

UNIVERSIDADE FEDERAL DO MARANHÃO Centro de Ciências Exatas e Tecnologia		Departamento de Informática - DEINF Internet: www.deinf.ufma.br		2a AVALIAÇÃO	
Disciplina: Teoria da Computação		Curso: CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO		P	9,0
Código 5607.5		Carga Horária: 60 horas		T	—
Professor: Luciano Reis Coutinho		E-mail: lrc@deinf.ufma.br		MEDIA	
				9,0	

Segunda Avaliação: Prova Escrita

Data: 18 de julho de 2016.

Aluno: Joni Leonardo Ruy Sater

Código: 2013000211

INSTRUÇÕES

- A prova é composta por 4 questões. Todas as questões devem ser respondidas na FOLHA DE RESPOSTAS usando CANETA PRETA ou AZUL. O tempo total de prova é de 100 min.
- CONSULTA à livros, anotações, etc. O professor pode ser consultado para esclarecer dúvidas quanto ao entendimento das questões. O professor não irá responder às questões.
- Cada questão contém enunciado e requisitos que uma resposta aceitável deve satisfazer. Respostas que não atendam a todos os requisitos em última instância ser completamente desconsideradas durante a correção das questões.
- Interpretação das questões é parte da avaliação. Caso ache um enunciado ambíguo ou impreciso escreva na folha de respostas sua interpretação e a correspondente resposta. Todas as questões devem ser interpretadas tendo em vista o discutido nas aulas de Teoria da Computação.

QUESTÕES

- (2,0 pontos)** Considerando a codificação de programas monolíticos como números naturais que foi discutida durante as aulas – e adotando a convenção de que instruções do tipo teste são representadas por 0 e instruções do tipo operação são representadas por 1–, desenhe o fluxograma do programa monolítico cujo código é 1152. Justifique por que o fluxograma que você desenhou corresponde ao código 1152 exibindo explicitamente a sequência de cálculos realizada. Assuma que o rótulo inicial do programa é o rótulo 0.
- (3,0 pontos)** Escreva uma macro $A := B \% C$ para a máquina de Norma que calcule o resto da divisão inteira de um valor B por C. OBSERVAÇÃO: ao final da execução, o resto deve estar armazenado no registrador A. Quaisquer macros auxiliares necessárias além das operações básicas de incremento ($A := A + 1$), decremento ($A := A - 1$), e teste de zero ($A = 0$), e das macros de atribuição ($A := 0$; $A := n$; e $A := B$ usando C) devem ser explicitamente definidas na resposta.
- (3,0 pontos)** Escreva uma MAQUINA DE TURING que reconheça a seguinte linguagem L sobre o alfabeto $\{0,1\}$: $L = \{w \mid w \text{ é uma cadeia de 0s e 1s que inicia com 1 e após cada 1 há pelo menos um 0}\}$.
- (2,0 pontos)** No contexto da Teoria da Computação, assinale V para verdadeiro ou F para falso às afirmações abaixo. Tenha cuidado: cada resposta errada irá anular uma resposta certa! Assim, caso não tenha certeza sobre uma afirmação assinale SR para SEM RESPOSTA. Assinalando SR você não irá ganhar e nem perder pontos.
 - A máquina NORMA restrita a um conjunto finito de registradores (cada registrador capaz de armazenar um número natural qualquer) não é capaz de simular qualquer máquina de TURING cuja fita é infinita. ☒
 - Para qualquer função matemática calculada através de um programa de computador, existe uma Máquina de Turing que também computa a mesma função. ☒
 - Uma linguagem aceita por uma máquina de Turing que nunca entra em loop é dita linguagem enumerável recursivamente. ☒
 - Toda linguagem recursiva é também enumerável recursivamente. ☒
 - Pode-se provar matematicamente que as máquinas de NORMA e TURING são equivalentes. ☒
 - As máquinas de Turing não-determinísticas são mais poderosas (reconhecem uma classe maior de linguagens/ computam um número maior de funções) que as máquinas de Turing padrão. ☒
 - Em essência, a hipótese de Church-Turing afirma que qualquer forma de se expressar algoritmos terá, no máximo, a mesma capacidade computacional das Máquinas de Turing. ☒
 - Como a noção de algoritmo é intuitiva, a hipótese de Church-Turing não pode ser provada matematicamente. Pode apenas ser corroborada via exemplos, ou negada via um contra-exemplo. ☒

BOA SORTE !

4. (1,0 ponto) Sobre a máquina de Turing (MT), analise as seguintes afirmações:

- I. Uma linguagem aceita por uma MT pode ser dita linguagem recursiva; **V**
- II. A classe das linguagens enumeráveis recursivamente está contida propriamente na classe das linguagens recursivas; **F**
- III. O complemento de uma linguagem recursiva é uma linguagem recursiva.

Marque a alternativa VERDADEIRA:

- (a) apenas I e II estão corretas;
- (b) apenas II está correta; **F**
- ☒ (c) apenas I e III estão corretas; **V**
- (d) apenas II e III estão corretas; **F**
- (e) I, II e III estão corretas. **F**

1,0

5. (2,0 pontos) Considere a máquina de Turing M abaixo:

$M = \langle \{a,b\}, \{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4, q_f\}, \Pi, q_0, \{q_f\}, \emptyset, \beta, * \rangle$

Π	*	a	b	β
q_0	$(q_0, *, D)$	(q_0, a, D)	(q_3, b, D)	(q_4, β, E)
q_1		(q_0, a, D)	(q_2, b, D)	
q_2		(q_3, b, D)		
q_3				(q_f, β, E)
q_4		(q_2, a, D)	(q_3, a, E)	(q_4, β, E)
q_f				

Relacione a primeira coluna de acordo com a segunda, considerando o reconhecimento das palavras por M:

- (1) $\in \text{ACEITA}(M)$
- (2) $\in \text{REJEITA}(M)$
- (3) $\in \text{LOOP}(M)$

(3) aababa - 3 ✓
 (2) abba - 2 ✓
 (2) bbab - 2 ✓
 (2) aabbba - 2 ✓

1,5 3

6. (1,0 ponto) A hipótese de Church/Turing afirma que (marque a alternativa correta):

- (a) Qualquer programa pode ser representado na forma de fluxogramas;
- (b) Qualquer máquina abstrata é uma máquina universal;
- (c) A codificação de conjuntos estruturados é o modo mais eficiente de representar uma máquina universal;
- ☒ (d) Qualquer função computada pode ser processada por uma máquina de Turing; **V**
- (e) Todo programa monolítico pode ser representado por meio de um programa iterativo.

BOA SORTE !

1,0