

**Métodos Formais de Programação I +
Opção I - Métodos Formais de Programação I**

4.º Ano da LMCC (7007N2) + LES1 (5307P6)
Ano Lectivo de 2003/04

Exame (época especial) — 16 de Setembro 2004
14h00
Sala 1211

NB: Esta prova consta de 7 alíneas todas com a mesma cotação.

PROVA SEM CONSULTA (2 horas)

Questão 1 Uma das operações mais básicas de um pacote de ‘data mining’ é aquela que permite aglutinar ou sumariar dados numéricos de acordo com critérios vários de classificação. Por exemplo, sejam dados três quadros,

Mês	Total (Euro $\times 10^6$)	Mês	Estação	Mês	Vendedor
Janeiro	21	Janeiro	Inverno	Janeiro	A
Fevereiro	10	Fevereiro	Inverno	Fevereiro	A
Março	9	Março	Primavera	Março	B
Abril	15	Abril	Primavera	Abril	B
Maio	9	Maio	Primavera	Maio	C
Junho	9	Junho	Verão	Junho	C
Julho	10	Julho	Verão	Julho	A
Agosto	12	Agosto	Verão	Agosto	A
Setembro	7	Setembro	Outono	Setembro	B
Outubro	5	Outubro	Outono	Outubro	B
Novembro	3	Novembro	Outono	Novembro	C
Dezembro	30	Dezembro	Inverno	Dezembro	C

(a) — Vendas

(b) — Critério “Estação”

(c) — Critério “Vendedor”

em que: (a) corresponde à relação de vendas, por mês, de uma dada firma comercial; (b) corresponde ao critério que classifica meses em estações do ano; e (c) corresponde ao critério que relaciona meses com os vendedores da firma.

As duas tabelas que se seguem correspondem à aglutinação de (a) seguindo, respectivamente, o critério (b) e o critério (c):

Estação	Total (Euro $\times 10^6$)	Vendedor	Total (Euro $\times 10^6$)
Inverno	61	A	53
Primavera	33	B	36
Verão	31	C	51
Outono	15		

(d) — Critério “Estação”

(e) — Critério “Vendedor”

Repare que as tabelas (a), (d) e (e) são multiconjuntos de tipo genérico

map @A to nat1

e as tabelas (b) e (c) são funções de classificação de tipo genérico

map @A to @B

1. Especifique em VDM-SL a função

msetTot: (map @A to nat1) -> nat

que calcula o total das multiplicidades de um multiconjunto.

2. Especifique em VDM-SL a função

msetAgl: (map @A to nat1) * (map @A to @B) -> (map @B to nat1)

que realiza a operação de aglutinação que acima se ilustrou.

Questão 2 Sejam dadas suas funções f, g tais que $g \cdot f = g$, e f é diferente de id . Será este facto suficiente para dizermos que g **não** é injectiva? Justifique.

Questão 3 Sejam $\underline{a}$ e $\underline{b}$ duas funções constantes. Qual o tipo e o significado da relação $\underline{a} \cdot \underline{b}^\circ$? Responda introduzindo variáveis e simplificando.

Questão 4 Mostre que a definição relacional do condicional de McCarthy,

$$P \rightarrow R, S = (R \cdot \text{dom } P) \cup (S \cdot \neg(\text{dom } P)) \quad (1)$$

(onde, para X correflexiva, $\neg X$ abrevia $id - X$) decorre da propriedade universal:

$$P \rightarrow R, S \subseteq Y \equiv R \cdot \text{dom } P \subseteq Y \wedge S \cdot \neg(\text{dom } P) \subseteq Y \quad (2)$$

Questão 5 Dos seguintes tipos de dados, escritos em notação VDM-SL, um é seu conhecido das aulas laboratoriais desta disciplina,

```
FamilyOfSets = map nat to set of A;
HTable       = FamilyOfSets
               inv t == forall n in set dom t &
                       forall a in set t(n) & h(a) = n;
A = token;
```

em que $h : A \rightarrow \text{nat}$ é uma função de “hashing” predefinida.

1. Que nem toda a `FamilyOfSets` é uma `HTable` é fácil de ver, por causa do invariante desta última: pode haver elementos armazenados no índice errado. Especifique uma função, `filter : (A  $\rightarrow$  nat)  $\rightarrow$  FamilyOfSets  $\rightarrow$  HTable`, que extraia de uma `FamilyOfSets` x a “maior” tabela de *hashing* que x contém, para uma dada função de *hashing*.
2. Considere a expressão e diagrama que se seguem,

$$\in \cdot T = \llbracket S \rrbracket \cdot h^\circ \quad (3)$$

onde T é uma tabela de *hashing* (relação simples) e S é o conjunto de elementos de A que a tabela armazena.

Converta (3) no correspondente predicado em VDM-SL e use-o para definir a **pós-condição** de uma operação que relaciona um dado S (de tipo `set of A`) com a tabela de *hashing* T (de tipo `HTable`) que o armazena.
