

Métodos Formais em Engenharia de Software

1.^o Ano de Mestrado de Informática da Universidade do Minho
Ano Lectivo de 2007/08

Prova de avaliação — Teórica — 21 de Fevereiro 2008
09h30
Sala 1.08

NB: Esta prova consta de 8 alíneas todas com as mesma cotação. Responda a grupos diferentes em folhas diferentes.

PROVA COM CONSULTA (2 horas)

GRUPO I

Questão 1 A ideia de que (a) a função identidade preserva qualquer invariante e de que (b) a ausência de invariante no tipo de saída de uma função trivializa a respectiva obrigação de prova é captada pelas equivalências

$$\Phi \xleftarrow{id} \Phi \equiv \text{TRUE} \equiv id \xleftarrow{f} \Phi \quad (1)$$

Prove-as recorrendo ao cálculo relacional *pointfree*.

Questão 2 O produto $R \times S$ de relações (funções) é útil para especificar (programar) computações independentes que “correm paralela e separadamente”. A soma $R + S$ especifica computações alternativas.

1. Sendo p e q dois invariantes, e designando por Φ_p (resp. Φ_q) a coreflexiva associada a p (resp. q), introduza variáveis na expressão $\Phi_p \times \Phi_q$ e simplifique. Faça o mesmo para $\Phi_p + \Phi_q$.
2. Dada a independência dos dois factores de um produto relacional, não custa aceitar que a preservação de invariantes admite a lei de separação

$$\Phi' \times \Psi' \xleftarrow{f \times g} \Phi \times \Psi \equiv \Phi' \xleftarrow{f} \Phi \wedge \Psi' \xleftarrow{g} \Psi \quad (2)$$

Demonstre (2) sabendo que a lei **functor**- \times

$$(g \cdot h) \times (i \cdot j) = (g \times i) \cdot (h \times j) \quad (3)$$

generaliza a quaisquer relações e que

$$R \times S \subseteq U \times V \equiv R \subseteq U \wedge S \subseteq V \quad (4)$$

se verifica também.

Questão 3 Uma outra lei de separação de obrigações de prova é (para funções) a que se segue:

$$\Psi \times \Upsilon \xleftarrow{\langle f,g \rangle} \Phi \equiv \Psi \xleftarrow{f} \Phi \wedge \Upsilon \xleftarrow{g} \Phi \quad (5)$$

Sabendo que a lei de **absorção**- \times

$$(f \times g) \cdot \langle k, h \rangle = \langle f \cdot k, g \cdot h \rangle \quad (6)$$

generaliza a quaisquer quatro relações, apresente justificações detalhadas para os passos do seguinte cálculo de (5):

$$\begin{aligned}
& \Psi \times \Upsilon \xleftarrow{\langle f,g \rangle} \Phi \\
\equiv & \{ \dots \} \\
& \langle f, g \rangle \cdot \Phi \subseteq (\Psi \times \Upsilon) \cdot \langle f, g \rangle \\
\equiv & \{ \dots \} \\
& \langle f, g \rangle \cdot \Phi \subseteq \langle \Psi \cdot f, \Upsilon \cdot g \rangle \\
\equiv & \{ \dots \} \\
& \pi_1 \cdot \langle f, g \rangle \cdot \Phi \subseteq \Psi \cdot f \wedge \pi_2 \cdot \langle f, g \rangle \cdot \Phi \subseteq \Upsilon \cdot g \\
\equiv & \{ \dots \} \\
& f \cdot \Phi \subseteq \Psi \cdot f \wedge g \cdot \Phi \subseteq \Upsilon \cdot g \\
\equiv & \{ \dots \} \\
& \Psi \xleftarrow{f} \Phi \wedge \Upsilon \xleftarrow{g} \Phi
\end{aligned}$$

GRUPO II

Questão 4 Atente no anexo desta prova em que é dado um fragmento da especificação funcional da operação que apaga um ficheiro ou directória de um sistema de ficheiros de acordo com os requisitos que constam do *Intel ® Flash File System Core Reference Guide* (versão 1, Out. 2004).

Repare que o sistema de ficheiros é modelado por um par de ‘mappings’, um (de tipo `OpenFileDescriptorTable`) que regista os ficheiros que estão abertos para operações de leitura ou escrita e outro (de tipo `Tar`) que regista o conteúdo de cada ficheiro dado o seu ‘*path*’.

A função `dirName` (omitida no fragmento apresentado) indica, de acordo com os requisitos, a directória a que pertence um dado ficheiro ou directória.

1. Analise cuidadosamente os invariantes envolvidos nos tipos `System` e `Tar` por forma a completar as pre-condições que se encontram (intencionalmente) omitidas.
 2. Especifique a função auxiliar `dirName` : `Path -> Path` sabendo que os requisitos impõem que a directória da `<Root>` seja ela própria.
-

GRUPO III

Questão 5 O teste orientado ao modelo (MBT = ‘model based testing’) foi assunto de várias aulas desta UCE. Responda às seguintes questões de forma personalizada (isto é, não se limite a *copiar e colar* frases do material pedagógico que tem para consulta):

- Quais são os principais obstáculos a ultrapassar quando se pretende implementar um processo de "Model-Based Testing"? Justifique.
 - Que técnicas poderiam ajudar a ultrapassar esses obstáculos? Justifique.
-

Anexo — Fragmento de Modelo de um Sistema de Ficheiros

Modelo de dados do sistema de ficheiros:

```
-----
System :: table : OpenFileDescriptorTable
        tar   : Tar
        inv sys ==
            forall openfiledescriptor in set rng sys.table &
            openfiledescriptor.path in set dom sys.tar;
-----
OpenFileDescriptorTable =
    map FileHandler to OpenFileDescriptor;
FileHandler = nat;
OpenFileDescriptor :: path      : Path;
-----
Tar = map Path to File
    inv tar ==
        forall path in set dom tar &
        dirName(path) in set dom tar and
        tar(dirName(path)).attributes.fileType = <Directory>;
File :: attributes : Attributes
        contents  : [FileContents]
    inv file ==
        (file.attributes.fileType = <Directory> and file.contents = nil) or
        (file.attributes.fileType = <RegularFile> and file.contents <> nil);
Attributes :: fileType : FileType;
FileType = <RegularFile> | <Directory>;
-----
Path = <Root> | seq1 of FileName;
FileName = seq1 of char;
FileContents = seq of char;
```

NB: todos os tipos de dados não declarados devem ser considerados token.

Operação de remoção de ficheiro ou directória:

```
FS_DeleteFileDir : System * Path -> System * FFS_Status
FS_DeleteFileDir(sys, full_path) ==
    if full_path <> <Root> and
        full_path in set dom sys.tar and
        pre_FS_DeleteFileDir_System(sys, full_path)
    then mk_(FS_DeleteFileDir_System(sys, full_path), <FFS_StatusSuccess>)
    else mk_(sys, FS_DeleteFileDir_Exception(sys, full_path));
-----
FS_DeleteFileDir_System : System * Path -> System
FS_DeleteFileDir_System(sys, full_path) ==
    mu(sys, tar |-> FS_DeleteFileDir_Tar(sys.tar, full_path))
pre
    .....;
-----
FS_DeleteFileDir_Tar : Tar * Path -> Tar
FS_DeleteFileDir_Tar(tar, full_path) ==
```

```
{full_path} <-: tar
pre .....;
-----
FS_DeleteFileDir_Exception : System * Path -> FFS_Status
FS_DeleteFileDir_Exception(sys, full_path) ==
    if full_path = <Root>
    then <FS_ErrorInvalidPath>
    elseif full_path not in set dom sys.tar
    then <FS_ErrorPathNotFound>
    elseif exists buffer in set rng sys.table & buffer.path = full_path
    then <FS_ErrorFileStillOpen>
    elseif sys.tar(full_path).attributes.fileType = <Directory> or
        exists path in set dom sys.tar & full_path = dirName(path)
    then <FS_ErrorDirectoryNotEmpty>
    else <FFS_StatusSuccess>;
-----
```