

[Cotação]

Só serão consideradas as respostas devidamente justificadas.

- [3,0] 1. Considere a sucessão de números reais dada pela expressão

$$\begin{cases} u_0 = 2 & u_1 = 3 \\ u_n = 3u_{n-1} - 2u_{n-2}, & \text{para } n \geq 2 \end{cases}.$$

Mostre que $u_n = 1 + 2^n$ para qualquer $n \in \mathbb{N}_0$.

Mude de Folha

2. Seja F o conjunto dos números naturais cuja divisão por 3 dá resto 1.

[2,0] (a) Escreva as regras de inferência para o conjunto F .

[1,5] (b) Usando as regras de inferência obtidas na alínea anterior, prove que $7 \in F$.

Mude de Folha

3. Considere o subconjunto de números naturais $\Sigma = \{1, 2\}$. Seja $\mathbb{W}_2$ o conjunto das palavras sobre Σ .

[1,5] (a) Defina indutivamente $\mathbb{W}_2$.

[2,0] (b) Indique equações que definam recursivamente a função $f : \mathbb{W}_2 \rightarrow \mathbb{N}_0$ tal que

$$f(w) = \begin{cases} 0 & \text{se } w \text{ tem um número ímpar de 2's} \\ 1 & \text{caso contrário} \end{cases}.$$

[2,5] (c) Prove que as seguintes equações $par(w) = \begin{cases} par(\epsilon) = 1 \\ par(conc_1(w)) = 1 - par(w), & \forall w \in \mathbb{W}_2 \\ par(conc_2(w)) = 1 - par(w), & \forall w \in \mathbb{W}_2 \end{cases}$

definem uma função $par : \mathbb{W}_2 \rightarrow \mathbb{N}_0$.

Mude de Folha

4. Seja $G = (X, U)$ um grafo simples com 26 arcos. Sabendo que G tem 4 vértices de grau 5 e todos os restantes vértices têm grau 4, determine:

[2,5] (a) O número de vértices de G ;

[0,5] (b) O número de vértices de G com grau 4.

Mude de Folha

5. Considere a sequência de inteiros $(7, 7, 2, 2, 2, 2, k)$ com $k \in \mathbb{N}_0$.

[2,0] (a) Justifique que, para $k = 0$ a sequência dada não é gráfica.

[2,5] (b) Usando o teorema das Sequências Gráficas, verifique que, para $k = 2$ a sequência dada é gráfica.

Indique um grafo simples que a tenha como sequência de graus.

Fim

1. Consideremos $S = \{n \in \mathbb{N}_0 : u_n = 1 + 2^n\}$ e demonstremos, usando o segundo princípio de indução matemática, que $S = \mathbb{N}_0$.

$$n=0 \quad u_0 = 2 = 1 + 2^0 = 1 + 1 = 2, \text{ então } 0 \in S.$$

$$n=1 \quad u_1 = 3 = 1 + 2^1 = 1 + 2 = 3, \text{ então } 1 \in S.$$

$$n \geq 1$$

Hipótese de Indução: $\forall t \in \{0, 1, \dots, n\}$ tem-se $t \in S$, isto é, $u_t = 1 + 2^t$.

Queremos mostrar que, $n + 1 \in S$, ou seja, que $u_{n+1} = 1 + 2^{n+1}$.

Quando $n \geq 1$ tem-se $n+1 \geq 2$ e, portanto, $u_{n+1} = 3u_n - 2u_{n-1}$. Como $n \in \{0, 1, \dots, n\}$ e $n-1 \in \{0, 1, \dots, n\}$, podemos usar a hipótese de indução.

Assim vem

$$\begin{aligned} u_{n+1} &= 3u_n - 2u_{n-1} = 3(1 + 2^n) - 2(1 + 2^{n-1}) = \\ &= 3 + 3 \times 2^n - 2 - 2 \times 2^{n-1} = 1 + 3 \times 2^n - 2 \times 2^n \times 2^{-1} = \\ &= 1 + 2^n(3 - 1) = 1 + 2^n \times 2 = 1 + 2^{n+1}. \end{aligned}$$

Como $u_{n+1} = 1 + 2^{n+1}$ concluímos que $n + 1 \in S$ e, pelo segundo princípio de indução matemática, $S = \mathbb{N}_0$, logo $u_n = 1 + 2^n$ para qualquer $n \in \mathbb{N}_0$.

2. (a) O primeiro natural cuja divisão por 3 dá resto 1 é o 1. Assim, podemos definir F indutivamente da seguinte forma:

Axioma: $1 \in F$

Regra: $x \in F \Rightarrow \text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(x))) \in F$.

Deste modo as regras de inferência são:

$$\frac{}{1 \in F} \quad \frac{x \in F}{\text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(x))) \in F}.$$

(b)

$$\frac{\frac{\frac{1 \in F}{\text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(1))) \in F}}{\text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(1)))) \in F}}{\text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(1)))) \in F}}$$

onde $\text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(\text{suc}(1)))))) = 7$.

3. (a) Para definir indutivamente um conjunto necessitamos de axiomas e regras. Neste caso, necessitaremos de um axioma e duas regras que são:

Axioma: $\epsilon \in \mathbb{W}_2$;

Regra 1: $((w \in \mathbb{W}_2) \Rightarrow \text{conc}_1(w) \in \mathbb{W}_2), \forall w \in \mathbb{W}_2$

Regra 2: $((w \in \mathbb{W}_2) \Rightarrow \text{conc}_2(w) \in \mathbb{W}_2), \forall w \in \mathbb{W}_2$

- (b) A função $f : \mathbb{W}_2 \rightarrow \mathbb{N}_0$ pode ser definida recursivamente da seguinte forma:

$$f(w) = \begin{cases} f(\epsilon) = 1 \\ f(\text{conc}_1(w)) = f(w), \\ f(\text{conc}_2(w)) = 1 - f(w), \end{cases} \quad \forall w \in \mathbb{W}_2.$$

- (c) Provemos que f é uma função.

Seja

$$R = \{w \in \mathbb{W}_2 : \exists^1 n \in \mathbb{N}_0, f(w) = n\}.$$

Por indução estrutural provemos que $R = \mathbb{N}_0$.

(Elementos básicos) ϵ é um elemento básico de $\mathbb{W}_2$. Atendendo à equação $f(\epsilon) = 1$, existe um único elemento de $\mathbb{N}_0$ (o um) que é igual a $f(\epsilon)$. Logo $\epsilon \in R$.

(Regras) As regras de $\mathbb{W}_2$ são $\frac{w \in \mathbb{W}_2}{\text{conc}_1(w) \in \mathbb{W}_2}$ e $\frac{w \in \mathbb{W}_2}{\text{conc}_2(w) \in \mathbb{W}_2}$

(Hipótese de Indução) $w \in R$, isto é, existe um único natural p tal que $f(w) = p$.

- Vejamos que $\frac{w \in \mathbb{W}_2}{\text{conc}_1(w) \in \mathbb{W}_2}$ é uma R -regra.

Como $f(\text{conc}_1(w)) = 1 - f(w)$ então existe um único elemento de $\mathbb{N}_0$ ($r = 1 - p$) tal que $f(\text{conc}_1(w)) = r$.

Logo $\text{conc}_1(w) \in R$.

- Vejamos que $\frac{w \in \mathbb{W}_2}{\text{conc}_2(w) \in \mathbb{W}_2}$ é uma R -regra.

Como $f(\text{conc}_2(w)) = 1 - f(w)$ então existe um único elemento de $\mathbb{N}_0$ ($r = 1 - p$) tal que $f(\text{conc}_2(w)) = r$.

Logo $\text{conc}_2(w) \in R$.

Assim, pelo Princípio de Indução Estrutural, $R = \mathbb{W}_2$ e, portanto, f é uma função.

4. (a) Seja $G = (X, U)$. Consideremos os conjuntos $X_4 = \{x \in X : d_G(x) = 4\}$ e $X_5 = \{x \in X : d_G(x) = 5\}$. Seja n o número de vértices do grafo G . Atendendo ao enunciado podemos afirmar que $|X_5| = 4$, $|X_4| = n - 4$ e $X = X_4 \dot{\cup} X_5$. Pelo Teorema do aperto de Mãos temos

$$2m = \sum_{x \in X} d_G(x) = \sum_{x \in X_5} 5 + \sum_{x \in X_4} 4 = 4 \times 5 + (n - 4) \times 4$$

$$20 + 4(n - 4) = 2 \times 26 \Leftrightarrow 20 + 4n - 16 = 52 \Leftrightarrow 4n = 48 \Leftrightarrow n = 12.$$

Assim o número de vértices de G é 12.

- (b) O número de vértices de grau 4 é dado pela expressão $n - 4$ e portanto é $12 - 4 = 8$.

5. (a) Atendendo a que, para $k = 0$ a sequência dada é $(7, 7, 2, 2, 2, 2, 2, 0)$, tal sequência não pode ser gráfica.

Se esta sequência fosse a sequência de graus de um grafo simples, tal corresponderia a um grafo com 8 vértices com dois vértices de grau 7. A existência de dois vértices de grau $n - 1$ num grafo simples, obriga a que todos os restantes vértices tenham, pelo menos grau 2.

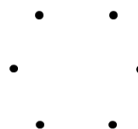
Uma vez que um elemento desta sequência é zero, não existe nenhum grafo simples que a tenha como sequência de graus.

- (b) Para $k = 0$ a sequência dada é $(7, 7, 2, 2, 2, 2, 2, 2)$. Apliquemos o Teorema das Sequências Gráficas a esta sequência.

$$\begin{array}{cccccccc} 7 & 7 & 2 & 2 & 2 & 2 & 2 & 2 \\ 6 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array}$$

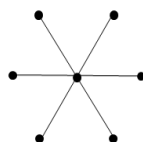
A sequência $(0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0)$ é gráfica pois corresponde ao grafo

pelo Teorema das sequências Gráficas se $(0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0)$ gráfica, então também é gráfica a sequência inicial $(7, 7, 2, 2, 2, 2, 2, 2)$.



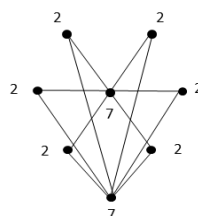
Podemos construir o grafo correspondente à sequência inicial acrescentando sucessivamente:

- Um vértice de grau 6 que dará origem ao grafo



cuja sequência de graus é $(6, 1, 1, 1, 1, 1, 1)$.

- Um vértice de grau 7 que corresponde ao grafo



cuja sequência de graus é a inicialmente dada $(7, 7, 2, 2, 2, 2, 2, 2)$.