Prova 3

29 de outubro de 2024

Nome:	

- 1. (1 ponto) Sobre a enumerabilidade de conjuntos considere as afirmações:
 - I Os conjuntos de todas as cadeias binárias finitas e o conjunto das cadeias binárias que descrevem linguagens Turing-reconhecíveis são conjuntos infinitos do mesmo tamanho.
 - II O conjunto de todas as cadeias infinitas no alfabeto binário é um conjunto enumerável (contável).
 - III O conjunto de todas as cadeias que descrevem linguagens (como sequências características) é um conjunto não-enumerável (incontável) e, portanto, maior que o conjunto de todas as codificações binárias de reconhecedores.
 - a) Apenas I está correta.
 - b) Apenas II está correta.
 - c) Apenas III está correta.
 - d) Apenas I e II estão corretas.
 - e) Apenas I e III estão corretas. ←
 - f) Apenas II e III estão corretas.
 - g) Todas estão corretas.
 - h) Nenhuma está correta.
- 2. (1 ponto) Sobre a enumerabilidade de conjuntos considere as afirmações, onde A e B são conjuntos infinitos:
 - I Se A é um conjunto incontável e B contém A, então B é incontável.
 - II Se A está contido em B e B é contável, então A é contável.
 - III Se A é uma linguagem infinita então A é um conjunto incontável.
 - a) Apenas I está correta.
 - b) Apenas II está correta.
 - c) Apenas III está correta.
 - d) Apenas I e II estão corretas. ←
 - e) Apenas I e III estão corretas.
 - f) Apenas II e III estão corretas.
 - g) Todas estão corretas.
 - h) Nenhuma está correta.
- 3. (1 ponto) Seja A um problema Turing-reconhecível, seja B um problema Turing-indecidível e seja C um problema sobre o qual não temos nenhuma informação. Considere as afirmações a seguir:
 - I Se $B \leq_m C$, então certamente C é Turing-indecidível.
 - II Se $A \leq_m C$, então certamente C é Turing-reconhecível.
 - III Se $C \leq B$, então certamente C é Turing-indecidível.
 - a) Apenas I está correta. ←
 - b) Apenas II está correta.
 - c) Apenas III está correta.
 - d) Apenas I e II estão corretas.
 - e) Apenas I e III estão corretas.
 - f) Apenas II e III estão corretas.
 - g) Todas estão corretas.

- h) Nenhuma está correta.
- 4. (1 ponto) Seja A um problema NÃO Turing-reconhecível, seja B um problema NÃO Turing-decidível e seja C um problema sobre o qual não temos nenhuma informação. Considere as afirmações a seguir:
 - I Se $C \leq_m A$, então certamente C é NÃO Turing-reconhecível.
 - II Se $C \leq_m B$, então certamente C é NÃO Turing-decidível.
 - III Se $A \leq C$, então certamente C é NÃO Turing-decidível.
 - a) Apenas I está correta.
 - b) Apenas II está correta.
 - c) Apenas III está correta. \leftarrow
 - d) Apenas I e II estão corretas.
 - e) Apenas I e III estão corretas.
 - f) Apenas II e III estão corretas.
 - g) Todas estão corretas.
 - h) Nenhuma está correta.
- 5. (1 ponto) Sejam F, M_1 e M_2 máquinas de Turing como descritas abaixo. Assinale a alternativa correta com respeito às afirmações feitas em seguida.

```
\begin{array}{lll} F = \text{ ``Sobre a entrada} & < M, w > : \\ & 1 - \text{ Construa as MTs } M_1 \text{ e } M_2 \text{ como descrito.} \\ & 2 - \text{Dê} & < M_1, M_2 > \text{ como saída.''} \end{array}
```

```
M_1 = \text{``Sobre a entrada } x:
1 - \text{Rode } M \text{ com } w.
2 - \text{Aceite.''}
```

```
M_2 = 'Sobre qualquer entrada:
 1 - \text{Rejeite.}'
```

- I F é, claramente, parte de uma redução por mapeamento de $PARA_{MT}$ para EQ_{MT} .
- II F é, claramente, parte de uma redução por mapeamento de A_{MT} para EQ_{MT} .
- III Sabendo que $co-PARA_{MT}$ não é reconhecível, F pode ser usada diretamente para provar que EQ_{MT} não é reconhecível.
 - a) Apenas I está correta.
 - b) Apenas II está correta.
 - c) Apenas III está correta. \leftarrow
 - d) Apenas I e II estão corretas.
 - e) Apenas I e III estão corretas.
 - f) Apenas II e III estão corretas.
 - g) Todas estão corretas.
 - h) Nenhuma está correta.
- 6. (1 ponto) Seja M_1 um reconhecedor para A e M_2 um decisor para B. Então podemos afirmar:
 - I $A \cup B$ é Turing-decidível.
 - II A Turing-indecidível.
 - III $A \cap B$ é Turing-reconhecível.

- a) Apenas I está correta.
- b) Apenas II está correta.
- c) Apenas III está correta. ←
- d) Apenas I e II estão corretas.
- e) Apenas I e III estão corretas.
- f) Apenas II e III estão corretas.
- g) Todas estão corretas.
- h) Nenhuma está correta.
- 7. (1 ponto) Considere a MT a seguir e as afirmações feitas sobre ela.

```
\begin{array}{lll} M=\text{ ``Sobre a entrada} &< M_1,w>:\\ 1-\text{ Construa } M_2 \text{ como a seguir:}\\ M_2=\text{ ``Sobre a entrada } x:\\ 1.\text{ Rode } M_1 \text{ com } w\\ 2.\text{ Se } M_1 \text{ aceitar, aceite}\\ 3.\text{ Se } M_1 \text{ rejeitar, rejeite'},\\ 2-\text{ Devolva } &< M_2>.\text{''} \end{array}
```

- I M é, claramente, parte de uma redução de $co A_{MT}$ para V_{MT} .
- II M é, claramente, parte de uma redução por mapeamento de $co V_{MT}$ para A_{MT} .
- III Sabendo que A_{MT} é reconhecível seria possível provar que $co V_{MT}$ também é reconhecível usando diretamente a MT M.
 - a) Apenas I está correta. ←
 - b) Apenas II está correta.
 - c) Apenas III está correta.
 - d) Apenas I e II estão corretas.
 - e) Apenas I e III estão corretas.
 - f) Apenas II e III estão corretas.
 - g) Todas estão corretas.
 - h) Nenhuma está correta.
- 8. (1 ponto) Considere a linguagem A, a MT M e as afirmações feitas sobre elas.

Seja
$$A = \{ \langle M_1, M_2, M_3, M_4 \rangle | L(M_1) \cap L(M_2) = L(M_3).L(M_4) \}$$
e seja

```
D= 'Sobre a entrada < M, M'>:
1- Construa M_5 como a seguir:
M_5= 'Sobre a entrada x:
1. Se x=\varepsilon, aceite.',
2- Devolva < M, M_5, M', M_5>.'
```

- I D provê uma redução de EQ_{MT} para A.
- II D pode ser usada diretamente para provar que A não é reonhecível.
- III D é, claramente, parte de uma redução por mapeamento de $co EQ_{MT}$ para co A.
 - a) Apenas I está correta.
 - b) Apenas II está correta.
 - c) Apenas III está correta.
 - d) Apenas I e II estão corretas.

- e) Apenas I e III estão corretas.
- f) Apenas II e III estão corretas.
- g) Todas estão corretas. ←
- h) Nenhuma está correta.
- 9. (1 ponto) Sobre a tese de Church-Turing considere as afirmações:
 - I Prova matematicamente que todos os modelos computacionais conhecidos são equivalentes às Máquinas de Turing.
 - II Demonstra que as MTs determinísticas podem ser tão eficientes quanto as MTs não-determinísticas.
 - III Permitem concluir que nenhum outro modelo computacional pode ser mais rápido que uma Máquina de Turing.
 - a) Apenas I está correta.
 - b) Apenas II está correta.
 - c) Apenas III está correta.
 - d) Apenas I e II estão corretas.
 - e) Apenas I e III estão corretas.
 - f) Apenas II e III estão corretas.
 - g) Todas estão corretas.
 - h) Nenhuma está correta. ←
- 10. (1 ponto) Sobre a equivalência entre diferentes modelos computacionais considere as afirmações:
 - I É possível mostrar que enumeradores e decisores definem a mesma classe de linguagens.
 - II Com o que se sabe hoje, é possível mostrar que qualquer problema que pode ser resolvido através de uma Máquina de Turing Não-determinística também pode ser resolvido com a mesma eficiência através de uma Máquina de Turing Determinística.
 - III É possível mostrar que o número de fitas utilizados em uma Máquina de Turing não influencia no conjunto de linguaquens que se pode reconhecer.
 - a) Apenas I está correta.
 - b) Apenas II está correta.
 - c) Apenas III está correta. \leftarrow
 - d) Apenas I e II estão corretas.
 - e) Apenas I e III estão corretas.
 - f) Apenas II e III estão corretas.
 - g) Todas estão corretas.
 - h) Nenhuma está correta.