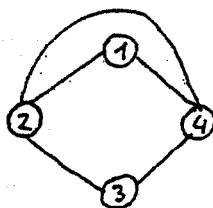


São devidamente valorizadas explicações claras, razoavelmente completas e justificadas, mas concisas. Ajudará incluir na elaboração dos problemas definições de conceitos que porventura apareçam. Peço escrita legível. Caso economize o tempo ou contribua à clareza permito a entrega de folhas de rascunho devidamente assinaladas. FAZER 4 dos 5 Problemas seguintes; caso fique tempo e ache ter respondido satisfatoriamente a estes, tente o problema que resta.

- =====

1. a. Enuncie, após devida definição dos conceitos pertinentes, o teorema da dedução.
b. Demonstre, recorrendo a esse teorema que para quaisquer fórmulas A, B , a fórmula $(\neg B \rightarrow \neg A) \rightarrow (A \rightarrow B)$ é um teorema.

2. Temos uma máquina booleana, capaz de determinar os valores de verdade de fórmulas da lógica proposicional, desde que estas usem apenas os conectivos \neg, \vee , e \wedge . A máquina aceita à entrada para um natural arbitrário tabelas de formato $2^n \times n$ de todas as combinações de de 0s e 1s possíveis nas filas da tabela, e diz para cada fila da matriz se o conjunto das fórmulas com que é programada e que usa n variáveis proposicionais, é satisfeito.



Considere o grafo dado na figura 2. O conjunto das cores seja preto e branco. Uma coloração do grafo será chamada 'admissível' se nenhum vértice tiver três vizinhos (i.e. vértices ligado a ele por uma aresta) da mesma cor. Escreva um 'programa' que nos permita através dos resultados da máquina encontrar exactamente as colorações admissíveis.

(O 'programa' será um pseudo-código; a máquina permite ainda construções do tipo 'while end' etc.)

3. a. Apresente uma ideia para construir uma máquina de Turing que transforme uma posição-fita do tipo $0^l 1^m 1^n$ numa posição-fita do tipo 01^{l+n} , supondo que $l, m, n \geq 1$.

Exemplo: $0^* 1^* 1^* 00011 \sim 0^* 1^* 1111$.

b. Tente realizar a máquina.

4. Seja $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ uma função computável tal que $f(n) \geq n^2$.

a. Descreve como, possuindo a máquina para calcular f , é possível decidir se 13137 está no conjunto $f(\mathbb{N})$.

b. Sejam $e, f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ funções computáveis. É conhecido que $f(n) \geq e(n)$ e que e é uma função injectiva cujo conjunto-imagem $e(\mathbb{N})$ é decidível. Mostre que o conjunto $f(\mathbb{N})$ é decidível.

5. a. Um método para listar todos os pares de números naturais é indicado na figura. Os pares encontrados no caminho são, nesta ordem $(1, 1), (2, 1), (1, 2), (1, 3), (2, 2), \dots$



Possuimos máquinas para calcular funções $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ e $g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$. Usando a enumeração dos pares de naturais que descrevemos, descreva um método efectivo para formar a intersecção dos conjuntos $f(\mathbb{N})$ e $g(\mathbb{N})$.

b. Porque permite o método descrito na alínea (a) demonstrar que a intersecção de relações enumeráveis é enumerável?

c. Como provámos este facto nas aulas por métodos mais formais?

Problema 2:

Tabela no caso $n=2$

0	0
0	1
1	0
1	1