

TEMA 1: Conjuntos e aplicações

Noção intuitiva de conjunto, subconjunto e complementar, união e interseção de conjuntos. Produto cartesiano.

Definição de aplicação, tipos de aplicações, composição de aplicações, inversa de uma aplicação.

Def.- Conjunto é uma coleção de elementos bem definida. Isto quer dizer que em todo momento se sabe se um elemento dado pertence ou não ao mesmo.

Os conjuntos soem-se denotar por letras maiúsculas. A pertença de um elemento x a um conjunto A representa-se co símbolo \in : $x \in A$.

Hai dous jeitos de representar os conjuntos:

1ª) *Por extensom*: consiste em listar entre chaves, separados por vírgulas, todos os elementos do conjunto. Sem repetir, sem importar a ordem em que se listem.

$$\text{p.ex. } A = \{1, 2, 3, 4\}$$

2ª) *Por compreensom*: consiste em indicar entre chaves a(s) propriedade(s) que verificam os elementos que fazem parte do conjunto.

$$\text{p.ex. } A = \{ x \in \mathbb{Z} / 1 \leq x \leq 4 \}$$

A representação de conjuntos mediante diagramas de Venn (i.e. regiões do plano com elementos no seu interior) nom tem valor demonstrativo salvo quando serve de contraexemplo, em ordem a fazer evidente a falsidade de uma afirmação.

Def.- Cardinalidade (ou tamanho) de um conjunto A , denotado $|A|$ ou $\#A$, é o número de elementos que tem.

A cardinalidade de um conjunto pode ser finita ou infinita; os conjuntos podem ser finitos ou infinitos.

p.ex.

$A = \{x \in \mathbb{Z} / 1 \leq x \leq 4\}$ tem um número finito de elementos.

$A = \{x \in \mathbb{R} / 1 \leq x \leq 4\}$ tem um número infinito de elementos.

Os conjuntos infinitos subdividem-se em duas classes. Se um conjunto tem infinitos elementos di-se que é:

- *infinito numerável*: se existe uma aplicação bijectiva entre o conjunto e o conjunto dos números naturais, \mathbb{N} .
- *infinito nom numerável*: em caso contrário. E.g. O conjunto dos números reais, \mathbb{R} , é infinito nom numerável (existem infinitos decimais).

Às vezes aos conjuntos finitos chama-se-lhes *alfabetos* e aos seus elementos *letras*.

Def.- Conjunto vazio ou valeiro é aquele que nom tem nengum elemento, e denota-se \emptyset

Dous conjuntos som iguais se têm os mesmos elementos.

Def.- Di-se que A é subconjunto de B , ou que A está contido ou incluído em B , ou que B contém a A , se $\forall a \in A, a \in B$; e denota-se $A \subseteq B$.

Dado um conjunto qualquer A , o conjunto vazio \emptyset e o mesmo conjunto A som sempre subconjuntos de A :

$$\forall A, A \subseteq A$$

$$\forall A, \emptyset \subseteq A$$

Quando A é um subconjunto de B e ademais $A \neq B$, dizimos que A é um subconjunto próprio de B e isto denota-se $A \subset B$.

Observações sobre as notações:

$A \subseteq B$ significa que A é subconjunto de B (i.e. que A é o mesmo conjunto que B , ou que A é um subconjunto próprio de B).

$B \supseteq A$ é a mesma cousa que $A \subseteq B$.

$A \subset B$ implica que $A \neq B$, por isso nom aparece a linha inferior do símbolo \subseteq , porque nom pode ser igual.

$A \subseteq B$ nom exclui a possibilidade de que $A \subset B$.

$A \subset B$ implica que $A \subseteq B$, mas $A \subseteq B$ nom implica que $A \subset B$, já que pode ser que $A=B$.

Equivalem $x \in A$ e $\{x\} \subseteq A$.

Exemplos relativos à notação:

Dado $A = \{3, -1, 2\}$

$3 \subseteq A$ é umha expressom falsa porque 3 é um elemento de A , nom um subconjunto.

$3 \in A$ é umha expressom verdadeira porque o 3 aparece listado como elemento de A .

$\{3\} \subseteq A$ é umha expressom verdadeira porque todos os elementos do conjunto $\{3\}$ o som do conjunto A .

$\{3\} \in A$ é umha expressom falsa porque $\{3\}$ nom aparece listado como elemento de A .

Dado $B = \{\{7\}, \{6,1\}, \{5,2\}, \{4,3\}\}$

$7 \in B$ é umha expressom falsa porque 7 nom aparece listado como elemento de B .

$\{7\} \in B$ é umha expressom verdadeira porque o elemento $\{7\}$ aparece listado como tal em B .

$7 \subseteq B$ é umha expressom falsa porque 7 nom é conjunto assim que nom pode ser subconjunto.

$\{7\} \subseteq B$ é umha expressom falsa porque ao menos um dos elementos do conjunto $\{7\}$, concretamente 7, nom é elemento de B .

Em termos da inclusom, dous conjuntos som iguais se $A \subseteq B$ e $B \subseteq A$:

$$A = B \Leftrightarrow A \subseteq B; B \subseteq A$$

Def.- Conjunto potência de um conjunto dado A, ou conjunto partes de A é o conjunto de todos os subconjuntos possíveis de A, e denota-se como $\wp(A)$ ou 2^A :

$$\wp(A) = \{B/B \subseteq A\}$$

p.ex. Dado $A = \{a, 1, 0'6\}$

$$\wp(A) = \left\{ \begin{array}{l} \emptyset, \\ \{a\}, \{1\}, \{0'6\}, \\ \{a, 1\}, \{a, 0'6\}, \{1, 0'6\}, \\ A \end{array} \right\}$$

(é dizer: por linhas,
subconjuntos de zero elementos,
subconjuntos de um elemento,
subconjuntos de dous elementos,
subconjuntos de três elementos)

Cardinalidade do conjunto potência: $|A| = n \Rightarrow |\wp(A)| = 2^n = 2^{|A|}$

no exemplo anterior, $|\wp(A)| = 2^{|3|} = 8$

dem.

Umha combinaçom de n elementos tomados de m em m na que a ordem dos mesmos é irrelevante (polo tanto, falamos de conjuntos) é:

$$\binom{n}{m} = \frac{n!}{m! \cdot (n-m)!} = C_{n, m}$$

$$|\wp(A)|$$

|| ← por definiçom de combinaçom

$$\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{n}$$

subcon- subcon- subcon-
juntos juntos juntos
de zero de um ... de n
elemen- elemen- elemen-
tos tos tos

|| ← binómio de Newton para $x=y=1$

$$\binom{n}{0} \cdot x^n \cdot y^0 + \binom{n}{1} \cdot x^{n-1} \cdot y + \binom{n}{2} \cdot x^{n-2} \cdot y^2 + \dots + \binom{n}{n-1} \cdot x \cdot y^{n-1} + \binom{n}{n} \cdot x^0 \cdot y^n$$

$$\begin{array}{l} || \\ (1+1)^n \\ || \\ 2^n \end{array}$$

$$|\wp(A)| = (1+1)^n = 2^n$$

Exercício 1.1

"A = {{a}, 0}. Calcular $\wp(A)$."

a priori, sabemos que $|\wp(A)| = 2^2 = 4$

$$\wp(A) = \left\{ \emptyset, \{\{a\}\}, \{0\}, A \right\}$$

Exercício 1.2

"A = {{a, {a}}, {b}, a}. Calcular $\wp(A)$."

a priori, sabemos que $|\wp(A)| = 2^3 = 8$

$$\wp(A) = \left\{ \emptyset, \{\{a, \{a\}\}, \{\{b\}\}, \{a\}, \{\{a, \{a\}\}, \{b\}\}, \{\{a, \{a\}\}, a\}, \{\{b\}, a\}, A \right\}$$

Exercício 1.3

"Indicar se a expressom é verdadeira ou falsa."

$\emptyset \in \{a, b, c\}$	falso (nom consta na lista)
$\{\emptyset\} \in \{a, b, c\}$	falso (nom consta na lista)
$\emptyset \subseteq \{a, b, c\}$	verdadeiro (trivial)
$\{\emptyset\} \subseteq \{a, b, c\}$	falso (porque $\emptyset \notin \{a, b, c\}$)
$\{a\} \in \{\{a\}\}$	verdadeiro (consta na lista)
$\{a\} \subseteq \{\{a\}\}$	falso (porque $a \notin \{\{a\}\}$)
$\{a\} \in \{a, \{a\}\}$	verdadeiro (consta na lista)
$\{a\} \subseteq \{a, \{a\}\}$	verdadeiro (porque $a \in \{a, \{a\}\}$)
$\emptyset \in \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$	verdadeiro (consta na lista)
$\emptyset \subseteq \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$	verdadeiro (trivial)
$\emptyset \in \{\{\emptyset\}\}$	falso (nom consta na lista)
$\{\emptyset\} = \{0\}$	falso (e tamém parvada)

Exercício 1.4

"Para os seguintes conjuntos A, calcular $\wp(A)$:"

- $A = \emptyset$
- $A = \{\emptyset\}$
- $A = \{\sqrt{3}\}$
- $A = \{a, b, \{a\}\}$
- $\{\{a, b, c\}\}$ "

a) $\# \emptyset = 0 \Rightarrow \# \wp(\emptyset) = 2^0 = 1$
 $\wp(A) = \{\emptyset\}$

b) $\# A = 1 \Rightarrow \# \wp(A) = 2^1 = 2$
 $\wp(A) = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$

c) $\# A = 1 \Rightarrow \# \wp(A) = 2^1 = 2$
 $\wp(A) = \{\emptyset, \{\sqrt{3}\}\}$

$$d) \#A=3 \Rightarrow \#\wp(A)=2^3=8$$

$$\wp(A) = \left\{ \begin{array}{l} \emptyset, \\ \{a\}, \{b\}, \{\{a\}\}, \\ \{a,b\}, \{a,\{a\}\}, \{b,\{a\}\}, \\ \{a,b,\{a\}\} \end{array} \right\}$$

$$e) \#A=1 \Rightarrow \#\wp(A)=2^1=2$$

$$\wp(A) = \{\emptyset, \{\{a,b,c\}\}\}$$

Exercício 1.5

"Demonstrar se é certo ou não que $\wp(A \cup B) = \wp(A) \cup \wp(B)$."

Contraexemplo: $A=\{1,2,3\}$ $B=\{3,4,5\} \Rightarrow \{1,4\} \in \wp(A \cup B)$
 mas $\{1,4\} \notin \wp(A) \cup \wp(B)$. Ergo a proposição é falsa.

$$\supseteq \left\{ \begin{array}{l} C \in \wp(A) \Rightarrow C \subseteq A \subseteq A \cup B \\ \text{ou} \\ C \in \wp(B) \Rightarrow C \subseteq B \subseteq A \cup B \end{array} \right\} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow C \in \wp(A \cup B)$$

Esta implicação cumpre-se.

$$\subseteq \left\{ \begin{array}{l} C \in \wp(A) \\ C \in \wp(B) \end{array} \right\} \not\Rightarrow C \subseteq A \cup B$$

Esta implicação não se cumpre porque pode haver conjuntos da união que não estejam incluídos só a A ou só a B.

$$\wp(A) \cup \wp(B) \subsetneq \wp(A \cup B)$$

Exercício 1.6

"Demonstrar se é certo ou não que $\wp(A \cap B) = \wp(A) \cap \wp(B)$."

$$\begin{aligned} C \in \wp(A \cap B) &\Leftrightarrow C \subseteq A \cap B \Leftrightarrow C \subseteq A \text{ e } C \subseteq B \Leftrightarrow C \in \wp(A) \text{ e } C \in \wp(B) \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow C \in \wp(A) \cap \wp(B) \text{ c.q.d.} \end{aligned}$$

Nas operações com conjuntos trabalha-se com um conjunto —chamado "conjunto universal"— de referência (explícita ou implicitamente):

$$\{x \in \mathbb{R} / x^2 - 2 = 0\} = \{-\sqrt{2}, \sqrt{2}\} \neq \{x \in \mathbb{N} / x^2 - 2 = 0\} = \emptyset$$

Todo conjunto é subconjunto deste conjunto universal, denotado genericamente como U.

Def.- Complementário de um conjunto dado A é aquele onde estão todos os elementos (do universo) excepto os que pertencem a A:

$$\bar{A} = A^c = A' = \{x \in U / x \notin A\}$$

Ex.

$$U = \mathbb{Z}; A = \{2\lambda / \lambda \in \mathbb{Z}\} \Rightarrow A' = \{2\lambda + 1 / \lambda \in \mathbb{Z}\}$$

Ex.

$$U = \mathbb{R}; A = \mathbb{Q} \Rightarrow A' = \mathbb{I}$$

Def.- Complementário de A respeito a B ou diferença entre A e B sendo A e B conjuntos do mesmo universo $A, B \subseteq U$:

$$A-B = \{x \in U / x \in A \text{ e } x \notin B\}$$

Def.- União de A e B:

$$A \cup B = \{x \in U / x \in A \text{ ou } x \in B\}$$

Def.- Intersecção de A e B:

$$A \cap B = \{x \in U / x \in A \text{ e } x \in B\}$$

Def.- Diferença simétrica de A e B:

$$A \oplus B = \{x \in A \text{ ou } x \in B / x \notin A \cap B\} = (A \cup B) - (A \cap B)$$

Das propriedades vistas, deduz-se que $A-B = A \cap B'$

$$\text{dem. } x \in A-B \Leftrightarrow x \in A \wedge x \notin B \Leftrightarrow x \in A \wedge x \in B' \Leftrightarrow x \in A \cap B'$$

Propriedades que verificam as operações com conjuntos

$A, B, C \in \wp(U)$

- | | |
|--|--|
| [1] Comutatividade da união: | $A \cup B = B \cup A$ |
| Comutatividade da intersecção: | $A \cap B = B \cap A$ |
| [2] Associatividade da união: | $(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$ |
| Associatividade da intersecção: | $(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$ |
| [3] Distributividade da união respeito da intersecção: | |
| | $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$ |
| Distributividade da intersecção respeito da união: | |
| | $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ |
| [4] Elemento Identidade: | $A \cup \emptyset = A$ |
| | $A \cap U = A$ |
| Elemento nulo: | $A \cap \emptyset = \emptyset$ |
| | $A \cup U = U$ |
| Elemento complementário, inversibilidade: | $A \cup A' = U$ |
| | $A \cap A' = \emptyset$ |
| [5] Involução: | $(A')' = A$ |
| [6] Idempotência: | $A \cup A = A$ |
| | $A \cap A = A$ |
| [7] Absorção: | $A \cup (A \cap B) = A$ |
| | $A \cap (A \cup B) = A$ |
| [8] Leis de DeMorgan: | $(A \cup B)' = A' \cap B'$ |
| (generalizáveis a n conjuntos) | $(A \cap B)' = A' \cup B'$ |

Demonstrações de propriedades que verificam as operações com conjuntos

[1] Comutatividade

$$x \in A \cup B \Leftrightarrow x \in A \text{ ou } x \in B \Leftrightarrow x \in B \text{ ou } x \in A \Leftrightarrow x \in B \cup A$$

$$x \in A \cap B \Leftrightarrow x \in A \text{ e } x \in B \Leftrightarrow x \in B \text{ e } x \in A \Leftrightarrow x \in B \cap A$$

[2] Associatividade

$$x \in (A \cup B) \cup C \Leftrightarrow x \in A \cup B \text{ ou } x \in C \Leftrightarrow x \in A \text{ ou } x \in B \text{ ou } x \in C \Leftrightarrow x \in A \text{ ou } x \in B \cup C \Leftrightarrow x \in A \cup (B \cup C)$$

$$x \in (A \cap B) \cap C \Leftrightarrow x \in A \cap B \text{ e } x \in C \Leftrightarrow x \in A \text{ e } x \in B \text{ e } x \in C \Leftrightarrow x \in A \text{ e } x \in B \cap C \Leftrightarrow x \in A \cap (B \cap C)$$

[3] Distributividade

$$"A \cup (B \cap C) \subseteq (A \cup B) \cap (A \cup C) "$$

$$x \in A \cup (B \cap C) \Rightarrow x \in A \text{ ou } x \in (B \cap C) \Rightarrow$$

$$- \text{ se } x \in A \Rightarrow x \in A \cup B \text{ e } x \in A \cup C \Rightarrow x \in (A \cup B) \cap (A \cup C)$$

$$- \text{ se } x \in (B \cap C) \Rightarrow x \in B \text{ e } x \in C \Rightarrow x \in A \cup B \text{ e } x \in A \cup C \Rightarrow x \in (A \cup B) \cap (A \cup C)$$

$$"A \cup (B \cap C) \supseteq (A \cup B) \cap (A \cup C) "$$

$$x \in (A \cup B) \cap (A \cup C) \Rightarrow x \in A \cup B \text{ e } x \in A \cup C \Rightarrow$$

A ou B	e	A ou C		
0	1	0	1	$\Rightarrow x \in B \cap C \Rightarrow x \in A \cup (B \cap C)$
0	1	1	0	hipótese impossível
0	1	1	1	hipótese impossível
1	0	0	1	hipótese impossível
1	0	1	0	$\Rightarrow x \in A \Rightarrow x \in A \cup (B \cap C)$
1	0	1	1	$\Rightarrow x \in A \Rightarrow x \in A \cup (B \cap C)$
1	1	0	1	hipótese impossível
1	1	1	0	$\Rightarrow x \in A \Rightarrow x \in A \cup (B \cap C)$
1	1	1	1	$\Rightarrow x \in A \cap (B \cap C) \Rightarrow x \in A \cup (B \cap C)$

"1" significa "certo"

"0" significa "falso"

$$"A \cap (B \cup C) \subseteq (A \cap B) \cup (A \cap C) "$$

$$x \in A \cap (B \cup C) \Rightarrow x \in A \text{ e } x \in B \cup C \Rightarrow x \in A \text{ e } (x \in B \text{ ou } x \in C) \Rightarrow x \in A \text{ e } x \in B, \text{ ou } x \in A \text{ e } x \in C \Rightarrow x \in (A \cap B) \cup (A \cap C)$$

$$"A \cap (B \cup C) \supseteq (A \cap B) \cup (A \cap C) "$$

$$x \in (A \cap B) \cup (A \cap C) \Rightarrow$$

$$- \text{ se } x \in A \cap B \Rightarrow x \in B \Rightarrow x \in B \cup C \Rightarrow x \in A \cap (B \cup C)$$

$$- \text{ se } x \in A \cap C \Rightarrow x \in C \Rightarrow x \in B \cup C \Rightarrow x \in A \cap (B \cup C)$$

[8] Leis de DeMorgan

$$"(A \cup B)' = A' \cap B' "$$

$$x \in (A \cup B)' \Leftrightarrow x \notin A \cup B \Leftrightarrow x \notin A \text{ e } x \notin B \Leftrightarrow x \in A' \text{ e } x \in B' \Leftrightarrow x \in A' \cap B'$$

$$"(A \cap B)' \subseteq A' \cup B' "$$

$$x \in (A \cap B)' \Rightarrow x \notin A \cap B \Rightarrow x \in A' \text{ e } x \notin B, \text{ ou } x \notin A \text{ e } x \in B, \text{ ou } x \notin A \text{ e } x \notin B \Rightarrow x \notin B, \text{ ou } x \notin A, \text{ ou } x \notin A \text{ e } x \notin B \Rightarrow x \notin A \text{ ou } x \notin B \Rightarrow x \in A' \text{ ou } x \in B' \Rightarrow x \in A' \cup B'$$

$$\text{ergo } (A \cap B)' \subseteq A' \cup B'$$

$$"A' \cup B' \subseteq (A \cap B)' "$$

$$x \in A' \cup B' \Rightarrow x \in A' \text{ ou } x \in B' \Rightarrow x \notin A \text{ ou } x \notin B \Rightarrow x \notin A \text{ e } x \notin B, \text{ ou } x \notin A \text{ e } x \in B, \text{ ou } x \in A \text{ e } x \notin B \Rightarrow x \in (A' \cap B') \cup (A' \cap B) \cup (A \cap B') \Rightarrow x \notin (A \cap B) \Rightarrow x \in (A \cap B)'$$

$$\text{ergo } A' \cup B' \subseteq (A \cap B)'$$

Da inclusom mútua temos que $A' \cup B' = (A \cap B)'$

$(\emptyset(U), ', \cup, \cap)$ é umha Álgebra de Boole.

Def.- Produto de conjuntos: Sejam A, B conjuntos; chama-se produto (cartesiano) de ambos, denotado $A \times B$, ao conjunto de pares ordenados onde o primeiro elemento pertence a A e o segundo, a B :

$$A \times B = \{(a,b) / a \in A; b \in B\}$$

Exemplo: Dados $A = \{\{a\}, 3\}$; $B = \{0, 3, \emptyset\}$

$$A \times B = \{(\{a\}, 0), (\{a\}, 3), (\{a\}, \emptyset), (3, 0), (3, 3), (3, \emptyset)\}$$

Cardinalidade do produto de conjuntos finitos:

$$|A|=n; |B|=m; n, m \in \mathbb{N} \Rightarrow |A \times B|=n \cdot m$$

Em geral, pode-se definir o produto cartesiano de mais de um conjunto: Sejam A_1, A_2, \dots, A_m conjuntos, define-se

$$A_1 \times A_2 \times \dots \times A_m = \{(a_1, a_2, \dots, a_m) / a_1 \in A_1; a_2 \in A_2; \dots; a_m \in A_m\}$$

$$\#A_1 \times A_2 \times \dots \times A_m = \#A_1 \cdot \#A_2 \cdot \dots \cdot \#A_m$$

Note-se que o produto cartesiano nom é comutativo: $A \times B \neq B \times A$

Os produtos cartesianos sucessivos de um conjunto por si mesmo representam-se por $A^2 = A \times A$, $A^3 = A \times A \times A$, etc.

Def.- Aplicação ou função. Sejam A, B conjuntos. Umha aplicação $f: A \rightarrow B$ é umha lei que a cada elemento (a **todos e cada um**) do primeiro conjunto lhe associa **um só elemento** do segundo, e denota-se a $a \mapsto f(a)$. A $f(a)$ chama-se-lhe imagem do elemento a mediante a função f .

Assim pois para que umha correspondência entre dous conjuntos A e B seja umha aplicação ou função ham de cumprir-se duas condições:

- i) **Todos os elementos de A ham de ter imagem.**
- ii) **A cada elemento de A corresponde-lhe um só elemento de B .**

Exemplo:

$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$
 $x \mapsto f(x) = x^2 + 3$ é umha função. Cumpre as duas condições.

$f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$
 $n \mapsto f(n) = \lambda \in \mathbb{N} / \lambda > n + 3$ nom é umha função porque cada elemento tem mais de umha imagem. Nom cumpre a condição ii).

$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$
 $x \mapsto f(x) = \sqrt{x}$ nom é função por duas razões: porque hai elementos como -4 que nom têm imagem, e porque hai outros como 4 que têm duas imagens. Nom cumpre nengumha das duas condições.

Quando A e B som conjuntos finitos, o número de possíveis funções de A a B é $\#B^{\#A}$.

Ao conjunto de partida A , chama-se-lhe domínio e ao de chegada B , chama-se-lhe codomínio; sendo a imagem ou rango da função subconjunto do codomínio: $\text{Im } f = \{f(a) / a \in A\} \subseteq B$

Exemplo:

$f: A = \{1, 2, 3\} \rightarrow B = \{3, a, b\}$
 $1 \mapsto f(1) = a$
 $2 \mapsto f(2) = a$
 $3 \mapsto f(3) = 3$

f é umha aplicação porque todos os elementos de A têm umha imagem e só umha.

A é o domínio.

B é o codomínio.

$\text{Im } f = \{3, a\} \subseteq B = \{3, a, b\}$

Dadas $f: A \rightarrow B$; $g: C \rightarrow D$, se $A = C$, $B = D$ e $f(x) = g(x) \forall x \in A = C$, di-se que as aplicações som iguais.

Classificação das aplicações

f é INJECTIVA

$$f: A \longrightarrow B$$

$$f(a_1) = f(a_2) \Rightarrow a_1 = a_2$$

def.alt.:

$$a_1 \neq a_2 \Rightarrow f(a_1) \neq f(a_2)$$

interp.:

é umha relação 1 a 1 pero pode haver b's sem antiimagem.

aplicação todos 1 / só 1 <div style="display: flex; justify-content: space-between;"> <div style="width: 40%;"> A B • → • • → • • → • • • </div> <div style="width: 50%; text-align: right;"> <u>injectiva</u> $f(a) = f(b) \Rightarrow a = b$ <u>INJECTA</u> </div> </div>
def. intu. $\left\{ \begin{array}{l} \text{nec.: 1 - 1} \\ \text{nom nec.: b's com antiimagem} \end{array} \right.$

f é SOBREJECTIVA

$$f: A \longrightarrow B$$

$$\forall b \in B \exists a \in A / f(a) = b$$

def.alt.:

$$\text{Im } f = B$$

interp.:

imagem da função e codomínio coincidem.

aplicação todos 1 / só 1 <div style="display: flex; justify-content: space-between;"> <div style="width: 40%;"> A B • → • • → • • → • • → ↑ </div> <div style="width: 50%; text-align: right;"> <u>sobrejectiva</u> $\forall b \in B \exists a \in A / f(a) = b$ <u>SOBRE</u> <u>COBRE</u> </div> </div>
def. intu. $\left\{ \begin{array}{l} \text{nec.: b's com antiimagem} \\ \text{nom nec.: 1 - 1} \end{array} \right.$

f é BIJECTIVA

$$f: A \longrightarrow B$$

$$\forall b \in B \exists a \in A / f(a) = b$$

interp.:

é injectiva e sobrejectiva à vez.

Exemplo:

$$f: A = \{1, 2, 3\} \rightarrow B = \{3, a, b\}$$

$$1 \sim \rightarrow f(1) = a$$

$$2 \sim \rightarrow f(2) = a$$

$$3 \sim \rightarrow f(3) = 3$$

f é uma aplicação porque todos os elementos de A têm uma imagem e só uma.

É injetiva? $f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$?

Nom porque $f(1) = f(2)$ mas $1 \neq 2$

É sobrejectiva? $\forall b \in B \exists a \in A / f(a) = b$?

Nom porque nom $\exists a \in A / f(a) = b$

Def.- Aplicação de inclusom

Se $A \subseteq B$, define-se como

$$i: A \rightarrow B$$

$$a \sim \rightarrow i(a) = a$$

É a aplicação que leva a cada elemento do subconjunto nel mesmo pero dentro do âmbito do conjunto. Amplia-se o espectro.

Def.- Aplicação de restriçom

Se $f: B \rightarrow C$, e $A \subseteq B$,

define-se como

$$f/A: A \rightarrow C$$

$$a \sim \rightarrow f/A(a) = f(a)$$

É a aplicação que dada outra função f , leva os elementos de um domínio subconjunto do de f nas imagens que a mesma f subministra. Restringe-se o espectro.

Def.- Aplicação de identidade

Define-se como

$$id: A \rightarrow A$$

$$a \sim \rightarrow f(a) = a$$

O espectro é idêntico.

Def.- Composição de funções

Sejam $f: A \rightarrow B$; $g: B \rightarrow C$; definimos $g \circ f$ ("f composta com g") como:

$$\begin{array}{ccc} f & & g \\ A \rightarrow B & \rightarrow & C \\ & g \circ f & \\ A & \longrightarrow & C \end{array}$$

$$g \circ f: A \rightarrow C$$

$$a \sim \rightarrow g \circ f(a) = g(f(a))$$

Para poder definir a composição de funções é necessário que o codomínio de f coincida co domínio de g .

A composição de funções nom é uma operação comutativa; em geral **nom** é certo que $g \circ f = f \circ g$.

Sem embargo, a composição **sim** é associativa: $h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f$

dem. $h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f \Leftrightarrow [h \circ (g \circ f)](a) = [(h \circ g) \circ f](a) \forall a \in A$
por definição:

$$\begin{aligned} [h \circ (g \circ f)](a) &= h[(g \circ f)(a)] = h(g(f(a))) \\ &= \\ [(h \circ g) \circ f](a) &= (h \circ g)[f(a)] = h(g(f(a))) \end{aligned}$$

Propriedades da composição

[1]	f, g	injectivas	\Rightarrow	$g \circ f$	injectiva
[2]	f, g	sobrejectivas	\Rightarrow	$g \circ f$	sobrejectiva
[3]	f, g	bijectivas	\Rightarrow	$g \circ f$	bijectiva
[4]	$g \circ f$	injectiva	\Rightarrow	f	injectiva
[5]	$g \circ f$	sobrejectiva	\Rightarrow	g	sobrejectiva
[6]	$g \circ f$	bijectiva	\Rightarrow	f	injectiva
				g	sobrejectiva

[1], [2], [3]: os recíprocos não se dão necessariamente.

[4]: de g não se pode assegurar nada.

[5]: de f não se pode assegurar nada.

- dem. [1]

$$\text{hipótese i)} \quad f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$$

$$\text{hipótese ii)} \quad g(x_1) = g(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$$

então

$$g \circ f(x_1) = g \circ f(x_2)$$

\Rightarrow

$$g(f(x_1)) = g(f(x_2))$$

\Rightarrow

$$f(x_1) = f(x_2)$$

\Rightarrow

$$x_1 = x_2$$

ergo

$g \circ f$ é injectiva c.q.d.

- dem. [2]

$$f: A \rightarrow B$$

$$\text{hipótese i)} \quad \forall b \in B \exists a \in A / f(a) = b$$

$$g: B \rightarrow C$$

$$\text{hipótese ii)} \quad \forall c \in C \exists b \in B / g(b) = c$$

$$\forall c \in C \exists b \in B / g(b) = c$$

$$\forall b \in B \exists a \in A / f(a) = b$$

\Rightarrow

$$\forall c \in C \exists b = f(a) \in B / g \circ f(a) = g(f(a)) = g(b) = c$$

ergo

$g \circ f$ é sobrejectiva c.q.d.

- dem. [3]

trivial a partir das duas prévias.

- dem. [4]
" $g \circ f$ injetiva $\Rightarrow f$ injetiva "
hipótese:
 $g \circ f(x_1) = g \circ f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$
 $f(x_1) = f(x_2)$
 \Rightarrow por ser g umha aplicação ou função
 $g(f(x_1)) = g(f(x_2))$
 \Rightarrow por definição da composição
 $g \circ f(x_1) = g \circ f(x_2)$
 \Rightarrow por hipótese
 $x_1 = x_2$
ergo f é injetiva.
- dem. [5]
" $g \circ f$ sobrejectiva $\Rightarrow g$ sobrejectiva "
hipótese:
 $\forall c \in C \exists a \in A / g \circ f(a) = g(f(a)) = c$
Abonda com tomar $f(a) = b$ já que $f(a) \in B$ por definição de $f: A \rightarrow B$.
Assim: $\forall c \in C \exists b = f(a) \in B / g \circ f(a) = g(f(a)) = g(b) = c$
- dem. [6]
trivial a partir das duas prévias.

Exercício 1.7

"Calcular o conjunto imagem e dizer se a aplicação é injetiva ou sobrejectiva, dada $f: \wp(N) \rightarrow \wp(N) / A \sim \rightarrow f(A) = A \cup \{1\}$."

$$\text{Im } f = \{N \in \wp(N) / 1 \in N\}$$

$$f \text{ injetiva? } f(B) = f(C) \Rightarrow B = C ?$$

Nom necessariamente. Seja $B = \{2, 3\}$ e $C = \{1, 2, 3\}$, $f(B) = f(C) = \{1, 2, 3\}$ e sem embargo $B \neq C$.

$$f \text{ sobrejectiva? } \forall D \in \wp(N) \exists C \in \wp(N) / f(C) = D ?$$

Nom necessariamente. Todo subconjunto de N que nom contenha ao elemento 1 serve-nos de contraexemplo, porque pertence a partes de N e sem embargo nom tem antiimagem por f (nom se lhe pode "quitar" a 1 porque nom o tem).

Exercício 1.8

"Estudar se é injetiva ou sobrejectiva a seguinte aplicação:
 $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} / x \sim \rightarrow f(x) = x^3 - x$."

$$f \text{ injetiva? } f(x) = f(y) \Rightarrow x = y$$

Contraexemplo: $f(0) = 0 = f(1)$ e sem embargo $0 \neq 1$.

$$f \text{ sobrejectiva? } \forall y \in \mathbb{R} \exists x \in \mathbb{R} / f(x) = y$$

$x^3 - x = y \Rightarrow x^3 - x - y = 0$ polinómio de grau três, entom existem três raizes, as três reais ou umha real e duas complexas: em qualquer caso sempre existe essa x que verifica a equação.

Propriedades da função identidade

$$\begin{array}{ccc} \text{Id}_A & f & \\ A \rightarrow A & \rightarrow B & \\ & f \circ \text{Id}_A & \\ A & \longrightarrow B & (f \circ \text{Id}_A)(a) = f(\text{Id}_A(a)) = f(a) \Rightarrow f \circ \text{Id}_A = f \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} & g & \text{Id}_A \\ C \rightarrow A & \rightarrow A & \\ & \text{Id}_A \circ g & \\ C & \longrightarrow A & (\text{Id}_A \circ g)(c) = \text{Id}_A(g(c)) = g(c) \Rightarrow \text{Id}_A \circ g = g \end{array}$$

Aplicação inversa

Seja $f: A \rightarrow B$, define-se a "inversa de f " como uma aplicação $g: B \rightarrow A$ que cumpre as duas propriedades seguintes:

$$\begin{array}{l} 1^\circ) g \circ f = \text{Id}_A \\ 2^\circ) f \circ g = \text{Id}_B \end{array}$$

Propr.- Se uma função tem inversa, esta inversa é única.

dem. Por redução ao absurdo. Supomos que existem duas inversas g, g' da função f . Então cumprem-se, por definição, as propriedades:

$$\begin{array}{ll} g \circ f = \text{Id}_A & f \circ g = \text{Id}_B \\ g' \circ f = \text{Id}_A & f \circ g' = \text{Id}_B \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} g & \\ = & \text{por definição de identidade} \\ g \circ \text{Id}_B & \\ = & \text{por definição de inversa} \\ g \circ (f \circ g') & \\ = & \text{por associatividade da composição} \\ (g \circ f) \circ g' & \\ = & \text{por definição de inversa} \\ \text{Id}_A \circ g' & \\ = & \text{por definição de identidade} \\ g' & \end{array}$$

Contradição com a hipótese \Rightarrow a hipótese é falsa \Rightarrow a função inversa, se existe, é única c.q.d.

• Teorema

Seja $f: A \rightarrow B$, f é inversível $\Leftrightarrow f$ é bijetiva.

dem.

" \Rightarrow "

se f tem inversa \Rightarrow 1º) f é injectiva; 2º) f é sobrejectiva

1º)

$$\text{Sejam } a, a' \in A; f(a) = f(a') \Rightarrow f^{-1}(f(a)) = f^{-1}(f(a')) \Rightarrow a = a'$$

2º)

$$\text{Seja } b \in B, \exists a = f^{-1}(b) \in A / f(f^{-1}(b)) = f(a) = b$$

"←"

Dado um elemento qualquer $b \in B$, $\exists a \in A / b = f(a)$

Definimos $f^{-1}(b) = a$

É aplicação porque:

f sobrejectiva $\Rightarrow f^{-1}$ é aplicação no aspecto de que existe imagem $\forall b \in B$.

f injectiva $\Rightarrow f^{-1}$ é aplicação no aspecto de que existe imagem única $\forall b \in B$.

É inversa porque:

$$(f^{-1} \circ f)(a) = f^{-1}(f(a)) = a$$

$$(f \circ f^{-1})(b) = f(f^{-1}(b)) = b$$

• **Teorema**

Seja $f: A \rightarrow B$ função, A e B conjuntos finitos. Entom verifica-se:

- i) f injectiva $\Rightarrow |A| \leq |B|$
- ii) f sobrejectiva $\Rightarrow |A| \geq |B|$
- iii) f bijectiva $\Rightarrow |A| = |B|$

dem. Digamos que $|A| = m$ e $|B| = n$

i) Se a função é injectiva, entom sejam $a_1, a_2 \in A$, $f(a_1) = f(a_2) \Rightarrow a_1 = a_2$

Suponhamos $m > n$. Se nom hai elementos de A que compartam imagem, pero todos têm imagem (por ser f função) e hai menos elementos no codomínio que no domínio, produz-se umha contradicção.

ii) Se a função é sobrejectiva, entom $\forall b \in B \exists a \in A / f(a) = b$

Suponhamos $m < n$. Se todos os elementos de B têm antiimagem, pero hai mais elementos em B que em A , entom a algum elemento de A terá que corresponder-lhe mais de um elemento em B , o qual entra em contradicção coa premisa de que f é função.

iii) trivial a partir das duas prévias.

• **Teorema** (de Pigeonhole ou dos ninhos e das pombas)

Seja $f: A \rightarrow B$ função, A e B conjuntos finitos. Entom verifica-se:

$|A| = |B| \Rightarrow$ som equivalentes:

- i) f injectiva
- ii) f sobrejectiva
- iii) f bijectiva

dem.

por definição, iii) implica a i) e ii); e se se dam i) e ii) entom da-se iii); é dizer: i) e ii) \Leftrightarrow iii). Polo tanto o que hai que demonstrar é que i) \Leftrightarrow ii).

" \Rightarrow " A demonstração fai-se considerando $|A| = n$ e $|B| = n$; n pombas vam a n ninhos, por f . Se i), entom nengumha pomba irá a um mesmo ninho que outra pomba. Nom haverá duas pombas que vaim ao mesmo ninho, pero dado que só hai n ninhos, cada ninho receberá só umha pomba, logo ii).

" \Leftarrow " Se cada ninho dos n que hai recebe só umha pomba, pero de partida só hai n pombas, cada pomba irá a um só ninho. Entom i).

Exercício 1.9

"Comprovar que:

- a) $f \circ f^{-1} = \text{Id}_B$
 b) $f^{-1} \circ f = \text{Id}_A$ "

Supomos que $f: A \rightarrow B$

Se $a \in A$, $f(a)=b$, definimos $f^{-1}: B \rightarrow A$ como $f^{-1}(b)=a$

a)

Dado um b qualquer $\in B$, $f \circ f^{-1}(b) = f(f^{-1}(b)) = f(a) = b$

b)

Dado um a qualquer $\in A$, $f^{-1} \circ f(a) = f^{-1}(f(a)) = f^{-1}(b) = a$

Exercício 1.10

"Demonstrar que se f tem inversa, entom existe a inversa da inversa e ademais, esta coincide coa própria f ."

Por definiçom, dado $f: A \rightarrow B$, $\exists f^{-1}: B \rightarrow A$ t.q. $f \circ f^{-1} = \text{Id}_B$ e $f^{-1} \circ f = \text{Id}_A$

Supomos que $g: A \rightarrow B$ é a inversa de f^{-1} , entom por definiçom:

$g \circ f^{-1} = \text{Id}_B$ e $f^{-1} \circ g = \text{Id}_A$

Sexa $a \in A$ un elemento calquera, entom:

$$\begin{aligned}
 &g(a) \\
 &= && \text{por definiçom de } \text{Id}_A \\
 &(g \circ \text{Id}_A)(a) \\
 &= && \text{por hipótese (por definiçom de } f^{-1}) \\
 &[g \circ (f^{-1} \circ f)](a) \\
 &= && \text{pola associatividade da composiçom} \\
 &[(g \circ f^{-1}) \circ f](a) \\
 &= && \text{por definiçom de } g \text{ como inversa de } f^{-1} \\
 &(\text{Id}_B \circ f)(a) \\
 &= && \text{por definiçom de } \text{Id}_B \\
 &f(a)
 \end{aligned}$$

Ergo, $g=f$ c.q.d.

Exercício 1.11

"Sejam f , g , h aplicaçoms tais que:

$f: A \rightarrow B$

$g: B \rightarrow C$

$h: C \rightarrow A$

$h \circ g \circ f$ é injectiva hipótese 1

$g \circ f \circ h$ é injectiva hipótese 2

$f \circ h \circ g$ é sobrejectiva hipótese 3

Demonstre-se que f , g , h som bijectivas."

hipótese 1 $\Leftrightarrow (h \circ g \circ f)(a_1) = (h \circ g \circ f)(a_2) \Rightarrow a_1 = a_2$

hipótese 2 $\Leftrightarrow (g \circ f \circ h)(c_1) = (g \circ f \circ h)(c_2) \Rightarrow c_1 = c_2$

hipótese 3 $\Leftrightarrow \forall b_2 \in B \exists b_1 \in B / (f \circ h \circ g)(b_1) = b_2$

$f(a_1) = f(a_2)$

\Rightarrow

por ser g aplicaçom

$g(f(a_1)) = g(f(a_2))$

\Rightarrow

por ser h aplicaçom

$h(g(f(a_1)))=h(g(f(a_2)))$
 \Rightarrow por definição da composição
 $(h \circ g \circ f)(a_1)=(h \circ g \circ f)(a_2)$
 \Rightarrow pola hipótese 1
 $a_1=a_2$

Ergo f é injectiva.

Analogamente, da hipótese 2 demonstra-se que h é injectiva.

hipótese 3 $\Leftrightarrow \forall b_2 \in B \exists b_1 \in B / (f \circ h \circ g)(b_1)=b_2$
 \Rightarrow
 $\forall b_2 \in B \exists a=(h \circ g)(b_1) \in B / f(a)=b_2$

Ergo f é sobrejectiva.

Polo tanto f é bijectiva, o que equival a dizer que é invertível; f^{-1} é bijectiva e polo tanto, injectiva.

A composição de injectivas conserva a injeção
 \Rightarrow pola hipótese 1
 $(h \circ g \circ f) \circ f^{-1}$ é injectiva
 \Rightarrow pola associatividade da composição
 $h \circ g \circ (f \circ f^{-1})$ é injectiva
 \Rightarrow pola definição da inversa
 $h \circ g \circ Id_B$ é injectiva
 \Rightarrow pola definição da identidade
 $h \circ g$ é injectiva
 \Rightarrow
g é injectiva

A composição de sobrejectivas conserva a sobrejeção
 \Rightarrow pola hipótese 3
 $f^{-1} \circ (f \circ h \circ g)$ é sobrejectiva
 \Rightarrow pola associatividade da composição
 $(f^{-1} \circ f) \circ h \circ g$ é sobrejectiva
 \Rightarrow pola definição da inversa
 $Id_A \circ h \circ g$ é sobrejectiva
 \Rightarrow pola definição da identidade
 $h \circ g$ é sobrejectiva (*)
 \Rightarrow
h é sobrejectiva

Polo tanto h é bijectiva, o que equival a dizer que é invertível; h^{-1} é bijectiva e polo tanto, sobrejectiva.

A composição de sobrejectivas conserva a sobrejeção
 \Rightarrow pola conclusom (*)
 $h^{-1} \circ (h \circ g)$ é sobrejectiva
 \Rightarrow pola associatividade da composição
 $(h^{-1} \circ h) \circ g$ é sobrejectiva
 \Rightarrow pola definição da inversa
 $Id_C \circ g$ é sobrejectiva
 \Rightarrow pola definição da identidade
g é sobrejectiva

Ergo g é bijectiva.

Exercício 1.12

"Dadas f e g duas aplicações componíveis, demonstrar que se f e g têm inversa (f^{-1} , g^{-1} respectivamente), então $(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$."

$$(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1} \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} (g \circ f) \circ (f^{-1} \circ g^{-1}) = \text{Id}_C \\ (f^{-1} \circ g^{-1}) \circ (g \circ f) = \text{Id}_A \end{array} \right\}$$

$$\begin{aligned} & (g \circ f) \circ (f^{-1} \circ g^{-1}) \\ &= \text{pela associatividade da composição} \\ & g \circ (f \circ f^{-1}) \circ g^{-1} \\ &= \text{pela definição da inversa} \\ & g \circ \text{Id}_B \circ g^{-1} \\ &= \text{pela associatividade da composição} \\ & g \circ g^{-1} \\ &= \\ & \text{Id}_C \text{ c.q.d.} \end{aligned}$$

A outra demonstração é análoga.

Exercício 1.13

"Demonstrar a equivalência de:

- i) $A \subseteq B$
- ii) $A \cap B = A$
- iii) $A \cup B = B$
- iv) $\overline{B} \subseteq \overline{A} = \overline{A}$
- v) $A \cap \overline{B} = \emptyset$

Técnica de demonstração usada:

$$"i) \Leftrightarrow ii) \Leftrightarrow iii) \Leftrightarrow iv) \Leftrightarrow v)" \Leftrightarrow "i) \Rightarrow ii) \Rightarrow iii) \Rightarrow iv) \Rightarrow v) \Rightarrow i)"$$

"i) \Rightarrow ii)"

hip.: $A \subseteq B$

" $A \cap B \subseteq A$ "

$x \in A \cap B \Rightarrow x \in A$ (trivial, por definição da intersecção)

" $A \subseteq A \cap B$ "

$x \in A \Rightarrow x \in A$ (trivial) e $x \in B$ (por hip.) $\Rightarrow x \in A \cap B$

"ii) \Rightarrow iii)"

hip.: $A \cap B = A$

" $A \cup B \subseteq B$ "

$x \in A \cup B \Rightarrow x \in A$ ou $x \in B \Rightarrow$ (por hip.) $x \in A \cap B$ ou $x \in B \Rightarrow x \in B$ ou

$x \in B \Rightarrow x \in B$

" $B \subseteq A \cup B$ "

$x \in B \Rightarrow$ (por hip.) $x \in A \cap B \Rightarrow x \in A \cup B$ (por def. \cup e de \cap)

"iii) \Rightarrow iv)"

hip.: $A \cup B = B$

" $(\overline{B} \subseteq \overline{A}) \subseteq \overline{A}$ "

trivial

" $\overline{A} \subseteq (\overline{B} \subseteq \overline{A})$ "

$x \in \overline{B} \Rightarrow$ (por hip.) $x \in (A \cup B)'$ \Rightarrow (por DeMorgan) $x \in A' \cap B' \Rightarrow$

$x \in \overline{A}$ (por def. de \cap)

"iv) \Rightarrow v)"

hip.: $\overline{B} \subseteq \overline{A} = \overline{A}$

" $A \cap \overline{B} = \emptyset$ "

$A \cap \overline{B}$

= por hipótese

$A \cap \overline{A}$

= complementar

\emptyset

"v) \Rightarrow i)"

hip.: $A \cap \overline{B} = \emptyset$

" $A \subseteq B$ "

$x \in A \Rightarrow x \in A \cap (\overline{B} \cup B) \Rightarrow x \in (A \cap \overline{B}) \cup (A \cap B) \Rightarrow$ (por hip.)

$x \in \emptyset \cup (A \cap B) \Rightarrow x \in A \cap B \Rightarrow x \in B$

Exercício 1.14

"Qual é a relação entre a imagem de uma função e o seu codomínio?"

$\text{Im } f \subseteq B$ sendo $f: A \rightarrow B$

Exercício 1.15

"Que duas características deve cumprir uma correspondência f entre dois conjuntos A e B para ser considerada aplicação?"

1º) $\forall a \in A \exists b \in B / f(a) = b$

2º) Dado um $b \in B / \exists a \in A$ t.q. $f(a)=b$, nom $\exists b' \in B$, $b' \neq b / f(a)=b'$

Ambas podem-se condensar em:

$\forall a \in A \exists^{\circ} b \in B / f(a) = b$

"todo elemento do domínio tem uma imagem e só uma"