Notas do Tales

Tales da Silva Amaral

10 de março de 2024

Sumário

1 Introdução

Aqui estão depositadas as notas do aluno de graduação Tales da Silva Amaral.

2 Lógica

2.1 Cálculo Proposicional

Axioma 1. *Para todas fórmulas P, Q, R, são considerados teoremas as fórmulas:*

1. $P \implies (Q \implies P)$

Regra de Inferência 1. *É tomada como regra de inferência o modus ponens: Se P e $P \implies Q$ são teoremas, então Q é um teorema. Portanto*

$$\{P, P \implies Q\} \vdash Q.$$

2.2 Organizar

Tomando como termos primitivos: o alfabeto $\{a, b, c, \cdots\}$; e ($\wedge$); ou ($\vee$); negação ($\neg$); existe ($\exists$); igual ($=$).

Definição 2.1 ($\equiv$, Equivalência)**.** $p \equiv q$ significa p é equivalente a q.

Definição 2.2 ($\implies$, Implicação)**.** $p \implies q \equiv \neg p \vee q$. Diz-se "p implica q", "Se p, então q"etc.

Definição 2.3 ($\iff$)**.** $p \iff q \equiv (p \implies q) \wedge (q \implies p)$. Diz-se "p se, e somente se, q".

Definição 2.4 (c, Contradição)**.** A letra c é reservada para a "contradição".

Definição 2.5 (t, Tautologia)**.** A letra t é reservada para a "contradição".

Definição 2.6 ($\nexists x P(x)$, Não existe)**.** $\neg(\exists x P(x)) \equiv \nexists P(x)$. Diz-se "Não existe x tal que $P(x)$".

Definição 2.7 ($\forall$, Para todo)**.** $\forall x P(x) \equiv \neg\exists x(\neg P(x))$. Diz-se "Para todo x, temos $P(x)$".

Definição 2.8 ($\exists! x P(x)$, Existe um único)**.** $\exists! x P(x) \equiv \exists x P(x) \wedge \forall y(P(y) \implies y = x)$. Diz-se "Existe um único x tal que $P(x)$".

Axioma 2. *Para quaisquer $p, q,$, temos:*

1. $p \equiv p$
2. *Se $p \equiv q$, então $q \equiv p$.*
3. *Se $p \equiv q$ e $q \equiv r$, então $p \equiv r$.*
4. *Se $p \equiv q$, então $\not p \equiv \not q$.*

5. $\neg(\neg p) \equiv p$.

Axioma 3. *Para quaisquer $p, q,$, temos:*

1. $p \vee q \equiv q \vee p$.
2. $(p \vee q) \vee r \equiv p \vee (q \vee r)$.
3. $p \vee (q \wedge r) \equiv (p \vee q) \wedge (p \vee r)$.
4. $p \vee p \equiv p$
5. $\neg(p \vee q) \equiv (\neg p \wedge \neg q)$

3 Teoria de conjuntos

3.1 Axioma da Extensão

Conceito Primitivo 1 (Conjunto)**.** *Temos como conceito primitivo a noção de Conjunto, Coleção. Ou seja, não tentarei definir tal conceito.*

Conceito Primitivo 2 (Elementos de um Conjunto)**.** *A noção de elementos ou membros de um conjunto também será tomada como conceito primitivo.*

Definição 3.1 (Pertinência)**.** Se x é um elemento de A, ou x pertence a A, escrevemos $x \in A$.

Definição 3.2 (Não Pertinência)**.** Se x não pertence a A, escrevemos $x \notin A$. Ou seja:

$$x \notin A \iff \neg(x \in A)$$

Axioma 4 (Axioma da Extensão)**.** *Dois conjuntos são iguais se, e somente se, possuem os mesmos elementos. Ou seja:*

$$A = B \iff \forall x(x \in A \iff x \in B)$$

Definição 3.3 (Diferente)**.** Dois conjuntos A e B são diferentes se não são iguais e escrevemos $A \neq B$. Ou seja:

$$A \neq B \iff \neg(A = B)$$

Proposição 3.1. *Dois conjuntos A e B são diferentes se existe $x \in A$ com $x \notin B$ ou $x \in B$ com $x \notin A$. Ou seja:*

$$A \neq B \iff \exists x((x \in A \wedge x \notin B) \vee (x \in B \wedge x \notin A))$$

Demonstração.

$$A \neq B \iff \neg(A = B)$$

$$\iff \neg(\forall x(x \in A \iff x \in B))$$

$$\iff \exists x(\neg(x \in A \iff x \in B))$$

$$\iff \exists x(\neg((x \in A \implies x \in B) \wedge (x \in B \implies x \in A)))$$

$$\iff \exists x(\neg((x \notin A \vee x \in B) \wedge (x \notin B \vee x \in A)))$$

$$\iff \exists x((x \in A \wedge x \notin B) \vee (x \in B \wedge x \notin A))$$

□

Definição 3.4 (Subconjunto)**.** Dizemos que A é um subconjunto de B se todo elemento de A for um elemento de B e escrevemos $A \subset B$. Ou seja:

$$A \subset B \iff \forall x(x \in A \implies x \in B)$$

Proposição 3.2.

$$A \subset A$$

Demonstração. Temos $p \implies p$ uma tautologia para toda fórmula p, logo $x \in A \implies x \in A$ é uma tautologia. Portanto $A \subset A \iff \forall x(x \in A \implies x \in A)$ é uma tautologia. □

Proposição 3.3.

$$A \subset B \wedge B \subset C \implies A \subset C$$

$$A \subset B \wedge B \subset C \implies A \subset C \iff \neg(A \subset B \wedge B \subset C) \vee A \subset C$$

Definição 3.5 (Subconjunto Próprio)**.** Se A e B são conjuntos tais que $A \subset B$ e $A \neq B$, então A é chamado de subconjunto próprio.

3.2 Organizar Ainda

Proposição 3.4.

$$(A - B) \cup B = A \cup B$$

Demonstração.

$$\begin{aligned}
x \in (A - B) \cup B &\iff \\
(x \in A \wedge x \notin B) \vee x \in B &\iff \\
(x \in A \vee x \in B) \wedge (x \notin B \vee x \in B) &\iff \\
(x \in A \vee x \in B) \wedge t &\iff \\
x \in A \vee x \in B &\iff \\
x \in A \cup B &\iff
\end{aligned}$$

□

Proposição 3.5.

$$A \times (B \cup C) = (A \times B) \cup (A \times C)$$

Demonstração.

$$\begin{aligned}
(x, y) \in A \times (B \cup C) &\iff x \in A \wedge (y \in B \cup C) \\
&\iff x \in A \wedge (y \in B \vee y \in C) \\
&\iff (x \in A \wedge y \in B) \vee (x \in A \wedge y \in C) \\
&\iff ((x, y) \in A \times B) \vee ((x, y) \in A \times C) \\
&\iff (x, y) \in (A \times B) \cup (A \times C)
\end{aligned}$$

□

Proposição 3.6. *Se $A \subset B$ e $B - A = \emptyset$, então $A = B$.*

Demonstração. O caso $A = B = \emptyset$ é trivial. Supondo $B \neq \emptyset$. Supondo $A \subset B$ e $B - A = \emptyset$. Como já temos $A \subset B$, basta provar $B \subset A$.

Supondo $x \in B$ e $x \notin A$. Como $B - A = \emptyset$, temos $x \in \emptyset$ (contradição). Logo se $x \in B$, devemos ter $x \in A$. Logo $B \subset A$. Logo $A = B$. □

Lema 1. *Existe uma bijeção entre X e $X \times \{a\}$.*

Demonstração. Seja a função $g : X \to X \times \{a\}$, dada por $g(x) = (x, a)$. Temos $g(p) = g(q) \iff (p, a) = (q, a) \iff p = q$, logo g é injetiva. Dado $(x, a) \in X \times \{a\}$, temos $x \in X$ e $a \in \{a\}$. Logo existe $x \in X$ tal que $g(x) = (x, a)$. Portanto g é sobrejetiva. Como g é injetiva e sobrejetiva, temos g bijetiva. □

Lema 2. *Existe uma bijeção entre X e $\mathcal{F}(\{a\}, X)$.*

Demonstração. Seja a função $g : X \to \mathcal{F}(\{a\}, X)$, dada por $g(x) = f_x$, onde $f_x : \{a\} \to X, f_x(a) = x$. Temos $g(p) = g(q) \iff f_p(a) = f_q(a) \iff p = q$, logo g é injetiva. Dado $f \in \mathcal{F}(\{a\}, X)$, seja $p = f(a)$. Temos $g(p) = f_p = f$. Logo existe $p \in X$ tal que $g(p) = f$. Portanto g é sobrejetiva. Como g é injetiva e sobrejetiva, temos g bijetiva. □

Lema 3. *Existe uma bijeção entre $\mathcal{F}(X, Y) \times \mathcal{F}(\{a\}, Y)$ e $\mathcal{F}(X \cup \{a\}, Y)$, com $a \notin X$.*

Demonstração. Seja $\phi : \mathcal{F}(X \cup \{a\}, Y) \to \mathcal{F}(X, Y) \times \mathcal{F}(\{a\}, Y)$. Que associa $f : X \cup \{a\} \to Y$ a (g, h), onde $g : X \to Y, g(x) = f(x)$ e $h : \{a\} \to Y, h(a) = f(a)$. Se $\phi(f_1) = \phi(f_2)$, temos $(g_1, h_1) = (g_2, h_2)$, que implica $g_1 = g_2$ e $h_1 = h_2$. Logo $f_1 = f_2$. Logo ϕ é injetiva.

Seja $(g_0, h_0) \in \mathcal{F}(X, Y) \times \mathcal{F}(\{a\}, Y)$. Seja $f : X \cup \{a\}, f(x) = \begin{cases} g_0(x), & x \in X \\ h_0(a), & x = a \end{cases}$.

Temos $\phi(f) = (g_0, h_0)$, logo ϕ é sobrejetiva.

Como ϕ é injetiva e sobrejetiva, temos ϕ bijetiva. □

Proposição 3.7. *Se $f : X \to Y$ e $g : Y \to Z$ são bijeções, então $(g \circ f) : X \to Z$ é uma bijeção.*

Demonstração. Temos $g(f(a)) = g(f(b)) \implies f(a) = f(b) \implies a = b$. Logo $g \circ f$ é injetiva.

Tomando $z \in Z$. Como g é sobrejetiva, existe $y \in Y$ tal que $g(y) = z$. Como f é sobrejetiva, existe $x \in X$ tal que $f(x) = y$. Logo existe $x \in X$ tal que $g(f(x)) = g(y) = z$. Logo $g \circ f$ é sobrejetiva. □

Proposição 3.8. *Seja $f : X \to Y$ uma função sobrejetiva. f admite inversa à direita.*

Demonstração. Para todo $y \in Y$, temos $f^{-1}(y) \neq \emptyset$, logo existe $x_y \in f^{-1}(y)$ tal que $f(x_y) = y$. Defina $g : Y \to X$, que associa $y \to x_y$ (axioma da escolha). Logo temos $f(g(y)) = f(x_y) = y$. □

Proposição 3.9. *Seja $f : X \to Y$ uma função injetiva. f admite inversa à esquerda.*

Demonstração. Queremos definir $g : Y \to X$. Dado $y \in f(X)$, existe um único $x \in X$ tal que $f(x) = y$. Defina $g(y) = x$. Para $y \in Y - f(x)$, colocamos $g(y) = x_0$, onde $x_0 \in X$ qualquer. Para todo $x \in X$, temos $f(x) \in f(X)$, logo $g \circ f(x) = x$. □

Proposição 3.10. *Se $f : X \to Y$ é uma função então $f' : X \to f(X)$, definida como $f'(x) = f(x)$, é uma sobrejeção.*

Demonstração. Seja $y \in f(X)$. Por definição de $f(X)$, existe $x \in X$ tal que $f(x) = f'(x) = y$. Logo f' é sobrejetiva. □

Proposição 3.11. *Se $f : X \to Y$ é uma injeção então $f' : X \to f(X)$, definida como $f'(x) = f(x)$, é uma bijeção.*

Demonstração. Pela proposição anterior, f' é sobrejetiva. Dados $a, b \in X$ com $f'(a) = f(a) = f(b) = f'(b)$. Como f é injetiva, temos $a = b$, logo f' é injetiva. □

Proposição 3.12. *Se $f : A \cup B \to C$ é uma bijeção, então $f' : A \to C - f(B)$, $a \mapsto f(a)$ é uma bijeção.*

Demonstração. Se $a, b \in A \subset A \cup B$, temos $f'(a) = f'(b) \iff f(a) = f(b) \implies a = b$ (f é injetiva). Logo f' é injetiva.

Tomando $y \in C - f(B)$. Como f é sobrejetiva, existe $x \in A \cup B$ tal que $f(x) = y$. Se $x \in B$, teríamos $f(x) \in f(B)$, logo $f(x) \notin C - f(b)$ (contradição). Logo devemos ter $x \in A$. Logo existe $x \in A$ tal que $f'(x) = f(x) = y$. Logo f' é sobrejetiva. □

Proposição 3.13. *Se $f : A \to B$ é uma bijeção e $C \subset B$, então $f' : f^{-1}(C) \to C$, $x \mapsto f(x)$ é uma bijeção.*

Demonstração. Se $a, b \in f^{-1}(C) \subset A$, temos $f'(a) = f'(b) \iff f(a) = f(b) \implies a = b$ (f é injetiva). Logo f' é injetiva.

Tomando $y \in C$. Como f é sobrejetiva, existe $x \in A$ tal que $f(x) = y \in C$. Como $f(x) \in C$, temos $x \in f^{-1}(C)$. Logo existe $x \in f^{-1}(X)$ tal que $f(x) = f'(x) = y$. Logo f' é sobrejetiva. □

Proposição 3.14. *Seja $f : A \to B$ uma função e $X \subset Y \subset B$. Temos $f^{-1}(X) \subset f^{-1}(Y)$.*

Demonstração. Se $x \in f^{-1}(X)$, temos $f(x) \in X$. Como $X \subset Y$, temos $f(x) \in Y$. Portanto $x \in f^{-1}(Y)$. Como $x \in f^{-1}(X) \implies x \in f^{-1}(Y)$, temos $f^{-1}(X) \subset f^{-1}(Y)$. □

Proposição 3.15. *Seja $f : A \to B$ uma função bijetiva e $X, Y \subset B$. Temos $f^{-1}(X) = f^{-1}(Y) \iff X = Y$.*

Demonstração. Se $X = Y$ é direto. Supondo $f^{-1}(X) = f^{-1}(Y)$. Se $x \in X$, existe $a \in A$ tal que $f(a) = x$. Logo $a \in f^{-1}(X)$. Portanto $a \in f^{-1}(Y)$. Logo $x = f(a) \in Y$. Temos $x = f(a) \in X \implies x = f(a) \in Y$. Para $y \in Y$ é análogo. Logo temos $X = Y$. □

Proposição 3.16. *Se existe a bijeção $f : \{a\} \to X$, então $X = \{b\}$ para algum b.*

Demonstração. Seja $b = f(a) \in X$. Seja $c \in X$. Como f é sobrejetiva, existe $k \in \{a\}$ tal que $f(k) = c$. Temos obrigatoriamente que $k = a$, logo $b = f(a) = c$. Logo $X = \{b\}$. □

Proposição 3.17. *Se $f : A \to B$ e $g : C \to D$ são bijeções, então $h : A \times B \to B \times D$, $h(a, c) = (f(a), g(c))$ é uma bijeção.*

Demonstração. Seja $(b, d) \in B \times D$. Como f e g são sobrejetivas, existem $a \in A$ e $c \in C$ tal que $f(a) = b$ e $g(c) = d$. Logo existe $(a, c) \in A \times C$ tal que $h(a, c) = (f(a), g(c)) = (b, d)$. Logo h é sobrejetiva.

Suponha $h((a, b)) = h((c, d)) \iff (f(a), g(b)) = (f(c), g(d)) \iff f(a) = f(c) \wedge g(b) = g(d)$. Como f e g são injetivas, temos $f(a) = f(c) \implies a = c$ e $g(b) = g(d) \implies b = d$. Logo h é injetiva. Como h é injetiva e sobrejetiva, temos que h é bijetiva.

□

Proposição 3.18. *Se $f : A \to B$ é uma bijeção, então existe uma bijeção entre $\mathcal{F}(A, C)$ e $\mathcal{F}(B, C)$.*

Demonstração. Definimos $\phi : \mathcal{F}(A, C) \to \mathcal{F}(B, C)$, que associa $g : A \to C$ a $h = g \circ f^{-1} : B \to C$. Se $\phi(p) = \phi(q)$, temos $p \circ f^{-1} = q \circ f^{-1}$, logo $(p \circ f^{-1}) \circ f = (q \circ f^{-1}) \circ f \implies p = q$, logo ϕ é injetiva. Seja $p \in \mathcal{F}(B, C)$. Seja $h = p \circ f : A \to C$. Temos $h \in \mathcal{F}(A, C)$ com $\phi(h) = (p \circ f) \circ f^{-1} = p$, logo ϕ é sobrejetiva. □

Proposição 3.19. *Se $f : A \to B$ é uma bijeção, então existe uma bijeção entre $\mathcal{F}(C, A)$ e $\mathcal{F}(C, B)$.*

Demonstração. Definimos $\phi : \mathcal{F}(C, A) \to \mathcal{F}(C, B)$, que associa $g : C \to A$ a $h = f \circ g : C \to B$. Se $\phi(p) = \phi(q)$, temos $f \circ p = f \circ q$, logo $f^{-1} \circ (f \circ p) = f^{-1} \circ (f \circ q) \implies p = q$, logo ϕ é injetiva. Seja $p \in \mathcal{F}(C, B)$. Seja $h = f^{-1} \circ p : C \to A$. Temos $h \in \mathcal{F}(C, A)$ com $\phi(h) = f^{-1} \circ (f \circ p) = p$, logo ϕ é sobrejetiva. □

Proposição 3.20. *Não existe sobrejeção entre X e $\mathcal{P}(X)$.*

Demonstração. Suponha que exista a sobrejeção $f : X \to \mathcal{P}(X)$. Seja $A = \{x \in X \mid x \notin f(x)\}$. Temos $A \in \mathcal{P}(X)$. Como f é sobrejetica, existe $p \in X$ tal que $f(p) = A$. Temos $p \in A$ ou $p \notin A$. Se $p \in A$, obtemos uma contradição, pois $x \in A \iff x \notin f(x)$ e $f(p) = A$. Se $p \notin A$, temos $p \in A$, pela definição de A. Em ambos os casos, obtemos uma contradição. Logo não existe sobrejeção entre X e $\mathcal{P}(X)$. □

Proposição 3.21. *Existe injeção entre X e $\mathcal{P}(X)$.*

Demonstração. Seja $f : X \to \mathcal{P}(X), f(x) = \{x\}$. Temos $f(x) = f(y) \iff \{x\} = \{y\} \iff x = y$. Logo f é injetiva. □

Proposição 3.22. *Existe injeção entre X e $\mathcal{F}(X, Y)$ se Y possui pelo menos 2 elementos.*

Demonstração. Y possuir 2 elementos implica na existência de $y_1, y_2 \in Y$ com $y_1 \neq y_2$. Logo seja $h : X \to \mathcal{F}(X, Y)$, que associa $a \in X$ a $g_a : X \to Y$, dada por

$$g_a(x) = \begin{cases} y_1, & x = a \\ y_2, & x \neq a \end{cases}.$$

Se $h(a) = h(b)$, temos $g_a = g_b$, logo $g_a(x) = g_b(x)$ para todo $x \in X$. Em particular, $g_a(a) = g_b(a)$. Se $a \neq b$, temos $g_a(a) = y_1 = y_2 = g_b(a)$ (contradição). Logo temos $a = b$. Logo h é injetiva.Logo existe injeção entre X e $\mathcal{F}(X, Y)$. □

Proposição 3.23. *Não existe função sobrejetiva entre X e $\mathcal{F}(X, Y)$ se Y possui pelo menos 2 elementos.*

Demonstração. Seja $f : X \to \mathcal{F}(X, Y)$ uma função qualquer.Logo f associa $a \in X$ a uma função $\phi_a : X \to Y$. Para simplificar notação, chamaremos $f(a) = \phi_a$. Seja $g : \mathcal{P}(Y) - \emptyset \to Y$ a função escolha definida em $\mathcal{P}(Y) - \emptyset$. Seja $h : X \to Y$ definida por $h(a) = g(Y - \{\phi_a(a)\})$. Como Y tem pelo menos 2 elementos, temos $Y - \{\phi_a(a)\} \neq \emptyset$ para todo $a \in X$. Pela definição de função escolha, temos $h(a) \in Y - \{\phi_a(a)\}$, logo $h(a) \neq \phi_a(a)$ para todo $a \in X$. Logo temos $h \neq \phi_a$ para todo $a \in X$. Logo $h \notin f(X)$. Logo f não é sobrejetiva. □

3.3 Produto Cartesiano

3.4 Relações

3.4.1 Definições iniciais

Definição 3.6 (Relação)**.** Uma relação R entre os conjuntos A e B é um subconjunto do conjunto $A \times B$.

Definição 3.7 ($a\ R\ b$)**.** Dado uma relação entre A e B, dizemos que $a \in A$ está relacionado a $b \in B$ se $(a, b) \in R$. Escrevemos nesse caso $a\ R\ b$. Portanto:

$$a\ R\ b \iff (a, b) \in R$$

Não utilizarei essa notação, mas algumas fontes usam.

3.4.2 Relações de Equivalência

Definição 3.8 (Relação de equivalência)**.** Uma relação $R \subset A \times A$ é de equivalência, se para todos $a, b, c \in A$:

- (Simetria) $(a, b) \in R \iff (b, a) \in R$.
- (Transitividade) $(a, b) \in R \wedge (b, c) \in R \implies (a, c) \in R$.
- (Reflexividade) $(a, a) \in R$.

Definição 3.9 ($\overset{R}{\sim}$)**.** Quando uma relação R entre A e B for de equivalência, escrevemos $a \overset{R}{\sim} b$ no lugar de $(a, b) \in R$.

Observação 3.1. Quando não houver confusão sobre a relação que estamos tratando, escreverei somente $a \sim b$ no lugar de $a \overset{R}{\sim} b$.

Observação 3.2. Re-escrevendo a definição de relação de equivalência usando a nova notação, temos:

Uma relação $R \subset A \times A$ é de equivalência, se para todos $a, b, c \in A$:

- (Simetria) $a \sim b \iff b \sim a$.
- (Transitividade) $a \sim b \wedge b \sim c \implies a \sim c$.
- (Reflexividade) $a \sim a$.

Definição 3.10 (Classe de equivalência)**.** Dado uma relação de equivalência $R \subset A \times A$, a classe de equivalência de um elemento $a \in A$ (denotada por $\bar{a}$) é dada por

$$\bar{a} = \{x \in A \mid x \sim a\}$$

.

Proposição 3.24. *Dada uma relação de equivalência $R \subset A \times A$ e $a \in A$, temos $a \in \bar{a}$.*

Demonstração. Temos $\bar{a} = \{x \in A \mid x \sim a\}$. Como $a \sim a$ pela reflexividade, temos $a \in \bar{a}$. □

Proposição 3.25. *Dado uma relação $R \subset A \times A$ e $a, b \in A$, as afirmações abaixo são equivalentes:*

(a) $\bar{a} = \bar{b}$

(b) $a \sim b$

(c) $\bar{a} \cap \bar{b} \neq \emptyset$

Demonstração. (a) $\implies$ (b): Supondo $\bar{a} = \bar{b}$. Como $a \in \bar{a}$, temos $a \in \bar{b}$ pela hipótese. Logo $a \sim b$ pela definição de $\bar{b}$.

(b) $\implies$ (c): Supondo $a \sim b$. Logo $a \in \bar{b}$. Como $a \in \bar{a}$ e $a \in \bar{b}$, temos $a \in \bar{a} \cap \bar{b} \implies \bar{a} \cap \bar{b} \neq \emptyset$.

(c) $\implies$ (a): Supondo $\bar{a} \cap \bar{b} \neq \emptyset$, logo existe $c \in \bar{a} \cap \bar{b}$, logo $c \sim a$ e $c \sim b$. Se $y \in \bar{a}$, temos $y \sim a$. Como $c \sim a$, temos $y \sim c$. Como $c \sim b$, temos $y \sim b \implies y \in \bar{b}$. Supondo $y \in \bar{b}$, logo $y \sim b$. De $y \sim b \wedge b \sim c \wedge c \sim a$, temos $y \sim a \implies y \in \bar{a}$. Logo $\bar{a} = \bar{b}$.

□

3.4.3 Relação de Ordem

Definição 3.11 (Ordem Parcial)**.** Uma relação $R \subset A \times A$ é uma ordem parcial, se para todos $a, b, c \in A$:

- (Anti-Simetria) $(a, b) \in R \wedge (b, a) \in R \iff a = b$.
- (Transitividade) $(a, b) \in R \wedge (b, c) \in R \implies (a, c) \in R$.
- (Reflexividade) $(a, a) \in R$.

Definição 3.12 ($\leq$)**.** Se R é uma ordem parcial de A, geralmente escrevemos $a \leq b$ no lugar de $(a, b) \in R$.

Observação 3.3. Re-escrevendo a definição de relação de ordem parcial usando a nova notação, temos:

Uma relação $R \subset A \times A$ é uma ordem parcial, se para todos $a, b, c \in A$:

- (Anti-Simetria) $a \leq b \wedge b \leq a \iff a = b$.
- (Transitividade) $a \leq b \wedge b \leq c \implies a \leq c$.
- (Reflexividade) $a \leq a$.

Definição 3.13 (Comparável)**.** Dado um conjunto A e uma relação de ordem R, dois elementos $a, b \in A$ são comparáveis se $a \leq b$ ou $b \leq a$.

Observação 3.4. Dois elementos de um conjunto parcialmente ordenado podem não ser comparáveis.

Definição 3.14 (Ordem Total)**.** Uma ordem parcial R onde quaisquer dois elementos são comparáveis é uma ordem total. Outros possíveis nomes são ordem linear ou ordem simples.

3.4.4 Funções

Definição 3.15 (Produto Cartesiano de uma Família)**.** Se $\{A_i\}_{i \in I}$ é uma família de conjuntos indexada por I, definimos $\prod_{i \in I} A_i$ como o conjunto de todas as funções $f : I \to \bigcup_{i \in I} A_i$ com $f(i) \in A_i$ para todo $i \in I$.

3.5 Números Naturais

3.5.1 Axiomas de Peano

Temos como conceitos primitivos o conjunto dos naturais, denotado por $\mathbb{N}$, cujos elementos são os números naturais, e uma função $s : \mathbb{N} \to \mathbb{N}$. Para cada $n \in \mathbb{N}$, o número $s(n)$ é o sucessor de n. Temos os axiomas:

Axioma 5. $s : \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ *é injetiva.*

Axioma 6. $\mathbb{N} - s(\mathbb{N}) = \{1\}$. *Ou seja, só existe um número natural que não é sucessor de nenhum outro, e ele é denotado por* 1.

Proposição 3.26. *Todo natural diferente de* 1 *possui um antecessor.*

Demonstração. Seja $n \neq 1$ um número natural. Suponha que não exista n_0 natural com $s(n_0) = n$. Logo $n \notin s(\mathbb{N})$. Logo $n \in \mathbb{N} - s(\mathbb{N})$. Mas $\mathbb{N} - s(\mathbb{N}) = \{1\}$. Logo $n = 1$. Contradição. Logo existe $n_0 \in \mathbb{N}$ tal que $s(n_0) = n$. □

Observação 3.5. Observe que a função $s : \mathbb{N} \to \mathbb{N} \setminus \{1\}$ é injetiva por definição e sobrejetiva pela proposicao 3.26, logo é uma bijeção entre um subconjunto dos naturais com os naturais.

Axioma 7 (Princípio de indução)**.** *Se $X \subset \mathbb{N}$ é um subconjunto tal que:*

$$\begin{cases} 1 \in X \\ \\ n \in X \implies s(n) \in X \end{cases}$$

Então $\mathbb{N} = X$.

3.5.2 Soma nos Naturais

Definição 3.16 (Soma)**.** Dados $m, n \in \mathbb{N}$, sua soma $m + n$ é definida como:

$$m + n \coloneqq s^n(m).$$

A soma deve obedecer

$$m + 1 = s(m) \tag{1}$$

$$m + s(n) = s(m + n) \tag{2}$$

para todos os m, n naturais.

Observação 3.6. Dedekind prova o "Teorema da Definição por Indução"para garantir que a notação $s^n(m)$ faça sentido.

Proposição 3.27 (Associatividade da Soma)**.** *Para todos $p, m, n \in \mathbb{N}$, temos $m + (n + p) = (m + n) + p$.*

Demonstração. Seja $X = \{p \in \mathbb{N} \,|\forall m, n \in \mathbb{N} \,:\, m + (n + p) = (m + n) + p\}$. Da definição de adição, temos pra qualquer m, n que $n+1 = s(n)$, logo $m+(n+1) = m + s(n) = s(m + n) = (m + n) + 1 \implies m + (n + 1) = (m + n) + 1$. Logo $1 \in X$. Se $p \in X$, temos $m + (n + p) = (m + n) + p$. Logo

$$\begin{aligned} m + (n + s(p)) &= m + s(n + p) \\ &= s\,(m + (n + p)) \\ &= s\,((m + n) + p) \\ &= (m + n) + s(p). \end{aligned}$$

Logo $p \in X \implies s(p) \in X$. Temos que $X = \mathbb{N}$ pelo princípio de indução. Logo a soma é associativa nos naturais. □

Lema 4 (Comutatividade da soma com o 1)**.** *Para todo $m \in \mathbb{N}$, temos $m+1 = 1+m$.*

Demonstração. Seja $X = \{m \in \mathbb{N} \,|m+1 = 1+m\}$. Temos $1 \in X$, pois $1+1 = 1+1$. Supondo $m \in X$, logo $m+1 = 1+m$. Temos

$$\begin{aligned} 1 + s(m) &= s(1+m) \\ &= s(m+1) \\ &= (m+1)+1 \\ &= s(m)+1 \end{aligned}$$

Como $m \in X \implies s(m) \in X$ e $1 \in X$, temos $X = \mathbb{N}$. □

Proposição 3.28 (Comutatividade da soma)**.** *Para todos $m, n \in \mathbb{N}$, temos $m+n = n+m$.*

Demonstração. Seja $X = \{m \in \mathbb{N} \,|\forall n \in \mathbb{N} : m+n = n+m\}$. Temos $1 \in X$ pelo Lema 4. Supondo $m \in X$, logo $m+n = n+m$ para todo $n \in \mathbb{N}$. Temos

$$\begin{aligned} n + s(m) &= s(n+m) \\ &= s(m+n) \\ &= (m+n)+1 \\ &= 1+(m+n) \\ &= (1+m)+n \\ &= (m+1)+n \\ &= s(m)+n \end{aligned}$$

Como $1 \in X$ e $m \in X \implies s(m) \in X$, temos $X = \mathbb{N}$ pelo princípio de indução. □

Proposição 3.29 (Lei do corte)**.** *Para todos $m, n, p \in \mathbb{N}$, temos $m + n = m + p \implies n = p$.*

Demonstração. Seja $X = \{m \in \mathbb{N} \,|\forall n \in \mathbb{N}\, \forall p \in \mathbb{N} \,:\, m + n = m + p \implies n = p\}$. Temos $1 \in X$ pois $1+n = 1+p \implies n+1 = p+1 \implies s(n) = s(p) \implies n = p$ pela injetividade de s. Supondo $m \in X$, temos $m + n = m + p \implies n = p$ para todos n, p naturais. Temos

$$s(m) + n = s(m) + p \implies$$

$$n + s(m) = p + s(m) \implies$$

$$s(n + m) = s(p + m) \implies$$

$$n + m = p + m \implies$$

$$m + n = m + p \implies$$

$$n = p.$$

Logo $s(m) + n = s(m) + p \implies n = p$. Como $1 \in X$ e $m \in X \implies s(m) \in X$, temos $X = \mathbb{N}$ pelo princípio de indução. □

Lema 5 (Não existem ciclos nos naturais)**.** *Para todos $m, p \in \mathbb{N}$, temos $m \neq m + p$.*

Demonstração. Suponha que $m = m + p$ com $m, p \in \mathbb{N}$. Logo $s(m) = s(m + p) \implies m + 1 = (m + p) + 1 \implies m + 1 = m + (p + 1) \implies 1 = p + 1 \implies s(p) = 1$. Como 1 não é sucessor de nenhum natural, temos uma contradição. Logo $m \neq m + p$ para todos naturais m, p. □

Lema 6 (Unicidade da Tricotomia)**.** *Dados dois naturais m e n, apenas uma das 3 possibilidades ocorre:*

$$\begin{cases} m = n \\ \\ \exists p \in \mathbb{N} \,:\, m = n + p \\ \\ \exists q \in \mathbb{N} \,:\, n = m + q \end{cases}$$

Demonstração. Pelo lema 5, se $m = n$, não podemos ter $m = n + p = m + p$ ou $n = m + q = n + q$ para algum $p, q \in \mathbb{N}$. Se $\exists p \in \mathbb{N} \,:\, m = n + p$, não podemos ter $m = n$ pelo lema 5 e não podemos ter $\exists q \in \mathbb{N} \,:\, n = m + q$, pois teríamos $m = n + p = (m + q) + p = m + (q + p) \implies m = m + (q + p)$, que contradiz o lema 5. □

Proposição 3.30 (Tricotomia)**.** *Dados dois naturais m e n, exatamente uma das 3 possibilidades ocorre:*

$$\begin{cases} m = n \\ \\ \exists p \in \mathbb{N} \ : \ m = n + p \\ \\ \exists q \in \mathbb{N} \ : \ n = m + q \end{cases}$$

Demonstração. Seja $X = \{m \in \mathbb{N} | \forall n \in \mathbb{N} \ : \ (m = n) \vee (\exists p \in \mathbb{N} \ : \ m = n + p) \vee (\exists q \in \mathbb{N} \ : \ n = m + q)\}$, ou seja: o conjunto dos números naturais que satisfazem pelo menos uma das condições da tricotomia para todo n.

$1 \in X$, pois dado $n \in \mathbb{N}$, temos $n = 1$ ou $n \neq 1$. Se $n = 1$, temos $m = 1 = n$. Se $n \neq 1$, como $\mathbb{N} - s(\mathbb{N}) = \{1\}$, temos que existe um $n_0 \in \mathbb{N}$ tal que $s(n_0) = n$. Logo $n = n_0 + 1 \implies \exists q \ : \ n = q + 1 = q + m$.

Supondo $m \in X$. Dado $n \in \mathbb{N}$, se $m = n$, temos $s(m) = s(n) = n + 1$, logo $\exists p \in \mathbb{N} \ : \ s(n) = n + p$. Se $\exists p \in \mathbb{N} \ : \ m = n + p$, temos $s(m) = s(n + p) = (n + p + 1) = n + s(p)$, logo $\exists p' \in \mathbb{N} \ : \ s(n) = n + p'$. Se $\exists q \in \mathbb{N} \ : \ n = m + q$ com $q = 1$, temos $n = m + 1 = s(m)$. Se $\exists q \in \mathbb{N} \ : \ n = m + q$ com $q \neq 1$, existe $q_0 \in \mathbb{N}$ tal que $s(q_0) = q$, logo temos $n = m + q = m + s(q_0) = m + (q_0 + 1) = m + 1 + q_0 = s(m) + q_0 \implies \exists q' \in \mathbb{N} \ : \ n = s(m) + q'$.

Como $1 \in X$ e $m \in X \implies s(m) \in X$, temos $X = \mathbb{N}$. Logo para todo par $m, n \in \mathbb{N}$, pelo menos uma das condições da tricotomia ocorre. Pelo lema 6, apenas uma das possbilidades ocorre. □

3.5.3 Ordem nos Naturais

Definição 3.17 ($<$)**.**

$$m < n \iff \exists p \in \mathbb{N} \ : \ n = m + p$$

Dados m, n naturais, dizemos que m é menor que n ($m < n$) quando existe $p \in \mathbb{N}$ tal que $n = m + p$.

Proposição 3.31. *Temos $1 < n$ para todo $1 \neq n \in \mathbb{N}$.*

Demonstração. Como $n \neq 1$, temos pela proposição 3.26 que n possui um antecessor. Logo existe n_0 tal que $s(n_0) = n \implies n = 1 + n_0$. Logo $1 < n$. □

Definição 3.18 ($\leq$)**.**

$$m \leq n \iff (m = n) \vee (m < n)$$

Proposição 3.32 (Transitividade da relação $<$)**.** $m < n \wedge n < p \implies m < p$

Demonstração. Se $m < n$ e $n < p$, temos $n = m + q$ e $p = n + r$ para algum par $q, r \in \mathbb{N}$. Logo $p = n + r = (m + q) + r = m + (q + r)$. Logo $m < p$. □

Proposição 3.33 (Tricotomia da relação $<$)**.** *Dados $m, n \in \mathbb{N}$, exatamente uma das afirmações ocorre: $m = n$, ou $m < n$, ou $n < m$.*

Demonstração. Segue diretamente da proposição 3.30. □

Proposição 3.34.

$$p \leq q \wedge q \leq p \iff p = q$$

Demonstração. Supondo $p = q$, temos $p \leq q$ e $q \leq p$.

Supondo $p \leq q \wedge q \leq p$. Se $p = q$, acabou a demonstração. Supondo $p \neq q$. Logo devemos ter $p < q$ e $q < p$ (contradição). Logo devemos ter $p = q$.

□

Proposição 3.35. *Dados m, n, p naturais, temos*

$$m + p < n + p \implies m < n.$$

Demonstração. Temos $m + p < n + p \implies \exists q \in \mathbb{N} : n + p = (m + p) + q \implies \exists q \in \mathbb{N} : n = m + q \implies m < n.$ □

Lema 7.

$$m < n + 1 \iff m \leq n$$

Demonstração. Supondo $m < n + 1$. Logo existe $q \in \mathbb{N}$ tal que $n + 1 = m + q$. Se $q = 1$, temos $n + 1 = m + 1 \implies n = m \implies m \leq n$. Se $q \neq 1$, existe q_0 tal que $s(q_0) = q$. Logo $n + 1 = m + s(q_0) = m + q_0 + 1 \implies n = m + q_0 \implies m < n \implies m \leq n$.

Se $m \leq n$, temos $m \leq n < n + 1 \implies m < n + 1$. □

3.5.4 Produto nos Naturais

Definição 3.19 (Multiplicação)**.** Para todo $m \in \mathbb{N}$, seja $f_m : \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ que associa cada $p \in \mathbb{N}$ a $f_m(p) = m + p$. Dados $m, n \in \mathbb{N}$, o produto entre naturais satisfaz $m \cdot 1 = m$ e $m \cdot (n + 1) = (f_m)^n(m)$.

Lema 8 (Distributiva do sucessor)**.**

$$m \cdot (n + 1) = mn + m$$

Demonstração. Se $n = 1$, temos $m \cdot (1 + 1) = (f_m)^1(m) = f_m(m) = m + m = m \cdot 1 + m$. Se $n \neq 1$, existe $n_0 \in \mathbb{N}$ tal que $s(n_0) = n$. Logo temos $m \cdot (n + 1) = (f_m)^n(m) = (f_m)^{s(n_0)}(m) = f_m((f_m)^{n_0}(m)) = f_m(m(n_0 + 1)) = f_m(m \cdot n) = mn + m$. □

Proposição 3.36 (Distributiva à esquerda)**.**

$$m \cdot (n + p) = mn + mp$$

Demonstração. Seja $X = \{p \in \mathbb{N} | \forall m, n \in \mathbb{N} \, : \, n \cdot (m + p) = nm + np\}$. Temos $1 \in X$ pelo lema 3.5.4. Supondo $p \in X$. Temos

$$\begin{aligned} n \cdot (m + s(p)) &= n \cdot ((m + p) + 1) \\ &= n \cdot (m + p) + n \\ &= nm + np + n \\ &= nm + n(p + 1) \\ &= nm + n \cdot s(p) \end{aligned}$$

Como $p \in X \implies s(p) \in X$ e $1 \in X$, temos $X = \mathbb{N}$. □

Proposição 3.37 (Distributiva à direita)**.**

$$(m + n) \cdot p = mp + np$$

Demonstração. Seja $X = \{p \in \mathbb{N} | \forall m, n \in \mathbb{N} \, : \, (m + n) \cdot p = mp + np\}$. Temos $1 \in X$, pos $(m + n) \cdot 1 = m + n = m \cdot 1 + n \cdot 1$. Supondo $p \in X$. Temos

$$\begin{aligned} (m + n) \cdot s(p) &= (m + n) \cdot (p + 1) \\ &= (m + n) \cdot p + (m + n) \\ &= mp + np + m + n \\ &= mp + m + np + n \\ &= m(p + 1) + n(p + 1) \\ &= m \cdot s(p) + n \cdot s(p) \end{aligned}$$

Como $p \in X \implies s(p) \in X$ e $1 \in X$, temos $X = \mathbb{N}$. □

Proposição 3.38 (Associatividade)**.**

$$m \cdot (n \cdot p) = (m \cdot n) \cdot p$$

Demonstração. Seja $X = \{p \in \mathbb{N} | \forall m, n \in \mathbb{N} \, : \, m \cdot (n \cdot p) = (m \cdot n) \cdot p\}$. Temos $m \cdot (n \cdot 1) = m \cdot n = (m \cdot n) \cdot 1$, logo $1 \in X$.

Supondo $p \in X$. Temos

$$\begin{aligned} m \cdot (n \cdot s(p)) &= m \cdot (n \cdot (p+1)) \\ &= m \cdot (n \cdot p + n) \\ &= m \cdot (n \cdot p) + m \cdot n \\ &= (m \cdot n) \cdot p + (m \cdot n) \\ &= (m \cdot n) \cdot (p+1) \\ &= (m \cdot n) \cdot s(p) \end{aligned}$$

Como $p \in X \implies s(p) \in X$ e $1 \in X$, temos $X = \mathbb{N}$. □

Lema 9 (Comutatividade com 1)**.**

$$m \cdot 1 = 1 \cdot m$$

Demonstração. Seja $X = \{m \in \mathbb{N} | m \cdot 1 = 1 \cdot m\}$. Temos $1 \cdot 1 = 1 \cdot 1$, logo $1 \in X$. Supondo $m \in X$. Temos

$$\begin{aligned} s(m) \cdot 1 &= (m+1) \cdot 1 \\ &= m + 1 \\ &= m \cdot 1 + 1 \cdot 1 \\ &= 1 \cdot m + 1 \cdot 1 \\ &= 1 \cdot (m+1) \\ &= 1 \cdot s(m) \end{aligned}$$

Como $m \in X \implies s(m) \in X$ e $1 \in X$, temos $X = \mathbb{N}$. □

Proposição 3.39 (Comutatividade)**.**

$$m \cdot n = n \cdot m$$

Demonstração. Seja $X = \{n \in \mathbb{N} | \forall m \in \mathbb{N} \, : \, m \cdot n = n \cdot m\}$. Temos $1 \in X$ pelo lema 9. Supondo $n \in X$. Temos

$$\begin{aligned} m \cdot s(n) &= m \cdot (n+1) \\ &= mn + m \cdot 1 \\ &= nm + 1 \cdot m \\ &= (n+1) \cdot m \\ &= s(n) \cdot m \end{aligned}$$

Como $p \in X \implies s(p) \in X$ e $1 \in X$, temos $X = \mathbb{N}$. □

Proposição 3.40 (Monotonicidade)**.**

$$m < n \implies mp < np$$

Demonstração. Supondo $m < n$. Logo $n = m + q$ com $q \in \mathbb{N}$. Logo $np = (m+q)p = mp + qp$. Como $qp \in \mathbb{N}$, temos $mp < np$. □

Proposição 3.41 (Lei do cancelamento)**.**

$$mp < np \implies m < n$$

Demonstração. Supondo $mp < np$. Pela tricotomia, temos $n < m$, $m = n$, ou $m < n$. Se $n < m$, temos $np < mp$ (contradição). Se $m = n$, temos $mp = np$ (contradição). Logo devemos ter $m < n$.

□

Definição 3.20 (Elemento Mínimo)**.** Dado $X \subset \mathbb{N}$, dizemo que $p \in X$ é o menor elemento (ou elemento mínimo) de X se $\forall n \in X \, : \, p \leq n$.

Observação 3.7. Como $\forall n \in \mathbb{N} \, : \, 1 \leq n$, temos que $1 \in X$ implica 1 menor elemento de X.

Proposição 3.42. *O elemento mínimo de um conjunto $X \subset \mathbb{N}$, quando existir, é unico.*

Demonstração. Suponha que dado um conjunto $X \subset \mathbb{N}$, existam $p, q \in X$ elementos mínimos. Logo $p \leq q$ e $q \leq p$. Logo $p = q$. □

Definição 3.21 (Maior elemento)**.** Dado $X \subset \mathbb{N}$, dizemo que $p \in X$ é o maior elemento (ou elemento máximo) de X se $\forall n \in X \ : \ p \geq n$.

Proposição 3.43. *Os naturais não possuem maior elemento.*

Demonstração. Suponha que $x \in \mathbb{N}$ seja o maior elemento de $\mathbb{N}$. Teríamos $s(x) \in \mathbb{N}$ e $x < s(x)$ (contradição). Logo os naturais não possuem maior elemento. □

Proposição 3.44. *O elemento máximo de um conjunto $X \subset \mathbb{N}$, quando existir, é unico.*

Demonstração. Exercício. □

Definição 3.22 (I_n)**.**

$$I_n := \{x \in \mathbb{N} \mid x \leq n\}$$

Lema 10.

$$I_{n+1} = I_n \cup \{n+1\}$$

Demonstração.

$$\begin{aligned} x \in I_{n+1} &\iff \\ x \leq n+1 &\iff \\ x < n+1 \vee x = n+1 &\iff \\ x \leq n \vee x = n+1 &\iff \\ x \in I_n \vee x \in \{n+1\} &\iff \\ x \in I_n \cup \{n+1\} & \end{aligned}$$

□

Teorema 1 (Princípio da boa Ordenação)**.** *Todo subconjunto $A \neq \varnothing$ dos naturais admite menor elemento.*

Demonstração. Dado $A \subset \mathbb{N}$ não vazio. Se $1 \in A$, temos 1 menor elemento.

Supondo $1 \notin A$. Logo $1 \in \mathbb{N} - A$. Seja $X = \{x \in \mathbb{N} \mid I_n \subset \mathbb{N} - A\}$. Como $1 \in \mathbb{N} - A$, temos $I_1 = \{1\} \subset \mathbb{N} - A$, logo $1 \in X$. Como A é não vazio, existe $a \in A$. Logo $a \notin \mathbb{N} - A$. Temos $a \leq a \implies a \in I_a$. Logo $I_a \not\subset \mathbb{N} - A$. Logo $a \notin X$. Temos $1 \in X$ e $X \neq \mathbb{N}$, logo o axioma da indução deve falhar. Logo deve existir $n \in X$ com $n + 1 = s(n) \notin X$.

Afirmo que $n+1$ é o menor elemento de A. Como $n \in X$, temos $I_n \subset \mathbb{N} - A$, logo $x \leq n \implies x \in \mathbb{N} - A$. Como $n + 1 \notin X$, temos $I_{n+1} \not\subset \mathbb{N} - A$. Logo existe um $m \in I_{n+1}$ com $m \notin \mathbb{N} - A \implies m \in A$. Observe que $m \in I_{n+1} \implies m \leq n + 1 \implies m = n + 1 \vee m < n + 1$. Se $m < n + 1$, temos pelo Lema 7 que $m \leq n$, que implica $m \in I_n$, logo $m \in \mathbb{N} - A$ (contradição). Logo devemos ter $m = n + 1$. Temos portanto que $n + 1 \in A$.

Suponha que exista $p \in A$ tal que $p < n + 1$. Teríamos $p \leq n \implies p \in I_n \implies p \in \mathbb{N} - A \implies p \notin A$. Contradição. Logo temos $n + 1 \leq p$ para todo $p \in A$. Logo $n + 1$ é o menor elemento de A. □

Teorema 2 (Indução completa)**.** *Seja* $X \subset \mathbb{N}$ *tal que* $(\forall m \in \mathbb{N} : m < n \implies m \in X) \implies n \in X$*. Então* $X = \mathbb{N}$

Demonstração. Temos $1 \in X$, pois $1 \notin X$ implicaria na existência de um $m < 1$ com $m \notin X$. Supondo $X \neq \mathbb{N}$ e $A = \mathbb{N} - X$. Como $X \neq \mathbb{N}$, temos $A \neq \emptyset$. Logo A possui um menor elemento $a \in A$. Se $p \in \mathbb{N}$ com $p < a$, então $p \notin A$, logo $p \in X$. Como $\forall p \in \mathbb{N} : p < a \implies p \in X$, temos $a \in X$. Contradição. Logo A é vazio. Logo $X = \mathbb{N}$. □

3.6 Conjuntos Finitos e Infinitos

3.6.1 Conjuntos Finitos

Definição 3.23 (Conjuntos finitos)**.** Um conjunto X é finito quando for vazio ou quando existir para algum $n \in \mathbb{N}$ uma bijeção $\phi : I_n \to X$

Definição 3.24 (Tamanho de um conjunto)**.** Dado um conjunto finito. Dizemos que ele tem zero elementos se for vazio e que ele tem n elementos se tiver bijeção com I_n.

Observação 3.8. O conjunto I_n é finito e possui n elementos.

Observação 3.9. Denota-se $|A|$ como o tamanho do conjunto A.

Proposição 3.45. *Se* $f : X \to Y$ *é uma bijeção, então* X *é finito se, e somente se,* Y *for finito.*

Demonstração. Se X for finito, então existe um bijeção $\phi : I_n \to X$. A composição $(\phi \circ f) : I_n \to Y$ é uma bijeção, logo Y é finito. O caso Y finito é análogo. □

Teorema 3. *Seja* $A \subset I_n$ *não vazio. Se exite uma bijeção* $f : I_n \to A$*, então* $A = I_n$*.*

Demonstração. Seja $X = \{n \in \mathbb{N} \mid \forall A \subset I_n : (\text{Existe uma bijeção } f : I_n \to A) \implies A = I_n\}$. Temos $1 \in X$, pois $I_1 = \{1\}$ e $A \subset I_1 \implies A = \{1\} = I_1$. Supondo $n \in X$. Seja $A \subset I_{n+1}$ com uma bijeção $f : I_{n+1} \to A$. Restringindo f a I_n, obtemos $f' : I_n \to A - \{f(n+1)\}$, que é uma bijeção pela proposição 3.12.

Se $A - \{f(n+1)\} \subset I_n$, temos por $n \in X$ que $A - \{f(n+1)\} = I_n$. Como o contra-domínio de f é A e $A \subset I_{n+1}$, temos que $f(n+1) \in A \implies f(n+1) \in I_{n+1} \implies f(n+1) \in I_n \vee f(n+1) \in \{n+1\}$. Se $f(n+1) \in I_n$, temos $f(n+1) \notin A - \{f(n+1)\}$, logo $A - \{f(n+1)\} \neq I_n$ (contradição). Logo temos $f(n+1) = n+1$. Logo $f(n+1) = n+1 \in A$. Como $A - \{n+1\} = A - \{f(n+1)\} = I_n$, temos $(A - \{n+1\}) \cup \{n+1\} = I_n \cup \{n+1\} \implies A \cup \{n+1\} = I_{n+1} \implies A = I_{n+1}$. Logo temos $A = I_{n+1}$.

Se $A - \{f(n+1)\} \not\subset I_n$. Logo existe $a \in A$ tal que $a \notin I_n$ e $a \neq f(n+1)$. Mas $A \subset I_{n+1}$. Logo $a \in I_{n+1} = I_n \cup \{n+1\}$. Logo devemos ter $a = n+1$. Como f é sobrejetiva, existe $m \in I_{n+1}$ tal que $f(m) = n+1$. Definindo a função

$g : I_{n+1} \to A$, como $g(x) = \begin{cases} f(x), & x \neq f(n+1) \wedge x \neq n+1 \\ n+1, & x = n+1 \\ f(n+1), & x = m \end{cases}$. Temos g uma bijeção. Logo a restrição $g' : I_n \to A - \{g(n+1)\}$ é uma bijeção com $A - \{g(n+1)\} \subset I_n$. Portanto temos $A - \{g(n+1)\} = I_n$ com $A = I_{n+1}$. □

Proposição 3.46. *Se existe uma bijeção $f : I_n \to I_m$, então $I_m = I_n$.*

Demonstração. Se $m \leq n$, então existe uma bijeção $f : I_n \to I_m$ com $I_m \subset I_n$. Logo pelo teorema anterior, temos $I_m = I_n$. Se $n > m$, temos a bijeção $f^{-1} : I_m \to I_n$ com $I_n \subset I_m$. Logo pelo teorema anterior $I_m = I_n$. □

Proposição 3.47. *Não existe uma bijeção $f : X \to Y$ entre um conjunto finito X e uma parte própia $Y \subset X$.*

Demonstração. Como X é finito, existe uma bijeção $g : I_n \to X$. Suponha que exista uma bijeção $f : X \to Y$. Como Y é parte própria, existe um $x \in X - Y$. Tome $A = g^{-1}(Y) \subset g^{-1}(X) = I_n$. Temos $g^{-1}(x) \notin A$, logo A é uma parte própria de I_n. Queremos achar uma bijeção $h : I_n \to A$. Restringindo g a A, obtendo a bijeção $g' : A \to Y$. Definindo a bijeção $h = (g') \circ f \circ g : I_n \to A$. Pelo teorema 3, temos que $A = I_n$. Uma contradição, pois A é parte própria de I_n. Logo não existe bijeção entre um conjunto finito X e uma parte própria $Y \subset X$. □

Lema 11. *Todo subconjunto A de I_n é finito e temos $|A| \leq n$*

Demonstração. Seja $X = \{n \in \mathbb{N} \mid A \subset I_n \implies A \text{ finito } \wedge |A| \leq n\}$. Temos $1 \in X$, pois os subconjuntos de $I_1 = \{1\}$ são $\{\}$ e $\{1\} = I_1$, ambos finitos.

Suponha $n \in X$. Seja $A \subset I_{n+1} = I_n \cup \{n+1\}$. Se $n+1 \notin A$, então temos $A \subset I_n$. Pela hipótese de indução, temos A finito e $|A| \leq n < n+1$.

Supondo $n+1 \in A$. Se $A = \{n+1\}$, temos A finito e $|A| = 1 \leq n$. Supondo $A \neq \{n+1\}$, temos $B = A - \{n+1\} \neq \emptyset$ e $B \subset I_n$. Logo B é finito e temos $k = |B| \leq n$. Como B é finito, existe a bijeção $f : I_k \to B$. Definindo a bijeção $f' : I_{k+1} \to A$ pondo $f'(x) = f(x)$ para $x \in I_n$ e $f(k+1) = n+1$. Logo A é finito e temos $|A| = k+1 \leq n+1$.

□

Lema 12. *Seja $A \subset I_n$. Temos $|A| = n \iff A = I_n$.*

Demonstração. Se $|A| = n$, existe a bijeção $f : I_n \to A$,com $A \subset I_n$, logo $A = I_n$. □

Teorema 4. *Todo subconjunto Y de um conjunto finito X é finito e $|Y| \leq |X|$, com $|Y| = |X| \iff X = Y$.*

Demonstração. Se X é finito, existe uma bijeção $f : I_n \to X$. Seja $A = f^{-1}(Y) \subset I_n$ e seja a bijeção $f' : A \to Y$ a restrição de f a A. Como $A \subset I_n$, temos A finito e $|A| \leq n$. Logo Y é finito e $|Y| = |A| \leq n$. Temos $|Y| = |A| = n = |X| \iff |A| = I_n$. Logo $f^{-1}(Y) = I_n = f^{-1}(X)$. Logo $X = Y$. □

Proposição 3.48. *Seja $f : X \to Y$ uma função injetiva. Se Y é finito, então X é finito e $|X| \leq |Y|$.*

Demonstração. Como existe a injeção $f : X \to Y$, temos a bijeção $f' : X \to f(X)$, com $f(X) \subset Y$. Como Y é finito, temos $f(X)$ finito e $|f(X)| \leq Y$. Como existe a bijeção $f' : X \to f(X)$, temos $|X| = |f(X)| \leq Y$. □

Proposição 3.49. *Seja $f : X \to Y$ uma função sobrejetiva. Se X é finito, então Y é finito e $|Y| \leq |X|$.*

Demonstração. Como f é sobrejetiva, ela admite inversa à direita. Seja $g : Y \to X$ a inversa à direita de f. Se $g(y) = g(y')$, temos $f(g(y)) = f(g(y'))$, logo $y = y'$. Logo g é injetiva. Pela proposição anterior, temos Y finito com $|Y| \leq |X|$. □

3.6.2 Conjuntos Infinitos

Definição 3.25 (Conjunto infinito)**.** Um conjunto é infinito quando não for finito.

Observação 3.10. A função sucessor com o contradomínio reduzido é uma bijeção entre uma parte dos naturais com os naturais:

$$s : \mathbb{N} \to \mathbb{N} - \{1\}$$

Logo os naturais são infinitos.

Definição 3.26 (Conjunto limitado)**.** Um conjunto $X \subset \mathbb{N}$ é limitado quando existe $p \in \mathbb{N}$ tal que $\forall n \in X \ : \ n \leq p$.

Teorema 5. *Seja $X \subset \mathbb{N}$ não vazio. As seguintes afirmações são equivalentes:*

- *X é finito.*
- *X é limitado.*
- *X possui maior elemento.*

Demonstração. (a) $\implies$ (b)

Seja $A = \{n \in \mathbb{N} \,|\, |X| = n \implies X \text{ limitado }\}$. Se $|X| = 1$, temos que $X = \{a\}$ para algum $a \in \mathbb{N}$. Logo X é limitado pelo a, pois $a \leq a$. Supondo $n \in X$. Seja $|X| = n + 1$. Logo existe uma bijeção $f : I_{n+1} \to X$. Tomando a bijeção $f' : I_n \to X - \{f(n+1)\}$. Logo $X - \{f(n+1)\}$ tem tamanho n. Pela hipótese de indução, temos $X - \{f(n+1)\}$ limitado por um $p \in \mathbb{N}$, ou seja: $\forall t \in X - \{f(n+1)\} \ : \ t \leq p$. Se $f(n+1) \leq p$, temos que p limita X. Se $p \leq f(n+1)$, temos para todo $t \in X - \{f(n+1)\}$ que $t \leq p \leq f(n+1)$ e $f(n+1) \leq f(n+1)$, logo $f(n+1)$ limita X.

Como $1 \in A$ e $n \in A \implies n + 1 \in A$, temos $A = \mathbb{N}$

(a) $\implies$ (b) [Outra forma]
Seja $X = \{x_1, x_2, \cdots x_n\}$, defina $a = x_1 + x_2 + \cdots x_n$. Temos $x \leq a$ para todo $x \in X$, logo X é limitado.
(b) $\implies$ (c)

Como X é limitado, existe um $p \in \mathbb{N}$ tal que $\forall n \in X \ : \ n \leq p$. É natural pensar que o maior elemento será o menor dos "limitadores". Logo seja $A = \{p \in \mathbb{N} \mid \forall n \in X \ : \ n \leq p\}$. A é não vazio, logo é limitado inferiormente por um $a \in A$. Se $a \in X$, a é o maior elemento de X. Supondo $a \notin X$. Logo temos para todo $n \in X$ que $n \leq a$, mas nunca $n = a$, logo temos $n < a$. Se $a = 1$, temos $n < 1$ (contradição) . Se $a \neq 1$, existe a_0 tal que $a_0 + 1 = a$. Pelo lema 7, obtemos $n < a_0 + 1 \implies n \leq a_0$ para todo $n \in X$. Uma contradição, pois $a_0 \in A$ com $a_0 < a$ (a é o menor elemento de A). Logo devemos ter $a \in X$. Logo X possui maior elemento.
(c) $\implies$ (a)

Seja $p \in X$ o maior elemento de X. Conjecturo que $|X| \leq p$. Vamos mostrar que $X \subset I_p$. Seja $x \in X$. Como p é o maior elemento de X, temos $x \leq p$. Como $X \subset \mathbb{N}$, temos $x \in \mathbb{N}$. Como $x \in \mathbb{N}$ e $x \leq p$, temos $x \in I_p$. Como $x \in X \implies x \in I_p$, temos $X \subset I_p$. Logo X é finito e $|X| \leq p$. □

Teorema 6. *Sejam X, Y conjuntos finitos disjuntos, então $X \cup Y$ é finito e $|X \cup Y| = |X| + |Y|$.*

Demonstração. Sejam $f_x : I_n \to X$ e $f_y : I_m \to Y$ bijeções. Seja $f_{xy} : I_{n+m} \to X \cup Y$ definida como:

$$f_{xy}(p) = \begin{cases} f_x(p), & p \leq n \\ f_y(r), & n < p \leq n + m \end{cases}$$

Se $n < p$, existe $r \in \mathbb{N}$ tal que $p = n + r$. Como $p \leq n + m$, temos $r \leq m$.

Supondo $f_{xy}(p) = f_{xy}(q)$ com $p \neq q$. Logo $p < q$ ou $q < p$. Supondo sem perda de generalidade que $p < q$. Se $n < q \leq n + m$ e $p \leq n$, temos $f_x(p) = f_y(q)$, mas X e Y são disjuntos, logo devemos ter ou $p < q \leq n$ ou $n < p < q \leq m+n$. Se $p < q \leq n$, temos $f_x(p) = f_x(q) \implies p = q$ (f_x injetiva). O caso $n < p < q \leq m + n$ é analogo. Logo $f_{xy}(p) = f_{xy}(q) \implies p = q$ (contradição). Logo devemos ter $p = q$. Logo f_{xy} é injetiva.

Seja $p \in X \cup Y$. Logo $p \in X$ ou $p \in Y$. Supondo $p \in X$. Como f_x é sobrejetiva, existe $n_x \in I_n$ tal que $f_x(n_x) = p$. Como $n_x \leq n$, temos $f_{xy}(n_x) = f_x(n_x) = p$. Se $p \in Y$. Como f_y é sobrejetiva, existe $n_y \in I_m$ tal que $f_y(n_y) = p$. Como $n_y \leq m$, temos $n < n + n_y \leq m$ e $f_{xy}(n + n_y) = f_y(n_y) = p$ ($n_y = r$) . Logo f_{xy} é sobrejetiva.

Logo f_{xy} é bijetiva.

Logo $X \cup Y$ é finito e tem tamanho $n + m = |X| + |Y|$.

□

Proposição 3.50. *Sejam X, Y conjuntos finitos , então $X \cup Y$ é finito e $|X \cup Y| \leq |X| + |Y|$.*

Demonstração. Sejam $f_x : I_n \to X$ e $f_y : I_m \to Y$ bijeções. Seja $f_{xy} : I_{n+m} \to X \cup Y$ definida como:

$$f_{xy}(p) = \begin{cases} f_x(p), & p \leq n \\ f_y(r), & n < p \leq n + m \end{cases}$$

Se $n < p$, existe $r \in \mathbb{N}$ tal que $p = n + r$. Como $p \leq n + m$, temos $r \leq m$.

Seja $p \in X \cup Y$. Logo $p \in X$ ou $p \in Y$. Supondo $p \in X$. Como f_x é sobrejetiva, existe $n_x \in I_n$ tal que $f_x(n_x) = p$. Como $n_x \leq n$, temos $f_{xy}(n_x) = f_x(n_x) = p$. Se $p \in Y$. Como f_y é sobrejetiva, existe $n_y \in I_m$ tal que $f_y(n_y) = p$. Como $n_y \leq m$, temos $n < n + n_y \leq m$ e $f_{xy}(n + n_y) = f_y(n_y) = p$ $(n_y = r)$. Logo f_{xy} é sobrejetiva.

Logo $X \cup Y$ é finito e $|X| + |Y| \leq |X| + |Y|$.

□

Proposição 3.51. *Temos para todos $m, n \in \mathbb{N}$ que $I_n \times I_m$ é finito e $|I_n \times I_m| = n \cdot m$.*

Demonstração. Seja $X = \{n \in \mathbb{N} \mid \forall m \in \mathbb{N} : |I_n \times I_m| = n \cdot m\}$. Temos $1 \in X$, pois para qualquer $m \in \mathbb{N}$, existe uma bijeção entre I_m e $I_m \times I_1$, logo $I_m \times I_1$ é finito e $|I_m \times I_1| = |I_m| = m = 1 \cdot m$.

Supondo $n \in X$. Dado $m \in \mathbb{N}$, seja $I_m \times I_{n+1} = I_m \times (I_n \cup \{n+1\}) = (I_m \times I_n) \cup (I_m \times \{n+1\})$. Temos $(I_m \times I_n)$ finito e $|I_m \times I_n| = m \cdot n$ (hipótese de indução) e $I_m \times \{n+1\}$ finito com $|I_m \times \{n+1\}| = m$. Logo $|I_m \times I_{n+1}| = |(I_m \times I_n) \cup (I_m \times \{n+1\})| = mn + m = m \cdot (n+1)$.

Como $1 \in X$ e $n \in X \implies n + 1 \in X$, temos $X = \mathbb{N}$. □

Proposição 3.52. *Sejam X, Y conjuntos finitos , então $X \times Y$ é finito e $|X \times Y| = |X| \times |Y|$.*

Demonstração. Sejam $f_x : I_n \to X$ e $f_y : I_m \to Y$ bijeções. Logo $g : I_n \times I_m \to X \times Y$, definida por $g(p, q) = (f_x(p), f_y(q))$ é uma bijeção. Logo $|X \times Y| = |I_n \times I_m| = m \cdot n = |X| \times |Y|$.

□

Proposição 3.53. *Temos para todos $m, n \in \mathbb{N}$ que $\mathcal{F}(I_n, I_m)$ é finito e $|\mathcal{F}(I_n, I_m)| = m^n$.*

Demonstração. Seja $X = \{n \in \mathbb{N} \mid \forall m \in \mathbb{N} : |\mathcal{F}(I_n, I_m)| = m^n\}$. Temos $1 \in X$, pois para qualquer $m \in \mathbb{N}$, existe uma bijeção entre I_m e $\mathcal{F}(I_1, I_m)$, logo $\mathcal{F}(I_1, I_m)$ é finito e $|\mathcal{F}(I_1, I_m)| = |I_m| = m = m^1$.

Supondo $n \in X$. Temos $\mathcal{F}(I_{n+1}, I_m) = \mathcal{F}(I_n \cup \{n+1\}, I_m)$. Existe uma bijeção entre $\mathcal{F}(I_n \cup \{n+1\}, I_m)$ e $\mathcal{F}(I_n, I_m) \times \mathcal{F}(\{n+1\}, I_m)$. Existe uma bijeção entre $\mathcal{F}(\{n+1\}, I_m)$ e $\mathcal{F}(I_1, I_m)$. Logo existe uma bijeção entre $\mathcal{F}(I_n, I_m) \times \mathcal{F}(\{n+1\}, I_m)$ e $\mathcal{F}(I_n, I_m) \times \mathcal{F}(I_1, I_m)$. Como $\mathcal{F}(I_n, I_m)$ é finito e possui tamanho m^n e $\mathcal{F}(I_1, I_m)$ é finito epossui tamanho m^1, temos $\mathcal{F}(I_n, I_m) \times \mathcal{F}(I_1, I_m)$

finito e de tamanho $m^n \cdot m = m^{n+1}$. Como existe uma bijeção entre $\mathcal{F}(I_n, I_m) \times \mathcal{F}(I_1, I_m)$ e $\mathcal{F}(I_{n+1}, I_m)$, temos $\mathcal{F}(I_{n+1}, I_m)$ finito e de tamaho m^{m+1}.

Como $n \in X \implies n+1 \in X$ e $1 \in X$, temos $X = \mathbb{N}$. □

Definição 3.27 (Conjunto Enumerável)**.** Um conjunto é dito enumerável se é finito ou se existe uma bijeção $f : \mathbb{N} \to X$.

Lema 13. *$\mathbb{N}$ é enumerável*

Demonstração. Seja $f : \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ a função indentidade. f é uma bijeção, logo $\mathbb{N}$ é enumerável. □

Proposição 3.54. *Se existe uma injeção $f : \mathbb{N} \to Y$, então $f(\mathbb{N})$ é enumerável.*

Demonstração. Definindo a bijeção $f' : \mathbb{N} \to f(\mathbb{N}), f'(x) = f(x)$. Temos $f(\mathbb{N})$ contável. □

Proposição 3.55. *Todo conjunto infinito X tem um subconjunto enumerável.*

Demonstração. Basta construir uma injeção $f : \mathbb{N} \to X$. Seja $A = \mathcal{P}(X) - \emptyset$. Temos $\bigcup A = X$ e $\emptyset \notin A$. Seja $g : A \to X$ a função escolha aplicada em A. Logo temos $g(a) \in a \subset X$ para todo $a \in A$. Seja $f : \mathbb{N} \to X$ definida indutivamente por

$$\begin{cases} f(1) = g(A) \\ f(n+1) = g(A - f(I_n)) \end{cases}.$$

Se $A - f(I_n) = \emptyset$, teríamos $A = f(I_n)$, uma contradição, pois A é infinito e $f(I_n)$ é finito. Logo $A - f(I_n) \neq \emptyset$ para todo $n \in \mathbb{N}$. Logo $g(A - f(I_n))$ está sempre definida.

Queremos mostrar que f é injetiva. Suponha $f(m+1) = f(n+1)$ com $m \neq m$. Suponha sem perda de generalidade que $n < m$. Logo temos $n+1 \in I_m \implies f(n+1) \in f(I_m)$. Por definição, temos $f(n+1) = f(m+1) = g(A - f(I_m)) \in A - f(I_m)$. Contradição, pois $f(n+1) \in f(I_m) \implies f(n+1) \notin A - f(I_m)$. Logo $f(m+1) = f(n+1) \implies m = n$. Logo f é injetiva. Logo $f' : \mathbb{N} \to f(\mathbb{N})$ é bijetiva e $f(\mathbb{N})$ é contável. Logo existe um subconjunto $f(\mathbb{N})$ de X contável. □

Proposição 3.56. *Um conjunto X é infinito se, e somente se, existir uma bijeção entre X e uma parte própria.*

Demonstração. Pela proprosição 3.6.1, se existir bijeção X não é finito.

Suponto X infinito. Logo existe subconjunto $Y \subset X$ enumerável. Seja $f : \mathbb{N} \to Y$ uma bijeção (uma enumeração). Vamos usar o fato da função $s : \mathbb{N} \to \mathbb{N} - \{1\}$ ser uma bijeção. Seja $A = (X - f(\mathbb{N})) \cup f(\mathbb{N} - \{1\}) = (X - Y) \cup (Y - \{f(1)\})$. Temos $f(1) \notin A$, logo A é parte própria de X. Seja $h : A \to X$ definida por

$$h(x) = \begin{cases} x, & x \in X - Y \\ f(s^{-1}(f^{-1}(x))), & x \in Y - \{f(1)\} \end{cases}$$

Se $x \in Y - \{f(1)\}$, temos $x \in Y$, logo $x \notin X - Y$. Se $x \in Y - \{f(1)\} = f(\mathbb{N} - \{1\})$, temos $f^{-1}(x) \in \mathbb{N} - \{1\}$, logo $s^{-1}(f^{-1}(x))$ está definida. . Logo h está bem definida.

Se $h(x) = h(y)$, com $x, y \in X - Y$, temos $h(x) = h(y) \implies x = y$. Se $h(x) = h(y)$ com $x, y \in Y - \{f(1)\}$, temos $f(s^{-1}(f^{-1}(x))) = f(s^{-1}(f^{-1}(y))) \implies x = y$ (f, s^{-1} são bijeções). Se $h(x) = h(y)$ com $x \in X - Y$ e $y \in Y - \{f(1)\}$, temos $h(x) = x = f(s^{-1}(f^{-1}(y))) = h(y)$. Temos $f(a) \in Y$ para todo $a \in \mathbb{N}$. Logo $f(s^{-1}(f^{-1}(y))) = x \in Y$. Contradição, pois $x \in X - Y$. Logo h é injetiva.

Seja $x \in X$. Temos $x \in Y$ ou $x \notin Y$. Se $x \notin Y$, temos $x \in X - Y$, logo $h(x) = x$. Se $x \in Y$, temos $x = f(n)$ com $n \in \mathbb{N}$. Temos $s(n) \in \mathbb{N} - \{1\}$, logo $y = f(s(n)) \in Y - \{f(1)\}$. Logo $h(y) = f(s^{-1}(f^{-1}(y))) = f(n) = x$. Logo h é sobrejetiva.

Como $h : A \to X$ é bijetiva, existe bijeção entre X e uma parte própria de X. □

Proposição 3.57. *Todo subconjunto $X \subset \mathbb{N}$ é enumerável.*

Demonstração. Se X for finito, ele é enumerável por definição. Se X for infinito. Seja $f : \mathbb{N} \to X$ definida indutivamente por

$$\begin{cases} f(1) = \min(X) \\ f(n+1) = \min(X - f(I_n)) \end{cases}$$

Como $f(I_n)$ é sempre finito, temos $X - f(I_n) \neq \emptyset$ para todo $n \in \mathbb{N}$. Logo o princípio da boa ordenação vale para $X - f(I_n)$. Logo f está bem definida.

Se $f(x+1) = f(y+1)$, com $x < y$ (sem perda de generalidade), temos $x + 1 \in I_y \implies f(x+1) \in f(I_y)$. Logo $f(x+1) \notin X - f(I_y)$. Logo $f(x+1) \neq f(y+1)$, pois $f(y+1) \in X - f(I_y)$. Logo f é injetiva.

Suponha $X \neq f(\mathbb{N})$. Logo $X - f(\mathbb{N}) \neq \emptyset$. Seja $y \in X - f(\mathbb{N})$. Seja $x \in f(\mathbb{N})$ qualquer. Logo $x = f(n)$ para algum $n \in \mathbb{N}$. Se $x = f(1)$, temos $x = \min(X)$. Como $y \in X$, temos $x \leq y$. Se $x \neq f(1)$, temos $x = f(n+1) = \min(X - f(I_n))$. Como $y \in X - f(\mathbb{N}) \subset X - f(I_n)$, temos $y \in X - f(I_n)$, logo $x \leq y$. Ou seja: $\forall x \in \mathbb{N} : x \leq y$. Logo $\mathbb{N}$ é limitado superiormente por y. Contradição (conjunto finito não possui limite superior). Logo $X = f(\mathbb{N})$.

Como f é injetiva e sobrejetiva, temos f bijetiva. Logo X é enumerável.

□

Proposição 3.58. *Se $f : X \to Y$ é uma bijeção e Y é enumerável, então X é enumerável.*

Demonstração. Se X for finito, ele é enumerável. Se X for infinito, então Y é infinito. Como Y é enumerável, existe uma bijeção $g : Y \to \mathbb{N}$. Logo existe a bijeção $g \circ f : X \to \mathbb{N}$. Logo X é enumerável. □

Proposição 3.59. *Todo subconjunto X de um conjunto enumerável Y é enumerável.*

Demonstração. Se X for finito, ele é enumerável. Se X for infinito, então Y é infinito. Logo existe uma bijeção $f : Y \to \mathbb{N}$. Seja a bijeção $f' : X \to f(X)$ a restrição de f a X. Como $f(X) \subset \mathbb{N}$, temos $f(X)$ enumerável. Como existe uma bijeção entre X e um conjunto enumerável, temos X enumerável. □

Proposição 3.60. *Se $f : X \to Y$ é uma injeção e Y é enumerável, então X é enumerável.*

Demonstração. Se X for finito, ele é enumerável. Se X for infinito, então Y é infinito. Temos $f(X) \subset Y$ é enumerável (subconjunto de conjunto enumerável). Seja a bijeção $f' : X \to f(X)$ a restrição de f a X. Como existe uma bijeção entre X e um conjunto enumerável, temos X enumerável. □

Proposição 3.61. *Se $f : X \to Y$ é uma sobrejeção e X é enumerável, então Y é enumerável.*

Demonstração. Como f é sobrejetiva, ela admite inversa à direita. Seja $g : Y \to X$ a inversa à direita de f. Se $g(y) = g(y')$, temos $f(g(y)) = f(g(y'))$, logo $y = y'$. Logo g é injetiva. Pela proposição anterior, temos Y enumerável. □

Lema 14. *Um conjunto X é enumerável se, e somente se, existir uma injeção $f : X \to \mathbb{N}$.*

Demonstração. Supondo X for enumerável. Se X for finito, existe uma bijeção $h : X \to I_n$. Como $I_n \subset \mathbb{N}$, existe uma injeção $X \to \mathbb{N}$. Se X for infinito, existe uma bijeção $g : X \to \mathbb{N}$. Em ambos os casos existe uma injeção entre X e $\mathbb{N}$.

Supondo que existe uma injeção $f : X \to \mathbb{N}$. Como $\mathbb{N}$ é enumerável, temos X enumerável. □

Lema 15. ***(Teorema fundamental da aritmética)*** *Todo número natural ou é primo ou se escreve de modo único como um produto de números primos.*

Demonstração. Aritmética, Ahbramo. □

Lema 16. $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ *é enumerável*

Demonstração. Seja $h : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \to \mathbb{N}$, $h(m, n) = 2^m \cdot 3^n$. Se $h(m, n) = h(v, w)$, temos $2^m \cdot 3^n = 2^v \cdot 3^w$. Pelo lema anterior, temos $m = v$ e $n = w$. Logo $(m, n) = (v, w)$. Logo h é injetiva. Logo $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ é enumerável. □

Proposição 3.62. *Se X, Y são enumeráveis, temos $X \times Y$ enumerável.*

Demonstração. Existem injeções $f : X \to \mathbb{N}$ e $g : Y \to \mathbb{N}$. Logo a função $h : X \times Y \to \mathbb{N} \times \mathbb{N}$, $h(x, y) = (f(x), g(y))$ é uma injeção entre $X \times Y$ e um conjunto enumerável. Logo $X \times Y$ é enumerável. □

Proposição 3.63. *Seja $(X_\lambda)_{\lambda \in L}$ uma família enumerável de conjuntos enumeráveis. Temos $Y = \bigcup_{\lambda \in L} X_\lambda$ enumerável.*

Demonstração. Como X_λ é enumerável para todo $\lambda \in L$, temos que existe uma função $f_\lambda : X \to \mathbb{N}$ injetiva para todo $\lambda \in L$. Definindo $g : Y \to \mathbb{N}$, dada por $g(x) = \min\{n \in \mathbb{N} | x \in X_n\}$. Se $x \in Y$, temos $x \in X_\lambda$ para algum $\lambda \in L$, logo $\{n \in \mathbb{N} | x \in X_n\}$ é não vazio. Para simplificar notação, vamos chamar $g(x) = n_x$. Seja $h : Y \to \mathbb{N}\times\mathbb{N}$, definida por $h(x) = (f_{n_x}(x), n_x)$. Afirmo que h é injetiva. De fato, se $h(x) = h(y)$, temos $(f_{n_x}(x), n_x) = (f_{n_y}(y), n_y) \iff f_{n_x}(x) = f_{n_y}(y) \wedge n_x = n_y$. Como $n_x = n_y$, temos $f_{n_x} = f_{n_y}$, logo $f_{n_x}(x) = f_{n_y}(x) = f_{n_y}(y)$. Mas f_y é injetiva, logo $x = y$. Logo h é injetiva. Logo Y é enumerável. □

Proposição 3.64. *Dados dois conjuntos X, Y, apenas um das 3 possibilidades ocorre:*

- *Existe uma injeção $f : X \to Y$ e não existe sobrejeção $g : X \to Y$.*
- *Existe bijeção $f : X \to Y$.*
- *Existe uma injeção $f : Y \to X$ e não existe sobrejeção $g : Y \to X$.*

Demonstração. Naive Set Theory. □

Definição 3.28. Definimos para conjuntos infinitos $\text{card}(X) = \text{card}(Y)$ se, e somente se, existir bijeção $f : X \to Y$. Definimos $\text{card}(X) < \text{card}(Y)$ se existir injeção $f : X \to Y$ e não existir sobrejeção $g : X \to Y$. E $\text{card}(X) > \text{card}(Y)$ caso contrário.

Proposição 3.65. ***(Cantor-Bernstein-Schröder Theorem)*** *Se existir injeções $f : X \to Y$ e $g : Y \to X$, então existe bijeção $h : X \to Y$.*

Demonstração. □

Proposição 3.66. *Seja $(X_\lambda)_{\lambda\in\mathbb{N}}$ uma família de conjuntos de tamanho maior ou igual a 2. Temos $Y = \prod_{\lambda\in\mathbb{N}} X_\lambda$ não é enumerável.*

Demonstração. Lembrando que cada elemento de Y é uma função $\phi : \mathbb{N} \to \bigcup_{\lambda\in\mathbb{N}} X_\lambda$, onde $\phi(n) \in X_n$. Suponha Y enumerável. Logo existe uma bijeção $f : \mathbb{N} \to Y$. Para simplificar a notação, denotaremos a função $f(n)$ por f_n. Como X_λ possui pelo menos 2 elementos, existem $a_\lambda, b_\lambda \in X_\lambda$ para todo $\lambda \in \mathbb{N}$. Seja $h : \mathbb{N} \to \bigcup_{\lambda\in\mathbb{N}} X_\lambda$, definida por

$$h(x) = \begin{cases} a_x, & f_x(x) \neq a_x \\ b_x, & f_x(x) = a_x \end{cases}.$$

Temos $h(n) \neq f_n(n)$ para todo $n \in \mathbb{N}$, logo $h \neq f_n$ para todo $n \in \mathbb{N}$. Como $h \in Y$ e $h \notin f(\mathbb{N})$, temos que f não é sobrejetiva. Logo f não é bijetiva (contradição). Logo Y não é enumerável. □

4 Anéis

4.1 Definições iniciais

Definição 4.1 (Anel)**.** Seja A um conjunto e $+ : A \times A \to A$, $\cdot : A \times A \to A$ funções. Dizemos que $(A, +, \cdot)$ é um anel se :

1. $\forall x, y, z \in A \ : \ x + (y + z) = (x + y) + z$
2. $\forall x, y \in A \ : \ x + y = y + x$
3. Existe $0_A \in A$ tal que para todo $x \in A$,
$$x + 0_A = x$$
.
4. Para todo $x \in A$, existe $x' \in A$ tal que:
$$x + x' = 0_A$$
5. $\forall x, y, z \in A \ : \ x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z.$
6. $\forall x, y, z \in A \ :$
$$x \cdot (y + z) = x \cdot y + x \cdot z$$
$$(x + y) \cdot z = x \cdot z + y \cdot z$$
7. Existe um elemnto $1_A \in A$ tal que para todo $x \in A$:
$$x \cdot 1_A = 1_A \cdot x = x.$$
8. $\forall x, y \in A \ : \ x \cdot y = y \cdot x.$

Proposição 4.1. *Existe um único elemento $0_A \in A$ tal que $\forall x \in A : x + 0_A = x$.*

Demonstração. Suponha que existam $0_A, 0'_A \in A$ tal que $\forall x \in A : \begin{cases} x + 0_A = x \\ x + 0'_A = x \end{cases}$.
Como $0_A, 0'_A \in A$, temos $0'_A + 0_A = 0'_A$ e $0_A + 0'_A = 0_A$. Logo pela comutatividade da soma $0'_A = 0'_A + 0_A = 0_A + 0'_A = 0_A \iff 0_A = 0'_A$. Logo existe um único $0_A \in A$ tal que $\forall x \in A \ : \ x + 0_A = x$. □

Definição 4.2 (Elemento Neutro da Soma)**.** O único elemento $0_A \in A$ tal que $\forall x \in A \ : \ x + 0_A = x$ é chamado de elemento neutro da soma.

Proposição 4.2. *Para todo $x \in A$, existe um único $y \in A$ tal que $x + y = 0_A$.*

Demonstração. Suponha que existam $y, y' \in A$ tal que $x + y = x + y' = 0$. Logo $y = y + 0_A = y + (x + y') = y + (x + y') = (y + x) + y' = (x + y) + y' = 0_A + y' = y' + 0_A = y' \iff y = y'$.
Logo existe um único $y \in A$ tal que $x + y = 0_A$. □

Definição 4.3 (Simétrico)**.** Dado $x \in A$, chamamos o único elemento $y \in A$ tal que $x + y = 0_A$ de simétrico e escrevemos $y = -x$. Logo $x + (-x) = 0_A$.

Definição 4.4 (Subtração)**.** A operação "somar com inverso"é chamada subtração e escrevemos

$$x + (-y) = x - y$$

.

Proposição 4.3. *Existe um único elemento $1_A \in A$ tal que $\forall x \in A\, x \cdot 1_A = 1_A \cdot x = x$.*

Demonstração. Suponha que existam $1_A, 1'_A \in A$ tal que $\forall x \in A : \begin{cases} x \cdot 1_A = x \\ x \cdot 1'_A = x \end{cases}$.

Em particular, temos $\begin{cases} 1'_A \cdot 1_A = 1'_A \\ 1_A \cdot 1'_A = 1_A \end{cases} \implies 1'_A = 1'_A \cdot 1_A = 1_A \cdot 1'_A = 1_A$. Logo existe um único elemento $1_A \in A$ tal que $\forall x \in A\, x \cdot 1_A = 1_A \cdot x = x$. □

Definição 4.5 (Elemento Neutro do Produto)**.** O único elemento $1_A \in A$ tal que $\forall x \in A\, x \cdot 1_A = 1_A \cdot x = x$ é chamado de elemento neutro do produto.

Proposição 4.4. *Se A é um anel $x, y, z \in A$, então $x + z = y + z \implies x = y$.*

Demonstração. Supondo $x+z = y+z$, temos $y = y+0_A = y+(z-z) = (y+z)-z = (x+z)-z = x+(z-z) = x+0_A = x$. Logo $x + z = y + z \implies x = y$. □

Proposição 4.5. *Se A é um anel, então $\forall x \in A : x \cdot 0_A = 0_A$*

Demonstração. Temos $x \cdot 0_A = x \cdot (0_A + 0_A) = x \cdot 0_A + x \cdot 0_A \iff x \cdot 0_A + 0_A = x \cdot 0_A + x \cdot 0_A \implies x \cdot 0_A = 0_A$ pela proposição anterior. □

Proposição 4.6. *Seja A um anel. Para todos $x, y, z \in A$, temos:*

(a) $-(-x) = x$

(b) $-(xy) = (-x)y = x(-y)$

(c) $(-x)(-y) = xy$

(d) $(-1_A)x = -x$

Demonstração.

(a) Definimos $-y = z$ como o único elemento $z \in A$ tal que $y + z = 0_A$. Logo $(-x) + (-(-x)) = 0_A$ por definição. Mas $x + (-x) = 0_A$. Logo pela unicidade, temos $x = -(-x)$.

(b) Temos $(-x)y + xy = (-x + x)y = 0_A y = 0_A$ e $x(-y) + xy = x(-y + y) = x \cdot 0_A = 0_A$, que implica $(-x)y$ e $x(-y)$ inversos aditivos de xy. Da unicidade, temos $-(xy) = (-x)y = x(-y)$.

(c) Pelos itens anteriores, temos $(-x)(-y) = -(x \cdot (-y)) = -(-(xy)) = xy$.

(d) Do item (b), temos $(-1_A)x = -(1_A \cdot x) = -x$.

□

4.1.1 Exercícios

Exercício 4.1.1. Se A é um anel e $x, y, z \in A$, então $x + y = x \implies y = 0_A$.

Demonstração. Se $x + y = x$, temos $x + y = x = x + 0_A \implies y = 0_A$, pelo item anterior. □

4.2 Invertibilidade

Definição 4.6 (Invertível)**.** Um elemento $x \in A$ é invertível em A se existe $y \in A$ tal que

$$x \cdot y = 1_A.$$

Proposição 4.7. *Se $x \in A$ é invertível, então existe um único $y \in A$ tal que $x \cdot y = 1_A$.*

Demonstração. Dado $x \in A$ invertível, suponha que existam $y, y' \in A$ tal que $x \cdot y = x \cdot y' = 1_A$.

Logo $y' = 1_A \cdot y' = (x \cdot y) \cdot y' = x \cdot (y \cdot y') = x \cdot (y' \cdot y) = (x \cdot y') \cdot y = 1_A \cdot y = y \iff y' = y$.

Logo existe um único $y \in A$ tal que $x \cdot y = 1_A$. □

Definição 4.7 (Inverso multiplicativo)**.** Dado um anel A e $x \in A$ invertível, definimos x^{-1} como o único elemento de A tal que $x \cdot x^{-1} = 1_A$.

Definição 4.8 (Conjunto dos invertíveis)**.** Dado um anel A, o conjunto dos invertíveis em A é denotado por $A^\times$.

Definição 4.9 (Conjunto dos não-nulos)**.** Dado um anel A, o conjunto dos não-nulos em A é denotado por $A^* = A - \{0\}$.

Definição 4.10 (Anel Nulo)**.** Dizemos que um anel A é nulo se $A = \{0_A\}$.

4.3 Corpos, domínios e anéis reduzidos

Definição 4.11 (Divisor de Zero)**.** Dado A um anel, $x \in A$ é um divisor de zero em A se existe $y \in A - \{0\}$ tal que $xy = 0_A$.

Proposição 4.8. *Dado um anel não-nulo A, 0_A é um divisor de zero.*

Demonstração. Como A é não nulo, existe $y \in A - \{0\}$. Além disso, $0_A \cdot y = 0_A$. Logo 0_A é um divisor de zero. □

Definição 4.12 (Domínio)**.** Um anel não nulo A é um Domínio se $0_A \in A$ for o único divisor de zero.

Proposição 4.9. *Dado um anel A não nulo, as afirmações a seguir são equivalentes:*

(a) A *é um Domínio;*

(b) $\forall x, y \in A - \{0_A\} \ : \ xy \neq 0_A$

(c) $\forall x, y \in A \ : \ xy = 0_A \implies x = 0_A \vee y = 0_A$

Demonstração. (a) $\implies$ (b): Supondo A um domínio. Dados $x, y \in A$ com $x, y \neq 0_A$, se $xy = 0_A$, teríamos x, y divisores de zero em A. Logo teríamos divisores de zero em A diferentes de 0_A. Logo A não seria um domínio (contradição). Portanto devemos ter $xy \neq 0_A$.

(b) $\implies$ (c): Supondo $x, y \in A$ com $xy = 0_A$. Se $x, y \neq 0_A$, teríamos de (b) que $xy \neq 0_A$, logo devemos ter $x = 0_A$ ou $y = 0_A$.

(c) $\implies$ (a): Supondo x um divisor de zero em A, logo $xy = 0_A$ com $y \in A - \{0_A\}$. De (c), temos $xy = 0_A \implies x = 0_A \vee y = 0_A$. Como $y \neq 0_A$, devemos ter $x = 0_A$. Mostramos que qualquer divisor de zero em A é igual a 0_A. Logo A é um domínio.

□

Proposição 4.10. *Se A é um domínio, $n \in \mathbb{N}$ e $x_1, \cdots x_n \in A - \{0_A\}$, então $x_1 \cdot \cdots \cdot x_n \neq 0_A$.*

Demonstração. A prova será por indução. Para $n = 1$, é imediato. Para $n = 2$, segue da proposição anterior. Supondo válido para um $n \in \mathbb{N}$ qualquer. Supondo $x_1, \cdots x_n, x_{n+1} \in A - \{0_A\}$, então $x_1 \cdot x_2 \cdots x_n \cdot x_{n+1} = (x_1 \cdot x_2 \cdots x_n) \cdot x_{n+1}$. Pelo passo de indução, temos $y = x_1 \cdot x_2 \cdots x_n \neq 0_A$. Como $y \neq 0_A$ e $x_{n+1} \neq 0_A$, temos $y \cdot x_{n+1} \neq 0_A$ pelo caso $n = 2$. Logo vale para qualquer $n \in \mathbb{N}$. □

Proposição 4.11. *Se A é um domínio, $n \in \mathbb{N}$ e $x \in A - \{0_A\}$, então $x^n \neq 0_A$.*

Demonstração. Tomando $x \in A - \{0\}$ e $x^n = \underbrace{x \cdot x \cdot \cdots \cdot x}_{n \text{ vezes}}$ e usando a proposição anterior com $x_1 = x_2 = \cdots = x_n = x \neq 0$, temos $x^n \neq 0$. □

Proposição 4.12 (Lei do Corte)**.** *Seja A um domínio. Se $a, x, y \in A$ e $a \neq 0_A$, então*

$$ax = ay \implies x = y.$$

Demonstração. Supondo $a, x, y \in A$ com $a \neq 0_A$ e $ax = ay$. Temos $ax - ay = 0_A \iff a(x - y) = 0_A \implies a = 0_A \vee x - y = 0_A$. Como $a \neq 0_A$, temos $x - y = 0_A \implies x = y$. □

Definição 4.13 (Nilpotente)**.** Dado um anel A. Um elemento $x \in A$ é nilpotente se $x^n = 0_A$ para algum $n \in \mathbb{N}$.

Proposição 4.13. *Dado um anel A, $0_A \in A$ é nilpotente.*

Demonstração. Tems $0_A^1 = 0_A$, logo 0_A é nilpotente. □

Definição 4.14 (Anel Reduzido)**.** Um anel A é um Anel Reduzido se o único elemento nilpotente de A for 0_A.

Definição 4.15 (Corpo)**.** Um anel não nulo A é um corpo se $A^* = A^\times$, ou seja, todo elemento não nulo for invertível.

Proposição 4.14. *Se um anel A é um corpo, então é um domínio.*

Demonstração. Supondo A um corpo. Supondo $x, y \in A$ com $xy = 0_A$. Queremos mostrar que $x = 0_A$ ou $y = 0_A$. Se $y = 0_A$, não temos nada a demonstrar, supondo $y \neq 0_A$. Logo $y \in A^* = A^\times$ (A é um corpo). Logo $x = x \cdot 1_A = x \cdot (y \cdot y^{-1}) = (x \cdot y) \cdot y^{-1} = 0_A \cdot y^{-1} = 0_A$. Logo A é um domínio. □

Proposição 4.15. *Se um anel A é um domínio, então é um reduzido.*

Demonstração. Supondo A um domínio. Seja $x \in A$ nilpotente, ou seja, $x^n = 0_A$ com $n \in \mathbb{N}$. Se $x \neq 0$, temos pela proposição 4.11 que $x^n \neq 0$. Logo devemos ter $x = 0$. □

5 Análise Real

5.1 Números Reais

5.1.1 Corpo Ordenado

Definição 5.1 (Corpo Ordenado)**.** Um corpo K é ordenado se existe um conjunto $P \subset K$ tal que :

1. Para todos $x, y \in P$, temos $x + y \in P$ e $x \cdot y \in P$.
2. Dado $x \in K$, apenas uma das possibilidades ocorre: ou $x \in P$, ou $x = 0_K$ ou $-x \in P$.

Definição 5.2 (Positivos)**.** Dado um corpo ordenado K, chamamos os elementos $x \in P$ de positivos.

Definição 5.3 (Negativos)**.** Dado um corpo ordenado K, chamamos os elementos $y = -x$ com $x \in P$ de negativos.

Definição 5.4 (Conjunto dos Negativos)**.** Dado um corpo ordenado K, denotamos por $-P = \{-x \mid x \in P\}$ como o conjunto dos elementos negativos.

Proposição 5.1. *Se K é um corpo ordenado, $K = (-P) \cup \{0_K\} \cup P$.*

Demonstração. Dado $x \in K$, pela definição, temos $x \in P$ ou $x = 0_K \iff x \in \{0_K\}$ ou $-x \in P \iff x \in -P$, logo $x \in (-P) \cup \{0_K\} \cup P$. Temos $P, \{0_K\}, -P \subset K$, logo $(-P) \cup \{0_K\} \cup P \subset K$. Portanto $(-P) \cup \{0_K\} \cup P = K$. □

Proposição 5.2. *Se K é um corpo ordenado, $(-P) \cap \{0_K\} \cap P = \emptyset$.*

Demonstração. Dado $x \in K$, pela definição, apenas um dos três ocorre: $x \in P$ ou $x = 0_K \iff x \in \{0_K\}$ ou $-x \in P \iff x \in -P$. Logo $(-P) \cap \{0_K\} \cap P = \emptyset$. □

Proposição 5.3. *Se K é um corpo ordenado, temos $\forall a \in K - \{0_K\} : a^2 \in P$.*

Demonstração. Dado $a \in K - \{0_K\}$, temos $-a \in P$ ou $a \in P$. Se $a \in P$, temos $a^2 = a \cdot a \in P$. Se $-a \in P$, temos $(-a) \cdot (-a) = a^2 \in P$. Em ambos os casos, temos $a^2 \in P$. □

Proposição 5.4. *Se K é um corpo ordenado, então $1_K \in P$.*

Demonstração. Temos $1_K = 1_K \cdot 1_K = 1_K^2 \implies 1_K \in P$, pela proposição anterior. □

Observação 5.1. Segue da proposição anterior que $-1_K \in -P$ para todo corpo ordenado K. Logo num corpo ordenado -1_K nunca é um quadrado.

Definição 5.5 (<)**.** Num corpo ordenado K com $x, y \in K$, definimos:

$$x < y \iff y - x \in P.$$

Definição 5.6 (>)**.** Num corpo ordenado K com $x, y \in K$, definimos:

$$y > x \iff x < y.$$

Proposição 5.5. *Dado um corpo ordenado K, temos para todos $x, y, z \in K$:*

1. $x < y \wedge y < z \implies x < z$
2. *Apenas uma das três possibilidades ocorre: $x < y$ ou $x = y$, ou $y < x$.*
3. $x < y \iff x \pm z < y + z$
4. *Se $z > 0$, temos $x < y \implies xz < yz$*
5. *Se $z < 0$, temos $x < y \implies xz > yz$*

Demonstração.

1. Se $x < y$ e $y < z$, temos $y - x \in P$ e $z - y \in P$, logo $(y - x) + (z - y) = z - x \in P$, que equivale a $x < z$.
2. Dado $x, y \in K$, tomando $w = x - y \in K$, temos $w \in P$, ou $w = 0$ ou $-w \in P$. Logo $x - y \imath P$, ou $x - y = 0$ ou $-(x - y) = y - x \in P$. Portanto $y < x$, ou $x = y \text{¡}$ ou $x < y$.
3. Se $x < y$, temos $y - x \in P$. Logo $y - x = y + 0_K - x = y + (z - z) - x = (y + z) - (x + z) \in P \iff x + z < y + z$.
4. Se $z > 0$ e $x < y \iff y - x \in P$, temos que $yz - xz = (y - x) \cdot z \in P \iff xz < yz$.

5. Se $z < 0 \iff -z \in P$ e $x < y \iff y - x \in P$, temos que $xz - yz = (y - x) \cdot (-z) \in P \iff yz < xz$.

□

Proposição 5.6. *Dado um corpo ordenado K, temos para todos $x, y, z, w \in K$:*

$$x < y \wedge z < w \implies x + z < y + w$$

Demonstração. Temos $x < y \implies x + z < y + z$ e $z < w \implies y + z = z + y < w + y = y + w$, logo $x + z < y + w$. □

Proposição 5.7. *Dado um corpo ordenado K, temos para todos $x, y, z, w \in K$:*

$$0 < x < y \wedge 0 < z < w \implies 0 < xz < yw$$

Demonstração. Como $z > 0$ e $x < y$, temos $xz < yz$. Como $y > 0$ e $z < w$, temos $yz < yw$. Logo $xz < yw$. □

Definição 5.7 ($\leq$ e $\geq$)**.** Num corpo ordenado K com $x, y \in K$, definimos:

$$y \geq x \iff x \leq y \iff x < y \vee x = y$$

Proposição 5.8. *Sejam $A, B \subset \mathbb{R}^+ - \{0\}$ limitados, então $C = \{ab \mid (a, b) \in A \times B\}$ é limitado e $\sup C = \sup A \times \sup B$.*

Demonstração. Como A, B são limitados, então existe $\sup A$ e $\sup B$. Dado $(a, b) \in A \times B$, temos $0 \leq a \leq \sup A$ e $0 \leq b \leq \sup B$, logo $0 \leq ab \leq \sup A \cdot \sup B$, logo $\sup A \sup B$ é uma cota superior para $C = \{ab | (a, b) \in A \times B\}$. Portanto C é limitado. Além disso $\sup C \leq \sup A \cdot \sup B$.

Seja $(x_n)_{n\in\mathbb{N}}$ uma sequência em A com $\lim x_n = \sup A$ e $(y_n)_{n\in\mathbb{N}}$ uma sequência em B com $\lim y_n = \sup B$, temos $(x_n \cdot y_n)_{n\in\mathbb{N}}$ uma sequência em C com $\lim x_n \cdot y_n = \sup A \sup B$. Logo $\sup A \cdot \sup B \leq \sup C$.

Como $\sup A \sup B \leq \sup C$ e $\sup C \leq \sup A \sup B$, temos $\sup C = \sup A \sup B$.

□

Proposição 5.9. *Sejam $A, B \subset \mathbb{R}^+ - \{0\}$ limitados, então $C = \{ab \mid (a, b) \in A \times B\}$ é limitado e $\sup C = \sup A \times \sup B$.*

Demonstração. Exercício. □

6 Análise no $\mathbb{R}^n$

6.1 Topologia

6.1.1 Métrica e Norma

Definição 6.1 (Métrica)**.** Dado um espaço vetorial E sobre um corpo K, uma métrica é uma função $d : E \times E \to \mathbb{R}$, que satisfaz para todos $a, b \in E$ e $\lambda \in K$:

1. $d(a, b) \geq 0$

2. $d(a,b) = 0 \iff a = b$
3. $d(a,b) = d(b,a)$
4. $d(a,b) \leq d(a,c) + d(c,b)$

Definição 6.2 (Norma)**.** Dado um espaço vetorial E sobre um corpo K, uma norma é uma função $\|\cdot\| : E \to \mathbb{R}$, que satisfaz para todos $x, y \in E$ e $\lambda \in K$:

1. $\|x\| = 0 \implies x = 0$
2. $\|\lambda x\| = |\lambda| \cdot \|x\|$
3. $\|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|$

Proposição 6.1. *Dada uma norma $\|\cdot\| : E \to \mathbb{R}$, temos:*

$$\|x\| = 0 \iff x = 0$$

Demonstração. Temos $\|x\| = 0 \implies x = 0$ por definição. Basta mostrar que $\|\vec{0}\| = 0$ Temos $\|\vec{0}\| = \|0 \cdot \vec{0}\| = |0| \cdot \|\vec{0}\| = 0 \cdot \|\vec{0}\| = 0$. □

Proposição 6.2. *Dada uma norma $\|\cdot\| : E \to \mathbb{R}$, temos para todo $x \in E$:*

$$\|x\| \geq 0$$

Demonstração. Temos para todo $x, y \in E$ que $\|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|$. Tomando $y = -x$, temos $\|x - x\| \leq \|x\| + \| - x\| \iff \|0\| \leq \|x\| + |-1| \cdot \|x\| \iff 0 \leq \|x\| + \|x\| \iff 2\|x\| \geq 0 \iff \|x\| \geq 0$. □

Proposição 6.3. *Dada uma norma $\|\cdot\| : E \to \mathbb{R}$, a função $d : E \times E \to \mathbb{R}$, $d(a,b) = \|a - b\|$ é uma métrica.*

Demonstração. Para todo $a, b, c \in E$, temos:

- $d(a,b) = |a - b| \geq 0$.
- $d(a,b) = 0 \iff |a - b| = 0 \iff a - b = 0 \iff a = b$.
- $d(a,b) = |a - b| = |b - a| = d(b,a)$
- $d(a,b) = |a - b| = |a - c + c - b| \leq |a - c| + |c - b| = d(a,c) + d(c,b)$.

□

Definição 6.3 (Métrica proveniente da norma)**.** Dada uma norma $\|\cdot\| : E \to \mathbb{R}$, a função $d : E \times E \to \mathbb{R}$, $d(a,b) = \|a - b\|$ é chamada de métrica proveniente da norma.

Proposição 6.4. *Num espaço vetorial E, uma métrica d é proveniente de uma norma, se e somente se, para quaisquer $x, y, a \in E$ e $\lambda \in K$, tem-se $d(x + a, y + a) = d(x, y)$ e $d(\lambda \cdot x, \lambda \cdot y) = |\lambda| \cdot d(x, y)$.*

Demonstração. Se d provém de uma métrica, para $x, y, a \in E$ e $\lambda \in K$, temos $d(x+a, y+a) = \|(x+a)-(y+a)\| = \|x-y\| = d(x,y)$ e $d(\lambda \cdot x, \lambda \cdot y) = \|\lambda \cdot x - \lambda \cdot y\| = \|\lambda \cdot (x-y)\| = |\lambda| \cdot \|x-y\| = |\lambda| \cdot d(x,y)$.

Supondo d uma métrica qualquer com $d(x+a, y+a) = d(x,y)$ e $d(\lambda \cdot x, \lambda \cdot y) = |\lambda| \cdot d(x,y)$. Definindo $\|\cdot\| : E \to \mathbb{R}$, com $\|x\| = d(x,0)$. De fato, $\|\cdot\|$ é uma norma, pois:

1. $\|x\| = 0 \iff d(x,0) = 0 \iff x = 0$.
2. $\|\lambda \cdot x\| = d(\lambda \cdot x, 0) = d(\lambda \cdot x, \lambda \cdot 0) = |\lambda| \cdot d(x,0) = |\lambda| \cdot \|x\|$.
3. $\|x+y\| = d(x+y, 0) \leq d(x+y, y) + d(y,0) = d(x,0) + d(y,0) = \|x\| + \|y\| \implies \|x+y\| \leq \|x\| + \|y\|$.

Logo $\|\cdot\|$ é uma norma que induz d. □

Proposição 6.5.

$$|\|x\| - \|y\|| \leq \|x-y\|$$

Demonstração. Temos $\|x\| = \|x-y+y\| \leq \|x-y\| + \|y\| \implies \|x\| - \|y\| \leq \|x-y\|$. Além disso $\|y\| \leq \|y-x\| + \|x\| = \|x-y\| + \|x\| \implies \|y\| - \|x\| \leq \|x-y\| \implies -\|x-y\| \leq \|x\| - \|y\|$.

Como $-\|x-y\| \leq \|x\| - \|y\| \leq \|x-y\|$, temos $|\|x\| - \|y\|| \leq \|x\| - \|y\|$.

□

Definição 6.4 (Normas equivalentes)**.** Duas normas $\|\cdot\|_1, \|\cdot\|_2 : E \to \mathbb{R}$ são equivalentes se existirem $C_1, C_2 > 0$ tal que

$$C_1 \cdot \|x\|_1 \leq \|x\|_2 \leq C_2 \cdot \|x\|_1$$

Proposição 6.6. *Se um espaço normado E tiver dimensão finita, então todas as suas normas são equivalentes.*

Definição 6.5 ($L(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m)$)**.**

$$L(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m) = \{T \in F(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m) \mid T \text{ é linear}\}$$

Definição 6.6 ($L(\mathbb{R}^n)$)**.**

$$L(\mathbb{R}^n) = L(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^n)$$

Definição 6.7 ($GL(\mathbb{R}^n)$)**.**

$$GL(\mathbb{R}^n) = \{T \in L(\mathbb{R}^n) \mid T \text{ é bijetiva}\}$$

Proposição 6.7. *$GL(\mathbb{R}^n)$ é aberto.*

Demonstração. Seja $T \in GL(\mathbb{R}^n$. Logo T é invertível (bijetiva). □

Proposição 6.8. *$f : GL(\mathbb{R}^n) \to GL(\mathbb{R}^n)$, dada for $f(T) = T^{-1}$ é contínua.*

Demonstração. □

6.2 Diferenciação

Proposição 6.9. *Seja $f : GL(\mathbb{R}^n) \to GL(\mathbb{R}^n)$, dada por $f(T) = T^{-1}$. Temos f diferenciável.*

Demonstração. Temos

$$(T+H)(T+H)^{-1} = I \iff$$

$$T(T+H)^{-1} + H(T+H)^{-1} = I \iff$$

$$T(T+H)^{-1} = I - H(T+H)^{-1} \iff$$

$$(T+H)^{-1} = T^{-1}(I - H(T+H)^{-1}) \iff$$

Vou substituir $(T+H)^{-1}$ na equação acima.

$$\begin{aligned}(T+H)^{-1} &= T^{-1}(I - H(T+H)^{-1}) \\ &= T^{-1}(I - H\left[T^{-1}(I - H(T+H)^{-1})\right]) \\ &= T^{-1}(I - HT^{-1}(I - H(T+H)^{-1})) \\ &= T^{-1}(I - HT^{-1} + HT^{-1}H(T+H)^{-1}) \\ &= T^{-1} - T^{-1}HT^{-1} + T^{-1}HT^{-1}H(T+H)^{-1}\end{aligned}$$

Se chamarmos $S_T(H) = -T^{-1}HT^{-1}$, temos

$$\begin{aligned}f(T+H) &= (T+H)^{-1} \\ &= T^{-1} - T^{-1}HT^{-1} + T^{-1}HT^{-1}H(T+H)^{-1} \\ &= f(T) + S_T(H) + T^{-1}HT^{-1}H(T+H)^{-1}\end{aligned}$$

Afirmo que $S_T(H) = Df(T)(H)$. De fato, S_T é linear (confia) e temos

$$\lim_{H\to 0} \frac{|f(T+H) - f(T) - S_T(H)|}{|H|} = \lim_{H\to 0} \frac{|+T^{-1}HT^{-1}H(T+H)^{-1}|}{|H|}$$

$$\leq \lim_{H\to 0} \frac{|T^{-1}| \cdot |H| \cdot |T^{-1}| \cdot |H| \cdot |(T+H)^{-1}|}{|H|}$$

$$= \|T^{-1}\|^2 \cdot \lim_{H\to 0} |H| \cdot |(T+H)^{-1}|$$

$$= 0$$

□

6.3 Integração

Definição 6.8 (Retângulo)**.** Um retângulo ou bloco é um produto cartesiano $A = \prod_{i=1}^{m} [a_i, b_i] \subset \mathbb{R}^m$, com $a_i < b_i$ para $i \in \{1, 2, \cdots, m\}$.

Definição 6.9 (Partição do intervalo)**.** Uma partição de um intervalo $[a, b] \subset \mathbb{R}$ é uma sequência $t_1, t_2, \cdots, t_k$ com $a = t_1 \leq t_2 \leq \cdots \leq t_k = b$.

Definição 6.10 (Partição de um retângulo)**.** Uma partição de um retângulo $A \subset \mathbb{R}^m$ é uma coleção $P = (P_1, P_2, \cdots P_m)$, onde P_i é uma partição do intervalo $[a_i, b_i]$ para todo $i \in \{1, 2, \cdots, m\}$.

Definição 6.11 (Subretângulo de uma Partição)**.** Dada uma partição $P = (P_1, P_2, \cdots P_m)$ do retângulo $A \subset \mathbb{R}^n$, um subretângulo S de P é um retângulo da forma $S = \prod_{j=1}^{m} I_j$, onde I_j é um intervalo da partição P_j.

Definição 6.12 (Refinamento de uma partição)**.** Dada uma partição P de um retângulo A, dizemos que Q é um refinamento de P se todo subretângulo de Q está contido em um subretângulo de P.

Definição 6.13 (Medida Nula)**.** Um conjunto $A \subset \mathbb{R}^n$ tem medida nula se para todo $\varepsilon > 0$, existe uma cobertura enumerável $\{U_i\}_{i\in L}$ de A por retângulos fechados tal que $\sum_{i=1}^{\infty} v(U_i) < \varepsilon$.

Definição 6.14 (Conteúdo Nulo)**.** Um conjunto $A \subset \mathbb{R}^n$ tem conteúdo nulo se para todo $\varepsilon > 0$, existe uma cobertura finita $\{U_i\}_{i\in L}$ de A por retângulos fechados tal que $\sum_{i=1}^{\infty} v(U_i) < \varepsilon$.

Proposição 6.10. *Se A tem conteúdo nulo, então A tem medida nula.*

Demonstração. Se A tem conteúdo nulo, então dado ε, existe uma cobertura finita $\{U_i\}_{i\in L}$ de A tal que $\sum_{i=1}^{\infty} v(U_i) < \varepsilon$. Como todo conjunto finito é enumerável, temos $\{U_i\}_{i\in L}$ enumerável, logo A tem medida nula. □

Proposição 6.11. *Uma união enumerável de conjuntos com medida nula tem medida nula.*

Demonstração. □

Proposição 6.12. *Se A é compacto e tem medida nula, então A tem conteúdo nulo.*

Demonstração. □

6.3.1 Exercícios

Exercício 6.3.1. Sejam $f : A \to \mathbb{R}$, $g : B \to \mathbb{R}$ funções limitadas não-negativas nos blocos A, B. Defina $\phi : A \times B \to \mathbb{R}$ pondo $\phi(x, y) = f(x) \cdot g(y)$. Prove que

$$\overline{\int_{A\times B}} \phi(z)\text{d}z = \overline{\int_A} f(x)\text{d}x \cdot \overline{\int_B} g(y)\text{d}y$$

e que vale um resultado análogo para integrais inferiores.

Demonstração. Temos $\overline{\int_{A\times B}} \phi(z)\text{d}z = \inf_Q \{U(\phi; Q)\}$. Seja $Q = (P, P')$ uma partição de $A \times B$. Temos P partição de A e P' partição de B. Seja $S_b = S \times S'$ um subretângulo de Q, temos S subretângulo de P e S' subretângulo de P'. Temos $\forall x \in S : 0 \leq f(x) \leq M_S(f)$ e $\forall y \in S' : 0 \leq g(y) \leq M_{S'}(g)$, logo $\forall (x, y) \in S \times S' = S_b : 0 \leq f(x) \cdot g(y) \leq M_S(f) \cdot M_{S'}(g)$. Logo $M_s(f) \cdot M_{S'}(g)$ é cota superior para $f(x) \cdot g(y)$ em $S \times S'$, logo $\sup\{f(x) \cdot g(y) \mid (x, y) \in S \times S'\} = M_{S\times S'}(\phi) \leq M_S(f) \cdot M_{S'}(g)$.

Se $M_S(f) = 0$, temos $0 \leq f(x) \leq M_S(f) \leq 0 \implies f(x) = 0$ para todo $x \in S$, logo $\forall (x, y) \in (S \times S') : f(x) \times g(y) = 0 \cdot g(y) = 0$, logo $M_{S\times S'}(\phi) = 0$. É análogo se $M_{S'}(g) = 0$.

Supondo $M_S(f) \neq 0$ e $M_{S'}(g) \neq 0$. Dado $\varepsilon > 0$, existe $x_1 \in S$ tal que $f(x_1) > M_S(f) - \dfrac{\varepsilon}{2 \cdot M_{S'}(g)}$ e existe $y_1 \in S'$ tal que $g(y_1) > M'_S(g) - \dfrac{\varepsilon}{2 \cdot M_S(f)}$. Logo existe $(x_1, x_2) \in S \times S'$ tal qu $f(x_1) \cdot f(x_2) > \left(M_S(f) - \dfrac{\varepsilon}{2 \cdot M_{S'}(g)}\right) \cdot \left(M_{S'}(g) - \dfrac{\varepsilon}{2 \cdot M_S(f)}\right) = M_S(f) \cdot M_{S'}(g) - \dfrac{\varepsilon}{2} - \dfrac{\varepsilon}{2} + \dfrac{\varepsilon^2}{2M_S(f) \cdot M_{S'}(g)} > M_S(f) \cdot M_{S'}(g) - \varepsilon$. Como dado $\varepsilon > 0$, existem $(x_1, y_1) \in S \times S'$ tal que $f(x_1) \cdot g(y_1) < M_S(f) \cdot M_{S'}(g) - \varepsilon$ e $M_S(f) \cdot M_{S'}(g)$ é cota superior para $\{f(x) \cdot g(y) | (x, y) \in S \times S'\}$, temos $M_{S\times S'}(\phi) = M_S(f) \times M_S(g)$.

Logo

$$
\begin{aligned}
U(\phi, Q) &= \sum_{S\times S'\in(P,P')} M_{S\times S'}(\phi)\cdot V(S\times S') \\
&= \sum_{S\times S'\in(P,P')} M_S(f)\cdot M_{S'}(g)\cdot V(S)\cdot V(S') \\
&= \sum_{\substack{S\in P,\\ S'\in P'}} [M_S(f)\cdot V(S)]\cdot[M_{S'}(g)\cdot V(S')] \\
&= \sum_{S\in P}\sum_{S'\in P'} [M_S(f)\cdot V(S)]\cdot[M_{S'}(g)\cdot V(S')] \\
&= \sum_{S\in P} [M_S(f)\cdot V(S)]\cdot \sum_{S'\in P'} [M_{S'}(g)\cdot V(S')] \\
&= \left[\sum_{S'\in P'} M_{S'}(g)\cdot V(S')\right]\cdot\left[\sum_{S\in P} M_S(f)\cdot V(S)\right] \\
&= U(f,P)\cdot U(g,P')
\end{aligned}
$$

Logo $\overline{\int_{A\times B}}\phi(z)\mathrm{d}z = \inf_{Q}\{U(\phi;Q)\} = \inf_{(P,P')}\{U(f,P)\cdot U(g,P')\} = \inf_{P}\{U(f,P)\}\cdot \inf_{P'}\{U(g,P')\} = \overline{\int_A} f(x)\mathrm{d}x\cdot\overline{\int_B} g(y)\mathrm{d}y$

□

Exercício 6.3.2. Se $X\subset\mathbb{R}^m$ tem medida nula, então para todo $Y\subset\mathbb{R}^m$, o produto cartesiano $X\times Y\subset\mathbb{R}^{m+n}$ tem medida nula.

Demonstração. Basta provar que se $X\subset\mathbb{R}^n$ tem medida nula, então $X\times\mathbb{R}^m$ tem medida nula. Pois uma cobertura do conjunto $X\times\mathbb{R}^m$ cobre o conjunto $X\times Y\subset X\times\mathbb{R}^m$.

Chamando $C_p = \prod_{i=1}^{m}[-p,p] = \underbrace{[-p,p]\times[-p,p]\times\cdots\times[-p,p]}_{m \text{ vezes}}\subset\mathbb{R}^m$. Temos $\mathbb{R}^m = \bigcup_{p\in\mathbb{N}} C_p$, logo $X\times\mathbb{R}^m = X\times\bigcup_{p\in\mathbb{N}} C_p = \bigcup_{p\in\mathbb{N}} X\times C_p$. Como é uma união enumerável de conjuntos, basta mostrar que $X\times C_p$ tem medida nula para todo $p\in\mathbb{N}$.

Fixando $p \in \mathbb{N}$, temos $v(C_p) = (2p)^m$. Dado $\varepsilon > 0$, existe uma cobertura enumerável $\{U_i\}_{i \in L}$ de retângulos fechados tal que $\sum_{i \in L} v(U_i) < \frac{\varepsilon}{(2p)^m}$. Temos $X \times C_p \subset \left(\bigcup_{i \in L} U_i \right) \times C_p = \bigcup_{i \in L} U_i \times C_p$. Como C_p e U_i são retângulos, temos $v(U_i \times C_p) = v(U_i) \cdot v(C_p)$. Logo temos $\sum_{i \in L} v(U_i \times C_p) = \sum_{i \in L} v(U_i) \cdot v(C_p) = \sum_{i \in L} v(U_i) \cdot (2p)^m = (2p)^m \cdot \sum_{i \in L} v(U_i) < (2p)^m \cdot \frac{\varepsilon}{(2p)^m} = \varepsilon$. Logo $X \times C_p$ tem medida zero para todo $p \in \mathbb{N}$.

Como $X \times \mathbb{R}^n = \bigcup_{p \in \mathbb{N}} X \times C_p$ é uma união enumerável de conjuntos de medida nula, temos que $X \times \mathbb{R}^n$ tem medida nula.

□