



1. Uma câmara de vídeo regista a passagem de veículos num túnel e um programa de processamento de imagem extrai diversos parâmetros de cada objeto filmado enviando-os a um sistema de classificação baseado em conhecimento. Considere uma linguagem de primeira ordem onde o universo do discurso são os objetos de vídeo filmados, $obv1$ e $obv2$ são símbolos de constantes (objetos de vídeo) e x é uma variável.

A partir de predicados adequados obtiveram-se, na lógica de primeira ordem considerada, as seguintes cláusulas (representativas do sistema de classificação):

$$\begin{aligned}C_1 &: \neg CompMed(x) \vee \neg LargMed(x) \vee Carro(x) ; \\C_2 &: \neg CompPeq(x) \vee \neg LargPeq(x) \vee Mota(x) \vee Bicicleta(x) ; \\C_3 &: \neg Bicicleta(x) ; \\C_4 &: CompGrande(obv1) ; \\C_5 &: LargMed(obv1) ; \\C_6 &: CompPeq(obv2) ; \\C_7 &: LargPeq(obv2) .\end{aligned}$$

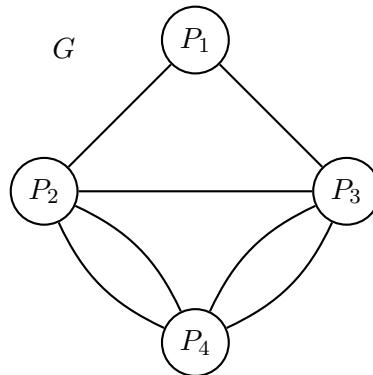
- (a) Obtenha, justificando, fórmulas fechadas da lógica de primeira ordem, F_1 , F_2 , F_3 , a partir das quais se podem obter as cláusulas C_1 , C_2 e C_3 .
- (b) Aplique o princípio da resolução para mostrar que o objeto $obv2$ é uma *Mota*, ou seja, que se pode deduzir $Mota(obv2)$, tendo em conta as cláusulas dadas, $C_1, C_2, C_3, C_4, C_5, C_6, C_7$.
2. Numa escola, 12 alunos vão receber um conjunto de 3 canetas, de cores diferentes, escolhidas entre 5 cores disponíveis.
- (a) Mostre que existem pelo menos dois alunos que receberam exatamente o mesmo conjunto de canetas.
- (b) Quantos alunos seriam necessários para garantir que pelo menos três recebem exatamente o mesmo conjunto de canetas? Justifique.
3. Na Feira de Março, há 3 roletas idênticas, cada uma com 5 cores, $(c_1, c_2, c_3, c_4, c_5)$, correspondentes a um prémio. O feirante gira as 3 roletas simultaneamente até pararem. O jogador só terá direito a prémio se sair a mesma cor nas 3 roletas. Sem considerar a ordem das roletas, quantas possibilidades de resultados podem ocorrer? Justifique devidamente.
- [Por exemplo, após as 3 roletas girarem um resultado sem prémio pode ser representado por $\{c_1, c_4, c_5\}$, enquanto $\{c_3, c_3, c_3\}$ é um resultado premiado.]
4. Seja $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$ a sucessão definida por

$$\begin{cases} a_n = a_{n-1} + 2(n-1), & n \geq 2, \\ a_1 = 2 . \end{cases}$$

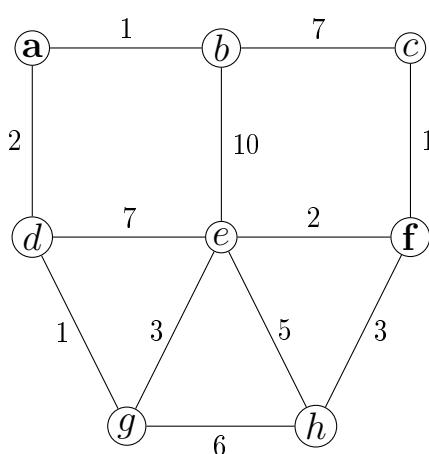
Resolva a equação de recorrência dada, de modo a obter uma fórmula fechada para a_n , $n \geq 1$.

5. Seja a_n o número de sequências ternárias de comprimento n , (t_1, t_2, \dots, t_n) , onde $t_i \in \{0, 1, 2\}$, $i = 1, 2, \dots, n$, $n \in \mathbb{N}$, **não contendo zeros consecutivos**. Por exemplo, para $n = 4$, as sequências **(0, 0, 1, 1)**, **(2, 2, 0, 0)** e **(1, 0, 0, 2)** não são válidas, mas **(0, 2, 1, 1)**, **(2, 0, 2, 2)** e **(1, 2, 1, 0)** são válidas. Obtenha uma relação de recorrência para a_n com as respetivas condições iniciais. Justifique.

6. Um cortejo académico deve percorrer **uma só vez todas as ruas** da área representada pelo grafo G , partindo de uma das praças P_1 , P_2 , P_3 ou P_4 e regressando à mesma praça (de onde parte).



- (a) Diga, justificando, se é possível encontrar um percurso nas condições referidas e, no caso afirmativo, copie o grafo G para a sua folha de respostas e represente esse percurso.
- (b) Desenhe um grafo H com a mesma sequência dos graus dos vértices de G , $(2, 4, 4, 4)$, mas que não seja isomorfo a G . Justifique devidamente.
7. Considere o grafo G com custos associados às arestas representado por:



Aplicando o algoritmo de Dijkstra determine um caminho de menor custo entre os vértices **a** e **f**, apresentando todos os passos do algoritmo através de uma tabela adequada e indique o caminho determinado, bem como o respetivo custo.

Cotações:

1.(a)	1.(b)	2.(a)	2.(b)	3.	4.	5.	6.(a)	6.(b)	7.
2.5	2.5	1.5	1.5	2.0	2.5	2.0	1.0	1.0	3.5

EF/1

ano lectivo 2024/2025

época

Normal

classificação

nome: EXAME FINAL

regime:

disciplina: MATEMÁTICA DISCRETA

melhoria de nota

data 13 / 06 / 2025 n.º de folhas suplementares entregues: _____

(declaro que desisto: _____)

1. (a) Fórmulas fechadas, i.e.,
sem variáveis livres

$$\begin{aligned}
 F_1 &\equiv \forall x ((\text{CompMed}(x) \wedge \text{LangMed}(x)) \rightarrow \text{Carro}(x)) \\
 (i) &\quad \equiv \forall x (\neg(\text{CompMed}(x) \wedge \text{LangMed}(x)) \vee \text{Carro}(x)) \\
 (ii) &\quad \equiv \forall x (\neg \text{CompMed}(x) \vee \neg \text{LangMed}(x) \vee \text{Carro}(x)) \text{ fvs}
 \end{aligned}$$

(i) $p \rightarrow q \equiv \neg p \vee q$ L. Implicat^{c1}

(ii) $\neg(p \wedge q) \equiv \neg p \vee \neg q$ L. Morgan

FNS forma Normal de Sholes

$$F_2 \equiv \forall x \left((\text{ComplEq}(x) \wedge \text{LangEq}(x)) \rightarrow (\text{Meta}(x) \vee \text{Bicicleta}(x)) \right)$$

$\stackrel{(i)}{\equiv} \forall x \left(\neg \text{ComplEq}(x) \vee \neg \text{LangEq}(x) \vee \text{Meta}(x) \vee \text{Bicicleta}(x) \right)$

$\stackrel{(ii)}{\equiv} \forall x \left(\neg \text{ComplEq}(x) \vee \neg \text{LangEq}(x) \vee \text{Meta}(x) \vee \text{Bicicleta}(x) \right)$

$$F_3 \equiv \exists x \text{ Bicicleta}(x) \equiv \forall x (\exists y \text{ Bicicleta}(y))$$

on F₃

$$f_3 \equiv \forall x. (\neg \text{Bricklet}_a(x))$$

1-(b) Pretende-se deduzir $G \equiv \text{Mota}(\text{obr}_2)$, donde, é necessário usar a cláusula que resulta de $\top G$, ou seja, $C_8 : \top \text{Mota}(\text{obr}_2)$; renomeando as variáveis das cláusulas C_2 e C_3 , partindo do conjunto de cláusulas

com x com y

$C = \{C_2, C_3, C_6, C_7, C_8\}$ pode mostrar-se que C é inconsistente aplicando o princípio da resolução:

$$C_2 \bar{C}_1 : \neg \text{Compleq}(\text{obr}_2) \vee \neg \text{LangPeg}(\text{obr}_2) \vee \text{Nota}(\text{obr}_2) \vee \text{Bicicleta}(\text{obr}_2)$$

$$C_6 : \text{Compleq}(\text{obr}_2)$$

$$C_9 : \neg \text{LangPeg}(\text{obr}_2) \vee \text{Nota}(\text{obr}_2) \vee \text{Bicicleta}(\text{obr}_2) \text{ faz}$$

$$C_7 : \text{LangPeg}(\text{obr}_2)$$

$$R(C_2 \bar{C}_1, C_6), \text{ com}$$

$$\bar{C}_1 = \{\text{obr}_2/x\}$$

$$C_{10} : \text{Nota}(\text{obr}_2) \vee \text{Bicicleta}(\text{obr}_2) \quad \left. \begin{array}{l} \text{cunh } \\ \text{de } \end{array} \right\} \text{Compleq}(x),$$

$$C_{35_2} : \neg \text{Bicicleta}(\text{obr}_2)$$

$$\text{Compleq}(\text{obr}_2)$$

$$\rightarrow R(C_9, C_7)$$

$$C_{11} : \text{Mota}(\text{obr}_2) \quad R(C_{10}, C_{35_2})$$

$$\bar{C}_2 = \{\text{obr}_2/y\}$$

$$C_8 : \neg \text{Mota}(\text{obr}_2)$$

$$\left. \begin{array}{l} \text{cunh } \\ \text{de } \end{array} \right\} \text{Bicicleta}(y),$$

$$\text{Bicicleta}(\text{obr}_2)$$

$$\perp \quad R(C_{11}, C_8)$$

Logo, C é inconsistente, donde, sendo $F_6 \equiv C_6$ e $F_7 \equiv C_7$,

conclui-se que $F_2, F_3, F_6, F_7 \vdash G$.

2o(a) O número de conjuntos possíveis com 3 cometas escolhidas entre 5 cores é dado por

$$\binom{5}{3} = \frac{5!}{3!2!} = \frac{5 \times 4}{2} = 10 = n;$$

Como o número de alunos $m=12$ é tal que, $m > kn$, com $k=1$, i.e., $12 > 10$, então pelo Princípio da Gaiola dos Pombos pelo menos $k+1=2$ alunos recebem o mesmo conjunto de cometas.

Ou (alternativamente):

Havendo 12 pombos para distribuir por 10 gaiolas, então pelo menos 2 pombos vão para a mesma gaiola.

(b)

Neste caso, são necessários m alunos com $m > 2n$, ou seja, $m > 20$, pelo que, $m=21$ (mínimo), verificando-se $m > kn$, $k=2$, $k+1=3$ alunos receberam o mesmo conjunto de cometas (pelo menos).

Ou:

São necessários 21 pombos para distribuir por 10 gaiolas, de modo a que pelo menos 3 pombos vão para a mesma gaiola.

3. O número de resultados possíveis coincide com o número de soluções da equação

$$c_1 + c_2 + c_3 + c_4 + c_5 = 3, \quad c_i \in \{0, 1, 2, 3\}$$

$$i=1, 2, 3, 4, 5$$

dado pelo número de combinações com repetição de $n=5$ elementos (cores) $\frac{3}{K} \times \frac{3}{K} \times \frac{3}{K} \times \frac{3}{K} \times \frac{3}{K}$ (rolhetas), ou seja,

$$\binom{5+3-1}{3} = \binom{7}{3} = \frac{7!}{3!4!} = \frac{7 \times 6 \times 5}{6} = 35.$$

4. (Ver resolução da pergunta 3 do Teste T2)

5. (a) (n n n n n 6 n n n)

6.- (a) (n n n n 1. (a) n n n)

(b) (a n n n 1. (d) n n n)

7. (n n n n 2 n n n)