

Teste Intermédio da UC de Teoria da Computação (LEI, FCT UNL)

7 Novembro 2012

Nome:

Número:

Grupo I

Nas perguntas 1 a 3, deverá escolher a opção correcta e justificar brevemente.

1. Defina o conjunto de todos os números racionais que multiplicados por 2 ou por 3 dão um número inteiro.

- (a) $\{r \in RAT \mid \exists n, p. n, p \in NAT \wedge r = n/p \wedge \exists k. k \in INT \wedge 2 * n = k * p\}$
- (b) $\{r \in RAT \mid \exists n, p. n, p \in NAT \wedge r = n/p \wedge \exists k. k \in INT \wedge (2 * n = k * p \wedge 3 * n = k * p)\}$
- (c) $\{r \in RAT \mid \exists n, p. n, p \in NAT \wedge r = n/p \wedge \exists k. k \in NAT \wedge 2 * n = k * 3\}$
- (d) $\{r \in RAT \mid \exists n, p. n, p \in NAT \wedge r = n/p \wedge \exists k. k \in INT \wedge (2 * n = k * p \vee 3 * n = k * p)\}$
- (e) Nenhuma das anteriores.

2. Defina a função g que mapeia cada conjunto de números naturais $X \subset \wp(NAT)$ no seu subconjunto de números que são *emparelhados* com outro número no conjunto X . Dois números n e m são emparelhados quando consecutivos. Por exemplo 3 é emparelhado com 4, e 7 é emparelhado com 6. Por exemplo $g(\{7, 3, 4, 1\}) = \{3, 4\}$, $g(\{3, 1, 10, 8, 2, 11\}) = \{1, 2, 3, 10, 11\}$.

- (a) $g =_{def} \{s \mapsto s' \in \wp(NAT) \times \wp(NAT) \mid s' = \{n \in s \mid \exists k \in s. k = n + 1\}\}$
- (b) $g =_{def} \{s \mapsto s' \in \wp(NAT) \times \wp(NAT) \mid s' = \{n \in s \mid \exists k \in s. k = n + 1 \wedge n = k + 1\}\}$
- (c) $g =_{def} \{s \mapsto s' \in \wp(NAT) \times \wp(NAT) \mid s' = \{n \in s \mid \exists k \in s. k = n + 1 \vee n = k + 1\}\}$
- (d) $g =_{def} \{s \mapsto s' \in \wp(NAT) \times \wp(NAT) \mid \exists k \in s'. \exists n \in s. k = n + 1 \vee n = k + 1\}$
- (e) Nenhuma das anteriores.

3. Defina a função parcial M que recebendo um conjunto não vazio X de números NAT devolve o seu elemento mínimo. Por exemplo $M(\{9, 2, 4, 10, 1\}) = 1$.

- (a) $M =_{def} \{s \mapsto k \in \wp(NAT) \times NAT \mid \forall x \in s. k > x\}$
- (b) $M =_{def} \{s \mapsto k \in \wp(NAT) \times NAT \mid k \in s \wedge \forall x \in s. k \leq x\}$
- (c) $M =_{def} \{s \mapsto k \in \wp(NAT) \times NAT \mid \forall x \in s. k \leq x\}$
- (d) $M =_{def} \{s \mapsto k \in \wp(NAT) \times NAT \mid k \in s \Rightarrow \forall x \in s. k \leq x\}$
- (e) Nenhuma das anteriores.

4. Considere o conjunto $SUITS \triangleq \{\clubsuit, \heartsuit, \spadesuit, \diamondsuit\}$.

- (a) Defina a função $LEWIS$ que dado um par $(S, n) \in \wp(SUITS) \times SUITS$ devolve o conjunto P de todos os subconjuntos de S que não contêm o naipe n . Por exemplo, se $S = \{\clubsuit, \heartsuit, \spadesuit\}$ e $n = \heartsuit$ então $LEWIS(S, n) = \{\{\clubsuit, \spadesuit\}, \{\clubsuit\}, \{\spadesuit\}, \{\}\}$.
- (b) Indique, justificando se os seguintes conjuntos são finitos, infinitos contáveis, ou infinitos não contáveis, indicando o seu cardinal ($k \in NAT$, ω - contável ou \aleph - não contável).

- i. $NAT \times SUITS$.
- ii. $\wp(SUITS)$.
- iii. $NAT \times \wp(SUITS)$.
- iv. $\wp(NAT) \times SUITS$.

Grupo II

Um sistema de ficheiros mantém informação sobre ficheiros, directorias, e os ficheiros que estas contêm. Assuma que cada directoria consiste num nome $n \in STRING$ e num conjunto finito que representa os itens que contêm. Assuma também que cada ficheiro consiste apenas num nome (vamos ignorar o conteúdo dos ficheiros).

Para simplificar, vamos também admitir que o sistema de ficheiros aceita apenas um nível de directorias, ou seja apenas poderão existir directorias na raiz do sistema de ficheiros.

O conjunto de estados do sistema de ficheiros pode ser modelado com o seguinte conjunto FS .

$$FS = \wp(STRING \cup (STRING \times \wp(STRING)))$$

Exemplo de um estado $f \in FS$: $f = \{“boot”, “config”, (“users”, \{“joe”, “mary”\}), (“etc”, \{“passwd”\})\}$ O estado f tem quatro elementos, duas directorias (“users” e “pwd”) e dois ficheiros na raiz (“boot” e “config”). A directoria “users” contém os ficheiros “joe” e “mary”.

Nota: se lhe for conveniente definir funções ou relações auxiliares, poderá fazê-lo.

1. Defina (com uma função ou relação) a operação *mkdir* que cria uma nova directoria vazia (na raiz) com um nome indicado $n \in STRING$. N.B.: Se já existir um ficheiro ou directoria com o mesmo nome na raiz, a operação não deve fazer nada.
2. Defina (com uma função ou relação) a operação *mkfs* que apaga todo o conteúdo do sistema de ficheiros.
3. Defina (com uma função ou relação) a operação *mkfiled* que cria um ficheiro com o caminho (path) M . O caminho M é dado por um par $(d, f) \in (STRING \times STRING)$ onde d indica o nome da directoria e f o nome do ficheiro. Se a directoria d não existir, ou se já existir um ficheiro com o nome f na directoria d , a operação não deve fazer nada.
4. Defina (com uma função ou relação) a operação *rm* que apaga o ficheiro com o caminho indicado M . Neste caso, o caminho M pode ser dado como um $f \in STRING$ ou como um par $(d, f) \in (STRING \times STRING)$, consoante o ficheiro f estiver na raiz ou na directoria de nome d .
5. Neste exercício, para simplificar, assumimos que o sistema de ficheiros tinha apenas dois níveis (o da raiz, e o das directorias debaixo da raiz). Se quiséssemos modelar um sistema de ficheiros sem esta restrição, para suportar qualquer número de subdirectorias embutidas, como poderíamos definir o seu conjunto de estados *GFS*? (Sugestão: use uma definição indutiva do conjunto *GFS*).

Grupo III

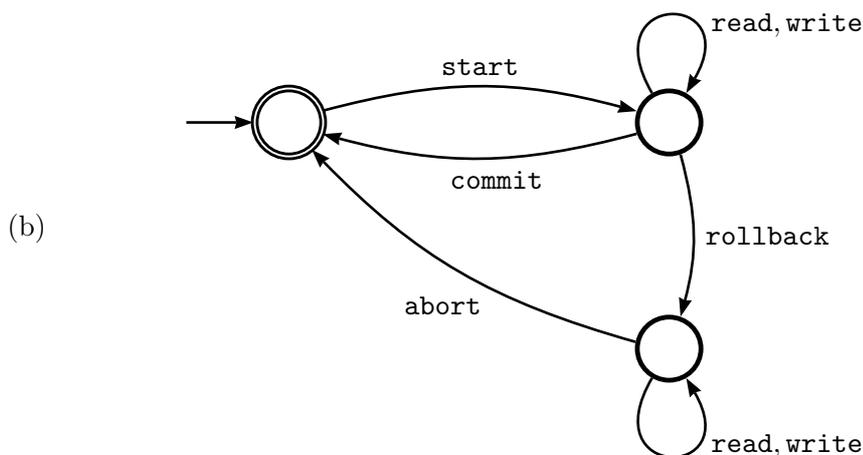
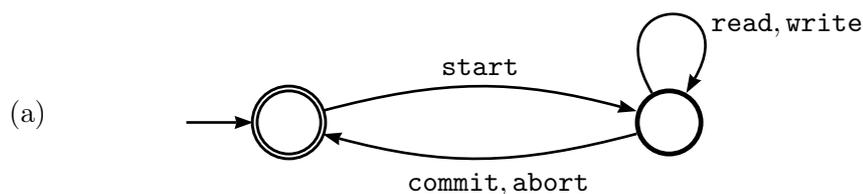
1. Considere o seguinte alfabeto (com 4 símbolos) $DICE = \{\mathbf{face1}, \mathbf{face2}, \mathbf{face3}, \mathbf{face4}\}$ que representa um dado de 4 lados. Neste exercício considere que o dado é lançado várias vezes em sequência.
 - (a) Especifique um autómato finito determinista (DFA) que só aceite sequências de lançamentos que terminem com uma ocorrência de **face4**.
 - (b) Especifique um DFA que só aceite sequências de lançamentos nos quais exista pelo menos uma ocorrência de **face2 face3**.
 - (c) Especifique um DFA que só aceite sequências de lançamentos em que cada ocorrência de **f3** é seguida de imediato por um número ímpar de ocorrências de **face1**.
Ou seja, a palavra **face2 face3 face1 face1 face1 face4** deve ser aceite, enquanto a palavra **face1 face3 face1 face1 face4 face1** deve ser rejeitada.

(d) Especifique um DFA que só aceite seqüências de lançamentos com valores crescentes. Por exemplo, o lançamento `face2 face2 face3` tem valores crescentes.

2. Considere o alfabeto $TRANS = \{\text{start, read, write, commit, rollback, abort}\}$ usado para definir transações sobre uma base de dados.

Para cada um dos seguintes dois DFAs, proponha uma expressão regular sobre $TRANS$ que denote a linguagem por si reconhecida.

(Não precisa de usar nenhuma técnica sofisticada para resolver este exercício: queremos basicamente avaliar se consegue perceber a linguagem reconhecida pelo autômato, e depois exprimi-la através de uma expressão regular).



3. Indique quais das seguintes palavras são aceites pelo autômato finito determinista da alínea 2b:

- (a) ϵ
- (b) `start commit`
- (c) `start read read rollback commit`
- (d) `start read read rollback write abort`
- (e) `start read commit start rollback abort`
- (f) `start commit read write commit`