



Segunda Prova em tempos de COVID-19

Agosto/2020

Nome *Leonardo Rodrigues Marques*

RA *178610*

Questão	1	2	3	4	5	Total
Valor	120	110	150	200	120	700
Nota						

INSTRUÇÕES

1. A prova será disponibilizada na sexta-feira dia 14/08, às 19h, com prazo de 24h. **Não deixe para enviar na última hora para não ter problema de conexão.**
2. Sobre o arquivo que deverá conter a sua solução da prova:
 - Deve ser um único arquivo em formato PDF;
 - Se o seu RA é 123456, deve ser nomeado como **RA123456.pdf**;
 - As questões da prova devem aparecer com a numeração claramente indicada e em ordem crescente;
 - Se uma questão for deixada em branco e o arquivo sendo enviado não é o original da prova, você deve escrever na sua solução *Questão X: em branco*.
3. Sobre a sua solução:
 - Você está autorizada(o) a consultar o livro, as notas de aula que disponibilizei e os seus exercícios (**apenas aqueles que você mesmo resolveu**).
 - **Não estão autorizadas:** a consulta a soluções e/ou materiais disponíveis na Internet; conversas com qualquer outra pessoa sobre conteúdo, direta ou indiretamente, relacionado com a prova, durante as 24h de disponibilidade da prova.
 - A detecção de qualquer tentativa de fraude acarreta em nota zero na disciplina e leva a sanções previstas no regimento da UNICAMP.
 - A prova deve ser organizada e a solução deve ter nexo. Interpretação do enunciado e da estrutura da solução também é parte da avaliação.
 - A prova deve ser feita à mão, com caneta preta ou lápis pelo menos 2B.
4. A página seguinte contém o **Compromisso de honra**, que você deve assinar e entregar junto com a prova. O preenchimento é obrigatório. Provas sem este compromisso preenchido integralmente não serão corrigidas.

Compromisso de honra¹

Como estudante da Universidade Estadual de Campinas (UNICAMP), eu Leonardo Rodrigues Marques, RA 178610 prometo contribuir ativamente para uma comunidade de confiança, auxiliando a universidade a atingir os seus fins, expressos no Título I de seu Regimento Geral. Entendo que a honra é um modo de vida na UNICAMP e que minhas ações impactam a vida de outras pessoas.

Além disso, como estudante matriculado na disciplina MC358 no primeiro semestre de 2020, prometo manter os mais altos padrões de honestidade e integridade nas atividades desta disciplina.

Em particular, declaro, por minha honra, que não dei nem recebi ajuda não autorizada para resolver esta prova.

Leonardo Rodrigues Marques.

Assinatura

¹Baseado em versões disponíveis em algumas universidades do exterior.

4. (120 pontos) Seja A um conjunto e $f : A \rightarrow A$, tal que $f(f(x)) = x$ para todo $x \in A$. Considere a relação R , em A , definida da seguinte forma:

$$R = \{(x, y) \in A : y = x \text{ ou } y = f(x)\}.$$

Mostre que R é uma relação de equivalência, provando que R é reflexiva, simétrica e transitiva.

→ Reflexiv: xRx

Suponha $x \in A$ com x arbitrário. Considera a relação R em A tal que $x = x$, então vale a relação xRx em A , o que prova a reflexividade.

→ Simetria: $\forall x \in A \forall y \in A (x R y \rightarrow y R x)$

Suponha $(x, y) \in A \times A$ com x, y arbitrários. Considera uma relação $x R y$ em A . No primeiro caso, como $y = x$, vale então a relação $y R x$. No segundo caso, $y = f(x)$ e sabendo que $x = f(f(x))$, $f(y) = f(f(x))$, portanto $f(y) = x$, o que valida a relação $y R x$.

→ Transitivität: $\forall x \in A \forall y \in A \forall z \in A (xRy \wedge yRz \rightarrow xRz)$

Suponha $(x,y) \in A \times A$ e $(y,z) \in A \times A$. Dado R, temos relações em A de y, x, z arbitrários. No primeiro caso, $x = y$ ($\underline{xRy} \equiv \underline{y=z}$ (\underline{yRz})). Portanto, pelo transitividade, $x = z$ e conclui-se que \underline{xRz} .

No teorema com $x = y$ ($x R y$) e $z = f(y)$ ($y R z$) e portanto pelo
suposição $z = f(x)$ e concluir-se que $x R z$.

No quarto caso, considere $y = f(x)$ ($x R y$) $\hat{=} z = f(y)$ ($y R x$). Como $f(f(x)) = x$ e considerando $y = f(x)$, portanto $f(y) = f(f(x))$. ~~Então~~ $\Rightarrow f(y) = x$. Como $z = f(y)$ e $f(y) = x$, entao vale a relação $x R z$.

Nesse forma, os casos comprovam a transitividade do relações de equivalência

2. (110 pontos) Faça o que se pede em cada um dos itens.

- (i) Para cada uma das cinco funções abaixo, assinale a opção correta. Apenas para as negativas, exiba, no campo **Justificativa**, um certificado, sucinto e definitivo, do fato.

(a) $f : \{1, 2, 3\} \rightarrow \{a, b\}$ em que $f(1) = a$, $f(2) = b$, $f(3) = a$.

É injetora? SIM NÃO

Justificativa:

$f(1) = f(3)$. elementos distintos no Dom
 \rightarrow elementos distintos no Im.

É sobrejetora? SIM NÃO

Justificativa:

(b) $f : \{a, b, c, d, e\} \rightarrow \{a, b, c, d, e\}$ em que $f(a) = b$, $f(b) = c$, $f(c) = d$, $f(d) = e$, e $f(e) = a$.

É injetora? SIM NÃO

Justificativa:

É sobrejetora? SIM NÃO

Justificativa:

(c) $f : \{(1, 1), (1, 2), (2, 1), (2, 2)\} \rightarrow \{1, 2, 3, 4\}$ em que $f(a, b) = a + b$.

É injetora? SIM NÃO

Justificativa:

$f(1, 2) = f(2, 1)$ elementos distintos no Dom
 \rightarrow elementos distintos no Im.

É sobrejetora? SIM NÃO

Justificativa:

(d) $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ em que $f(n) = n + 1$.

É injetora? SIM NÃO

Justificativa:

É sobrejetora? SIM NÃO

$f(n)=0$, deve haver um elemento no Im para cada elemento no Dom.

Justificativa:

(e) $f : \{\{1\}, \{1, 2\}, \{1, 2, 3\}\} \rightarrow \{1, 2, 3\}$ em que $f(A) = |A|$.

É injetora? SIM NÃO

Justificativa:

É sobrejetora? SIM NÃO

Justificativa:

(ii) Determine as relações inversas das funções do item anterior e quais delas são funções. Para cada item, a primeira caixa deve conter a palavra FUNÇÃO se for função e RELAÇÃO, caso contrário. No caso em que não são funções, exiba um certificado, sucinto e definitivo, deste fato no espaço indicado.

(a) f^{-1} é

de

tal que

$$f^{-1}(a) = 1, f^{-1}(b) = 2, f^{-1}(c) = 3$$

Certificado.

Não pode haver um elemento do domínio relacionado com dois elementos da imagem. $f^{-1}(a) = \boxed{1}$
 $f^{-1}(a) = 3$

(b) f^{-1} é

de $\{a, b, c, d, e\}$ em $\{a, b, c, d, e\}$
tal que

$$f^{-1}(a) = a, f^{-1}(b) = b, f^{-1}(c) = c, f^{-1}(d) = d, f^{-1}(e) = e$$

Certificado.

(c) f^{-1} é velocas
de $\{1, 2, 3, 4\}$ em $\{(1,1)(1,2)(2,1)(2,2)\}$
tal que

$$\begin{array}{ll} f^{-1}(2) = (1,1) & f^{-1}(3) = (2,1) \\ f^{-1}(3) = (1,2) & f^{-1}(4) = (2,2) \end{array}$$

Certificado.

mas pode haver um elemento do domínio velocas
com dois elementos da imagem $f^{-1}(3) = \{(1,2), (2,1)\}$.

(d) f^{-1} é velocas
de \mathbb{N} em \mathbb{N}
tal que

$$f^{-1}(n) = n-1$$

Certificado.

Não é sobrejetivo, portanto não é função

(e) f^{-1} é funcao
de $\{1, 2, 3, 4\}$ em $\{\{1\}, \{2\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{1, 4\}, \{2, 3\}, \{2, 4\}, \{3, 4\}\}$
tal que

$$f^{-1}(1) = \{1\}, f^{-1}(2) = \{2\}, f^{-1}(3) = \{1, 2\}, f^{-1}(4) = \{1, 3\}$$

Certificado.

3. (150 pontos) Considere a sequência a_1, a_2, a_3, \dots definida da seguinte forma:

$$a_n = \begin{cases} 3 & \text{se } n = 1; \\ 2a_{n-1} & \text{se } n \neq 1 \text{ e ímpar;} \\ 4a_{n-1} & \text{se } n \text{ par.} \end{cases}$$

A demonstração a seguir deveria ser uma prova, pelo método da **indução forte**, de que $a_n \leq 3^n$, para todo $n \in \mathbb{N}_{\geq 1}$. Preencha adequadamente os espaços em branco para que a demonstração fique completa. *Atenção:* para esta e próximas questões, nenhuma caixa deve ficar vazia, ser adicionada ou conter mais do que uma frase.

Demonstração.

Seja $m \in \mathbb{N}_{\geq 1}$.

Suponha que $a_m \leq 3^m$.

Caso 1. Suponha $n = 1$.

Por definição, $a_n = 3$.

Ademais, $3 \leq 3^m \Rightarrow n=1 \Rightarrow 3 \leq 3$,
e o resultado segue para $n = 1$.

Caso 2. Suponha $m = 2k$, tal que $k \geq 1$ e k ímpar.

Por definição, $a_n = 4A_{n-1}$.

Por hipótese de indução, $A_{n-1} \leq 3^{m-1}$.

Logo, $A_{n-1} \leq 3^{m-1} \rightarrow 4A_{n-1} \leq 4 \cdot 3^{m-1} \rightarrow A_n \leq 3^m$,
e o resultado segue neste caso.

Caso 3. Suponha $m = 2k+1$, tal que $k \geq 1$ e k ímpar.

Por definição, $a_n = 2A_{n-1}$.

Ainda por definição, $\cancel{A_{n-1}} \leq \cancel{3^{m-1}} A_{n-2}$, pois N ímpar fazendo $N-1$ par.

Por hipótese de indução, $A_{n-2} \leq 3^{m-2}$.

Logo, $A_{n-2} \leq 3^{m-2} \rightarrow 2A_{n-2} \leq 2 \cdot 3^{m-2} \rightarrow 2A_{n-2} \leq 9 \cdot 3^{m-2} \rightarrow 2A_{n-2} \leq 3 \cdot 3^{m-2} \rightarrow A_n \leq 3^m$,
e o resultado segue neste caso.

Como em todos os casos mostramos que $A_n \leq 3^m$, concluímos que $\forall n \in \mathbb{N}_{\geq 1} (a_n \leq 3^n)$. \square

4. (200 pontos) O ano é 3300033dC. Um ano que ficará marcado na História. Os conselheiros universais, sábios matemáticos, conseguiram descobrir como fazer viagens intergaláticas. Embora a comunicação intergalática seja possível desde 330033dC, as viagens ainda não o eram. Em 33033dC, já havia sido descoberta uma forma de viajar dentro de uma mesma galáxia, mas entre as galáxias havia um desafio a mais.

Em uma mesma galáxia, as viagens tornaram-se possíveis por meio dos *túneis dinâmicos*, que permitem que o tempo seja manipulado e as viagens ocorram de forma viável. Entretanto, aplicar a mesma ideia entre galáxias não funciona porque o tempo não pode ser manipulado, gerando situações em que os viajantes ficam presos a um laço infinito de tempo. Há uma barreira física para o uso dos túneis dinâmicos.

Finalmente, os conselheiros universais conseguiram elaborar um modelo matemático que resolveu este problema. Foram idealizados os *túneis estacionários*. Assim, para as viagens dentro da galáxia serão usados os túneis dinâmicos e, entre galáxias, os túneis estacionários. Em cada cada galáxia, haverá um, e exatamente um, porto intergalático, que é o porto que se conecta aos túneis estacionários. Nestes túneis, não há possibilidade de que os viajantes fiquem presos no tempo, desde que alguns *cuidados fundamentais* sejam tomados na sua construção.

- (i) Não pode haver um conjunto de portos ligados de maneira a formar um círculo (chamamos esta configuração de *lindo temporal*). Isto é, por exemplo, dadas três galáxias, Via Leite (VL), Via Água (VA) e Via Suco (VS), não pode haver um túnel entre VL e VA, entre VA e VS e, ainda, entre VL e VS. Um desses três túneis não pode ser construído. Isto é, a rede de portos não pode possuir lapsos temporais. Se possuir, colocará em risco todos os viajantes.
- (ii) Todo o universo deverá estar ligado. Ou seja, para quaisquer dois portos intergaláticos, p e q , existe uma sequência de portos intergaláticos que permite a viagem entre p e q .

Uma propriedade importante, implicada por estas exigências, é que se ζ é o número de galáxias do universo, em que $\zeta > 1$, sempre haverá pelo menos dois portos intergaláticos com exatamente um túnel. Chamamos esta propriedade de *Propriedade Extrema*.

Todo o universo está feliz e os preparativos para a construção dos túneis, em andamento. Hoje é um dia importante. O Conselho Financeiro e o Conselho de Engenharia irão se reunir para fazer uma estimativa de gastos para a construção dos túneis.

O presidente do Conselho Financeiro foi informado de que exatamente $\zeta - 1$ túneis precisam ser construídos. Entretanto, com receio de que o Conselho de Engenharia não aceitasse apenas esta resposta, ele pediu aos conselheiros universais que elaborassem uma prova formal de que este é o número correto de túneis a serem construídos. Desta forma, usando os conhecimentos milenares do Princípio da Indução Matemática, em sua versão fraca, os conselheiros enviaram uma demonstração para o presidente do Conselho Financeiro.

No caminho da reunião com o Conselho de Engenharia, um acidente no seu dispositivo deixou alguns trechos da demonstração ilegíveis. Muito preocupado, o presidente pediu a você, representante dos conselheiros universais, que complete a demonstração, preenchendo os trechos ilegíveis, representados a seguir por espaços em branco.

Demonstração. Dado um universo \mathcal{U} , denotamos \mathcal{P} o conjunto de todos os portos das galáxias de \mathcal{U} . A demonstração é por indução matemática em $|\mathcal{P}|$.

Base. Suponha que $|\mathcal{P}| = 2$. Seja \mathcal{R} o conjunto de túneis construídos para \mathcal{P} , respeitando-se os cuidados fundamentais. Pela Propriedade Extrema:

pelo menos dos portos com exatamente um túnel.
Como, neste caso, $|\mathcal{P}| = 2$, concluímos que $|\mathcal{R}| = 1$, o que corresponde a $|\mathcal{P}| - 1$ túneis, e o resultado segue para a base.

Passo. Suponha $|\mathcal{P}| \geq 2$ e, como hipótese de indução, que para todo conjunto \mathcal{P} de portos intergaláticos, seja necessário construir $|\mathcal{P}| - 1$ túneis estacionários.

Considere \mathcal{U} com um conjunto \mathcal{P}' de portos estacionários em que $|\mathcal{P}'| = |\mathcal{P}| + 1$. Seja \mathcal{R}' uma rede de túneis estacionários para \mathcal{P}' que respeita os cuidados fundamentais.

Como $|\mathcal{P}'| = |\mathcal{P}| + 1$, temos que $|\mathcal{R}'| \geq 2$. Logo, pela Propriedade Extrema,

pelo menos dos portos e exatamente um túnel.
Seja p um deles e t o seu túnel estacionário. Então, \mathcal{R}' é uma rede de túneis estacionários para \mathcal{P}' . Além disso:

(i) \mathcal{P}' não possui lapsos temporais. Se \mathcal{P}' possuísse um lapso temporal, tal lapso temporal deveria existir em \mathcal{P} porque \mathcal{P}' é obtida pela Propriedade Extrema. Entretanto, \mathcal{P}' foi construída respeitando-se os cuidados fundamentais.

(ii) \mathcal{R}' liga todos os portos intergaláticos de \mathcal{P}' , pois o único porto intergalático t de \mathcal{P}' foi p , o qual tinha apenas o seu túnel estacionário t construído nele. Isto implica que, para quaisquer portos $p_1, p_2 \in \mathcal{P}'$, $t_1, t_2 \in \mathcal{R}'$, a sequência de túneis que liga p_1 a p_2 é t_1, t_2 . Logo, esta sequência existe em \mathcal{R}' .

Desta forma, concluímos que os túneis de \mathcal{R}' , que ligam os portos de \mathcal{P}' , respeitam os cuidados fundamentais. Além disso, $|\mathcal{R}'| = |\mathcal{P}'| + 1 = |\mathcal{P}|$. Assim, pela hipótese de indução, $|\mathcal{R}'| + 1 = |\mathcal{R}| + 2$. Isto significa que $|\mathcal{R}| = |\mathcal{R}'| + 1 = |\mathcal{P}|$, que é exatamente 2. \square

5. (120 pontos) Complete a demonstração da igualdade abaixo.

$$S_n = \sum_{i=0}^n a^i b^{n-i} = \frac{b^{n+1} - a^{n+1}}{b - a}, \text{ para } a \neq b \text{ e } a, b \in \mathbb{R}$$

$$\begin{aligned} S_n &= \frac{b-a}{b-a} \sum_{i=0}^n a^i b^{n-i} \\ &= \frac{1}{b-a} \left(\sum_{i=0}^m a^i b^{m+1-i} - \sum_{i=0}^m a^{i+1} b^{m-i} \right). \end{aligned}$$

Fazendo $j = i-1$ no primeiro somatório,

$$S_n = \frac{1}{b-a} \left(\sum_{j=1}^{m-1} a^{j+1} b^{m-j} - \sum_{i=0}^m a^{i+1} b^{m-i} \right).$$

Fazendo $i = j$ no primeiro somatório,

$$S_n = \frac{1}{b-a} \left(\sum_{i=0}^{m-1} a^{i+2} b^{m-i} - \sum_{i=0}^m a^{i+1} b^{m-i} \right).$$

Extraindo o primeiro termo do primeiro somatório,

$$S_n = \frac{1}{b-a} \left(a^0 b^{m+1} + \sum_{i=0}^{m-1} a^{i+1} b^{m-i} - \sum_{i=0}^m a^{i+1} b^{m-i} \right).$$

Extraindo o segundo termo do segundo somatório,

$$S_n = \frac{1}{b-a} \left(a^0 b^{m+1} + (-a^{m+1} b^0) + \sum_{i=0}^{m-1} a^{i+2} b^{m-i} - \sum_{i=0}^{m-1} a^{i+1} b^{m-i} \right).$$

Por união dos somatórios,

$$\begin{aligned} S_n &= \frac{1}{b-a} \left(b^{m+1} - a^{m+1} + \sum_{i=0}^{m-1} ((a^{i+2} b^{m-i}) - (a^{i+1} b^{m-i})) \right) \\ &= \frac{1}{b-a} \left(b^{m+1} - a^{m+1} + \sum_{i=0}^{m-1} (0) \right) \\ &= \frac{b^{n+1} - a^{n+1}}{b-a}. \end{aligned}$$