

0. Indução e recursão nos naturais

0.1 Prove, de duas formas diferentes, que, para todo o número natural $n \geq 2$, $2n \leq n^2$.

0.2 Prove por indução que, para todo o número natural $n > 4$, $n^2 < 2^n$. Note como é útil provar simultaneamente $2n + 1 < n^2$.

0.3 Para $n \in \mathbb{N}$, seja $P(n)$ a propriedade: $2^n < n!$.

- a) Mostre que: para $k \in \mathbb{N}$ e $k > 3$, se $P(k)$ é verdadeira, $P(k+1)$ também é verdadeira.
- b) Indique, justificando, quais os naturais n para os quais $P(n)$ é verdadeira.

0.4 Prove que, para qualquer $n \in \mathbb{N}$, $1 + \dots + n = n(n+1)/2$.

0.5 Prove que, para cada $n \in \mathbb{N}_0$:

$$\begin{array}{ll} \text{a)} \quad \sum_{i=0}^n 2i = n^2 + n; & \text{b)} \quad \sum_{i=0}^n (2i+1) = (n+1)^2; \\ \text{c)} \quad \sum_{i=0}^n i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}; & \text{d)} \quad \sum_{i=0}^n x^i = \frac{x^{n+1} - 1}{x - 1}, \text{ com } x \in \mathbb{R} \setminus \{1\}. \end{array}$$

0.6 Seja $f : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$ a função definida recursivamente por $f(0) = 1$ e $f(n+1) = 2f(n)$, para cada $n \in \mathbb{N}_0$.

- a) Calcule $f(1)$ e $f(2)$.
- b) Mostre que, para cada $n \in \mathbb{N}_0$, $f(n) = 2^n$.

0.7 Seja $s : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Q}$ a função definida por $s(1) = 2$ e $s(n+1) = \frac{2}{s(n)}$.

- a) Determine $s(1)$, $s(2)$ e $s(3)$.
- b) Determine o contradomínio de s . Prove a sua afirmação por indução.

0.8 Sejam $a, b \in \mathbb{R}$ com $b \neq 1$ e seja $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ a função definida recursivamente por $f(1) = a$ e $f(n+1) = f(n) + ab^n$ para cada $n \in \mathbb{N}$.

- a) Verifique que $f(n) = \frac{a(1-b^n)}{1-b}$ para $n \in \{1, 2, 3\}$.
- b) Mostre que, para cada $n \in \mathbb{N}$, $f(n) = \frac{a(1-b^n)}{1-b}$.

0.9 Seja A um conjunto finito.

- a) Prove que, se A tem n subconjuntos e $a \notin A$, então $A \cup \{a\}$ tem $2n$ subconjuntos.
 - b) Prove que: $\#\mathcal{P}(A) = 2^{\#A}$.
 - c) Qual é o número de subconjuntos de A^3 , quando A é um conjunto com 3 elementos?
-

1. Indução e recursão estruturais

1.1 Seja S o subconjunto de $\mathbb{Q} \setminus \{0\}$ definido indutivamente pelas 3 regras apresentadas de seguida: (1) $1 \in S$; (2) $2 \in S$; (3) $q \in S \Rightarrow \frac{1}{q} \in S$.

- Dê exemplos de elementos de S .
- Mostre que o conjunto $\{\frac{1}{2}, 2\}$ é fechado para a operação $f : \mathbb{Q} \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{Q} \setminus \{0\}$ tal que $f(q) = \frac{1}{q}$, para qualquer $q \in \mathbb{Q} \setminus \{0\}$.
- Determine o conjunto S .

1.2 Seja $A = \{a, b, c, d\}$ e seja $f : A \times A \rightarrow A$ a operação em A definida pela tabela que se segue.

f	a	b	c	d
a	a	a	a	a
b	a	c	b	c
c	a	c	b	b
d	a	c	b	a

- Calcule os conjuntos indutivos, sobre A , de base $\{b\}$ e conjunto de operações $\{f\}$.
 - Prove que c é um dos elementos do conjunto gerado pela definição indutiva $(\{b\}, \{f\})$.
 - Indique qual é o conjunto gerado pela definição indutiva $(\{b\}, \{f\})$.
- 1.3** Apresente definições indutivas de cada um dos conjuntos que se seguem, explicitando a respetiva base e respetivo conjunto de operações.

- Conjunto dos naturais múltiplos de 5.
- Conjunto dos números inteiros.
- Conjunto das palavras sobre o alfabeto $A = \{0, 1\}$ cujo comprimento é ímpar.
- Conjunto das palavras sobre o alfabeto $A = \{a, b\}$ que têm um número par de ocorrências do símbolo a .

1.4 Seja $A = \{1, 2, 3\}$ e seja G o subconjunto de A^* dado pela seguinte definição indutiva determinista:

- $1 \in G$;
- se $x \in G$ então $2x \in G$, para todo $x \in A^*$;
- se $x, y \in G$ então $3xy \in G$, para todo $x, y \in A^*$.

Considere ainda a função $S : G \rightarrow \mathbb{N}$ definida, por recursão estrutural, do seguinte modo:

- $S(1) = 1$;
- para todo $x \in G$, $S(2x) = 2 + S(x)$;
- para todo $x, y \in G$, $S(3xy) = 3 + S(x) + S(y)$.

- Para cada letra $a \in A$, indique uma palavra $u \in G$ cuja primeira letra seja a e apresente uma sequência de formação de u .
- Indique uma sequência de formação do elemento $v = 3213211$ de G .
- Defina por recursão estrutural a função $C : G \rightarrow \mathbb{N}$ tal que, para todo $x \in G$, $C(x)$ é o comprimento da palavra x .
- Calcule $S(3211)$ e $C(3211)$.
- Enuncie o Princípio de Indução Estrutural para G .
- Mostre que, para todo $x \in G$, **i.** $S(x)$ é ímpar; **ii.** $C(x) \leq S(x)$.

1.5 Seja V o conjunto numerável formado pelos símbolos v_0, v_1, v_2, \dots (designados por variáveis) e seja A o alfabeto $V \cup \{c, f, g, (,), , \}$. Considere que E é a linguagem em A definida indutivamente do seguinte modo:

- (1) $c \in E$;
- (2) $v_n \in E$, para todo $n \in \mathbb{N}_0$;
- (3) se $t \in E$, então $f(t) \in E$, para todo $t \in A^*$;
- (4) se $t_1 \in E$ e $t_2 \in E$, então $g(t_1, t_2) \in E$, para todo $t_1, t_2 \in A^*$.

a) Dê exemplos de palavras sobre A que pertençam à linguagem E e de palavras sobre A que não pertençam a E .

b) Investigue se a linguagem E é fechada para cada uma das operações que se seguem.

$$\begin{array}{ll} \text{i)} & s_1 : A^* \times A^* \longrightarrow A^* \\ & (t_1, t_2) \mapsto f(t_1, t_2) \end{array} \qquad \begin{array}{ll} \text{ii)} & s_2 : A^* \longrightarrow A^* \\ & t \mapsto g(t, c) \end{array}$$

c) Para cada um das seguintes palavras pertencentes a E , indique 2 sequências de formação cujos comprimentos sejam diferentes.

$$\text{i)} c \qquad \text{ii)} f(v_2) \qquad \text{iii)} g(g(v_0, c), c) \qquad \text{iv)} f(g(f(v_1), f(v_1)))$$

d) Defina funções $n_a, n_g : E \longrightarrow \mathbb{N}_0$, por recursão estrutural, que a cada palavra $e \in E$ façam corresponder, o número de ocorrências de *átomos* (i.e. variáveis ou a letra c) em e e o número de ocorrências da letra g em e , respetivamente,.

e) Enuncie o teorema de indução estrutural para a linguagem E .

f) Mostre que, para todo $e \in E$, $n_g(e) = n_a(e) - 1$.

1.6 Seja $A = \{0, 1\}$ e seja G o subconjunto de A^* dado pela seguinte definição indutiva determinista:

1. $1 \in G$;
2. se $x \in G$, então $x0 \in G$ e $x1 \in G$, para todo $x \in A^*$;

Considere ainda a função $i : G \longrightarrow \mathbb{N}$ definida, por recursão estrutural, do seguinte modo:

- $i(1) = 1$;
- para todo o $x \in G$, $i(x0) = 2i(x)$;
- para todo o $x \in G$, $i(x1) = 2i(x) + 1$.

a) Indique os elementos de G que admitem sequências de formação de comprimento inferior a 3.

b) Defina por recursão estrutural a função $h : G \longrightarrow G$ tal que, para cada $x \in G$, $h(x) = 1x$.

c) Determine $i(11)$ e $i(101)$.

d) Enuncie o teorema de indução estrutural para G .

e) Mostre que, para todo o $x \in G$, $i(h(x)) = 2^n + i(x)$, em que n é o comprimento da palavra x .

2. Sintaxe do Cálculo Proposicional

2.1 Represente as seguintes frases através de fórmulas do Cálculo Proposicional, utilizando variáveis proposicionais para representar *frases atômicas*:

- a) Se o Sr. João é feliz, a sua mulher é infeliz e se o Sr. João é infeliz, a sua mulher também o é.
- b) Vou de comboio e perco o avião ou vou de camioneta e não perco o avião.
- c) Se ganho sempre que jogo bem e não ganhei, então não joguei bem.
- d) Não se pode ter sol na eira e chuva no nabal.
- e) Sou preso por ter cão, mas também sou preso por o não ter.
- f) Uma condição necessária para aprovação a Lógica por avaliação periódica é ter pelo menos 7 valores no primeiro teste.
- g) Uma condição suficiente para aprovação a Lógica é ter 14 valores no primeiro teste e 7 valores no segundo teste.

2.2 Encontre exemplos de *frases verdadeiras* que possam ser representadas através das seguintes fórmulas:

- a) $(p_1 \rightarrow ((\neg p_2) \vee p_3))$. b) $((p_4 \wedge (\neg p_0)) \vee p_6)$.
- c) $(p_{13} \leftrightarrow (\neg p_8))$. d) $((p_{98} \wedge (p_{98} \rightarrow p_{99})) \rightarrow p_{99})$.

2.3 De entre as seguintes palavras sobre o alfabeto do Cálculo Proposicional, indique, justificando, aquelas que pertencem ao conjunto \mathcal{F}^{CP} :

- a) $(\neg(p_1 \vee p_2))$. b) $((p_0 \wedge \neg p_0) \rightarrow \perp)$.
- c) $((\neg p_5) \rightarrow (\neg p_6))$. d) (\perp) .
- e) $((p_3 \wedge p_1) \vee ($ f) $((p_9 \rightarrow ((p_3 \vee (\neg p_8)) \wedge p_{12})) \leftrightarrow (\neg p_4)) \rightarrow (p_7 \vee \perp)))$.

2.4 Para cada uma das seguintes fórmulas do Cálculo Proposicional:

- i) p_{2015} . ii) $\neg \perp \vee \perp$. iii) $p_0 \rightarrow (\neg p_0 \rightarrow \neg p_1)$.

- a) construa sequências de formação;
- b) indique o número mínimo de elementos numa sua sequência de formação e diga quantas destas sequências de formação de comprimento mínimo existem.

2.5 Para cada fórmula φ do exercício anterior, calcule $\varphi[p_2/p_0]$, $\varphi[p_0 \wedge p_1/p_1]$ e $\varphi[p_{2016}/p_{2015}]$.

2.6 Defina por recursão estrutural as seguintes funções

- a) $p : \mathcal{F}^{CP} \rightarrow \mathbb{N}_0$ tal que $p(\varphi)$ = número de ocorrências de parêntesis em φ .
- b) $v : \mathcal{F}^{CP} \rightarrow \mathbb{N}_0$ tal que $v(\varphi)$ = número de ocorrências de vars. proposicionais em φ .
- c) $c : \mathcal{F}^{CP} \rightarrow \mathcal{P}(BIN)$ tal que $c(\varphi) = \{\square \in BIN : \square \text{ ocorre em } \varphi\}$, onde $BIN = \{\wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow\}$.
- d) $n : \mathcal{F}^{CP} \rightarrow \mathbb{N}$ tal que $n(\varphi)$ = o número de nodos na árvore sintática de φ .
- e) $[\perp / p_7] : \mathcal{F}^{CP} \rightarrow \mathcal{F}^{CP}$ tal que $\varphi[\perp / p_7]$ = resultado de substituir em φ todas as ocorrências de p_7 por \perp .

2.7 Considere de novo as funções definidas no exercício anterior. Prove, por indução estrutural, que, para todo $\varphi \in \mathcal{F}^{CP}$:

- a) $v(\varphi) \geq \#var(\varphi)$. b) $p(\varphi) \geq \#c(\varphi)$.
 c) $v(\varphi) \geq v(\varphi[\perp / p_7])$. d) $c(\varphi) = c(\varphi[\perp / p_7])$.
 e) se $c(\varphi) \neq \emptyset$ então $p(\varphi) > 0$. f) se $p_7 \notin var(\varphi)$ então $\varphi[\perp / p_7] = \varphi$.

2.8 Para cada fórmula φ do exercício 2.4, indique o conjunto das suas subfórmulas.

2.9 Considere a função n do exercício 2.6.

- a) Dê exemplo de fórmulas φ e ψ , com 3 subfórmulas, tais que $n(\varphi) = 3$ e $n(\psi) > 3$
 b) Mostre que, para todo $\varphi \in \mathcal{F}^{CP}$, $n(\varphi) \geq \#subf(\varphi)$.

2.10 Mostre que:

- a) se S é uma sequência de formação de ψ e φ é uma subfórmula de ψ , então φ é um dos elementos de S ;
 b) toda a fórmula ψ admite uma sequência de formação que contém apenas subfórmulas de ψ ;
 c) uma fórmula ψ tem n subfórmulas se e só se as sequências de formação de ψ mais curtas têm n elementos.

2.11 Considere que \mathcal{F}_X^{CP} denota o subconjunto de \mathcal{F}^{CP} cujos conetivos pertencem ao conjunto X .

- a) Dê uma definição indutiva determinista do conjunto $\mathcal{F}_{\{\neg, \vee\}}^{CP}$.
 b) Enuncie o Teorema da Indução Estrutural para $\mathcal{F}_{\{\neg, \vee\}}^{CP}$.
 c) Defina por recursão estrutural a função $f : \mathcal{F}_{\{\neg, \vee\}}^{CP} \rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{F}_{\{\neg, \vee\}}^{CP})$ tal que $f(\varphi)$ é o conjunto das subfórmulas de φ .
 d) Prove que: para todo $\varphi \in \mathcal{F}_{\{\neg, \vee\}}^{CP}$, se \vee não ocorre em φ , então $\#f(\varphi) - 1$ é o número de ocorrências de \neg em φ .

2.12 Seja Γ o subconjunto de \mathcal{F}^{CP} dado pela seguinte definição indutiva determinista:

- (i) Para cada variável proposicional p , $p \in \Gamma$.
 (ii) Para cada variável proposicional p , $\neg p \in \Gamma$.
 (iii) Se $\varphi, \psi \in \Gamma$ então $\varphi \vee \psi \in \Gamma$.
 a) Indique, justificando, fórmulas em Γ .
 b) Enuncie o Teorema da Indução Estrutural para Γ .
 c) Prove que: para todo $\varphi \in \Gamma$, \perp não ocorre em φ .
 d) Defina por recursão estrutural a função $f : \Gamma \rightarrow \mathbb{N}_0$ tal que $f(\varphi)$ é o número de ocorrências de \neg em φ .
 e) Diga se $\Gamma \subseteq \mathcal{F}_{\{\neg, \vee\}}^{CP}$ e se $\mathcal{F}_{\{\neg, \vee\}}^{CP} \subseteq \Gamma$.