

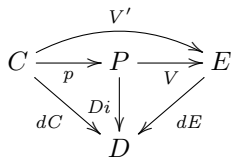
**Importante** — Ler antes de iniciar a prova:

- Esta prova consta de 8 questões que valem, cada uma, 2.5 valores. O tempo **médio** estimado para resolução de cada questão é de 15 min.
- Os alunos que não queiram manter a nota do **miniteste** devem responder a todas as questões, entregando a prova ao fim de duas horas.
- Os alunos que desejam manter a nota do **miniteste** devem responder apenas à parte B (questões 5, 6, 7, 8), devendo nesse caso entregar a prova ao fim de uma hora.

PROVA COM CONSULTA (1 ou 2 horas)

**Parte A**

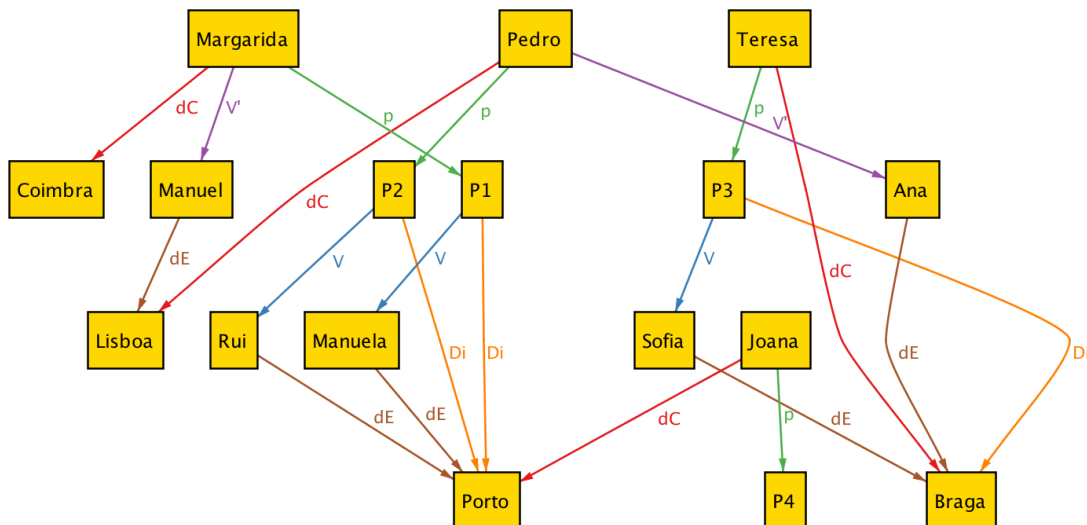
**Questão 1** Recorde o problema do apuramento eleitoral que foi assunto das aulas desta disciplina, abreviado da forma seguinte:



$$inv_{12}(V, V') = id \leq [V, V']$$

$$inv_3(V, V') = dE \cdot [V, V'] \subseteq [Di, dC]$$

Investigue, justificando, quais dos invariantes estão a ser violados na seguinte instância desse modelo:



**Questão 2** Mostre que a relação  $R_f = f^\circ \cdot R \cdot f$  é difuncional sempre que  $R$  o é. Recorda-se que  $R$  é difuncional sempre que

$$R \cdot R^\circ \cdot R \subseteq R \tag{F1}$$

se verifica.

**Questão 3** Uma das funções básicas do *Prelude* do Haskell é a função

$$\begin{aligned} findIndices &:: (a \rightarrow \mathbb{B}) \rightarrow [a] \rightarrow [\mathbb{Z}] \\ findIndices\ p\ xs &= [i \mid (x, i) \leftarrow zip\ xs\ [0..], p\ x] \end{aligned}$$

cujo resultado identifica os índices de elementos de  $xs$  que satisfazem o predicado  $p$ . Por exemplo,  $findIndices (< 0) [1, -2, 3, 0, -5] = [1, 4]$ . (**NB:** os índices começam em 0 nesta implementação da função.) Calcule o respectivo teorema *grátis* e derive dele o corolário em que  $R_a$  é uma função.

**Questão 4** Recorde o invariante do problema PROPOSITIO DE HOMINE ET CAPRA ET LVPO,

$$\begin{array}{ccc} Being & \xleftarrow{CanEat} & Being \\ \text{where} \downarrow & \subseteq & \downarrow \text{farmer} \\ Bank & \xleftarrow{\text{where}} & Being \end{array} \tag{F2}$$

onde

$$CanEat = Eats \cap \ker\ where \tag{F3}$$

$$Eats = fox \cdot goat^\circ \cup goat \cdot beans^\circ \tag{F4}$$

assumindo as abreviaturas (funções **constantes**)  $farmer = \underline{Farmer}$ ,  $fox = \underline{Fox}$  etc. É fácil mostrar que o invariante (F2) é equivalente à conjunção das duas cláusulas seguintes:

$$fox \cdot goat^\circ \cap \ker\ where \subseteq \frac{where \cdot farmer}{where} \tag{F5}$$

$$goat \cdot beans^\circ \cap \ker\ where \subseteq \frac{where \cdot farmer}{where} \tag{F6}$$

Suponha agora que alguém tenta resolver este *puzzle* definindo, em lugar de (F2), o seguinte invariante:

$$where \cdot goat = where \cdot farmer \tag{F7}$$

Exprima o significado de (F7) por palavras suas, e apresente justificações para os passos do seguinte raciocínio que mostra que (F7) é mais **forte** que (F6):

$$\begin{aligned} & goat \cdot beans^\circ \cap \ker\ where \subseteq \frac{where \cdot farmer}{where} \\ \Leftarrow & \{ \dots \} \\ & goat \cdot beans^\circ \subseteq \frac{where \cdot farmer}{where} \\ \equiv & \{ \dots \} \\ & where \cdot goat \subseteq where \cdot farmer \cdot beans \\ \equiv & \{ \dots \} \\ & (F7) \end{aligned}$$

□

---

**Parte B**

**Questão 5** A chamada *diagonal*  $R_d$  de uma relação  $R$  é a relação com o mesmo tipo definida como se segue:

$$R_d = R \cap (R \setminus R / R)^\circ \quad (\text{F8})$$

Mostre, recorrendo à igualdade indirecta e propriedades das divisões relacionais que conhece que a seguinte propriedade universal é válida:

$$X \subseteq R_d \equiv \begin{cases} X \subseteq R \\ R \cdot X^\circ \cdot R \subseteq R \end{cases} \quad (\text{F9})$$


---

**Questão 6** Mostre que a extensão relacional do condicional de McCarthy

$$p \rightarrow R, S \quad (\text{F10})$$

pode ser expressa por  $R \cdot \Phi_p \cup S \cdot \Phi_{\neg p}$  e converta para notação *pointwise* a asserção:

$$y (R \cdot \Phi_p \cup S \cdot \Phi_{\neg p}) x$$


---

**Questão 7** Seja usada a seguinte abreviatura

$$\{a \leftarrow b\} = \underline{a} \cdot \underline{b}^\circ \quad (\text{F11})$$

na seguinte especificação da operação

$$venda (v, c) Usou \stackrel{\text{def}}{=} Usou \cup \{v \leftarrow c\} \quad (\text{F12})$$

que regista uma nova venda com *coupon* no problema da “mercearia da D. Acácia” que foi abordado nas aulas (ver anexo). Calcule a pré-condição mais fraca para a operação  $venda (v, c)$  preservar o invariante  $inv_3$  e exprima-a em notação *pointwise*.

---

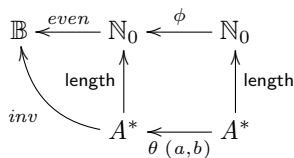
**Questão 8** Uma lista de pares  $x : (A \times A)^*$  pode ser representada simplesmente por  $y : A^*$  desde que o comprimento de  $y$  seja par (*even*). Seja

$$\begin{aligned} \theta &:: (A \times A) \rightarrow A^* \rightarrow A^* \\ \theta (a, b) y &= a : b : y \end{aligned}$$

a operação que adiciona pares a uma tal representação. Num dispositivo médico em que esta representação vai ser usada pretende-se garantir que  $\theta (a, b)$  preserva o invariante

$$inv y = even (\text{length } y) \quad (\text{F13})$$

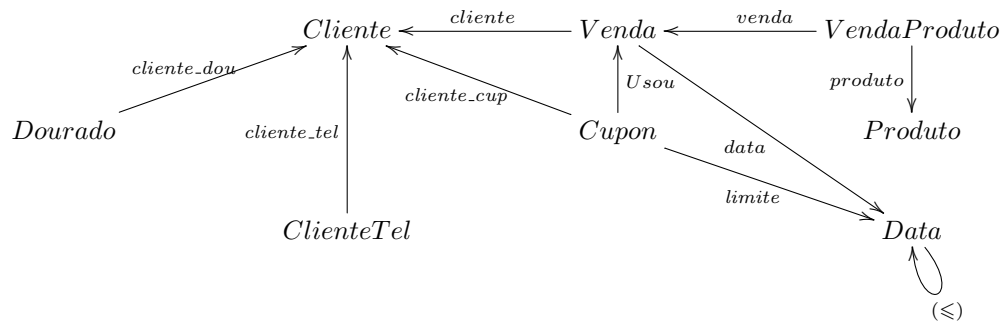
Por interpretação abstracta, a respectiva prova é quase imediata desde que se encontre a *simulação* abstracta  $\phi$  de  $\theta$  no diagrama:



Identifique  $\phi$  e complete a prova, a saber: (a) que  $\phi$  simula  $\theta (a, b)$ ; (b) que  $\phi$  preserva o invariante *even*.

ANEXO — “Mercearia da D. Acácia”

Modelo:



Invariantes:

$$inv_1 \text{ Usou} = \text{Usou} \subseteq \frac{\text{cliente\_cup}}{\text{cliente}} \quad (\text{F14})$$

$$inv_2 \text{ Usou} = \text{Usou} \cdot \text{Usou}^\circ \subseteq id \quad (\text{F15})$$

$$inv_3 \text{ Usou} = \text{data} \cdot \text{Usou} \subseteq (\leq) \cdot \text{limite} \quad (\text{F16})$$