

## P R E L Ú D I O

O texto que segue trata-se de um compêndio de resultados que acho relevantes, portanto, o texto reflete, e muito, minha subjetividade. Não obstante, este texto estará em construção contínua, de maneira que não haverá versão final enquanto as circunstâncias da vida sobrepujarem o meu ímpeto de colecionar tais e tais resultados. Alguns, resultados são de minha autoria, mas certamente estão enviesados por uma ou outra obra, de maneira que não descobri a roda, mas me sustentei sobre o trabalho de vários indivíduos perspicazes que pela primeira vez se depararam com o problema, e talvez, eles próprios tenham o resolvido. Saliento também que, muitos—a maioria—dos resultados não são meus, de forma que talvez eu já os tenha visto em determinado momento de minha vida, e simplesmente os reproduzi aqui. Além disso, é impossível colecionar todos os resultados interessantes, portanto, me ative aos que ao menos tive alguma ideia de demonstração, talvez inspirada por outros.

# 1

## CIÊNCIAS FORMAIS

### 1.1 TEORIA DOS CONJUNTOS

Decidi abordar a construção dada no apêndice do livro *General Topology* de John L. Kelley (*vide pp. 250–281*). Esta abordagem de construção da teoria dos conjuntos, é reminiscente da teoria NBG (Neumann-Bernays-Gödel). Na realidade, conforme atestei posteriormente, o sistema empregado por Kelley, é uma adaptação do sistema de A. P. Morse, como ele bem afirma em sua obra. Reconheço, a necessidade de se introduzir a igualdade ‘=’, seguiremos a linha de raciocínio de Kelley, referindo-se a igualdade como identidade lógica. Assim, se  $a$  e  $b$ , são dois objetos,  $a = b$ , quando o nome ‘ $a$ ’ designar o objeto designado pelo nome ‘ $b$ ’ e vice-versa. Talvez futuramente eu discorra mais um pouco sobre o aparato lógico, mas por ora, nos restringiremos aos resultados.

**Definição 1 (Conjuntos).**

$$\forall x(\varsigma(x) \longleftrightarrow \exists y(x \in y)).$$

À cada classe  $x$  tal que  $\varsigma(x)$ , daremos o nome de conjunto. Desta maneira  $\varsigma(x)$  se, e somente se,  $x$  é um conjunto.

**Axioma 1 (Axioma-esquema da classificação).** Seja  $\phi$  uma função proposicional tendo como parâmetros as classes. Então

$$\forall y(y \in \{x : \phi(x)\} \longleftrightarrow \varsigma(y) \wedge \phi(y)).$$

Enfatizo que os objetos da teoria de classes, resumem-se, como é esperado, à classes. Portanto, ‘ $\{x : \phi(x)\}$ ’ denota uma classe, daí o nome de *classifier* ou classificador.

**Definição 2.**  $\langle\phi\rangle = \{x : \phi(x)\}.$

**Axioma 2 (AEx : Axioma da extensão ou extensionalidade).**

$$\forall x, y (x = y \longleftrightarrow \forall z (z \in x \longleftrightarrow z \in y)).$$

Friso categoricamente que uma prova rigorosa da igualdade de classes, requer o uso explícito do axioma da extensionalidade **AEx**. Portanto, a rigor, uma cadeia de igualdades de classes dadas por classificadores, mesmo que óbvia para leitores maduros, não caracteriza, segundo minha visão, uma prova. Enfatizo este ponto, pois em estágios anteriores na confecção deste compêndio eu usei tais métodos.

**Teorema 1.**

$$\forall x (x = \{y : y \in x\}).$$

*Prova.*

$$\forall z (z \in \{y : y \in x\} \longleftrightarrow z \in x).$$



**Definição 3.**  $x \cup y = \{z : z \in x \vee z \in y\}.$

**Definição 4.**  $x \cap y = \{z : z \in x \wedge z \in y\}.$

Aos símbolos  $x \cup y$  e  $x \cap y$ , dá-se o nome de união e intersecção de  $x$  com  $y$ , respectivamente.

**Teorema 2.**

$$\forall x, y, z (x \cap (y \cup z) = (x \cap y) \cup (x \cap z) \quad \wedge \quad x \cup (y \cap z) = (x \cup y) \cap (x \cup z))$$

*Prova.* Vamos provar a segunda proposição. Sejam  $x, y$  e  $z$  classes, notemos

que

$$\begin{aligned}
 (1.1) \quad \forall w(w \in x \cup (y \cap z) &\longleftrightarrow w \in x \vee w \in y \cap z \\
 &\longleftrightarrow w \in x \vee (w \in y \wedge w \in z) \\
 &\longleftrightarrow (w \in x \vee w \in y) \wedge (w \in x \vee w \in z) \\
 &\longleftrightarrow w \in (x \cup y) \wedge w \in (x \cup z) \\
 &\longleftrightarrow w \in (x \cup y) \cap (x \cup z)).
 \end{aligned}$$

A outra prova é inteiramente análoga. De fato, decorre das propriedades dos conectivos ‘ $\wedge$ ’ e ‘ $\vee$ ’, a conjunção e disjunção lógica, respectivamente.



### Definição 5.

$$\forall x, y(x \notin y \longleftrightarrow \neg(x \in y)).$$

### Definição 6. $\neg x = \{y : y \notin x\}$ .

A classe  $\neg x$  chama-se complemento absoluto de  $x$ .

**Teorema 3.** *Seja  $\phi$  uma função proposicional cujos parâmetros sejam classes. Então  $\neg\langle\phi\rangle = \langle\neg\phi\rangle$ .*

### Prova.

$$\forall x(x \in \neg\langle\phi\rangle \longleftrightarrow \varsigma(x) \wedge \neg\phi(x) \longleftrightarrow x \in \langle\neg\phi\rangle).$$



### Teorema 4.

$$\forall x(\neg(\neg x) = x).$$

### Prova.

$$(1.2) \quad \forall y(y \in \neg(\neg x) \longleftrightarrow \neg(y \in \neg x) \longleftrightarrow \neg(\neg(y \in x)) \longleftrightarrow y \in x)$$



### Teorema 5 (Leis de De Morgan).

$$\forall x, y(\neg(x \cup y) = \neg x \cap \neg y \wedge \neg(x \cap y) = \neg x \cup \neg y)$$

**Prova.** A prova segue diretamente da definição de  $\cup$  e  $\cap$ , e das leis de De Morgan para os conectivos  $\vee$  e  $\wedge$ . ■

**Definição 7.**  $x \setminus y = x \cap \neg y$ .

Ao símbolo ‘ $x \setminus y$ ’ dá-se o nome de diferença de  $x$  e  $y$  ou complemento de  $y$  relativo a  $x$ .

**Teorema 6.**

$$\forall x, y, z (x \cap (y \setminus z) = (x \cap y) \setminus z)$$

**Prova.** Provar. ■

**Definição 8.** Seja  $\phi$  uma contradição qualquer. Definimos  $\emptyset = \langle \phi \rangle$ .

Observe que esta definição independe da contradição. Com efeito, temos o

**Teorema 7.** Se  $\phi$  e  $\psi$  são duas contradições, então  $\langle \phi \rangle = \langle \psi \rangle$ .

**Prova.** Com efeito,

$$(1.3) \quad \forall x (x \in \langle \phi \rangle \longleftrightarrow \varsigma(x) \wedge \phi(x) \longleftrightarrow \varsigma(x) \wedge \psi(x) \longleftrightarrow x \in \langle \psi \rangle),$$

pois ambos os membros da bicondicional são falsos, logo a equivalência é válida e, consequentemente o quantificação é verdadeira. ■

A classe  $\emptyset$  é chamada de classe nula ou vazia.

**Teorema 8.**

$$(1.4) \quad \forall x (x \notin \emptyset).$$

**Prova.**

$$(1.5) \quad \forall x (x \in \emptyset \longleftrightarrow \varsigma(x) \wedge x \neq x).$$

Como o lado direito é trivialmente falso pela definição de igualdade, decorre que  $\neg(x \in \emptyset)$ , ou equivalentemente  $x \notin \emptyset$  é verdadeira para todo  $x$ . ■

**Teorema 9.**

$$(1.6) \quad \forall x(x \cup \emptyset = x \wedge x \cap \emptyset = \emptyset).$$

*Prova.* Seja  $x$  uma classe, temos em conformidade

$$(1.7) \quad \forall y(y \in x \cup \emptyset \longleftrightarrow \varsigma(y) \wedge (y \in x \vee y \in \emptyset) \longleftrightarrow \varsigma(y) \wedge y \in x \longleftrightarrow y \in x)$$

o que segundo o AEx segue-se a identidade.

Analogamente,

$$(1.8) \quad \forall y(y \in x \cap \emptyset \longleftrightarrow \varsigma(y) \wedge (y \in x \wedge y \in \emptyset) \longleftrightarrow \varsigma(y) \wedge y \in \emptyset \longleftrightarrow y \in \emptyset)$$

novamente pelo AEx infere-se a igualdade. ■

**Definição 9.**

$$(1.9) \quad \mathcal{U} = \neg\emptyset$$

**Teorema 10.**

$$(1.10) \quad \forall x(x \in \mathcal{U} \longleftrightarrow \varsigma(x)).$$

*Prova.*

$$(1.11) \quad \forall x(x \in \mathcal{U} \longleftrightarrow \varsigma(x) \wedge x \notin \emptyset \longleftrightarrow \varsigma(x)).$$



**Teorema 11.** Seja  $\phi$  uma tautologia. Então  $\langle\phi\rangle = \mathcal{U}$ .

*Prova.* Notemos que

$$(1.12) \quad \forall x(x \in \langle\phi\rangle \longleftrightarrow \varsigma(x) \wedge \phi(x) \longleftrightarrow \varsigma(x) \longleftrightarrow x \in \mathcal{U}),$$

de AEx decorre o teorema. Outra maneira seria usar a hipótese que  $\neg\phi$  é uma contradição, e concluir de

$$(1.13) \quad \langle\phi\rangle = \neg\langle\neg\phi\rangle = \neg\emptyset = \mathcal{U}.$$



**Teorema 12.**

$$(1.14) \quad \forall x(x \cup \mathcal{U} = \mathcal{U} \wedge x \cap \mathcal{U} = x)$$

*Prova.*

$$(1.15) \quad \forall y(y \in x \cup \mathcal{U} \longleftrightarrow y \in x \vee y \in \mathcal{U} \longleftrightarrow y \in \mathcal{U})$$

segue pelo **AEx**.

Seguidamente,

$$(1.16) \quad \forall y(y \in x \cap \mathcal{U} \longleftrightarrow y \in x \wedge y \in \mathcal{U} \longleftrightarrow y \in x)$$

novamente decorre por **AEx**. ■

**Definição 10.**

$$(1.17) \quad \bigcap x = \{z : \forall y(y \in x \longrightarrow z \in y)\}.$$

**Definição 11.**

$$(1.18) \quad \bigcup x = \{z : \exists y(y \in x \wedge z \in y)\}.$$

A classe  $\bigcap x$  é a interseção dos membros de  $x$  e, a classe  $\bigcup x$  é a união dos membros de  $x$ .

**Teorema 13.**

$$(1.19) \quad \bigcap \emptyset = \mathcal{U} \wedge \bigcup \emptyset = \emptyset.$$

*Prova.*

$$(1.20) \quad \forall x\left(x \in \bigcap \emptyset \longleftrightarrow \varsigma(x) \wedge \forall y(y \in \emptyset \longleftrightarrow x \in y) \longleftrightarrow x \in \mathcal{U}\right),$$

pois  $\phi$  definida por

$$(1.21) \quad \phi(x) \longleftrightarrow \forall y(y \in \emptyset \longleftrightarrow x \in y)$$

é uma tautologia.

Em seguida,

$$(1.22) \quad \forall x(x \in \bigcup \emptyset \longleftrightarrow \varsigma(x) \wedge \exists(y \in \emptyset \wedge x \in y) \longleftrightarrow x \in \emptyset),$$

porquanto,  $\psi$  definida por

$$(1.23) \quad \psi(x) \longleftrightarrow \exists y(y \in \emptyset \wedge x \in y)$$

é uma contradição. ■

### Definição 12.

$$(1.24) \quad \forall x(x \subset y \longleftrightarrow \forall z(z \in x \rightarrow z \in y)).$$

Uma classe  $x$  é uma subclasse de  $y$ , ou está contida em  $y$ , ou  $y$  contém  $x$ , se, e somente se,  $x \subset y$ .

### Teorema 14.

$$(1.25) \quad \forall x(\emptyset \subset x \wedge x \subset \mathcal{U})$$

*Prova.* Seja  $x$  uma classe. Temos primeiramente

$$(1.26) \quad \forall y(y \in \emptyset \rightarrow y \in x),$$

pois o antecedente da condicional é sempre falso. O que prova a primeira inclusão.

Por outro, lado temos

$$(1.27) \quad \forall y(y \in x \rightarrow \varsigma(y) \rightarrow y \in \mathcal{U}).$$

o que conclui a prova. ■

### Teorema 15.

$$(1.28) \quad \forall x, y(x = y \longleftrightarrow x \subset y \wedge y \subset x).$$

*Prova.* Sejam  $x$  e  $y$  classes quaisquer

$$(1.29) \quad \begin{aligned} x \subset y \wedge y \subset x &\longleftrightarrow \forall z((z \in x \rightarrow z \in y) \wedge (z \in y \rightarrow z \in x)) \\ &\longleftrightarrow \forall z(z \in x \longleftrightarrow z \in y) \\ &\longleftrightarrow x = y. \end{aligned}$$
■

**Teorema 16.**

$$(1.30) \quad \forall x, y, z (x \subset y \wedge y \subset z \longrightarrow x \subset z)$$

*Prova.* Sejam  $x, y, z$  classes quaisquer. Temos

$$(1.31) \quad \begin{aligned} & (x \subset y \wedge y \subset z \longrightarrow \forall w (w \in x \longrightarrow w \in y \wedge w \in y \longrightarrow w \in z)) \\ & \longrightarrow \forall w (w \in x \longrightarrow w \in z) \\ & \longrightarrow x \subset z \end{aligned}$$

■

**Teorema 17.**

$$(1.32) \quad \forall x, y, z (x \subset y \longrightarrow x \cap z \subset y \cap z \wedge x \cup z \subset y \cup z)$$

*Prova.* Sejam  $x, y, z$  classes quaisquer. Primeiramente,

$$(1.33) \quad \forall w (w \in x \cap z \longrightarrow w \in x \wedge w \in z \longrightarrow w \in y \wedge w \in z \longrightarrow w \in y \cap z).$$

Segundo e, por fim,

$$(1.34) \quad \forall w (w \in x \cup z \longrightarrow w \in x \vee w \in z \longrightarrow w \in y \vee w \in z \longrightarrow w \in y \cup z).$$

■

**Teorema 1 (Bernstein-Cantor-Schröder).** Sejam  $X$  e  $Y$  conjuntos tais que existe uma injeção própria de  $X$  em  $Y$  e vice-versa. Então  $X$  é equivalente a  $Y$ .

*Prova.* Supomos que  $f(X) \subset Y$  e  $g(Y) \subset X$  (aqui  $\subset$  é a inclusão própria). Destas inclusões deriva-se facilmente a proposição

$$(\Delta) \quad \forall i \left( i \in N \longrightarrow (gf)^i(X) \supset (gf)^i(g(Y)) \supset (gf)^{i+1}(X) \right).$$

Para cada  $i \in N$ , façamos:

$$A_{2i} = (gf)^i(X) \quad \text{e} \quad A_{2i+1} = (gf)^i(g(Y))$$

em vista de  $(\Delta)$  decorre que  $\{A_i : i \in N\}$  é uma família de conjuntos estritamente decrescente.

Sejam agora

$$C_i = (gf)^i(X \setminus g(Y)) \quad \text{e} \quad D_i = (gf)^i g(Y \setminus f(X))$$

com  $i \in N$ .

Definamos

$$A = \bigcap_{i \in N} A_i, \quad C = \bigcup_{i \in N} C_i \quad \text{e} \quad D = \bigcup_{i \in N} D_i.$$

Estes são disjuntos aos pares. De fato, inicialmente provemos que  $C \cap D = \emptyset$ . Note que

$$\forall i, j (i, j \in N \longrightarrow C_i \cap D_j = \emptyset),$$

pois dados  $i, j \in N$ , temos

$$C_i \cap D_j = A_{2i} \cap A_{2j+1} \setminus (A_{2i+1} \cup A_{2(j+1)}) \subset A_a \setminus A_b = \emptyset,$$

sendo

$$a = \max\{2i, 2j\} \quad \text{e} \quad b = \min\{2(i+1), 2(j+1)\}.$$

uma vez que  $A_b \subset A_a$ , como consequência  $C \cap D = \emptyset$ .

Seguidamente, dados  $i, j \in N$ , obtem-se

$$A \cap (C_i \cup D_j) = A \setminus (A_{2i+1} \cap A_{2(j+1)}) = \emptyset,$$

consequentemente  $A \cap (C \cup D) = \emptyset$ .

Afirmo que

$$X = A \cup C \cup D$$

Decerto, observe que se  $x \in X \setminus (C \cup D)$ , então necessariamente  $x \in A_i$  para todo  $i \in N$ , pois, se existir  $i \in N$  tal que  $x \notin A_i$ , então consideremos  $m = \min\{i \in N : x \notin A_i\}$ , é certo que  $m > 0$ . Assim, existe  $l \in N$ , tal que  $l + 1 = m$ , e consequentemente  $x \in A_l \setminus A_{l+1} \subset C \cup D$ , uma contradição.

De maneira inteiramente análoga para cada  $i \in N$ , façamos:

$$B_{2i} = (fg)^i(Y) \quad \text{e} \quad B_{2i+1} = (fg)^i(f(X));$$

$$E_i = (fg)^i(Y \setminus f(X)) \quad \text{e} \quad F_i = (fg)^i f(X \setminus g(Y)).$$

Prova-se sem dificuldades que

$$Y = B \cup E \cup F,$$

em que

$$B = \bigcap_{i \in N} B_i, \quad E = \bigcup_{i \in N} E_i \quad e \quad F = \bigcup_{i \in N} F_i.$$

Em verdade, basta trocar os papéis de  $f$  com  $g$  e  $X$  com  $Y$ , concomitamente.

Agora observemos que por indução matemática decorre que

$$\forall i (i \in N \longrightarrow \phi(\gamma\phi)^i = (\phi\gamma)^i\phi).$$

para quaisquer que sejam as funções  $\phi$  e  $\gamma$ , em que a composição faça sentido.  
Em verdade, para  $i = 0$  temos necessariamente

$$\phi(\gamma\phi)^0 = \phi = (\phi\gamma)^0\phi.$$

Suponhamos por hipótese de indução que a propriedade seja válida para  $i \in N$ , notemos que

$$\phi(\gamma\phi)^{i+1} = \phi(\gamma\phi)^i(\gamma\phi) = (\phi\gamma)^i(\phi\gamma)\phi = (\phi\gamma)^{i+1}\phi$$

o que prova que é válida para  $i + 1$ , concluímos por indução matemática que a propriedade é válida para todo  $i \in N$ .

Posteriormente, em vista do resultado anterior observemos que para cada  $i \in N$

$$A_{2i+1} = (gf)^i g(Y) = g(fg)^i(Y) = g(B_{2i})$$

e

$$B_{2i+1} = (fg)^i f(X) = f(gf)^i(X) = f(A_{2i}).$$

Em consequência para todo  $i \in N$

$$B_{2i} = g^{-1}(A_{2i+1}) \quad e \quad B_{2i+1} = f(A_{2i}).$$

Em seguida, definamos  $\varphi : X \rightarrow Y$  por

$$\varphi(x) = \begin{cases} f(x), & x \in A \cup C; \\ g^{-1}(x), & x \in D. \end{cases}$$

Pela própria definição  $\varphi$  é injetiva.

Imediatamente observe que para todo  $i \in N$

$$\varphi(C_i) = f((gf)^i(X \setminus g(Y))) = (fg)^i f(X \setminus g(Y)) = F_i$$

e

$$\varphi(D_i) = g^{-1}((gf)^i g(Y \setminus f(X))) = (fg)^i(Y \setminus f(X)) = E_i.$$

Além do mais, para todo  $i \in N$ , temos

$$\varphi(A_{2i}) = f(A_{2i}) = f(gf)^i(X) = (fg)^i f(X) = B_{2i+1}$$

e

$$\varphi(A_{2i+1}) = f(A_{2i+1}) = f(gf)^i g(Y) = (fg)^i fg(Y) = B_{2(i+1)}.$$

Em suma,

$$\forall i \in N \longrightarrow \varphi(A_i) = B_{i+1} \wedge \varphi(C_i) = F_i \wedge \varphi(D_i) = E_i.$$

Conformemente

$$\varphi(A) = B, \quad \varphi(C) = F \quad \text{e} \quad \varphi(D) = E.$$

*a fortiori*

$$\varphi(X) = \varphi(A \cup C \cup D) = \varphi(A) \cup \varphi(C) \cup \varphi(D) = B \cup E \cup F = Y,$$

i.e.,  $X \sim Y$ .



**Lema 1.** Sejam  $f : X \rightarrow Y$  e  $g : Y \rightarrow X$ . Então existe um conjunto  $A \subseteq X$ , tal que

$$X \setminus A = g(Y \setminus f(A)).$$

### Questão \*7 do capítulo III do livro Introduction to Logic de Alfred Tarski.

“...We know that variables occurring in arithmetic stand for names of numbers. Do the variables occurring in sentential calculus stand for names of sentences or for sentences themselves? May we, therefore, say, if we want to be exact, that the laws of this calculus assert something about the sentences and their properties?” My answer: The variables occurring in sentential calculus stands

for the sentences themselves, for the logical operations are applied over the sentences, not over their names. According to the text you write

2 is prime and  $\alpha$  is a greek letter.

not

“2 is prime” and “ $\alpha$  is a greek letter”.

The names of the sentences have no logical value, then no logical operation over them is meaningful.

Over the sentential calculus, i.e., using it you can assert something about sentences and their properties, for example you can say that a sentence is true or false based on the logical value of its components, and you can assign it a property, as a tautology, a contradiction or a contingency. But it is relevant to put some criticism over the perspective of the sentences isolated, which with the sentential calculus alone we can't assert nothing about the nature of them, as we can say that the number 3 is prime using the arithmetic and the number itself.

**Digressão a respeito de álgebras de Boole.** Segundo o livro *Introduction to Boolean Algebras* de Halmos e Givant, uma álgebra booleana é um conjunto  $B$  munido de duas operações binárias  $\cap$  e  $\cup$ , uma operação unária  $'$  e dois elementos distintos 0 e 1, satisfazendo os seguintes axiomas:

- I.  $0' = 1 \quad \wedge \quad 1' = 0;$
- II.  $x \cap 0 \quad \wedge \quad x \cup 1 = 1;$
- III.  $x \cap 1 = x \cup 0 = x;$
- IV.  $x \cap x' = 0 \quad \wedge \quad x \cup x' = 1;$
- V.  $x'' = x;$
- VI.  $x \cap x = x \cup x = x;$
- VII.  $(x \cap y)' = x' \cup y';$
- VIII.  $x \cap y = y \cap x \quad \wedge \quad x \cup y = y \cup x;$
- IX.  $x \cap (y \cap z) = (x \cap y) \cap z \quad \wedge \quad x \cup (y \cup z) = (x \cup y) \cup z;$
- X.  $x \cap (y \cup z) = (x \cap y) \cup (x \cap z) \quad \wedge \quad x \cup (y \cap z) = (x \cup y) \cap (x \cup z);$

**Teorema 2 (Álgebra de Boole dada na introdução do livro *Introduction to Mathematical Logic* de Elliot Mendelson, página xxiii).** Sejam  $B$  um conjunto com pelo menos dois elementos,  $\cap \in B^{B^2}$  uma operação binária e  $' \in B^B$  uma operação unária.

Admitiremos que  $\cap$  e  $'$  satisfazem os seguintes axiomas para quaisquer  $x, y, z \in B$ :

1.  $x \cap y = y \cap x;$
2.  $(x \cap y) \cap z \longleftrightarrow x \cap (y \cap z);$
3.  $(x \cap y') = z \cap z') \longleftrightarrow x \cap y = x.$

Ademais defina

$$\forall x, y (x \cup y = (x' \cap y')') \quad \text{Def.}$$

Então  $\langle B, \cap, \cup, ' \rangle$  é uma álgebra booleana se, e somente se, os axiomas 1–3 forem satisfeitos.

*Prova.* Primeiramente, provemos que  $x \cap x = x$ , para todo  $x \in B$ . Suponhamos que existe  $x \in B$  tal que  $x \cap x \neq x$ , da equivalência no item 3, fixado  $y = x$  temos

$$\forall z (z \in B \longrightarrow (x \cap x \neq x \longleftrightarrow x \cap x' \neq z \cap z'))$$

o que é falso para  $z = x$ , consequentemente a identidade  $x = x \cap x$  é válida para todo  $x \in B$ . Novamente, da equivalência no item 3 temos que fixados  $x \in B$  e  $y = x$ , decorre que

$$\forall z (x \cap x = x \longleftrightarrow x \cap x' = z \cap z')$$

Definamos  $0 = x \cap x'$ .

Em seguida, observemos

$$\forall z (z \cap 0 = z \cap (z \cap z') = (z \cap z) \cap z' = z \cap z' = 0)$$

Seguidamente observemos, também em decorrência do 3 item do rol de axiomas, que dado  $z$  arbitrariamente temos

$$z''' = z' \cap z''' \longleftrightarrow z''' \cap z'' = 0,$$

$$(\Gamma) \quad z \cap z''' = z \cap (z' \cap z''') = (z \cap z') \cap z''' = 0 \longleftrightarrow z \cap z'' = z$$

e

$$(\Delta) \quad z' \cap z'' = 0 \longleftrightarrow z \cap z'' = z''$$

de ( $\Gamma$ ) e ( $\Delta$ ) decorre que  $z = z''$ . Adicionalmente,

$$\forall z (z \cup z = (z' \cap z')' = (z')' = z'' = z)$$

Seguidamente provemos que para quaisquer  $x, y, z \in B$  vale

$$x \cap (y \cup z) = (x \cap y) \cup (x \cap z)$$

em outros termos, queremos provar que

$$x \cap (y' \cap z')' = ((x \cap y)' \cap (x \cap z)')'$$

Antes provemos uma identidade auxiliar

$$(I) \quad \forall u, v (u, v \in B \implies u = u \cap (u' \cap v)')$$

mas do item 3 temos que

$$u \cap (u' \cap v)' = u \iff u \cap (u' \cap v) = 0.$$

Mas o segundo membro da bicondicional é trivialmente verdadeiro, em consequência a proposição (I) é verdadeira.

Proseguindo primeiro provemos que

$$x \cap (y' \cap z')' \cap ((x \cap y)' \cap (x \cap z)')' = x \cap (y' \cap z')'$$

do item 3 do rol de axiomas temos que a última identidade é equivalente a

$$x \cap (y' \cap z')' \cap (x \cap y)' \cap (x \cap z)' = 0$$

que por sua vez é equivalente a

$$x \cap y' \cap z' \cap (x \cap y)' \cap (x \cap z)' = x \cap (x \cap y)' \cap (x \cap z)'$$

**Teorema 3 (Álgebra de Boole dada no livro de Hewitt e Stromberg *Real and Abstract Analysis*) [Huntington].** Seja  $B$  um conjunto munido com uma operação binária  $\cup$  e uma operação unária  $'$  satisfazendo os seguintes axiomas:

- a)  $a', a \cup b \in B$  (Estabilidade de  $'$  e  $\cup$ );
- b)  $a \cup b = b \cup a$  (Comutatividade);
- c)  $a \cup a = a$  (Idempotência);
- d)  $a \cup (b \cup c) = (a \cup b) \cup c$  (Associatividade);
- e)  $a' = (a' \cup b')' \cup (a' \cup b)'$  (Caracterização de  $'$ ).

Então  $\langle B, \cup, '\rangle$  é uma álgebra de Boole. Tais axiomas (ou postulados) são conhecidos como postulados de Huntington.

Resumo das propriedades encontradas até então:

Sejam  $a, b \in B$ , temos

$$\begin{aligned} a \cup a' &= ((a' \cup b'')' \cup (a' \cup b')') \cup ((a'' \cup b'')' \cup (a'' \cup b')') \\ &= ((b' \cup a'')' \cup (b' \cup a')') \cup ((b'' \cup a'')' \cup (b'' \cup a')') \\ &= b \cup b' \end{aligned}$$

Do resultado anterior trocando  $a$  e  $b$ , por  $a'$  e  $a''$  respectivamente, obtemos  $a' \cup a'' = a'' \cup a'''$ , para todo  $a \in B$ , a fortiori para todo  $a \in B$ , vale

$$a'' = (a''' \cup a'')' \cup (a''' \cup a')' = (a' \cup a'')' \cup (a' \cup a''')' = a.$$

**Definição.** Um conjunto ordenado  $S$  é dito ter a propriedade da menor cota superior se, para todo conjunto não vazio  $E$  limitado superiormente admite a menor das cotas superiores de  $E$ , denotada por  $\sup E$ .

**Teorema 4.** Todo conjunto ordenado que tem a propriedade da menor cota superior tem a propriedade da maior cota superior.

*Prova.* Sejam  $E \subseteq S$ , não vazio limitado inferiormente e  $L$  o conjunto das cotas inferiores de  $E$  que, como sabemos é não vazio, pois  $E$  é limitado inferiormente. Em vista da hipótese de  $S$  ter a propriedade da menor cota superior existe  $\sup L$ . Seja agora  $\gamma > \sup L$ . Então  $\gamma$  não é cota inferior de  $E$ , pois do contrário  $\gamma \leq \sup L$ , desta forma  $\sup L$  é a maior das cotas inferiores de  $E$ , como consequência  $\inf E = \sup L$ . Fica, portanto, completa a prova do teorema. ■

**Teorema 5.** Sejam  $x, y \in R$ .

- a) Se  $x > 0$ , então existe  $m \in Z$ , tal que  $mx > y$ ;
- b) Existe  $q \in Q$  tal que  $x < q < y$ .

*Prova.* a) Suponhamos que a implicação é falsa, então existe  $x > 0$ , tal que para todo  $m \in Z$  vale  $mx \leq y$ .

Particularmente,  $x/y > 0$ , pois  $x, y > 0$ . Daí vem que o conjunto  $M = \{m(x/y) \in R : m \in Z\}$  é limitado superiormente por 1, como aquele é não vazio, decorre da propriedade da menor cota superior de  $R$  que existe  $\varsigma = \sup M$ . Temos, portanto, que para todo  $m \in Z$  vale

$$(m+1)\left(\frac{x}{y}\right) \leq \varsigma$$

como consequência para todo  $m \in Z$  vale

$$m\left(\frac{x}{y}\right) \leq \varsigma - \frac{x}{y} < \varsigma,$$

i.e.,  $\varsigma - x/y$  é uma cota superior de  $M$  o que contradiz a minimalidade de  $\varsigma$ .

- b) Primeiro, provaremos a seguinte

**Afirmiação.** Para todo  $\varrho \in R$ , existe um único inteiro  $m$ , tal que  $m \leq \varrho < m+1$ .

*Prova.* Suponha o contrário que para todo  $m \in Z$ , se  $m \leq \varrho$ , então  $m+1 \leq \varrho$ , note que esta última condicional é equivalente a  $\neg(m \leq \varrho < m+1)$ . Mas, isto implica por indução matemática que para todo  $m \in N$  vale  $m \leq \varrho$ , o que

contradiz o item a). Conformemente esta contradição nos leva a concluir de que nossa suposição inicial está incorreta, provando portanto a existência.

Sejam  $m_i$  ( $i = 1, 2$ ), tais que  $m_i \leq \varrho < m_i + 1$ , da totalidade da ordem  $\leq$  em  $R$  e supondo por redução ao absurdo que  $m_1 \neq m_2$ , podemos supor sem perda de generalidade que  $m_1 < m_2$ . Daí, decorre imediatamente que  $m_1 + 1 \leq m_2$ , pois suponha por redução ao absurdo que  $m_1 + 1 > m_2$ , teríamos

$$0 < m_2 - m_1 < 1$$

o que é um absurdo, pois  $m_2 - m_1 \in Z$  e não existe inteiro entre 0 e 1. Por maior razão  $m_1 + 1 \leq m_2$ , mas isto por sua vez acarreta que

$$\varrho < m_1 + 1 \leq m_2 \leq \varrho$$

um outro absurdo. Estas contradições nos levam a concluir que a nossa suposição  $m_1 \neq m_2$ , é uma suposição inverídica. Destarte fica provada a unicidade.  $\heartsuit$

Daí podemos inferir que dado  $\varrho \in R$ , tomando  $m$  satisfazendo a afirmação anterior, decorre necessariamente que  $m + 1 \leq \varrho + 1$ , pois suponha o contrário, i.e., que  $m + 1 > \varrho + 1$ , disto decorre que

$$1 = (\varrho + 1) - \varrho < (m + 1) - m = 1$$

um absurdo. Concluimos, portanto, que  $m + 1 \in (\varrho, \varrho + 1]$ , provamos portanto a **Afirmiação**. *Para todo  $\varrho \in R$ , existe um inteiro  $m$ , tal que  $m \in (\varrho, \varrho + 1]$ .*  $\heartsuit$

Consequentemente, usando o item a) existe  $n \in N$ , tal que  $(y - x)n > 1$  e da afirmação imediatamente anterior existe  $m \in (nx, nx + 1]$ , assim vale

$$nx < m \leq nx + 1 < ny,$$

logo, fazendo  $q = m/n$ , temos da cadeia anterior que  $x < q < y$ , concluindo portanto a prova do item b).  $\blacksquare$

Vale também a **Afirmiação**. *Sejam  $\varrho \in R$ ,  $n \leq \varrho$  e  $m \in Z$ , tal que  $m \leq \varrho < m + 1$ . Então  $n \leq m$ .*

*Prova.* Ora, se  $n > m$ , então  $n \geq m + 1$ , daí vem

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

uma contradição.



Podemos inferir daí que  $m$  com aquela propriedade é o maior inteiro tal que  $m \leq \varrho$ .

**Teorema 6 (Digressão relativa à representação decimal de um número real).** *Seja  $\varrho \in R_+^*$ , escolhamos  $n_0 \in N$ , tal que*

$$n_0 \leq \varrho < n_0 + 1.$$

*Suponhamos escolhidos  $n_0, \dots, n_k$ , escolhamos  $n_{k+1} \in N$ , tal que*

$$(\Delta) \quad n_{k+1} \leq 10^{k+1}(\varrho - \alpha_k) < n_{k+1} + 1,$$

*em que*

$$\alpha_k = n_0 + \dots + \frac{n_k}{10^k},$$

*podemos, portanto, por indução considerar o conjunto*

$$A = \{\alpha_k : k \in N\}.$$

*Então nestas condições  $\varrho = \sup A$ .*

*Prova.* De  $(\Delta)$  segue necessariamente que

$$0 \leq \varrho - \alpha_{k+1} = \varrho - \alpha_k - \frac{n_{k+1}}{10^{k+1}} < \frac{1}{10^{k+1}},$$

para qualquer  $k \in N$ . Observemos que dado  $\gamma < \varrho$ , temos peremptoriamente que  $\varrho - \gamma > 0$ , dos teoremas anteriores existe  $k \in N$  tal que

$$10^{k+1} > 2^{k+1} > k > \frac{1}{\varrho - \gamma} > 0$$

donde

$$\varrho - \alpha_{k+1} < \frac{1}{10^{k+1}} < \varrho - \gamma,$$

i.e., existe  $\alpha \in A$ , tal que  $\alpha = \alpha_{k+1} > \gamma$ , i.e., todo elemento  $\gamma \in R$ , tal que  $\gamma < \varrho$ , não é cota superior de  $A$ . Além disso  $\varrho \geq \alpha$ , para todo  $\alpha \in A$ , i.e.,  $\varrho$  é uma cota superior de  $A$ , que, conforme concluímos, é tal que  $\varrho = \sup A$ .



Quando  $\varrho = \sup A$ , representa-se  $\varrho$  por

$$n_0.n_1n_2n_3\dots$$

por exemplo

$$\pi = 3.141592\dots$$

A representação do número corresponde à uma sequência finita de seus primeiros dígitos seguido de reticências. Subentende-se que os outros dígitos sejam determinados indutivamente.

## 1.2 CONSTRUÇÃO DOS NÚMEROS REAIS

Mais precisamente, nos concentraremos na construção do inverso multiplicativo. Doravante admitamos que letras gregas representem cortes e letras romanas representem números racionais, salvo quando for explicitamente dito o contrário. Dado um corte  $\alpha$ , por conveniência definiremos que

$$\alpha^\bullet = \{p \in \alpha : p > 0\}.$$

Seja  $\alpha > 0^*$  (um corte estritamente positivo, veja o livro *Principles of Mathematical Analysis* de W. Rudin ou o *Calculus* de M. Spivak). Definamos

$$\alpha^{-1} = \left\{r \in Q : \exists s, t (s, t \in Q \wedge t > 1 \wedge 1/st \notin \alpha \wedge r \leq s)\right\} \quad \text{Def.}$$

Antes de prosseguirmos, precisaremos do

**Lema 2 (Adaptado de [Spivak]).** Sejam  $\alpha > 0^*$  e  $p \in Q$ , tal que  $p > 1$ . Então existem  $q, r \in Q$ , tais que  $q \in \alpha$ ,  $1/r \in \alpha^{-1}$  e  $p = r/q$ .

*Prova.* Seja  $p$  como nas premissas, afirmo que existe  $s \in Q$ , tal que  $0 < s < 1$ , tal que  $sp \in \alpha$ , de fato tome  $t \in \alpha$ , tal que  $t > 0$ , o que é garantido pela nossa suposição de que  $\alpha > 0^*$ . Da propriedade arquimediana de  $Q$ , existe  $n \in N$ , tal que  $n > p/t$ , daí vem que  $p/n < t$ , fazendo  $s = 1/n$ , temos consequentemente  $sp < t$ , *a fortiori*  $sp \in \alpha$ , pois  $\alpha$  é um corte e  $t \in \alpha$ . Observando que

$$sp^n = s(1 + (p - 1))^n \geq sn(p - 1)$$

existe  $n \in N$ , tal que

$$sp^n \in \alpha \wedge sp^{n+1} \notin \alpha$$

consequentemente fazendo  $q = sp^n$  e  $r = sp^{n+1}$ , temos  $p = r/q$ . Ademais, existe  $t > 1$ , tal que  $rt \notin \alpha$  e  $qt \in \alpha$ , isto decorre do fato de  $\alpha$  não possuir

um maior elemento. De fato, tome  $q' > q$  tal que  $q' \in \alpha$  e faça  $t = q'/q$ , observe que  $q' = qt$  e  $r' = rt$  são tais que  $r'/q' = p$ . Daí existe  $t > 1$  tal que  $1/(t/r') = r'/t = r \notin \alpha$ , portanto, podemos sem perdas admitir que  $q \in \alpha$  e  $1/r \in \alpha^{-1}$ .

■

**Teorema 7.** Se  $\alpha > 0^*$ , então  $\alpha\alpha^{-1} = 1^*$ .

*Prova.* Primeiro provaremos que  $\alpha^{-1}$  é um corte.

(I) seja  $p \notin \alpha$  e  $t > 1$ , temos que existe  $n \in N$ , tal que  $n > pt$ , fazendo  $s = 1/n$ , obtemos que  $pst < 1$ , consequentemente  $p < 1/st$ , como  $p \notin \alpha$  e este último é um corte  $1/st \notin \alpha$ , por maior razão infere-se que  $s \in \alpha^{-1}$ , provando que  $\alpha^{-1} \neq \emptyset$ . Agora seja  $q \in \alpha$ , tomemos  $r = 1/q$ , notemos que para todo  $t > 1$ , tem-se  $1/rt \in \alpha$ , pois  $1/t < 1$  e  $q \in \alpha$ , o que prova que  $q \notin \alpha^{-1}$ , provando que  $\alpha^{-1} \neq Q$ ;

(II) Consideremos agora  $p \in Q$  e  $q \in \alpha^{-1}$ , tais que  $p < q$ , segue evidentemente que existem  $s \geq q > p$  e  $t > 1$ , tais que  $1/st \notin \alpha$ , consequentemente  $p \in \alpha^{-1}$ ;

(III) Seja agora  $p \in \alpha^{-1}$ , então existem  $s, t \in Q$ , tais que  $t > 1$  e  $1/st \notin \alpha$ , tome  $t' \in Q$ , tal que  $1 < t' < t$ , em seguida observemos que

$$\frac{1}{(st/t')t'} = \frac{1}{st} \notin \alpha$$

fazendo  $q = st/t'$  temos evidentemente que  $q > s \geq p$ , o que prova que existe  $q > p$ , tal que  $q \in \alpha^{-1}$ .

Seguidamente provemos que  $\alpha\alpha^{-1} = 1^*$ , para tanto, seja  $p \in \alpha$  e  $q \in \alpha^{-1}$ , temos que existe  $s, t \in Q$ , tais que  $t > 1$  e  $1/st \notin \alpha$ , daí vem que  $p < 1/st$ , como consequência

$$pq \leq ps < pst < 1,$$

que por sua vez acarreta  $\alpha\alpha^{-1} \subset 1^*$ . Por outro lado seja  $p \in 1^*$ , i.e.,  $p < 1$ , que podemos supor sem perda de generalidade  $p > 0$ , pois  $1^* = (1^*)^2 > 0$ . Segue do lema que existem  $r \notin \alpha$  e  $q \in \alpha$ , tais que  $1/p = r/q$  e  $1/r \in \alpha^{-1}$ , daí vem  $p = q/r \in \alpha\alpha^{-1}$ , o que prova a inclusão  $1^* \subset \alpha\alpha^{-1}$ . Decorre do axioma da extensionalidade  $\alpha\alpha^{-1} = 1^*$ .

■

Vale observar que em virtude da definição provisória do produto de cortes ser limitado apenas a  $R_+^*$ , não faz sentido  $\alpha 0^*$ , pois isto não está definido, uma vez que não existem elementos estritamente positivos em  $0^*$ , *a fortiori*, muito menos estará definido  $(0^*)^{-1}$ .

**Teorema 8 (Lei distributiva).** Se  $\alpha, \beta, \gamma > 0^*$ , então

$$\alpha(\beta + \gamma) = \alpha\beta + \alpha\gamma.$$

*Prova.* Suponha que  $p \in \delta$  com  $\delta = \alpha(\beta + \gamma)$ , da definição existe  $(q, r) \in \alpha^\bullet \times (\beta + \gamma)^\bullet$  tal que  $p \leq qr$ , como  $r \in \alpha + \beta$  existe  $(s, t) \in \alpha \times \beta$ , tal que  $r \leq s + t \in \alpha + \beta$ , portanto,

$$p \leq qr \leq q(s + t) = qs + qt \in \alpha\beta + \alpha\gamma.$$

como  $\epsilon = \alpha\beta + \alpha\gamma$  é um corte decorre que  $p \in \epsilon$ , o que prova a inclusão  $\delta \subset \epsilon$ .

Seja agora  $p \in \epsilon$  existem portanto  $r, t \in \alpha^\bullet$  e  $(s, u) \in \beta^\bullet \times \gamma^\bullet$ , tais que  $p \leq rs + tu$ , tomando  $v = \max\{r, t\}$ , temos que  $p \leq v(s + t) \in \delta$ , o que prova a outra inclusão  $\epsilon \subset \delta$ . Do axioma da extensionalidade  $\delta = \epsilon$ , o que conclui a prova. ■

Conforme observado em [Rudin] se  $\alpha < \beta$ , então  $\alpha + \gamma < \beta + \gamma$ , para todo corte  $\gamma$ , como consequência se  $\alpha > 0^*$ , então  $-\alpha < 0^*$ . Podemos, portanto, definir a multiplicação em  $R^*$  por

$$(\Pi) \quad \alpha\beta = \begin{cases} -((-\alpha)\beta), & \alpha < 0^* \wedge \beta > 0^*; \\ -(\alpha(-\beta)), & \alpha > 0^* \wedge \beta < 0^*; \\ (-\alpha)(-\beta), & \alpha < 0^* \wedge \beta < 0^*. \end{cases}$$

Sabemos  $0^*$  é o elemento neutro da adição em  $R$ , espera-se naturalmente pelas propriedades de corpos que este seja tal que  $\alpha 0^* = 0^* \alpha = 0^*$ , para todo  $\alpha \in R$  e, por este motivo define-se o produto com  $0^*$  desta forma. Feito isto podemos neste estágio (seguido o roteiro dado em [Rudin]) afirmar categoricamente que  $R$  tem todas as propriedades da adição e multiplicação satisfeitas, com exceção da propriedade distributiva.

Consideremos  $\alpha, \beta, \gamma \in R$ , observe que se alguns destes números reais for  $0^*$ , então o produto é trivial. Desta forma, admitiremos que  $\alpha, \beta, \gamma \in R^*$ . Consideremos, a título de exemplo o caso em que  $\alpha < 0$ ,  $\beta + \gamma > 0$  e  $\gamma < 0$ , neste caso temos que  $\beta > 0$  e

$$(-\alpha)(\beta + \gamma) + \alpha\gamma = (-\alpha)(\beta + \gamma) + (-\alpha)(-\gamma) = (-\alpha)\beta$$

onde vem

$$\alpha(\beta + \gamma) = -(-\alpha)(\beta + \gamma) = \alpha\gamma - (-\alpha)\beta = \alpha\beta + \alpha\gamma.$$

Os outros casos são tratados de maneira análoga.

Daqui podemos dizer que concluímos a construção de um corpo ordenado com a propriedade da menor cota superior, a saber, o conjunto  $R$  dos cortes de Dedekind.

Refaço as suas demonstrações [Rudin] com adaptação e ponho as minhas no que segue para fins de documentação, que, existe um corpo ordenado  $Q^*$  em  $R$  isomorfo ao conjunto dos números racionais.

**Definição.** Seja  $q \in Q$  definamos

$$q^* = \{p \in Q : p < q\} \quad \text{Def.}$$

**Teorema 9 (Identificação de  $Q$  em  $R$ ).** Sejam  $r, s \in Q$ .

- a)  $r^* \in R$ ;
- b)  $r^* + s^* = (r + s)^*$ ;
- c)  $r^*s^* = (rs)^*$ ;
- d)  $r^* < s^*$ , se e somente se  $r < s$ .

*Prova.* a) Provar.

b) Suponha que  $(t, u) \in r^* \times s^*$ , certamente que  $t + u < r + s$ , consequentemente  $t + u \in (r + s)^*$ , o que prova a inclusão  $r^* + s^* \subset (r + s)^*$ .

Por outro lado suponhamos que  $p \in (r + s)^*$ , i.e.,  $p < r + s$ , tomando  $t \in Q$ , tal que  $p - t < t < r$  temos certamente que  $u = p - t < s$ , consequentemente

$$p = t + (p - t) = t + u \in r^* + s^*,$$

culminando a inclusão  $(r + s)^* \subset r^* + s^*$ , que, em conjunto com a outra pode-se inferir pelo axioma da extensionalidade a igualdade requerida, viz  $r^* + s^* = (r + s)^*$ .

c) Observe também que se  $r = 0$  ou  $s = 0$ , a igualdade é, em verdade, trivial. Provado o item a) podemos inferir facilmente que  $-(r)^* = (-r)^*$ , portanto se provarmos que c) é válida para quaisquer  $r, s > 0$ , tanto será verdadeiro para  $r, s$  não nulos quaisquer. Destarte, nos atenderemos ao caso em que  $r, s > 0$ . Seja  $p \leq uv$ , com  $u, v > 0$  e  $(u, v) \in r^* \times s^*$ , é conspícuo que  $p < rs$ , consequentemente  $r^*s^* \subset (rs)^*$ .

Seja agora,  $p < rs$ , podemos supor sem perda de generalidade que  $p > 0$ , pois do contrário tome  $p' \in Q$ , tal que  $\max\{0, p\} < p' < rs$ . Escolhendo  $u \in Q$ , tal que  $p/u < u < s$ , decorre que  $t = p/u < r$ . Ademais

$$p = \left(\frac{p}{u}\right)u = tu \in r^*s^*,$$

consequentemente  $(rs)^* \subset r^*s^*$ . O que novamente deduz-se pelo axioma da extensionalidade a igualdade requerida.

d) Por fim, se  $r^* < s^*$ , então existe  $p \in s^* \setminus r^*$ , segue que  $r \leq p < s$ .

Por outro lado, se  $r < s$  então  $r^* \subset s^*$  e  $r \in s^* \setminus r^*$ . ■

O teorema anterior nos diz que o conjunto  $Q^* = \{q^* \in R : q \in Q\}$  é isomorfo a  $Q$ , desta forma podemos dizer que precipuamente  $Q \subset R$ .

### 1.3 UNICIDADE DOS REAIS

Os cortes de Dedekind nos fornece um caminho para a construção de um corpo ordenado  $R$  com a propriedade da menor cota superior, existem certamente outros caminhos como usando as sequências de Cauchy, resultado devido a Cantor. Surgem as perguntas: O que individualiza o conjunto  $R$ ? Será que este conjunto assim construído é de fato o conjunto numérico conhecido desde a escola primária? As construções mencionadas não resultam em dois objetos matemáticos aparentemente distintos? Adianto que o conjunto dos números reais conhecidos na escola são na realidade séries numéricas, ao passo que aquele que construímos é uma coleção de subconjuntos de números racionais. Como bem observado em [Elon], intrinsecamente estes objetos são distintos, mas do ponto de vista de isomorfismos são idênticos. Para tratar bem do caso deve-se concluir o exercício 2 do capítulo 29 de [Spivak]. A seguir empenhar-nos-emos a provar que  $R$  é único a menos de isomorfismos, para tanto precisaremos de algumas construções auxiliares.

**Definição 13.** Seja  $K$  um corpo com zero  $0_K$ , unidade  $1_K$  e  $x \in K$  definamos

$$(1.35) \quad 0 * x = 0_K$$

e indutivamente

$$(1.36) \quad (n + 1) * x = n * x + x$$

para todo  $n \in \omega$ <sup>1</sup>.

**Teorema 18.** Seja  $K$  um corpo, para quaisquer  $m, n \in \omega$  e  $x, y \in K$  valem

$$(a) \ m * x + n * x = (m + n) * x;$$

---

<sup>1</sup>Esta definição requer uma prova da definição por recursão, um resultado muito famoso na teoria dos conjuntos.

- (b)  $n * x + n * y = n * (x + y)$ ;
- (c)  $m * (n * x) = mn * x$ ;
- (d)  $(n * x)y = n * xy$ ;
- (e)  $(m * x)(n * y) = mn * xy$ .

*Prova.*

- (a) Seja  $m \in \omega$ . Consideremos o conjunto

$$(1.37) \quad S = \{n : n \in \omega \wedge m * x + n * x = (m + n) * x\}.$$

Primeiramente, observemos que  $0 \in S$ , pois

$$(1.38) \quad m * x + 0 * x = m * x + 0_K = m * x = (m + 0) * x.$$

Em seguida, suponhamos que  $n \in S$ . Temos conformemente

$$\begin{aligned} (1.39) \quad m * x + (n + 1) * x &= m * x + n * x + x \\ &= (m + n) * x + x \\ &= (m + (n + 1)) * x. \end{aligned}$$

Portanto,  $n + 1 \in S$ . Pela minimalidade de  $\omega$  decorre que  $S = \omega$ .

- (b) Sejam  $x, y \in K$ , da mesma maneira seja

$$(1.40) \quad S = \{n : n \in \omega \wedge n * x + n * y = n * (x + y)\}.$$

Temos que  $0 \in S$ , pois

$$(1.41) \quad 0 * x + 0 * y = 0_K = 0 * (x + y).$$

Se  $n \in S$ , então

$$\begin{aligned} (1.42) \quad (n + 1) * x + (n + 1) * y &= (n * x + x) + (n * y + y) \\ &= (n * x + n * y) + (x + y) \\ &= n * (x + y) + (x + y) \\ &= (n + 1) * (x + y), \end{aligned}$$

i.e.,  $n + 1 \in S$ . Consequentemente,  $S = \omega$ .

(c) Seja  $m \in \omega$ . Consideremos novamente

$$(1.43) \quad S = \{n : n \in \omega \wedge m * (n * x) = mn * x\}.$$

Notemos que  $0 \in S$ , uma vez que

$$(1.44) \quad m * (0 * x) = m * 0_K = 0_K = 0 * x = m0 * x$$

(d)

(e)



### Lema 3.

- a)  $m * x + n * x = (n + m) * x$ ;
- b)  $n * x + n * y = n * (x + y)$ ;
- c)  $n * (m * x) = nm * x$ ;
- d)  $(n * x) \cdot y = n * xy$ ;
- e)  $(m * x) \cdot (n * y) = mn * xy$ ;

*Prova.* a) Fixemos  $m \in N$  e consideremos o conjunto

$$S = \{n \in N : m * x + n * x = (n + m) * x\}.$$

Certamente,

$$m * x + 0 * x = m * x = (m + 0) * x,$$

i.e.,  $0 \in S$ . Supondo que  $n \in S$ , temos que

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

ou seja  $n + 1 \in S$ . Provamos portanto que  $S \subset N$  é um conjunto sucessor, mas como  $N$  é um conjunto sucessor minimal concluímos que  $S = N$ . Por fim, da natureza arbitrária de  $m \in N$ , podemos concluir a identidade.

b) Evidentemente

$$0 * x + 0 * y = 0_K = 0 * (x + y).$$

Suponhamos por hipótese de indução que a propriedade seja válida para  $n$ , seguidamente notemos que

$$\begin{aligned}(n+1)*x + (n+1)*y &= (n*x + x) + (n*y + y) \\&= n*(x+y) + (x+y) \\&= (n+1)*(x+y)\end{aligned}$$

portanto a propriedade é válida para  $n+1$  e, pelo princípio de indução matemática será válida para todo  $n \in N$ .

c) Analogamente fixemos  $m \in N$ , e consideremos o conjunto

$$S = \{n \in N : n * (m * x) = nm * x\}.$$

Em verdade, é fácil ver que  $0 \in S$ . Suponhamos que  $n \in S$ , notemos que

$$\begin{aligned}(n+1)*(m*x) &= n*(m*x) + m*x \\&= nm*x + m*x \\&= ((n+1)m)*x,\end{aligned}$$

i.e.,  $n+1 \in S$ . Pelo mesmo motivo  $S = N$  e da arbitrariedade de  $m$  fica provada a identidade.

d) Inteiramente análogo aos itens a) e b).

e) É suficiente notar que

$$\begin{aligned}(m*x) \cdot (n*y) &= m*(x \cdot (n*y)) \\&= m*(n*xy) \\&= mn*xy\end{aligned}$$



**Definição 14.** Definamos  $\sigma : Z \rightarrow K$ , por

$$(1.45) \quad \sigma(m) = \begin{cases} 1_K, & m > 0 \\ 0_k, & m = 0 \\ -1_K, & m < 0. \end{cases}$$

Além disso, para  $m \in Z$  definimos

$$(1.46) \quad m^* = |m| * \sigma(m)$$

e

$$(1.47) \quad m * x = m^* \cdot x.$$

## 1.3.1 CARACTERÍSTICA DE CORPOS

**Definição 15.** Seja  $K$  um corpo com unidade  $1_K$  e zero  $0_K$ . Definimos a característica de  $K$  como

$$(1.48) \quad X(K) = \min\{n : n \in \omega \wedge n^* = 0_K\}.$$

**Teorema 19.** Sejam  $m, n \in \mathbb{Z}$

**Teorema 20.** Seja  $K$  um corpo tal que  $X(K) = 0$ . Então existe um  $Z^* \subset K$ , tal que  $Z$  é isomorfo a  $Z$ .

**Prova.** De posse da definição 14, podemos definir uma função  $\zeta : Z \rightarrow K$  dado por

$$(1.49) \quad \zeta(m) = m^*.$$

Doravante, nosso objetivo limitar-se-á à prova de que  $\zeta$  é um isomorfismo. ■

**Corolário 1.** Se  $K$  é um corpo tal que  $X(K) = 0$ , então existe  $Q^* \subset K$  isomorfo ao conjunto dos números racionais  $Q$ .

**Prova.** ■

**Lema 4.** Sejam  $m, n \in \mathbb{Z}$ . Então vale

- a)  $\forall n(n \in N \longrightarrow n * (-1_K) + 1_K = (n - 1) * (-1_K))$ ;
- b)  $\zeta(mn) = \zeta(m) \cdot \zeta(n)$ ;
- c)  $(-n)^* = -n^*$ ;
- d)  $n^* + 1^* = (n + 1)^*$ ;
- e)  $\forall n(n \in N \longrightarrow n^* \geq 0^*)$ ;
- f)  $\forall m(m \in N \longrightarrow n^* + m^* = (n + m)^*)$ ;
- g)  $(n + m)^* = n^* + m^*$ ;
- h)  $m^* \cdot n^* = (mn)^*$ ;
- i)  $m < n \longrightarrow m^* < n^*$ .

**Prova.** a) Primeiro, observe que

$$0 * (-1_K) + 1_K = 1_K = (-1) * (-1_K) = (0 - 1) * (-1_K),$$

i.e., a identidade é válida para  $n = 0$ . Suponhamos por hipótese de indução que ela o seja para  $n$ , em seguida observemos

$$\begin{aligned}(n+1) * (-1_K) + 1_K &= n * (-1_K) - 1_K + 1_K \\&= n * (-1_K) \\&= ((n+1)-1) * (-1_K),\end{aligned}$$

portanto, é válida para  $n+1$ , concluímos do princípio de indução matemática que a propriedade é válida para todo  $n \in N$ .

b) A função  $\varsigma$  é a função sinal, verifica-se facilmente, considerando casos, que ela cumpre as propriedades do sinal, ou seja, o sinal do produto é o produto dos sinais.

c)

$$\begin{aligned}(-n)^* &= |-n| * \varsigma(-n) \\&= |n| * (\varsigma(-1) \cdot \varsigma(n)) \\&= |n| * (-1_K \cdot \varsigma(n)) \\&= -1_K \cdot (|n| * \varsigma(n)) \\&= -n^*\end{aligned}$$

d) Se  $n \in N$ , a identidade é trivialmente válida, pois segue da definição. Se  $n \in Z \setminus N$ , então temos dois casos a considerar  $n = -1$  ou  $n < -1$ . Suponha que  $n = -1$ , conformemente temos

$$(-1)^* + 1^* = -1^* + 1^* = 0_K = 0^* = (-1+1)^*.$$

Agora admita que  $n < -1$ , temos em conformidade

$$\begin{aligned}n^* + 1^* &= (-n) * (-1_K) + 1_K \\&= (-n-1) * (-1_K) \\&= |n+1| * \varsigma(n+1) \\&= (n+1)^*.\end{aligned}$$

e) Provemos por indução sobre  $n$ . Observemos inicialmente que trivialmente  $0^* \geq 0^*$ , portanto vale para  $n = 0$ . Suponhamos por hipótese de indução que  $n^* \geq 0^*$ , temos

$$(n+1)^* = n^* + 1^* > 0,$$

pois  $1^* > 0$ , o que prova que a desigualdade é válida para  $n+1$ , concluindo por pelo princípio de indução matemática que ela é válida para todo  $n \in N$ .

f) Provemos usando o princípio de indução matemática. Primeiramente notemos que

$$n^* + 0^* = n^* = (n+0)^*,$$

logo, a propriedade é válida para  $m = 0$ . Suponhamos que também seja para  $m$ , temos posteriormente

$$\begin{aligned} n^* + (m+1)^* &= n^* + (m^* + 1^*) \\ &= (n^* + m^*) + 1^* \\ &= (n+m)^* + 1^* \\ &= ((n+m) + 1)^* \\ &= (n + (m+1))^*, \end{aligned}$$

i.e., a propriedade é válida para  $m+1$ , consequentemente pelo princípio de indução matemática, concluímos o requerido.

g) É suficiente notar que se  $m < 0$ , então  $-m \in N$ , daí

$$(n+m)^* - m^* = (n+m)^* + (-m)^* = n^*$$

onde

$$(n+m)^* = n^* + m^*$$

como requerido.

h)

$$\begin{aligned} m^* \cdot n^* &= (|m| * \varsigma(m)) \cdot (|n| * \varsigma(n)) \\ &= |m||n| * (\varsigma(m) \cdot \varsigma(n)) \\ &= |mn| * \varsigma(mn) \\ &= (mn)^* \end{aligned}$$

i) Notemos primeiramente que se  $n > 0$ , então existe  $k \in N$ , tal que  $n = k+1$ , daí  $n^* = k^* + 1^* > 0^*$ . Logo, se  $n > m$ , então  $(n-m)^* = n^* - m^* > 0^*$ , consequentemente  $n^* > m^*$ .



Temos daí, o

**Corolário 1.** *O conjunto*

$$Z^* = \{m^* \in K : m \in Z\}$$

é isomorfo a  $Z$ .

**Teorema 10.** *Seja  $K$  um corpo ordenado com a propriedade da menor cota superior. Então  $K$  é arquimédiano e o conjunto*

$$Q^* = \left\{ \frac{m^*}{n^*} \in K : m, n \in Z \wedge n \neq 0 \right\}$$

é denso em  $K$ .

*Prova.* Sejam  $x > 0_K$  e  $y \in K$ , consideremos o conjunto

$$M = \{n * x : n \in N\}$$

Afirmo que existe  $n \in N$  tal que  $n * x > y$ . De fato, suponha que  $y$  seja um majorante do conjunto  $M$ , decorre de  $K$  ter a propriedade da menor cota superior que existe  $\sigma = \sup M$ , daí vem que para todo  $n \in N$

$$n * x \leq \sigma$$

por maior razão

$$(n + 1) * x \leq \sigma$$

para todo  $n \in N$ , donde

$$n * x = (n + 1) * x - x \leq \sigma - x < \sigma$$

para todo  $n \in N$ , contradizendo o fato de  $\sigma$  ser a menor cota superior do conjunto  $M$ .

Imediatamente, suponhamos que  $x, y \in R$  sejam tais que  $x < y$ , da propriedade arquimediana de  $K$  existe  $n \in N$ , tal que  $n * (y - x) > 1^*$ . Seja  $m$  o maior inteiro tal que  $m^* \leq n * x$ . Destarte, de

$$m^* \leq n * x < (m + 1)^* = m^* + 1^*,$$

concluímos que

$$(m + 1)^* \leq n * x + 1^*$$

pois do contrário teríamos

$$1^* = m^* + 1^* - m^* > n * x + 1^* - n * x = 1^*,$$

um absurdo. Logo,

$$n^* \cdot x = n * x < (m + 1)^* \leq n * x + 1^* < n * y = n^* \cdot y$$

onde

$$x < \frac{(m + 1)^*}{n^*} < y.$$

Em outros termos  $Q^*$  é denso em  $K$ .

Observe que ao considerar uma fração  $m^*/n^*$ , podemos sempre supor que  $n^* > 0$ , pois

$$\frac{m^*}{n^*} = \frac{-1^* \cdot m^*}{-1^* \cdot n^*} = \frac{-m^*}{-n^*}.$$

Desta forma, para um corpo ordenado  $K$

$$Q^* = \left\{ \frac{m^*}{n^*} : m, n \in Z \wedge n > 0 \right\}.$$

Assim, existe um isomorfismo natural de  $Q$  em  $Q^*$ , é o que veremos no

**Teorema 11.** *Seja  $K$  um corpo ordenado a aplicação  $\nu : Q \rightarrow Q^*$ , dada por*

$$\nu\left(\frac{m}{n}\right) = \frac{m^*}{n^*}.$$

*é um isomorfismo.*

*Prova.* Primeiramente notemos que

$$\begin{aligned} \nu\left(\frac{m}{n} + \frac{p}{q}\right) &= \nu\left(\frac{mq + np}{nq}\right) \\ &= \frac{(mq + np)^*}{(nq)^*} \\ &= \frac{m^* q^* + n^* p^*}{n^* q^*} \\ &= \frac{m^*}{n^*} + \frac{p^*}{q^*} \\ &= \nu\left(\frac{m}{n}\right) + \nu\left(\frac{p}{q}\right). \end{aligned}$$

Em seguida, observemos que

$$\nu\left(\frac{m}{n} \frac{p}{q}\right) = \nu\left(\frac{mp}{nq}\right) = \frac{m^* p^*}{n^* q^*} = \frac{m^*}{n^*} \frac{p^*}{q^*} = \nu\left(\frac{m}{n}\right) \nu\left(\frac{p}{q}\right).$$

Imediatamente notemos que

$$\frac{m}{n} < \frac{p}{q} \longrightarrow mq < np \longrightarrow m^* q^* < n^* p^* \longrightarrow \frac{m^*}{n^*} < \frac{p^*}{q^*},$$

consequentemente

$$\frac{m}{n} < \frac{p}{q} \longrightarrow \nu\left(\frac{m}{n}\right) < \nu\left(\frac{p}{q}\right).$$

Por fim, se  $\nu(m/n) = m^*/n^* = 0$ , então da nossa suposição que  $n \neq 0$  temos que  $m^* = 0$ , consequentemente  $m = 0$ , em conformidade  $\ker \nu = \{0\}$  e  $\nu$  é trivialmente sobrejetiva, portanto, um isomorfismo.



A construções a seguir foram motivadas por alguns exercícios do livro do [Elon] *Curso de Análise* Volume 1.

**Teorema 12 (Unicidade de  $R$  a menos de isomorfismo).** *Seja  $K$  um corpo ordenado com a propriedade da menor cota superior. Então  $R$  é isomorfo a  $K$ .*

*Prova.* Defina a aplicação  $\varphi : R \rightarrow K$ , da seguinte maneira

$$\varphi(x) = \sup \left\{ \frac{p^*}{q^*} \in K : \frac{p}{q} < x \right\},$$

afirmo que  $\varphi$  é um isomorfismo, é o que nos empenharemos a demonstrar doravante.

Inicialmente, observemos que  $\varphi$  está bem definida pois o supremo é único e o conjunto sobre o qual se toma o supremo é não vazio e limitado superiormente.

Em seguida, provemos que  $\varphi$  é injetiva. Ora, se  $x < y$  então existem  $p/q, r/s$  tais que  $x < p/q < r/s < y$ , consequentemente

$$\varphi(x) \leq \frac{p^*}{q^*} < \frac{r^*}{s^*} \leq \varphi(y),$$

observe que isto também prova que  $\varphi$  é um isomorfismo de ordem.

Imediatamente, Seja  $\gamma \in K$ , consideremos

$$x = \sup \left\{ \frac{p}{q} \in K : \frac{p^*}{q^*} < \gamma \right\}.$$

Observe que faz sentido considerarmos o supremo uma vez que existe  $r^*/s^* \in K$ , tal que  $r^*/s^* > \gamma$ , logo o conjunto sobre o qual toma-se o supremo é limitado superiormente; além disso, tal conjunto é trivialmente não vazio. Queremos provar que  $\gamma = \sup L(x)$ , em que

$$L(x) = \left\{ \frac{p^*}{q^*} \in K : \frac{p}{q} < x \right\} \quad \text{Def.}$$

Para tanto, observemos que se  $p/q < x$ , necessariamente  $p^*/q^* < \gamma$ , pois se  $p^*/q^* \geq \gamma$ , então  $p/q$  seria uma cota superior do conjunto

$$\left\{ \frac{r}{s} \in K : \frac{r^*}{s^*} < \gamma \right\},$$

logo  $p/q \geq x$ , uma contradição. Desta forma,  $\gamma \geq \sup L(x)$ .

Seja agora  $\alpha < \gamma$ , consideremos  $p^*/q^*, r^*/s^* \in K$ , tais que

$$\alpha < \frac{p^*}{q^*} < \frac{r^*}{s^*} < \gamma$$

segue portanto que  $p/q < r/s \leq x$ , i.e., existe  $p/q < x$ , tal que  $p^*/q^* > \alpha$ , portanto  $\alpha$  não é cota superior do conjunto  $L(x)$ , em consequência

$$\gamma = \sup L(x) = \varphi(x),$$

ou seja, provamos que dado  $\gamma \in K$  existe  $x \in R$ , tal que  $\varphi(x) = \gamma$ , i.e.,  $\varphi$  é sobrejetiva.

Consideremos  $p/q < x + y$ , daí vem que  $p/q - x < y$ , da densidade de  $Q$  em  $R$  existe  $r/s \in Q$ , tal que

$$\frac{p}{q} - x < \frac{r}{s} < y,$$

como consequência  $p/q - r/s < x$  e  $r^*/s^* \leq \varphi(y)$ , daí decorre que  $p^*/q^* - r^*/s^* \leq \varphi(x)$ , portanto

$$\frac{p^*}{q^*} = \left( \frac{p^*}{q^*} - \frac{r^*}{s^*} \right) + \frac{r^*}{s^*} \leq \varphi(x) + \varphi(y),$$

como  $p/q < x + y$  é arbitrário temos

$$\varphi(x + y) \leq \varphi(x) + \varphi(y).$$

Seja agora  $\alpha < \varphi(x) + \varphi(y)$ , daí segue que  $\alpha - \varphi(y) < \varphi(x)$ , como  $\varphi(x)$  é a menor cota superior existe  $p/q < x$  tal que

$$\alpha - \varphi(y) < \frac{p^*}{q^*} \leq \varphi(x).$$

Por outro lado, como  $\alpha - p^*/q^* < \varphi(y)$ , pelo mesmo motivo existe  $r/s < y$ , tal que

$$\alpha - \frac{p^*}{q^*} < \frac{r^*}{s^*} \leq \varphi(y),$$

onde podemos inferir que existe

$$\frac{t}{u} = \frac{p}{q} + \frac{r}{s} < x + y,$$

tal que  $\alpha < t^*/u^*$ , i.e.,  $\alpha$  não é cota superior do conjunto  $L(x + y)$ , conforme-mente  $\varphi(x + y) = \varphi(x) + \varphi(y)$ .

Para todo  $x \in R$  podemos, portanto, concluir que

$$\varphi(-x) = \varphi(-x) + \varphi(x) - \varphi(x) = \varphi(x-x) - \varphi(x) = -\varphi(x)$$

Desta forma, é suficiente provarmos que

$$\varphi(xy) = \varphi(x)\varphi(y)$$

para  $x, y > 0$ , pois se ao menos um deles for nulo a identidade é imediata. Caso, digamos  $x < 0 < y$ , basta considerar  $-x$ , pois

$$\varphi(-xy) = \varphi(-x)\varphi(y) \longrightarrow -\varphi(xy) = -\varphi(x)\varphi(y)$$

como consequência

$$\varphi(xy) = \varphi(x)\varphi(y).$$

Dessarte, consideremos  $x, y > 0$ . Seja  $p/q < xy$ , podemos sem perda de generalidade supor que  $p/q > 0$ . Tome  $r/s \in Q$ , tal que

$$\frac{p}{qy} < \frac{r}{s} < x$$

como  $ps/qr < y$ , temos necessariamente que

$$\frac{p^*}{q^*} = \frac{r^*}{s^*} \left( \frac{p^* s^*}{q^* r^*} \right) \leq \varphi(x)\varphi(y)$$

como consequência

$$\varphi(xy) \leq \varphi(x)\varphi(y).$$

Seja  $\alpha < \varphi(x)\varphi(y)$ , podemos supor sem perda de generalidade que  $\alpha > 0^*$ , pois  $\varphi(x), \varphi(y) > 0^*$ . Existe, portanto,  $p/q < x$ , tal que

$$\frac{\alpha}{\varphi(x)} < \frac{p^*}{q^*} \leq \varphi(y)$$

daí também encontramos  $r/s < x$ , tal que

$$\alpha \cdot \frac{q^*}{p^*} < \frac{r^*}{s^*} \leq \varphi(x)$$

onde

$$\frac{t^*}{u^*} = \frac{p^*}{q^*} \frac{r^*}{s^*}$$

é tal que  $t/u < xy$  e  $\alpha < t^*/u^*$ , provando que  $\alpha$  não é cota superior do conjunto  $L(xy)$ , concluindo portanto que  $\varphi(xy) = \varphi(x)\varphi(y)$ . ■

Vale observar que em particular

$$\varphi\left(\frac{m}{n}\right) = \frac{m^*}{n^*}.$$

Com efeito, seja  $\sigma = \varphi(m/n)$  evidentemente  $\sigma \leq m^*/n^*$ . Se  $\sigma < m^*/n^*$ , então existe  $p^*/q^* \in Q^*$ , tal que

$$\sigma < \frac{p^*}{q^*} < \frac{m^*}{n^*}$$

como  $Q$  é isomorfo a  $Q^*$ , então  $p/q < m/n$ , mas isto contradiria o fato de  $\sigma$  ser uma cota superior de  $L(m/n)$ , segue, portanto, a igualdade mencionada.

**Teorema 13.** *Se  $\psi : R \rightarrow R$  é um isomorfismo, então  $\psi = \iota$ , em que  $\iota$  é a aplicação identidade. Em particular, se  $K$  e  $L$  são dois corpos ordenados com a propriedade da menor cota superior, então existe um único isomorfismo de  $K$  sobre  $L$ .*

*Prova.* Se  $\psi$  é um isomorfismo, então  $\psi(1) = 1$ , donde conclui-se  $\psi(m) = m$ , para todo  $m \in Z$ , que por sua vez implica

$$\psi\left(\frac{p}{q}\right) = \frac{p}{q},$$

para todo  $p, q \in Z$ . Se  $x < \varphi(x)$ , então existe  $p/q \in Q$ , tal que

$$x < \frac{p}{q} = \varphi\left(\frac{p}{q}\right) < \varphi(x)$$

onde se conclui

$$x < \frac{p}{q} < x$$

uma contradição. Uma prova análoga pode ser dada para o caso em que  $\varphi(x) < x$ . Podemos portanto concluir que  $\varphi = \iota$ .

Em seguida observemos que se  $\varrho, \varsigma : R \rightarrow K$ , são dois isomorfismos de  $R$  sobre  $K$ , então  $\varsigma^{-1}\varrho = \iota$ , consequentemente  $\varrho = \varsigma$ , i.e., existe um único isomorfismo de  $R$  sobre  $K$ .

Seja agora um isomorfismo arbitrário  $\tau : K \rightarrow L$  e,  $\varphi : R \rightarrow K$  e  $\psi : R \rightarrow L$  os únicos isomorfismos então  $\psi^{-1}\tau\varphi = \iota$ , logo  $\tau = \psi\varphi^{-1}$ , desta forma  $\tau$  é único. ■

**Corolário 2.** Seja  $K$  um corpo arbitrário com  $X(R) = 0$ <sup>2</sup>. Então  $K$  contém uma cópia dos racionais.

A seguir relembremos de alguns exercícios interessantes de [Rudin], quanto a construção de potências qualquer e da construção do logaritmo, ambos de base  $b > 0$  qualquer.

**Teorema 14.** Sejam  $m/n, p/q \in Q$ , tais que  $m/n = p/q$  (podemos supor que  $n, q > 0$  sem perda de generalidade) e  $b > 1$ . Então

$$(b^m)^{1/n} = (b^p)^{1/q}.$$

Desta forma podemos definir

$$b^{m/n} = (b^m)^{1/n}$$

sem nos preocupar com a fração representante do número racional.

Notado isto, vale

$$\forall r, s (r, s \in Q \longrightarrow b^{r+s} = b^r b^s).$$

Para  $x \in R$ , definindo

$$B(x) = \{b^r \in R : r \leq x \wedge r \in Q\},$$

vale,

$$\forall r (r \in Q \longrightarrow b^r = \sup B(r)).$$

Assim, faz sentido definir

$$b^x = \sup B(x)$$

para  $x \in R$ . Além disso, vale também

$$b^{x+y} = b^x b^y.$$

*Prova.* Primeiro, se  $m/n = p/q$ , então  $mq = np$ . Desta maneira,

$$((b^m)^{1/n})^q = (b^{mq})^{1/n} = (b^{np})^{1/n} = b^p,$$

da unicidade da raiz temos necessariamente que

$$(b^m)^{1/n} = (b^p)^{1/q}.$$

---

<sup>2</sup>Confira definição 15.

Segundo,

$$\begin{aligned}
 b^{m/n+p/q} &= b^{(mq+np)/nq} \\
 &= (b^{mq+np})^{1/nq} \\
 &= (b^{mq})^{1/nq} (b^{np})^{1/nq} \\
 &= ((b^{1/n})^{mnq})^{1/nq} ((b^{1/q})^{npq})^{1/nq} \\
 &= (b^{1/n})^m (b^{1/q})^p \\
 &= (b^m)^{1/n} (b^p)^{1/q} \\
 &= b^{m/n} b^{p/q}.
 \end{aligned}$$

Terceiro, as potências de expoente racional e base fixa  $b > 1$  preservam a ordem. Assim, se  $r < s$ , então  $b^r < b^s$ . De fato, suponha que  $m/n > p/q$ , como  $n, q > 0$ , necessariamente  $mq > np$ , donde  $b^{mq} > b^{np}$ . Observando que

$$(b^{1/n})^{1/q} = b^{1/nq},$$

pois

$$((b^{1/n})^{1/q})^{nq} = b,$$

*a fortiori*

$$b^{m/n} = (b^{mq})^{1/nq} > (b^{np})^{1/nq} = b^{p/q},$$

como afirmamos. Destarte,  $b^r \geq \sup B(r)$ , mas como  $b^r \in B(r)$ , obrigatoriamente  $b^r = \sup B(r)$ , conforme dissemos.

Quarto, devemos considerar dois casos, a saber,  $x + y \in Q$  e  $x + y \notin Q$ . Antes de prosseguirmos para os casos, provemos inicialmente que nenhum  $y < b^x b^y$  é cota superior do conjunto  $B(x+y)$ . De fato, suponha que  $y < b^x b^y$ , daí vem que  $y/b^y < b^x$ , existe, portanto,  $r \leq x$ , tal que  $y/b^y < b^r \leq b^x$ . Analogamente existe  $s \leq y$ , tal que  $y/b^r < b^s \leq b^y$ , em consequência existe  $t = r + s \leq x + y$ , tal que  $y < b^t$ , provando que  $y$  não pode ser cota superior de  $B(x+y)$ , particularmente, temos  $b^x b^y \leq b^{x+y}$ . Suponhamos primeiramente que  $x + y \notin Q$ , dado  $s \in Q$ , tal que  $s \leq x + y$ , necessariamente  $s < x + y$ , podemos portanto tomar  $t \in Q$ , tal que  $s - x < t < y$ , donde vem que

$$b^s = b^{s-t} b^t \leq b^x b^y$$

como  $s \leq x + y$  é arbitrário necessariamente  $b^{x+y} \leq b^x b^y$ , como concluímos que  $b^x b^y \leq b^{x+y}$ , conclusivamente  $b^{x+y} = b^x b^y$ . Por outro lado, suponhamos que  $x + y = r \in Q$ . Antes, sabe-se que para  $u, v \in R$  é bem conhecida a identidade

$$v^n - u^n = (v - u) \sum_{i=0}^{n-1} u^i v^{n-1-i}$$

onde fazendo  $v = 1$  e  $u = (1/b)^{1/n}$  obtemos

$$1 - \frac{1}{b} = \left(1 - \frac{1}{b^{1/n}}\right) \sum_{i=0}^{n-1} b^{i+1} > n \left(1 - \frac{1}{b^{1/n}}\right)$$

onde deriva-se

$$1 - \frac{1}{b^{1/n}} < \frac{b-1}{bn}.$$

Portanto,

$$b^r - b^{r-1/n} = b^r (1 - b^{-1/n}) < \frac{b^{r-1}(b-1)}{n}.$$

Com isto em mãos, dado  $\varepsilon > 0$  existe  $s < r$ , tal que  $b^r - b^s < \varepsilon$ . De fato, tome  $n > b^{r-1}(b-1)/\varepsilon$ , temos necessariamente que existe  $s = r - 1/n < r$ , tal que

$$b^r - b^s \leq \frac{b^{r-1}(b-1)}{n} < \varepsilon$$

Desta forma, dado  $\varepsilon > 0$  existe  $s < r = x + y$ , tal que

$$b^r - \varepsilon < b^s < b^r$$

Consideremos  $t \in Q$  tal que  $s - x < t < y$ , assim  $s - t < x$  e

$$b^s = b^{s-t} b^t \leq b^x b^y,$$

logo,

$$b^r - \varepsilon < b^s \leq b^x b^y \leq b^{x+y} = b^r$$

como  $\varepsilon$  é arbitrário, decorre que  $b^{x+y} = b^r = b^x b^y$ .



É interessante indagar se uma definição análoga funcionaria para  $0 < b < 1$ . Primeiro devemos observar as potências de expoente racional  $r$ . Como é fácil de se observar, para  $0 < b < 1$ , quanto maior for  $s \leq r$  menor será a potência  $b^s$ , isto decorre naturalmente observando as potências do recíproco de  $b$ , já tratadas. De fato, suponha que  $s < t$ , logo  $-t < -s$ , que por sua vez acarreta

$$b^t = \left(\frac{1}{b}\right)^{-t} < \left(\frac{1}{b}\right)^{-s} = b^s.$$

A seguir provaremos que ao invés de tormarmos o supremo para a definição de  $b^x$ , poderíamos sem problemas considerar o ínfimo.

Definamos para  $b \in R_+$  e  $x \in R$ , os conjuntos

$$L(b, x) = \{b^t \in R : t \leq x \wedge t \in Q\} \quad \text{Def.}$$

e

$$U(b, x) = \{b^t \in R : t \geq x \wedge t \in Q\} \quad \text{Def.}$$

Conformemente temos o

**Teorema 15.** *Para  $0 < b < 1$ , vale*

$$\inf L(b, x) = \sup U(b, x),$$

e para  $b > 1$ , vale

$$\sup L(b, x) = \inf U(b, x).$$

*Prova.* Com efeito, seja  $0 < b < 1$ , dado  $\varepsilon > 0$ , tomemos  $n > (1 - b)/b\varepsilon$ . Fazendo  $v = 1/b^{1/n}$  e  $u = 1$  na identidade

$$v^n - u^n = (v - u) \sum_{i=0}^{n-1} v^i u^{n-1-i}$$

obtemos

$$\frac{1}{b} - 1 = \left[ \left( \frac{1}{b} \right)^{1/n} - 1 \right] \sum_{i=0}^{n-1} \left( \frac{1}{b} \right)^{i/n}$$

sabendo que  $1/b > 1$  temos em consequência

$$\frac{1-b}{b} > \left[ \left( \frac{1}{b} \right)^{1/n} - 1 \right] n$$

donde

$$\frac{1}{b^{1/n}} - 1 < \frac{1-b}{bn}.$$

Desta forma, tomindo  $s, r \in Q$ , tais que  $r \leq x \leq s$  e  $s - r < 1/n$  temos

$$b^{r-s} - 1 < b^{-1/n} - 1 < \frac{1-b}{bn} < \varepsilon$$

donde

$$0 \leq \inf L(b, x) - \sup U(b, x) \leq b^r - b^s < b^s \varepsilon < \varepsilon.$$

Como  $\varepsilon > 0$  é arbitrário, necessariamente

$$\inf L(b, x) = \sup U(b, x).$$

Seguidamente, seja  $b > 1$ , dado  $\varepsilon > 0$ , tomemos

$$n > \frac{(b - 1) \sup L(b, x)}{\varepsilon}.$$

Tomando  $r, s \in Q$ , tais que  $r \leq x \leq s$  e  $s - r < 1/n$  obtemos

$$0 < b^{s-r} - 1 < b^{1/n} - 1 < \frac{b - 1}{n} < \frac{\varepsilon}{\sup L(b, x)}$$

onde segue que

$$0 \leq \inf U(b, x) - \sup L(b, x) \leq b^s - b^r < \frac{\varepsilon b^r}{\sup L(b, x)} \leq \varepsilon.$$

Visto que  $\varepsilon > 0$ , é arbitrário decorrerá que

$$\inf U(b, x) = \sup L(b, x).$$

■

Agora relebremos que no teorema fizemos

$$b^x = \sup B(x) = \sup L(b, x).$$

Além disso, vimos que se  $x \in Q$ , então

$$b^x = \sup L(b, x).$$

Nesta altura, definimos o símbolo  $b^x$  para  $x \in R$  e  $0 < b < 1$  ou  $1 < b$ , não é difícil ver que para  $b \in \{0, 1\}$  temos  $L(b, x) = U(b, x) = \{b\}$ . Assim, é natural definir  $b^x = b$ , nestes casos. Desta forma, ficam definidas as potências de base  $b \in R_+$  qualquer.

Em seguida, provemos o

**Teorema 16.** *Se  $b > 0$ , então*

$$b^x \left( \frac{1}{b} \right)^x = 1.$$

*Prova.* Para tanto, provemos que as desigualdades  $b^x (1/b)^x < 1$  e  $b^x (1/b)^x > 1$  geram contradições. Provaremos apenas para o caso  $0 < b < 1$ , pois o caso

$b > 1$  pode ser provado analogamente considerando-se  $a = 1/b$  e conforme mencionado  $1^x = 1$ .

Se  $b^x(1/b)^x < 1$ , então  $(1/b)^x < 1/b^x$ , existe portanto  $r \in Q$ , tal que  $r \geq x$  e

$$\left(\frac{1}{b}\right)^x \leq \left(\frac{1}{b}\right)^r < \frac{1}{b^x},$$

onde  $b^x < b^r$ . Segue igualmente que existe  $s \in Q$  tal que  $s \leq x$  e  $b^x \leq b^s < b^r$ , daí vem  $b^{r-s} > 1$ , contradizendo a hipótese  $b < 1$ . Analogamente, se  $b^x(1/b)^x > 1$ , então existe  $r \in Q$ , tal que  $r \leq x$  e

$$\frac{1}{b^x} < \left(\frac{1}{b}\right)^r \leq \left(\frac{1}{b}\right)^x.$$

Destarte, existe  $s \in Q$  tal que  $s \geq x$  e  $b^r < b^s \leq b^x$ , donde inferimos que  $b^{s-r} > 1$ , outra contradição com o fato de  $b < 1$ . ■

**Teorema 17 (Uma definição de logaritmo).** Se  $b > 1$  e

$$x = \sup\{w \in R : b^w < y\},$$

então  $b^x = y$ . Além disso,  $x$  é o único numero real tal que  $b^x = y$ . ■

*Prova.* ■

**Exercício 20 do capítulo 1 de [Rudin].** Provisoriamente diremos que  $\alpha \subset Q$  é um corte se os seguintes axiomas são satisfeitos

- I.  $\emptyset \neq \alpha \neq Q$ ;
- II.  $\forall p, q (p \in \alpha \wedge q \in Q \wedge q < p \longrightarrow q \in \alpha)$ .

Seja  $R$  a coleção de todos os cortes, provemos que  $R$  munido com a ordem

$$\alpha < \beta \longleftrightarrow \alpha \subset \beta \quad \text{Def.}$$

(em que  $\subset$  é a inclusão própria) tem a propriedade da menor cota superior. Ademais, se

$$\alpha + \beta = \{p + q \in Q : (p, q) \in \alpha \times \beta\} \quad \text{Def.}$$

então A1–A4 são satisfeitas, mas A5 falha.

*Prova.* Seja  $S \subseteq R$  um conjunto não vazio limitado superiormente, façamos  $\varsigma = \bigcup S$ , provemos que  $\varsigma$  é a menor das cotas superiores de  $S$ . Com efeito, primeiro provemos que  $\varsigma$  satisfaz I e II. De fato, sabendo que  $S \neq \emptyset$ , existe  $\alpha \subset \varsigma$  tal que  $\alpha \neq \emptyset$ , em consequência  $\varsigma \neq \emptyset$ . Seja  $\beta$  uma cota superior de  $S$  que é garantida das hipóteses. Dado  $\alpha \in S$ , inferimos que  $\alpha \subseteq \beta$ , desta maneira  $\varsigma \subseteq \beta$ . Assim, basta notar  $Q \setminus \varsigma \supseteq Q \setminus \beta \neq \emptyset$ , em outros termos  $\varsigma \neq Q$ , logo vale I. Seja agora,  $p \in \varsigma$  e  $q \in Q$  com  $q < p$ , segue que existe  $\alpha \in S$ , tal que  $p \in \alpha$ , como este último é um corte  $q \in \alpha$ , como  $\alpha \subseteq \varsigma$ , segue que  $q \in \varsigma$ , fica portanto provada II. Como  $\varsigma$  esta contida em toda cota superior de  $S$ , decorre que  $\sup S = \varsigma$ . Consequentemente  $R$  tem a propriedade da menor cota superior.

Dados  $\alpha, \beta \neq \emptyset$ , necessariamente  $\alpha + \beta \neq \emptyset$ . Agora se  $r \notin \alpha$  e  $s \notin \beta$ , então  $r + s$  majora estritamente todo elemento de  $\alpha + \beta$ , consequentemente  $r + s \notin \alpha + \beta$ , e portanto  $\alpha + \beta \neq Q$ , fica provado portanto que a soma satisfaz I. Sejam agora  $r \in \alpha + \beta$  e  $s \in Q$  com  $s < r$ , segue que existe  $(p, q) \in \alpha \times \beta$ , tal que  $r = p + q$ . Assim,  $s < p + q$ , logo  $s - p < q$ , isto é,  $s - p \in \beta$ , daí vem que

$$s = p + (s - p) \in \alpha + \beta.$$

o que prova II. Isto prova que adição de cortes é estável, em outros termos A1.

Trivialmente valem A2 e A3.

Consideremos agora

$$0^* = \{p \in Q : p \leq 0\} \quad \text{Def.}$$

Provemos que  $0^*$  é um corte. De fato, trivialmente  $\emptyset \neq 0^* \neq Q$ . E, se  $p \in 0^*$  e  $q \in Q$  com  $q < p$ , então  $q \leq 0$ , i.e.,  $q \in 0^*$ , portanto,  $0^*$  é um corte.

Seja  $\alpha \in R$  e  $(p, q) \in 0^* \times \alpha$  temos que  $p + q \leq q \in \alpha$ , consequentemente  $p + q \in \alpha$ , i.e.,  $0^* + \alpha \subseteq \alpha$ . Por outro lado, seja  $p \in \alpha$ , trivialmente  $p = 0 + p \in 0^* + \alpha$ , i.e.,  $\alpha \subseteq 0^* + \alpha$ . Destarte  $\alpha = 0^* + \alpha$ , como  $\alpha$  é arbitrário segue que  $0^*$  é o elemento neutro para adição.

Dado  $p$ , não é difícil ver que

$$\alpha = \{p \in Q : p < q\}$$

é um corte. Suponhamos que existisse  $\beta \in R$ , tal que  $\alpha + \beta = 0^*$ , então necessariamente existiria  $(r, s) \in \alpha \times \beta$ , tal que  $r + s = 0$ , daí  $s = -r \in \beta$ . Consideremos  $t \in Q$  tal que  $r < t < q$ , temos que  $t \in \alpha$ , mas  $s + t > 0$ , i.e., existe  $(t, s) \in \alpha \times \beta$ , tal que  $t + s \notin 0^*$ , contradizendo a igualdade  $\alpha + \beta = 0^*$ .



**Lema 5.** seja  $\pi$  uma função sentencial cujo universo de discurso é o subconjunto dos números naturais  $i$  tais que  $i \leq n + 1$ . Ademais, suponha que

- I.  $\pi(0)$  é verdadeira;
- II. Se  $i \leq n$  e  $\pi(i)$  é verdadeira, então  $\pi(i + 1)$  é verdadeira.

Então  $\pi$  é verdadeira para todo natural  $i \leq n + 1$ .

*Prova.* Use o fato de  $N$  ser bem ordenado. ■

**Exercício 24 do livro Calculus de M. Spivak.** Consideremos dada uma sequência de números  $\{a_n\}$ , denotaremos uma soma qualquer dos  $n \geq 1$  primeiros termos, aparecendo na ordem natural, por  $s(a_1, \dots, a_n)$ , em outras palavras,  $a_i$  vem antes de  $a_{i+1}$  na expressão da soma.

Definiremos indutivamente,

$$S_0 = 0 \quad \text{e} \quad S_{k+1} = a_{n-k} + S_k.$$

Desta forma, intuitivamente podemos considerar definida a soma

$$a_1 + (a_2 + (a_3 + (\dots + (a_{n-1} + a_n)))),$$

tal soma é na realidade  $S_n$ . Denotaremos tal soma por  $S(a_1, \dots, a_n)$ , para indicar quais termos a soma depende. No seu livro, *Calculus*, Spivak define

$$a_1 + \dots + a_n = S(a_1, \dots, a_n) \quad \text{Def.}$$

e prossegue o exercício usando esta simbologia. No entanto, nos ateremos à notação  $S(a_1, \dots, a_n)$  para se referir aquela soma.

Afirmo que para todo  $n \in N$

$$S(a_1, \dots, a_{n+2} + a_{n+3}) = S(a_1, \dots, a_{n+3}).$$

A soma no membro esquerdo da última igualdade pode ser reescrita como

$$S(b_1, \dots, b_{n+2})$$

em que  $b_i = a_i$ , para todo  $i \leq n + 1$  e  $b_{n+2} = a_{n+2} + a_{n+3}$ . Esta soma por sua vez é dada indutivamente por

$$S_0 = 0 \quad \text{e} \quad S_{j+1} = b_{n+2-j} + S_j.$$

E a soma  $S(a_1, \dots, a_{n+2})$  é dada indutivamente por

$$S'_0 = 0 \quad \text{e} \quad S'_{j+1} = a_{n+3-j} + S'_j.$$

Seguidamente, provemos indutivamente que

$$S'_{j+2} = S_{j+1},$$

para todo  $j \leq n + 1$ .

Primeiro, para  $j = 0$  temos

$$S'_2 = a_{n+2} + S'_1 = a_{n+2} + a_{n+3} = b_{n+2} = S_1.$$

Portanto, a propriedade é válida para  $j = 0$ . Suponhamos que ela seja válida para  $j \leq n$ . Temos em seguida que

$$S'_{j+3} = a_{n+1-j} + S'_{j+2}$$

e

$$S_{j+2} = b_{n+1-j} + S_{j+1}.$$

Como sabemos por hipótese de indução que  $S'_{j+2} = S_{j+1}$  e também sabemos que  $a_{n+1-j} = b_{n+1-j}$ , para  $0 \leq j \leq n$ , temos em conformidade

$$S'_{j+3} = a_{n+1-j} + S'_{j+2} = b_{n+1-j} + S_{j+1} = S_{j+2}$$

portanto a propriedade é válida para  $j+1$ . Pelo princípio de indução matemática (sob a forma do lema anterior) a propriedade é válida para todo  $j \leq n + 1$ . Em particular,

$$S(a_1, \dots, a_{n+3}) = S'_{n+3} = S_{n+2} = S(a_1, \dots, a_{n+2} + a_{n+3}).$$

Em seguida, provemos indutivamente que para todo  $n \in N$

$$S(a_1, \dots, a_{n+1}) + a_{n+2} = S(a_1, \dots, a_{n+2}).$$

Inicialmente, verifiquemos que

$$S(a_1) + a_2 = a_1 + a_2 = S(a_1, a_2),$$

i.e., a propriedade é válida para  $n = 0$ . Suponhamos por hipótese de indução que ela seja válida para  $n$ , temos em conformidade

$$\begin{aligned} S(a_1, \dots, a_{n+2}) + a_{n+3} &= (S(a_1, \dots, a_{n+1}) + a_{n+2}) + a_{n+3} \\ &= S(a_1, \dots, a_{n+1}) + (a_{n+2} + a_{n+3}) \\ &\stackrel{\dagger}{=} S(b_1, \dots, b_{n+2}) \\ &\stackrel{\ddagger}{=} S(a_1, \dots, a_{n+3}) \end{aligned}$$

(†) Fazendo  $b_k = a_k$ , para  $k \leq n + 1$  e  $b_{n+2} = a_{n+2} + a_{n+3}$ ;

(‡) Pelo que já foi provado.

Fica portanto provado que a propriedade é válida para  $n + 1$ , novamente pelo princípio de indução matemática segue que a propriedade é válida para todo  $n \in N$ .

Imediatamente provemos que para todo  $l \in N$  tal que  $l \geq 1$  e para todo  $n \geq l + 1$

$$S(a_1, \dots, a_l) + S(a_{l+1}, \dots, a_n) = S(a_1, \dots, a_n).$$

Para  $l = 1$  e  $n \geq 2$  certamente

$$S(a_1) + S(a_2, \dots, a_n) = a_1 + S(a_2, \dots, a_n) = S(a_1, \dots, a_n)$$

Suponhamos por hipótese de indução que a propriedade é válida para  $l$ , temos para  $n \geq l + 2$

$$\begin{aligned} S(a_1, \dots, a_{l+1}) + S(a_{l+2}, \dots, a_n) &= (S(a_1, \dots, a_l) + a_{l+1}) + S(a_{l+2}, \dots, a_n) \\ &= S(a_1, \dots, a_l) + (a_{l+1} + S(a_{l+2}, \dots, a_n)) \\ &= S(a_1, \dots, a_l) + S(a_{l+1}, \dots, a_n) \\ &= S(a_1, \dots, a_n), \end{aligned}$$

i.e., a propriedade é válida para  $l + 1$ , em consequência pelo princípio de indução matemática ela será válida para todo  $l \in N$ .

Consideremos uma soma arbitrária com pelo menos dois elementos  $s(a_1, \dots, a_n)$ , conforme estipulado no início da resolução do problema. Para esta soma arbitrária temos duas possibilidades

I. A soma começa ou termina com um termo, neste caso temos

$$s(a_1, \dots, a_n) = a_1 + s(a_2, \dots, a_n)$$

ou

$$s(a_1, \dots, a_n) = s(a_1, \dots, a_{n-1}) + a_n.$$

Antes de exibirmos o outro caso, estipularemos que se um parêntese ocorre entre parênteses correspondentes, então o seu correspondente ocorrerá entre os parênteses correspondentes.

II. A soma começa e termina com parênteses digamos ' $(_1$ ' e ' $)_2$ ', respectivamente. Seja ' $)'$ ' e ' $('_2$ ' os correspondentes de ' $(_1$ ' e ' $)_2$ ', respectivamente. Após  $)_1$  deve vir necessariamente um símbolo '+', pois a outra possibilidade seria um parêntese ' $)_3$ ', em conformidade com nossa estipulação ' $(_1$ ' deve vir entre ' $(_3$ ' e ' $)_3$ ', mas isto contradiria o fato de que ' $(_1$ ' é o primeiro parêntese.

Após ‘+’ deve vir um parêntese ‘ $(_3)$ ’, este parêntese deve coincidir com ‘ $(_2)$ ’, pois do contrário ‘ $(_2)$ ’ e ‘ $)_2$ ’ viriam entre ‘ $(_3)$ ’ e ‘ $)_3$ ’ contradizendo o fato de ‘ $)_2$ ’ ser o último parêntese.

Em qualquer caso antes existe um símbolo ‘+’ que separa a primeira soma em duas somas. Seja  $m$  menor natural tal que  $a_m$  está do lado direito do símbolo ‘+’, decerto que  $2 \leq m \leq n$ , logo existe  $l \in N$ , tal que  $l + 1 = m$ ; assim

$$s(a_1, \dots, a_n) = s(a_1, \dots, a_l) + s(a_{l+1}, \dots, a_n).$$

Seguidamente provemos que para todo  $n \in N$  tal que  $n \geq 2$  vale

$$\pi(n) \equiv s(a_1, \dots, a_n) = S(a_1, \dots, a_n).$$

Certamente que  $\pi(2)$  é verdadeira. Suponhamos que  $\pi$  seja verdadeira para todo  $2 \leq i \leq n$ , pelo que vimos, para algum  $l \leq n$

$$\begin{aligned} s(a_1, \dots, a_{n+1}) &= s(a_1, \dots, a_l) + s(a_{l+1}, \dots, a_{n+1}) \\ &= S(a_1, \dots, a_l) + S(a_{l+1}, \dots, a_{n+1}) \\ &= S(a_1, \dots, a_{n+1}) \end{aligned}$$

Em consequência a propriedade é válida para  $n + 1$ , consequentemente pelo princípio de indução matemática  $\pi$  é válida para todo  $n \in N$  tal que  $n \geq 2$ . ■

**Definição 1.** Um conjunto  $C$  é finito se existe um  $n \in \omega$ , tal que  $C \sim n$ . Denotaremos o natural  $n$ , tal que  $n \sim C$ , por  $\#C$ .

**Teorema 18.** Para todo  $n \in \omega$ , se  $C \subseteq n$ , então  $\#C \leq n$ .

*Prova.* Trivialmente válida para  $n = 0$ . Suponhamos que seja válida para  $n$ , provemos que será válida para  $n + 1$ . Temos duas possibilidades a considerar,  $n \notin C$  ou  $n \in C$ . No primeiro caso temos  $C \subseteq n$ , daí pela hipótese de indução  $\#C \leq n$ . Se  $n \in C$ , então  $C \setminus \{n\} \subseteq n$ , daí  $\#(C \setminus \{n\}) \leq n$ , donde  $\#C \leq n + 1$ , como queríamos provar. Do princípio de indução matemática vale a condicional para todo  $n \in \omega$ . ■

**Teorema 19.** Nenhum conjunto finito é equivalente a um subconjunto próprio.

*Prova.* Suponhamos que exista um conjunto finito  $C$  que é equivalente a um subconjunto próprio  $S$ . Sabemos que existe  $n \in \omega$ , tal que  $n + 1 = \#C$ , pois

$C$ , deve conter ao menos um elemento para possuir subconjuntos próprios. Existe  $a \in C \setminus S$ , donde vem que  $S \subseteq C \setminus \{a\}$ , que por sua vez implica  $\#S \leq \#(C \setminus \{a\}) = n$ , mas por outro lado  $\#S = \#C = n + 1$ , daí vem a desigualdade

$$n + 1 = \#S \leq n$$

o que é um absurdo.

**Corolário 2.** *Uma condição suficiente para que um conjunto  $C$  seja infinito, i.e., não existir  $n \in \omega$ , tal que  $C \sim n$ , é que ele seja equivalente a um subconjunto próprio.*

*Prova.* Trivial. ■

Nas condições do corolário o conjunto  $C$  é dito Dedekind-infinito. Usando o axioma da escolha é possível provar que todo conjunto infinito no primeiro sentido é Dedekind-infinito, portanto sob o axioma da escolha ser infinito no primeiro sentido é indiferente de ser Dedekind-infinito.

**Teorema 20.** *Sejam  $C$  um conjunto infinito e  $f : \omega \rightarrow C$  uma sobrejeção. Então  $C$  é contável.*

*Prova.* Para todo  $c \in C$ , podemos escolher  $\eta(c) \in f^{-1}(c)$ . Sabemos que  $A = \{\eta(c) \in \omega : c \in C\} \sim C$ , pois  $f|_A$  é uma bijeção. Como  $C$  é infinito,  $A$  também o é. Dessarte,  $A$  é contável pois  $A \subseteq \omega$ , consequentemente  $C$  é contável.

**Teorema 21.**  $\omega \times \omega \sim \omega$ .

*Prova.* Defina  $\phi : \omega \times \omega \rightarrow \omega$  por  $\phi(m, n) = 2^m(2n + 1)$ . É sabido que todo número pode ser fatorado num produto de números primos, e fatores que não são 2 são ímpares e produto de ímpares é ímpar, consequentemente o produto de fatores que não são 2 é um número da forma  $2n + 1$ , para  $n \in \omega$ . Portanto, para todo  $l$  existe  $(m, n) \in \omega \times \omega$  tal que  $l = 2^m(2n + 1)$ . Assim,  $\phi$  é sobrejetiva. A injetividade não é difícil, basta supor que  $2^m(2n + 1) = 2^p(2q + 1)$ , sem perdas suponhamos que  $m < p$ , daí vem  $2n + 1 = 2^{p-m}(2p + 1)$ , donde concluiríamos que  $1 = 2r$  para  $r \in \omega$ , o que é impossível em  $\omega$ . Daí  $m = p$  e consequentemente  $n = q$ , logo  $\phi$  é injetiva, portanto bijetiva, fica, portanto, provado o teorema. ■

**Corolário 3.** *Uma reunião de uma família contável com membros contáveis é contável.*

*Prova.* Podemos supor que nossa família é  $\{E_n : n \in \omega\}$ , para cada  $n$  existe uma função  $f_n : \omega \rightarrow E_n$ . Agora basta definirmos  $f : \omega \times \omega \rightarrow U$ , por  $f(m, n) = f_m(n)$ , com  $U = \bigcup_{n \in \omega} E_n$ . Como  $f \circ \phi^{-1} : \omega \rightarrow U$  ( $\phi$  dada no teorema anterior) é sobrejetiva e  $U$  infinito, então  $U$  é contável.

**Teorema 22.** *Seja  $\mathcal{A}$  uma coleção no máximo contável de membros no máximo contáveis. Então  $\bigcup \mathcal{A}$  é no máximo contável.*

*Prova.* Das hipóteses existe  $I \in \omega \cup \{\omega\}$  e uma bijeção  $\kappa : I \rightarrow \mathcal{A}$ , digamos que  $A_i = \kappa(i)$ . Para cada  $i \in I$ , existe uma bijeção  $f_i : B_i \rightarrow A_i$ , com  $B_i \in \omega \cup \{\omega\}$ . Definamos  $f \subseteq (\omega \times \omega) \times A$ , com  $A = \bigcup \mathcal{A}$  por

$$((m, n), a) \in f \leftrightarrow a = f_m(n)$$

Então  $f$  é uma função. De fato, suponhamos que  $((m, n), a), ((m, n), b) \in f$ , então da definição  $a = f_m(n) = b$ . Assim,  $f : \text{dom } f \rightarrow A$ , é uma sobrejeção. Em verdade, dado  $a \in A$ , existe  $i \in I$ , tal que  $a \in A_i$ , como  $f_i$  é uma bijeção existe  $m \in B_i$ , tal que  $f_i(m) = a$ , consequentemente  $f(i, m) = a$ . Usando o axioma da escolha podemos construir um conjunto  $C \subseteq \omega \times \omega$  tal que  $f|_C : C \rightarrow A$  é uma bijeção. Como todo conjunto de  $\omega \times \omega$  é no máximo contável decorrerá por maior razão que  $A = \bigcup \mathcal{A}$  também o será.

**Teorema 23.** *Sejam  $\mathcal{O}$  um conjunto com pelo menos dois elementos, linearmente (totalmente) ordenado segundo  $<$  (uma ordem estrita), e  $\mathcal{B}$  uma coleção de elementos da forma:*

- I.  $(a, b) = \{x \in \mathcal{O} : a < x < b\}$ ;
- II.  $[l, b) = \{x \in \mathcal{O} : l \leq x < b\}$ ;
- III.  $(a, g] = \{x \in \mathcal{O} : a < x \leq g\}$ ;

*em que  $a < b$  e  $l = \min \mathcal{O}$  e  $g = \max \mathcal{O}$ , se houverem. Caso contrário, os respectivos conjuntos II–III não figuram na coleção  $\mathcal{B}$ . Então  $\mathcal{B}$  é uma base para uma topologia em  $\mathcal{O}$ .*

*Prova.* Seja  $x \in \mathcal{O}$ , temos duas possibilidades  $x \in \{l, g\}$ , neste caso é evidente que existe um elemento básico contendo  $x$ . Caso contrário, devem existir  $a, b \in \mathcal{O}$ , tais que  $a < x < b$ , i.e.,  $x \in (a, b)$ . Sejam  $B_i \in \mathcal{O}$ ,  $i = 1, 2$  e  $x \in B_1 \cap B_2$ , tome  $a = \max_{i=1,2} a_i$  e  $b = \min_{i=1,2} b_i$ , em que  $a_i$  é o extremante

inferior de  $B_i$  e  $b_i$  o extremante superior de  $B_i$ , temos três possibilidades mutualmente excludentes  $a, b \notin \{l, g\}$  ou  $a = l$  ou  $b = g$ . No primeiro caso  $x \in B = (a, b)$ , no segundo  $x \in B = [l, b)$  e no terceiro  $x \in B = (a, g]$  e em todos os casos  $B \subseteq B_1 \cap B_2$  com  $x \in B \in \mathcal{B}$ . Diante do que foi discorrido,  $\mathcal{B}$  é uma base de  $\mathcal{O}$ .

Tal topologia em um conjunto totalmente ordenado com pelo menos dois elementos  $\mathcal{O}$ , é chamada de **topologia da ordem**, ou simplesmente **topologia ordem**.

**Corolário 4.** *Seja  $R^\# = R \cup \{-\infty, \infty\}$ , munido com a ordem  $<$  satisfazendo  $-\infty < \infty$ ,  $-\infty < a < \infty$  para todo  $a \in R$  e tal que  $<$  restrita a  $R$  é a ordem usual em  $R$  é um espaço topológico.*

*Prova.* Primeiro verifiquemos que a ordem é linear (ou total). Trata-se de um ordem estrita, portanto devemos atestar que vale a não reflexividade, a transitividade e a comparabilidade. Pela construção  $a < a$ , para todo  $a \in R^\#$ . Suponhamos que  $a < b$  e  $b < c$  se  $a = -\infty$  ou  $c = \infty$  é imediato que  $a < c$ . Caso contrário  $a, c \in R$  e daí segue da transitividade da ordem em  $R$  que  $a < c$ . Pela própria construção  $<$  é total. Como consequência  $<$  induz a topologia ordem sobre  $R^\#$ . ■

Não é difícil ver para quaisquer dois elementos  $x \neq y$ , existem vizinhanças  $V_x$  e  $V_y$  de  $x$  e  $y$ , respectivamente, tais que  $V_x \cap V_y = \emptyset$ , i.e.,  $R^\#$  tem a propriedade de Hausdorff ou satisfaz o axioma T<sub>1</sub>. Como consequência disto podemos formular o limite de sequências em  $R^\#$ .

**Definição 2.** *Sejam  $X$  um espaço topológico e  $x \in X^\omega$ , vamos fazer  $x(n) = x_n$  e designar  $x$  pela família  $\{x_n \in X : n \in \omega\}$ , denotaremos-la por  $\{x_n\}$ . Diremos que  $\{x_n\}$  converge para  $p \in X$ , se e somente se, para toda vizinhança  $V$  de  $p$ , existe  $n_V \in \omega$ , tal que se  $n \geq n_V$ , então  $x_n \in V$ .*

**Teorema 24.** *Seja  $X$  um espaço topológico Hausdorff. Então, se  $\{x_n\}$  converge, então convegirá para um único elemento  $p \in X$ .*

*Prova.* Suponha que  $\{x_n\}$  converge para  $p \in X$ , e  $q \in X$  com  $q \neq p$ . existem vizinhanças  $V_p$  e  $V_q$ , de  $p$  e  $q$  respectivamente, tais que  $V_p \cap V_q = \emptyset$ . Evidentemente o conjunto  $\{n \in \omega : x_n \notin V_q\}$  é infinito, consequentemente  $\{x_n\}$ , não converge para  $q$ .

Uma outra maneira de verificar isto, é supor que  $\{x_n\}$  converga para  $p$  e  $q$ , concomitamente. Tomemos  $V_p$  e  $V_q$  como anteriormente. Da definição, existe  $n \in \omega$ , tal que  $x_n \in V_p \cap V_q = \emptyset$ , o que é um absurdo.



**Definição 3.** Seja  $X$  um espaço topológico Hausdorff. Se  $\{x_n\}$  converge para  $p \in X$ , então escreveremos

$$\lim_n x_n = p.$$

**Teorema 25.** Sejam  $X$  um espaço topológico qualquer,  $E = \{x_n\} \subseteq X$ , e  $p \in X$  um ponto limite de  $E$ , tal que existe um sistema de vizinhanças  $\mathcal{S} = \{V_n : n \in \omega\}$  de  $p$ , com as seguintes propriedades:

I.  $\forall n (n \in \omega \longrightarrow V_{n+1} \subset V_n)$ ;

II. Para toda vizinhança  $V$  de  $p$ , existe um  $n \in \omega$ , tal que  $V_n \subset V$ .

Então existe uma subsequência  $\{x_{n_k}\}$  convergindo para  $p$ .

*Prova.* Seja  $n_1 = \min\{n \in \omega : x_n \in V_1\}$ , suponha que  $n_i, i = 1, \dots, k$ , estejam construídos seja  $n_{k+1} = \min\{n \in \omega : x_n \in V_{k+1} \wedge n > n_k\}$ . Desta forma  $\{x_{n_k}\}$  converge a  $p$ . De fato, seja  $V$  uma vizinhança de  $p$ , consideremos  $K \in \omega$ , tal que  $V_K \subset V$ , é evidente que  $x_{n_k} \in V_k \subseteq V_K \subset V$ , para todo  $k \geq K$ . Portanto,  $\{x_{n_k}\}$  converge a  $p$ .



**Corolário 5.** Sejam  $X$  um espaço topológico Hausdorff, tal que todo ponto admite um sistema de vizinhanças satisfazendo as duas condições do teorema anterior. Se  $\{x_n\} \subseteq X$ , então o conjunto  $S$  dos limites subsequenciais é fechado.

*Prova.* Há duas possibilidades  $S$  tem ou não tem pontos limites. No primeiro caso  $S$  é trivialmente fechado. Se  $S$  tem pontos limites, seja  $p$  um deles, Seja  $V_p$  uma vizinhança de  $p$ , da hipótese existe  $q \in V_p \cap S$ , com  $q \neq p$ , da hipótese do espaço ser Hausdorff existe uma vizinhança  $V_q$  de  $q$  tal que  $p \notin V_q$ , podemos supor sem perda de generalidade que  $V_q \subset V_p$ , pois basta tomar  $V_p \cap V_q$ . Necessariamente existe  $n \in \omega$  tal que  $x_n \in V_q$ , pois  $q$  é um limite subsequencial de  $\{x_n\}$ , consequentemente  $x_n \in V_p \setminus \{p\}$ . Como  $V_p$  é uma vizinhança arbitrária de  $p$ , decorre que  $p$  é um ponto limite de  $\{x_n\}$ .

Do teorema anterior,  $p \in S$ . Assim, provamos que  $\bar{S} \subseteq S$ , consequentemente  $S = \bar{S}$ .



**Corolário 6.** *Seja  $\{x_n\} \subseteq R^\#$ . Então o conjunto  $S$  dos limites subsequenciais de  $\{x_n\}$  é um conjunto fechado.*

*Prova.* Não é difícil ver que para todo ponto de  $R^\#$  existe um sistema de vizinhanças com aquela propriedade.



**Teorema 26.** *Sejam  $\{x_n\} \subset R^\#$  e  $S$  o conjunto dos limites subsequenciais de  $\{x_n\}$ . Então  $S \neq \emptyset$ .*

*Prova.* Consideremos os conjuntos  $A = \{n \in \omega : x_n = -\infty\}$ ,  $B = \{n \in \omega : x_n = \infty\}$  e  $C = \{n \in \omega : x_n \in R\}$ . Um deles é infinito, se  $A$  ou  $B$  o forem, então é evidente que  $-\infty \in S$  ou  $\infty \in S$ . No caso restante  $C$  é limitado ou não, caso  $C$  seja limitado, ele está num conjunto compacto, consequentemente uma subsequência convergirá para  $l$ . Caso contrário,  $-\infty$  ou  $\infty$  são pontos limites de  $C$  portanto de  $\{x_n\}$ . Assim, em qualquer caso  $S \neq \emptyset$ .



Aqui cabe uma digressão. Este teorema pode ser provado diretamente. Primeiro  $R^\#$  é compacto, este fato com alguns casos especiais de sequências com imagem finita, garantem que toda sequência de  $R^\#$  admite uma subsequência convergente. Portanto sempre  $S \neq \emptyset$ . Ademais, se considerarmos um espaço topológico compacto Hausdorff, com um sistemas de vizinhanças satisfazendo as condições I-II de um dos teoremas anteriores, podemos inferir que  $S$  o conjunto dos limites subsequenciais é sempre não vazio. Precipuamente este resultado se baseia na proposição de que um conjunto infinito em um espaço topológico compacto, sempre admite um ponto limite.

Após escrever as demonstrações dos teoremas eu consultei o GPT e um livro de topologia, a saber, o *Topology* de James R. Munkres, e percebi que um espaço topológico com um sistema de vizinhanças com aquelas propriedades é essencialmente um espaço que satisfaz o **primeiro axioma de contabilidade** também chamado de **primeiro-contável**. Este axioma diz que todo ponto admite um sistema de vizinhanças contável, como consequência, podemos construir um sistema de vizinhanças contável descendente, como no teorema.

**Definição 4.** Sejam  $\{x_n\} \subset R^\#$  e  $S$  o conjunto dos limites subsequenciais de  $\{x_n\}$ . Então definimos

$$\liminf x_n = \inf S \quad e \quad \limsup x_n = \sup S.$$

**Teorema 27.** Uma sequência  $\{x_n\}$  em  $R^\#$  é convergente, se e somente se,  $\liminf x_n = \limsup x_n$ .

*Prova.* A condição do espaço ser Hausdorff é suficiente para que o conjunto  $S$  dos limites subsequenciais degenera a um único ponto caso a sequência converja. Se  $\liminf x_n = \limsup x_n$  então  $S$  é necessariamente unitário, logo toda subsequência converge para um único ponto  $l \in S$ , em particular a própria sequência converge para  $l$ . ■

**Teorema 28.** Se  $\emptyset \neq E \subseteq R^\#$ , então  $\inf E, \sup E \in \overline{E}$ .

*Prova.* Seja  $\varsigma = \sup E$ , temos duas possibilidades  $\varsigma \in E$  ou  $\varsigma \notin E$ . Se  $\varsigma \in E$ , então  $\varsigma \in \overline{E}$ . Se  $\varsigma \notin E$ , consideremos um elemento básico  $B$  contendo  $\varsigma$ , existe  $a < \varsigma$ , pois  $E \neq \emptyset$ , tal que  $\emptyset \neq (a, \varsigma) \cap E \subset B \cap E$ . Como  $B$  é arbitrário decorre que  $\varsigma$  é um ponto limite. Portanto,  $\varsigma \in \overline{E}$ . Com um argumento simétrico prova-se que  $\inf E \in \overline{E}$ . ■

Em particular, nas condições dos teoremas anteriores

$$\liminf x_n, \limsup x_n \in S.$$

**Teorema 29.** Se  $\{x_n\} \subset R^\#$ , então

$$\liminf x_n = \sup_{n \in \omega} \inf_{k \geq n} x_k \quad e \quad \limsup x_n = \inf_{n \in \omega} \sup_{k \geq n} x_k.$$

*Prova.* Provemos a primeira igualdade, para tanto façamos  $b_n = \inf_{k \geq n} x_k$  e  $\iota = \sup_n b_n$ , daí segue imediatamente que qualquer limite subsequencial é maior que ou igual a  $b_n$ , portanto  $b_n \leq \liminf x_n$ , para todo  $n \in \omega$ , consequentemente  $\iota \leq \liminf x_n$ . Suponhamos por redução ao absurdo que exista  $p \in R$ , tal que  $\iota < p < \liminf x_n$ . Seja  $n_0 = \min\{n \in \omega : x_n < p\}$  e supondo definidos  $n_i$ , com  $i \in k + 1$ , defina  $n_{k+1} = \min\{n \in \omega : x_n < p \wedge n_k < n\}$ , observe

que estes conjuntos onde tomamos o mínimo são não vazios pois  $b_n < p$ , para todo  $n \in \omega$ . Podemos supor sem perda de generalidade que  $\{x_{n_k}\}$  converge para algum ponto de  $R^\#$ , pois em  $R^\#$  toda sequência admite uma subsequência convergente. Todavia como  $x_{n_k} < p$ , para todo  $k \in \omega$ , decorrerá que  $\lim_k x_{n_k} \leq p$ , como consequência  $\liminf x_n \leq p < \liminf x_n$ , o que é um absurdo. A outra igualdade demonstra-se usando um argumento simétrico. ■

**Corolário 7.** *Seja  $\{x_n\} \subset R^\#$ . Se  $\kappa < \liminf x_n$  ( $\limsup x_n < \kappa$ ), então existe  $n_\kappa \in \omega$ , tal que se  $n \geq n_\kappa$ , então  $x_n > \kappa$  ( $x_n < \kappa$ ).*

*Prova.* Basta saber que  $\liminf x_n = \sup_n \inf_{k \geq n} x_k > \kappa$ , daí vem que existe um  $n_\kappa \in \omega$  tal que  $\inf_{k \geq n_\kappa} x_k > \kappa$ , como consequência  $x_n > \kappa$ , para todo  $n \geq n_\kappa$ . O outro caso pode ser demonstrado com um argumento simétrico. ■

**Corolário 8.** *Se  $\{x_n\}, \{y_n\} \subset R^\#$ , não tais que existe  $m \in \omega$ , tal que para todo  $n \geq m$ , temos  $x_n \leq y_n$ , então*

$$\liminf x_n \leq \liminf y_n \quad e \quad \limsup x_n \leq \limsup y_n.$$

*Prova.* Suponha que  $\liminf y_n < \liminf x_n$  e derive uma contradição com as hipóteses. O mesmo pode ser feito para provar a outra desigualdade. ■

**Teorema 30.** *Sejam  $\{a_n\}$  e  $\{b_n\}$  sequências em  $R^\#$ . Então*

$$\begin{aligned} \liminf a_n + \liminf b_n &\leq \liminf(a_n + b_n) \\ &\leq \limsup(a_n + b_n) \\ &\leq \limsup a_n + \limsup b_n. \end{aligned}$$

*Prova.* Sejam  $\alpha_n = \sup A_n$  com  $A_n = \{a_k \in R^\# : k \geq n\}$  e  $\beta_n = \sup B_n$  com  $\{b_k \in R^\# : k \geq n\}$ . Provemos que  $\{\alpha_n\}$  e  $\{\beta_n\}$  são monótonas decrescentes. Basta provar que uma o é, pois a outra segue por um raciocínio análogo. Em verdade, dados  $A, B \subseteq R^\#$ , toda cota inferior de  $B$  também o é de  $A$ , consequentemente  $\inf B \leq \inf A$ . Como  $\{A_n\}$  é monótona decrescente em  $\mathcal{P}(R^\#)$  com a ordem induzida por  $\subset$ , decorre que

$$\alpha_{n+1} = \sup A_{n+1} \leq \sup A_n = \alpha_n,$$

para todo  $n \in \omega$ . Ademais,  $\lim_n \alpha_n = \inf\{a_n \in R^\# : n \in \omega\}$ , isto se deve ao fato de que há somente dois casos a serem considerados para uma sequência monótona em  $R^\#$ , ou  $\{\alpha_n\}$  admite uma cota inferior em  $R$ , ou não. Dependendo do caso  $\{\alpha_n\}$  converge para um elemento de  $R$  ou para  $-\infty$ .

Agora note que para todo  $n \in \omega$ ,

$$\alpha_n + \beta_n \leq a_n + b_n,$$

daí vem

$$\begin{aligned} \liminf a_n + \liminf b_n &= \lim_n \alpha_n + \lim_n \beta_n \\ &= \lim_n (\alpha_n + \beta_n) \\ &= \liminf (\alpha_n + \beta_n) \\ &\leq \liminf (a_n + b_n). \end{aligned}$$

Admiti tacitamente o resultado

$$\lim_n \alpha_n + \lim_n \beta_n = \lim_n (\alpha_n + \beta_n),$$

cuja demonstração é corriqueira para sequências monótonas em  $R^\#$ , considerando a adição estendida de  $R$  à  $R^\#$  com as definições usuais. A demonstração da outra desigualdade é um argumento simétrico dual.



**Definição 5.** Seja  $X$  um espaço topológico e  $A, B \subseteq X$ , diremos que  $A$  e  $B$  são separados (ou formam uma separação) se, e somente se,

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

Diremos que um conjunto  $Y \subseteq X$ , é **conexo** quando não for o caso que  $X = A \cup B$ , com  $A, B \neq \emptyset$  separados. Uma cisão de um conjunto  $Y$  é uma decomposição  $Y = A \cup B$ , tais que  $A, B$  são abertos e disjuntos em  $Y$ . Conforme veremos,  $Y$  é conexo se, e somente se, a cisão for trivial, isto é, um dos operantes da união é vazio.

**Teorema 31.** Seja  $X$  um espaço topológico e  $Y \subseteq X$ . Então  $Y$  é conexo, se e somente se, toda cisão de  $Y$  é trivial. Em verdade, uma cisão de  $Y$  é uma separação de  $Y$ .

*Prova.* Suponhamos que  $Y = A \cup B$ , uma cisão de  $Y$ . Observemos que

$$A \cap B \subset \overline{A} \cap B \wedge A \cap B \subset A \cap \overline{B}.$$

Isto nos diz que se  $A \cap B \neq \emptyset$ , a fortiori,

$$\overline{A} \cap B \neq \emptyset \vee A \cap \overline{B} \neq \emptyset.$$

Dessarte  $A$  e  $B$  formam uma separação de  $Y$ .

Agora suponhamos que  $Y = A \cup B$ , uma separação de  $Y$ , observe que

$$\overline{A} \cap Y = A \wedge \overline{B} \cap Y = B,$$

consequentemente,  $A$  e  $B$  são fechados em  $Y$ , também inferimos que  $A \cap B = \emptyset$ . Assim  $A = Y \setminus B$  e  $B = Y \setminus A$ , são abertos em  $Y$ . Portanto,  $A$  e  $B$ , formam uma cisão.

Concluindo, a separação implica na cisão, e vice-versa e, conforme vimos, na realidade são a mesma coisa. Concluimos por negação dos membros de uma equivalência o requerido. ■

**Teorema 32.** *Seja  $X$  um espaço topológico munido com a topologia ordem. Então todo conjunto conexo  $Y$  com pelos dois pontos, tem a seguinte propriedade*

$$\forall x, z \exists y \left( x, y, z \in Y \wedge (x < z \longrightarrow x < y < z) \right).$$

*Prova.* É suficiente notar que se existem  $x, z \in Y$ , tais que  $(x, z) \cap Y = \emptyset$ , então  $Y = A \cup B$ , em que  $A = \{y \in Y : y \leq x\}$  e  $B = \{y \in Y : y \geq z\}$ , observe que  $A, B \neq \emptyset$ , pois  $x \in A$  e  $z \in B$ . Ademais,  $A$  e  $B$  são ambos fechados e disjuntos em  $Y$ , consequentemente,  $Y$  é desconexo. A prova decorre por contrapositiva. ■

**Corolário 9.** *Seja  $f : X \rightarrow Y$ , contínua<sup>3</sup> e  $X$  conexo, com  $Y$  munido da topologia ordem, então  $f$  satisfaz a propriedade do valor intermediário. Em outros termos, se  $f(x) < f(z)$ , então existe  $y \in X$  tal que  $f(x) < f(y) < f(z)$ .*

*Prova.* Decorre de um fato conhecido, que talvez eu o demonstre posteriormente<sup>4</sup>: funções contínuas preservam conexos. ■

<sup>3</sup>Pressupõe-se obviamente uma topologia sobre  $X$ .

<sup>4</sup>Em verdade, este resultado é bastante trivial quando se conhece que imagens inversas de intersecções é a intersecção de imagens inversas, e daí, basta supor por redução ao absurdo uma cisão não trivial da imagem e, como conseguinte deduzir uma contradição.

Um outro fato interessante é o seguinte, cuja prova pode ser vista no livro do Munkres.

**Teorema 33.** *Seja  $f : X \rightarrow Y$ , contínua,  $X$  compacto e  $Y$  munido da topologia ordem. Então existem  $a, b$ , tais que, se  $x \in X$ , então  $f(a) \leq f(x) \leq f(b)$ .*

*Prova.* O caminho para a prova deste teorema é *reductio ad absurdum*. Suponha por absurdo que não existam  $a$  e  $b$ , com tais propriedades, construamos  $\mathcal{C} = \{]f(x), f(y)[ \in 2^Y : x, y \in X\}$ . Afirmando que,  $\mathcal{C}$  é uma cobertura aberta de  $f(X)$ . Com efeito, seja  $f(z) \in Y$ , como não existe um menor elemento em  $f(X)$ , segue que existe  $x \in X$ , tal que  $f(x) < f(z)$ . Analogamente como  $f(z)$  não pode ser o maior elemento de  $f(X)$ , existe  $y \in X$  tal que  $f(z) < f(y)$ . Portanto,  $f(X) \subseteq \bigcup \mathcal{C}$ , como afirmamos. Da premissa que  $X$  é compacto e  $f$  contínua, decorre que  $f(X)$  é compacto, consequentemente existe uma subcobertura finita de  $\mathcal{C}$ , digamos,  $\mathcal{D} = \{]f(x_i), f(y_i)[ \in 2^X : i \in n\}$  com  $n \in \omega$ . Em virtude, da ordem em  $Y$  ser linear existem  $i, j \in n$ , tais que  $f(X) = \bigcup \mathcal{D} = ]f(x_i), f(y_j)[$ , mas isto acarretaria  $f(x_i), f(y_j) \notin f(X)$ , o que é uma contradição. Esta contradição foi obtida supondo-se que não existiam  $a$  e  $b$  com aquelas propriedades. Desta contradição a condicional é necessariamente verdadeira, pois sua negação acarreta num absurdo. ■

**Definição 6.** *Seja  $f : X \rightarrow Y$ , em que  $X$  e  $Y$  sejam espaços topológicos satisfazendo o axioma  $T_1$  e  $a \in X'$ , i.e.,  $a$  é um ponto limite (de acumulação) de  $X$ . Diremos que  $f(x)$  converge (tende) a  $l \in Y$ , quando  $x$  converge (tende) a  $a$ , quando para toda vizinhança  $V_y$  de  $y$  existir uma vizinhança  $V_a$  de  $a$  tal que*

$$x \in V_a \setminus \{a\} \longrightarrow f(x) \in V_y.$$

*Quando dispomos de bases  $\mathcal{B}_X$  e  $\mathcal{B}_Y$ , das respectivas topologias sobre  $X$  e  $Y$ , podemos verificar que a definição é equivalente a*

$$\forall V \exists U \left( (U, V) \in \mathcal{B}_X \times \mathcal{B}_Y \wedge (a, l) \in U \times V \wedge (x \in U \setminus \{a\} \longrightarrow f(x) \in V) \right).$$

*Sob estas condições estipulamos a simbologia*

$$\lim_a f := l .$$

*Esta notação é significativa, pois estamos considerando espaços  $T_1$ . Chamaremos o símbolo  $\lim_a f$  de limite de  $f$  quando o parâmetro da função tende a  $a$ ,*

*é comum escrever tal símbolo por  $\lim_{x \rightarrow a} f(x)$ , que conforme notado por M. Spivak em seu livro Calculus, é mais conveniente do ponto de vista pragmático, por exemplo quando se dá uma lei para  $f$ , e.g.  $f(x) = e^{-x}/x^n$ , escreve-se*

$$\lim_{\infty} f = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{e^{-x}}{x^n}.$$

**Observação 1 (Teorema 3.54 p. 77 do PMA).** Foi afirmado que, as somas parciais da soma construída não podem ter limites subsequenciais menores que  $\alpha$  e maiores que  $\beta$ . Antes de prosseguirmos, há um fato que deve ser observado, embora quase evidente, quando não mencionado conjectura-se, se as sequências  $\{P_n\}$  e  $\{Q_n\}$ , podem ser construídas. De fato, devem necessariamente existir uma infinidade de termos tanto estritamente positivos como negativos na série  $\sum a_n$ . Se só existissem uma quantidade finita de termos negativos, ela convergiria absolutamente e a construção não teria significado. Em verdade, conforme se vê no teorema posterior, qualquer reordenação converge para mesma soma. O mesmo fato ocorreria se a série possuísse uma quantidade finita de termos positivos, em virtude de ser convergente, seria absolutamente convergente, recaindo no mesmo caso. Logo, é peremptório que os conjuntos de termos positivos e o de negativos sejam ambos infinitos.

Seja  $\{r_n\}$  uma subsequência da sequência das somas parciais  $\{s_n\}$  da série construída no teorema. Então, para todo  $n \in \omega$ ,  $A_n = \{p \in \omega : y_p \leq r_n \leq x_p\} \neq \emptyset$ . Com efeito, o último termo de  $r_n$  é da forma  $-Q_k$  ou  $P_m$ , isto, é evidente da própria construção da soma, pois seus termos são de tais formas. Evidentemente, como o número de termos de  $r_n$  cresce, necessariamente  $k$  e  $m$  crescem. Observe que  $\{k_n\}$  é uma sequência estritamente crescente, o mesmo ocorre com  $\{m_n\}$ , para facilitar meu argumento, suponha que  $m_0 = k_0 = 0$ . Suponhamos, que o último termo de  $r_n$  seja  $-Q_k$ , certamente  $k \in (k_{i_n-1}, k_{i_n}] \cap \omega$  para algum  $i_n \in \omega$ , pois

$$\omega \setminus \{0\} = \omega \cap \bigcup_{n \in \omega} (k_n, k_{n+1}],$$

Daí, vem  $y_{i_n} \leq r_n \leq x_{i_n}$ . Um argumento análogo pode ser aplicado ao caso que o último termo de  $r_n$  é da forma  $P_m$ . Assim, concluímos que  $A_n \neq \emptyset$  para todo  $n \in \omega$ .

Seguidamente, seja  $p_n = \max A_n$ , a sequência  $\{x_{p_n}\}$ , potencialmente possui termos iguais. Ademais,  $\{p_n\}$  é monótona não decrescente com imagem infinita, pois os índices dos últimos temos de  $r_n$  crescem com  $n$ . Dessarte, é evidente que  $\lim_n x_{p_n} = \beta$  e  $\lim_n y_{p_n} = \alpha$ . Em virtude do fato  $y_{p_n} \leq r_n \leq x_{p_n}$ , para todo  $n \in \omega$ , decorre que

$$\alpha = \liminf_n y_{p_n} \leq \liminf_n r_n \leq \limsup_n r_n \leq \limsup_n x_{p_n} = \beta.$$



**Exemplo 1 (Item (d) do exercício 11 do PMA).** Há uma pergunta que me deu bastante trabalho. Supondo que  $\{a_n\}$  seja uma sequência de números reais, em  $]0, \infty[$ , tal que  $\sum a_n = \infty$ , o que se pode dizer sobre

$$(1.50) \quad \sum \frac{a_n}{1 + na_n} ?$$

Isto é, converge ou diverge?

Não obstante, há uma soma ao lado desta, cuja convergência é trivial pelo critério da comparação, a saber

$$\sum \frac{a_n}{1 + n^2 a_n},$$

bastando para isto comparar com a série

$$\sum \frac{1}{n^2}.$$

Para responder à esta pergunta eu percorri o caminho mais difícil. Primeiro provei o seguinte:

**Proposição 1.** Sejam  $\{a_n\}$  uma sequência em  $]0, \infty[$  tal que  $\sum a_n = \infty$  e  $n_0 \in \omega$ , tal que

$$(1.51) \quad \forall n \left( n \geq n_0 \longrightarrow a_n \in ]0, 1[ \right)$$

ou

$$(1.52) \quad \forall n \left( n \geq n_0 \longrightarrow a_n \in [1, \infty[ \right).$$

Então

$$\sum \frac{a_n}{1 + na_n} = \infty.$$

**Prova.** Suponhamos que valha (1.49) então temos

$$(1.53) \quad \left( \frac{a_n}{1 + a_n} \right)^n = \frac{a_n^n}{(1 + a_n)^n} < \frac{a_n}{1 + na_n},$$

onde segue-se que

$$(1.54) \quad \sqrt[n]{\frac{a_n}{1+a_n}} < \sqrt[n^2]{\frac{a_n}{1+na_n}} < \frac{a_n}{1+na_n}.$$

Todavia, provamos no item (a) que

$$(1.55) \quad \sum \frac{a_n}{1+a_n} = \infty,$$

consequentemente

$$(1.56) \quad 1 \leq \limsup \sqrt[n]{\frac{a_n}{1+a_n}}$$

de (1.52) e de (1.54) concluimos que

$$(1.57) \quad 1 \leq \limsup \sqrt[n]{\frac{a_n}{1+a_n}} \leq \limsup \frac{a_n}{1+na_n},$$

por conseguinte

$$(1.58) \quad \sum \frac{a_n}{1+na_n} = \infty,$$

pois é uma soma de termos positivos, se não converge tende a  $\infty$ .

Agora consideremos o segundo caso (1.50), basta notar que

$$(1.59) \quad \frac{1}{1+n} = \frac{a_n}{a_n + na_n} \leq \frac{a_n}{1+na_n}$$

para todo  $n \geq n_0$ . Em conformidade com o critério de comparação, concluímos

$$(1.60) \quad \sum \frac{a_n}{1+na_n} = \infty.$$

■

Isto me fez atinar que, se queremos que (1.48) converga então  $\{a_n\}$  tem infinitos termos, tanto em  $]0, 1[$ , quanto em  $[1, \infty[$ . Daí eu fiz meu chute

**Proposição 2.** *Sejam*

$$(1.61) \quad A = \{n : \exists m (m \in \omega \wedge n = 2^m)\}$$

e  $\{a_n\}$  definida por

$$(1.62) \quad a_n = \begin{cases} n, & n \in A \\ 2^{-n}, & n \notin A. \end{cases}$$

Então

$$(1.63) \quad \sum a_n = \infty$$

e

$$(1.64) \quad \sum \frac{a_n}{1 + na_n} < \infty.$$

**Prova.** Observe primeiramente que para todo  $n \in \omega$ , vale

$$(1.65) \quad \sum_{k=1}^{2^n} a_k \geq 2^n,$$

consequentemente

$$(1.66) \quad \sum a_n = \infty.$$

O próximo passo é averiguar por indução matemática que para todo  $n \in \omega$ , vale

$$(1.67) \quad \sum_{k=1}^{2^n} \frac{a_k}{1 + ka_k} \leq \sum_{k=0}^n 2^{-k} + \sum_{k=1}^{2^n} 2^{-k}.$$

e concluir

$$(1.68) \quad \sum \frac{a_n}{1 + na_n} < \infty.$$

Doravante para todo  $n \in \omega$  façamos

$$(1.69) \quad b_n = \frac{a_n}{1 + na_n}.$$

Primeiro,

$$(1.70) \quad \sum_{k=1}^{2^0} b_k = 1 \leq 1 + \frac{1}{2} = \sum_{k=0}^0 2^{-k} + \sum_{k=1}^{2^0} 2^{-k}.$$

Portanto, a propriedade é válida para  $n = 0$ . Suponhamos por hipótese que ela seja para  $n$ , observemos em seguida

$$\begin{aligned}
 \sum_{k=1}^{2^{n+1}} b_k &= \sum_{k=1}^{2^n} b_k + \sum_{k=2^n+1}^{2^{n+1}} b_k \\
 (1.71) \quad &\leq \left( \sum_{k=0}^n 2^{-k} + \sum_{k=1}^{2^n} 2^{-k} \right) + 2^{-(n+1)} + \sum_{k=2^n+1}^{2^{n+1}} 2^{-k} \\
 &= \sum_{k=0}^{n+1} 2^{-k} + \sum_{k=1}^{2^{n+1}} 2^{-k}.
 \end{aligned}$$

Concluímos que é válida para  $n + 1$ . Por indução matemática provamos o requerido. ■

**Exemplo 2 (Exercício 16 do PMA).** Considere  $\alpha \in ]0, \infty[$  e a sequência  $x : \omega \longrightarrow R$  tal que  $x_0 > \sqrt{\alpha}$  e

$$(1.72) \quad x_{n+1} = \frac{1}{2} \left( x_n + \frac{\alpha}{x_n} \right),$$

para todo  $n \in \omega$ . Primeiro, observemos que

$$(1.73) \quad \forall y \left( y > \sqrt{\alpha} \longrightarrow \sqrt{\alpha} < \frac{1}{2} \left( y + \frac{\alpha}{y} \right) < y \right).$$

Segue-se de manipulações das duas desigualdades, uma é trivialmente verdadeira,

$$(1.74) \quad (y - \sqrt{\alpha})^2 > 0 \longleftrightarrow \frac{1}{2} \left( y + \frac{\alpha}{y} \right) > \sqrt{\alpha}.$$

Desta forma, a sequência é trivialmente estritamente decrescente. Ademais, ela é limitada inferiormente por 0, como consequência é convergente. Certamente que pela própria definição  $x_n \in ]0, \infty[$ , para todo  $n$ . Se  $\lim_n x_n = 0$ , teríamos

$$\alpha = \lim_n x_n^2 + \alpha = \lim_n (2x_{n+1}x_n) = 0$$

uma contradição com a suposição  $\alpha > 0$ . Destarte,  $l = \lim_n x_n > 0$ , daí obtemos

$$l = \lim_n x_{n+1} = \lim_n \frac{x_n^2 + \alpha}{2x_n} = \frac{l^2 + \alpha}{2l}$$

onde segue-se que  $l = \sqrt{\alpha}$ .



**Teorema 34 (Teorema do ponto fixo)<sup>5</sup>.** Sejam  $(X, \varrho)$  um espaço métrico completo,  $\varkappa \in R_+$ , tal que  $\varkappa < 1$  e  $f : X \rightarrow X$  uma função tal que<sup>6</sup>

$$\forall x, y \left( x, y \in X \longrightarrow \varrho(f(x), f(y)) \leq \varkappa \varrho(x, y) \right).$$

Então  $f$  admite um único ponto fixo, i.e., existe  $p \in X$ , tal que  $f(p) = p$ .

*Prova.* A prova é clássica. Primeiro, provemos a unicidade. Com efeito, sejam  $p, q$ , tais que  $f(p) = p$  e  $f(q) = q$ , temos em conformidade

$$\varrho(p, q) = \varrho(f(p), f(q)) \leq \varkappa \varrho(p, q),$$

daí necessariamente  $\varrho(p, q) = 0$ , pois caso contrário, de acordo com a desigualdade anterior incorreríamos numa contradição, a saber,  $\varkappa \geq 1$ . Segundo, escolhemos  $x \in X$  e definamos a sequência  $x_0 = x$  e  $x_{n+1} = f(x_n)$ , para todo  $n \in \omega$ . Em seguida, provemos que

$$\forall n \left( n \in \omega \longrightarrow \varrho(x_{n+2}, x_{n+1}) \leq \varkappa^{n+1} \varrho(x_1, x_0) \right).$$

A prova é feita por indução matemática sobre  $n \in \omega$ . Seja  $n = 0$ , conspicuamente

$$\varrho(x_2, x_1) \leq \varkappa \varrho(x_1, x_0).$$

Seguidamente, suponhamos por hipótese de indução que a tese seja válida para  $n \in \omega$ , conformemente

$$\varrho(x_{n+3}, x_{n+2}) \leq \varkappa \varrho(x_{n+2}, x_{n+1}) \leq \varkappa^{n+2} \varrho(x_1, x_0),$$

o que acarreta que a tese é válida para  $n + 1$ . Do princípio de indução matemática, a condicional quantificada é válida, i.e., a tese (ou consequente) é verdadeira para todo  $n \in \omega$ . Sejam  $m, n \in \omega$  tais que  $m \leq n$ , segue-se em conformidade

$$\varrho(x_n, x_m) \leq \varrho(x_1, x_0) \sum_{i=m}^n \varkappa^i,$$

---

<sup>5</sup>Às vezes chamado de teorema do ponto fixo de Banach. No entanto, o espaço basta ser métrico e completo, i.e., toda sequência de Cauchy é convergente.

<sup>6</sup>Uma função com tal propriedade é chamada de contração, pois contrai segundo a métrica sua imagem com relação ao seu domínio.

Como  $\sum_n \varkappa^n$  é convergente, segue que a sequência das suas somas parciais é Cauchy e, a desigualdade anterior implica que  $\{x_n\}$  é uma sequência de Cauchy em  $X$ . Como  $X$  é completo  $\{x_n\}$  converge para um único ponto em  $X$ , digamos  $\lim_n x_n = p$ . Verifica-se da propriedade de  $f$  que ela é contínua, notavelmente

$$f(p) = \lim_n f(x_n) = \lim_n x_n = p.$$

■

**Teorema 21 (Um problema do livro Problems for Mathematicians, Young and Old de Paul R. Halmos).** *Seja  $x \in R$ , consideremos a sequência  $\{x_n\}$  com  $x_n = \cos^{(n)}(x)$ , em que  $\cos^{(n)}$  é a  $n$ -ésima composição da função trigonométrica cos. Então,  $\{x_n\}$  converge.*

**Prova.** Podemos supor sem perda de generalidade que  $x \in [0, 1]$ , pois se  $x \in R$ , então  $\cos(x) \in [-1, 1] \subseteq [-\pi/2, \pi/2]$ , consequentemente  $\cos^{(2)}(x) \in [0, 1]$ . Consideremos  $\cos : [0, 1] \rightarrow [0, 1]$ , sabemos que cos é derivável em  $R$ , e que  $\cos' = -\sin$ , pelo teorema do valor médio dados quaisquer  $x, y \in [0, 1]$  com  $x < y$ , existe  $z \in (x, y)$ , tal que

$$\cos(x) - \cos(y) = \sin(z)(y - x)$$

onde

$$|\cos(x) - \cos(y)| = |\sin(z)||x - y|.$$

Todavia,  $\sin : [0, 1] \rightarrow R$  é limitada, de tal maneira que atinge o máximo em  $\sin(1) < \sin(\pi/2) = 1$ , pois sin é crescente em  $[0, \pi/2] \supset [0, 1]$ .

Dessarte, existe  $\varkappa = \sin(1) < 1$ , tal que

$$|\cos(x) - \cos(y)| \leq \varkappa|x - y|.$$

Logo,  $\cos|_{[0,1]}$  é uma contração. Como  $[0, 1]$  é completo pois todo compacto de um espaço métrico é completo, existe  $\theta \in [0, 1]$ , tal que  $\cos(\theta) = \theta$ . Ademais, vimos que  $\lim_n x_n = \theta$ <sup>7</sup>.

■

**Teorema 35 (Adaptado do exercício 23 do Calculus de M. Spivak).** *Seja  $f : X \rightarrow R$  ( $X \subseteq R$ ) uma função e  $a \in X'$  com a seguinte propriedade: Para toda função  $g : X \rightarrow R$  se  $\lim_a g$  não existe, então  $\lim_a fg$  não existe, se,*

---

<sup>7</sup>É notável que  $\theta \in (0, 1)$ .

e somente se,  $\lim_a f$  existe e  $\lim_a f \neq 0$  ou  $\lim_a |f| = \infty$ . Em símbolos é equivalente a

$$\forall g \left( g \in R^X \wedge \exists \lim_a fg \longrightarrow \exists \lim_a g \right) \longleftrightarrow (\exists \lim_a f \wedge \lim_a f \neq 0) \vee \lim_a |f| = \infty.$$

*Prova.* Suponhamos primeiramente que  $\lim_a f \neq 0$ , evidentemente, se existe  $\lim_a fg$ , então as propriedades de limites implicam

$$\lim_a g = \lim_a g \frac{f}{f} = \frac{\lim_a fg}{\lim_a f},$$

ou seja,  $\lim_a g$  existe. Note que o quociente  $f/f$  é possível, pois o limite é valorizado localmente e, em virtude da hipótese  $\lim_a f \neq 0$ , em uma vizinhança de  $a$ , tem-se  $f(x) \neq 0$ .

Suponhamos agora que  $\lim_a |f| = \infty$ , e que  $\lim_a fg = l$ , temos por maior razão que  $\lim_a |l/f| = \lim_a |1/f| = 0$ . Assim, dado  $\varepsilon > 0$  existe  $\delta > 0$  tal que

$$x \in X \cap (a - \delta, a + \delta) \longrightarrow \left| \frac{l}{f(x)} \right| < \frac{\varepsilon}{2} \wedge \left| g(x) - \frac{l}{f(x)} \right| < \frac{\varepsilon}{2}$$

consequentemente

$$x \in X \cap (a - \delta, a + \delta) \longrightarrow |g(x)| = \left| g(x) - \frac{l}{f(x)} + \frac{l}{f(x)} \right| \leq \left| g(x) - \frac{l}{f(x)} \right| + \left| \frac{l}{f(x)} \right| < \varepsilon,$$

i.e.,  $\lim_a g = 0$ . Portanto  $\lim_a g$  existe.

Agora suponhamos

$$\neg \left( (\exists \lim_a f \wedge \lim_a f \neq 0) \vee \lim_a |f| = \infty \right)$$

ou equivalentemente

$$\left( \neg (\exists \lim_a f) \wedge \lim_a |f| \neq \infty \right) \vee \lim_a f = 0.$$

Se  $\lim_a f = 0$ , tome  $g = \chi_{(-\infty, a)} - \chi_{(a, \infty)}$ , observe que não existe  $\lim_a g$ , mas  $\lim_a fg = 0$ . Se não existe  $\lim_a f$  e  $\lim_a |f| \neq \infty$ , temos alguns casos a considerar. Se existe  $\delta > 0$  tal que se  $x \in X \cap (a - \delta, a + \delta)$ , então  $f(x) \neq 0$ , tome  $g : X \cap (a - \delta, a + \delta) \rightarrow R$  dada por  $g(x) = 1/f(x)$ . Observemos que não é o caso que  $\lim_a g = 0$ , pois isto acarretaria  $\lim_a |f| = \infty$ . Logo não existe  $\lim_a g$ , pois caso contrário existiria  $\lim_a f$ . A outra possibilidade é

$$\forall \delta \exists x \left( \delta > 0 \wedge x \in X \cap (a - \delta, a + \delta) \cap f^{-1}(\{0\}) \right).$$

Neste caso, defina  $g : X \rightarrow R$ , por

$$g(x) = \begin{cases} 1, & x \in f^{-1}(\{0\}); \\ \frac{x-a}{f(x)}, & x \notin f^{-1}(\{0\}). \end{cases}$$

observe que  $\lim_a g|_{f^{-1}(\{0\})} = 0$  mas  $1 \in g(X \cap (a - \delta, a + \delta))$ , para todo  $\delta > 0$ , consequentemente não existe  $\lim_a g$ . Não obstante,  $|fg(x)| \leq |x - a|$ , para todo  $x \in X$ , logo  $\lim_a fg = 0$ . Estes argumentos resultantes da negação da hipótese, possibilitaram a construção de uma  $g$  adequada para cada caso, negando, portanto, o quantificador universal. Isto por sua vez nos leva a negação da consequente. Pela contrapositiva fica provada a outra condicional, concluindo, portanto, o teorema.

■

Neste ponto resolvi compilar alguns resultados básicos do cálculo (ou análise em  $R$ ) para referências futuras.

**Teorema 36.** *Sejam  $X \subseteq R$ ,  $f : X \rightarrow R$  e  $a$  um ponto de mínimo(máximo) local de  $f$  em  $X$  tal que  $f$  seja derivável em  $a$ . Então  $f'(a) = 0$ .*

*Prova.* Seja  $V_a$  uma vizinhança relativa de  $a$  em  $X$ , tal que  $a$  é um ponto de máximo de  $f$  em  $V_a$ . Por conveniência definamos  $\varkappa, \varsigma : X \setminus \{a\} \rightarrow R$  pelas respectivas leis

$$\varkappa(x) = \frac{f(x) - f(a)}{x - a} \quad \text{e} \quad \varsigma(x) = \frac{x - a}{|x - a|}$$

de tal maneira que é imediato inferir que  $\lim_a \varkappa = f'(a)$  e,  $\varsigma \varkappa \leq 0$  em  $V_a \setminus \{a\}$ , pois  $a$  é ponto de máximo em  $V_a$ . Assim, notando que  $\varsigma^2 = 1$  podemos inferir

$$0 \leq \lim_{a^-} \varsigma^2 \varkappa = \lim_{a^-} \varkappa = f'(a) = \lim_{a^+} \varkappa = \lim_{a^+} \varsigma^2 \varkappa \leq 0,$$

*a fortiori*,  $f'(a) = 0$ .

■

Existe um teorema muito popular que tem como casos particulares o teorema de Rolle e o teorema do valor médio. A fim de colocar as hipóteses do teorema sob uma perspectiva mais geral, notei que se usa a compactidade e a perfeição do domínio. Geralmente toma-se o domínio como sendo um compacto  $[a, b] \subset R$ , este conjunto como se sabe é perfeito, a saber, é um conjunto fechado onde todos os seus pontos são pontos limites. Como é sabido existe um conjunto compacto perfeito, que não é um intervalo, nomeadamente

o conjunto de Cantor, que poderia ser um domínio adequado para os propósitos do teorema. Certamente, digo que esta generalização é de certa maneira irrelevante em relação ao que se conhece usualmente. Em verdade, minha ignorância não enxerga nenhum fruto além do usual. Não obstante, deixarei-o assim, como uma curiosidade matemática.

**Teorema 37 (Teorema do valor médio de Cauchy).** *Sejam  $K$  compacto perfeito,  $(a, b) = (\min K, \max K)$ <sup>8</sup>,  $K^* = K \setminus \{a, b\}$  e  $f, g : K \rightarrow R$  funções contínuas em  $K$  e deriváveis em  $K^*$ . Então existe  $c \in K^*$ , tal que*

$$(f(b) - f(a))f'(c) = g'(c)(g(b) - g(a)).$$

*Prova.* A prova também é clássica e consiste somente em construir uma  $h : K \rightarrow R$  adequada. Pois bem, considere  $h$  definida pela lei

$$h(x) = (g(b) - g(a))(f(x) - f(a)) + (f(a) - f(b))(g(x) - g(a)).$$

A função  $h$  é contínua em  $K$  é derivável em  $K^*$ . Além disso, observemos que para todo  $x \in K^*$

$$h'(x) = (g(b) - g(a))f'(x) + (f(a) - f(b))g'(x).$$

Como  $K$  é compacto sua imagem é compacta, logo, existem  $x_{\min}, x_{\max} \in K$ , tais que  $h(x_{\min}) = \min h(K)$  e  $h(x_{\max}) = \max h(K)$ . Se  $\{x_{\min}, x_{\max}\} = \{a, b\}$ , como  $h(a) = h(b) = 0$ , decorrerá que  $h$  será constante em  $K$ , como  $K$  é perfeito, portanto infinito, podemos tomar qualquer  $c \in K^*$ . Não obstante, se  $\{x_{\min}, x_{\max}\} \setminus \{a, b\} \neq \emptyset$ , então certamente existe  $c \in \{x_{\min}, x_{\max}\} \setminus \{a, b\} \subset K^*$ . Em qualquer caso, sendo  $h$  constante ou não,  $c$  é um ponto crítico de  $h$ , pois noutro caso ele é ponto extremo (máximo ou mínimo global de  $h$ ). Consequentemente,

$$0 = h'(c) = (g(b) - g(a))f'(c) + (f(a) - f(b))g'(c).$$

ou equivalentemente

$$(f(b) - f(a))f'(c) = g'(c)(g(b) - g(a)).$$




---

<sup>8</sup>Isto é uma igualdade de pares ordenados.

É preciso mencionar o porquê de remover os pontos laterais do conjunto em análise, por exemplo um compacto  $[a, b]$ . Por que a hipótese não dá simplesmente que  $f$  seja derivável em  $[a, b]$ , mas em  $]a, b[$ ? É porque existe um contra-exemplo. Com efeito, considere  $f : [0, 1] \rightarrow R$ , dada por  $\sqrt{x}$ , do cálculo sabemos que  $f'(x) = (2\sqrt{x})^{-1}$ , certamente  $\lim_{x \rightarrow 0^+} f' = \infty$ , todavia  $f$  é contínua em  $[0, 1]$ . Dessarte, não é verdadeiro que se  $f$  é contínua em  $[a, b]$  e derivável em  $]a, b[$ , então existe  $f'(a)$  em  $[a, b]$ , o mesmo vale para  $f'(b)$  (considere  $f : [-1, 0] \rightarrow R$  definida por  $f = \sqrt{|x|}$ ). No que segue, adotarei um caminho canônico, considerando intervalos como se faz usualmente.

**Corolário 10 (TVM: Teorema do valor médio).** *Seja  $f$  contínua em  $[a, b]$  e diferenciável em  $]a, b[$ . Então existe  $c \in ]a, b[$ , tal que*

$$f'(c) = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}.$$

*Prova.* Basta tomar  $g : [a, b] \rightarrow R$ , definida por  $g(x) = x$ , segue portanto o resultado. ■

**Corolário 11 (Teorema de Rolle).** *Seja  $f$  contínua em  $[a, b]$  e diferenciável em  $]a, b[$ . Então se,  $f(a) = f(b)$ , existe  $c \in ]a, b[$ , tal que  $f'(c) = 0$ .*

*Prova.* Imediata ao resultado anterior. ■

**Corolário 12.** *Sejam  $f, g$  contínuas em  $[a, b]$  e diferenciáveis em  $]a, b[$ . Então  $f' = g'$  em  $]a, b[$ , se e somente se, existe  $\varkappa \in R$ , tal que  $f = g + \varkappa$ .*

*Prova.* Uma das condicionais é imediata. Prossigamos com a prova da outra. Com efeito, sejam  $x, y \in [a, b]$  distintos, do **TVM** existe  $c \in ]x, y[$ , tal que

$$f(y) - f(x) = f'(c) = g'(c) = g(y) - g(x)$$

ou equivalentemente

$$f(x) - g(x) = f(y) - g(y).$$

Como  $x$  e  $y$  são arbitrários, fixando  $y$  e estipulando  $\varkappa = f(y) - g(y)$ , obtemos que para todo  $x \in [a, b]$ , vale  $f(x) = g(x) + \varkappa$ , que era o requerido. ■

**Corolário 13.** Seja  $f$  contínua em  $[a, b]$  e diferenciável em  $]a, b[$ . Se  $f' > 0$  ( $f' < 0$ ) em  $]a, b[$ , então  $f$  é crescente (decrescente) em  $]a, b[$ .

*Prova.* Sejam  $x, y \in (a, b)$  tais que  $x < y$ , suponhamos que  $f' > 0$  em  $]a, b[$  do TVM existe  $c \in ]a, b[$ , tal que

$$\frac{f(y) - f(x)}{y - x} = f'(c) > 0$$

como  $y - x > 0$ , segue que  $f(y) > f(x)$ . O outro caso basta tomar  $g = -f$ . ■

Neste ponto cabe algumas perguntas. É possível garantir a difenciabilidade local de uma função  $f$ , bastando para isto que ela seja derivável em um ponto? A resposta é não. Considere a função  $f : R \rightarrow R$  dada por

$$f(x) = x + (-1)^{\chi_{\mathbb{Q}}(x)} x^2$$

esta função é descontínua em todo ponto  $x \neq 0$ , consequentemente não derivável em  $R \setminus \{0\}$ , todavia  $f'(0) = 1$ . Esta função responde em negativo à outra pergunta: Se  $f'(c) > 0$ , então  $f$  é monotônica numa vizinhança de  $c$ ? Podemos até considerar uma função contínua  $g$  dada por

$$g(x) = \begin{cases} \frac{x}{2} + \operatorname{sen}\left(\frac{1}{x}\right)x^2, & x \neq 0; \\ 0, & x = 0. \end{cases}$$

Observe que

$$g'(0) = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{g(x) - g(0)}{x} = \lim_{x \rightarrow 0} \left( \frac{1}{2} + \operatorname{sen}\left(\frac{1}{x}\right)x \right) = \frac{1}{2} > 0,$$

e que se  $x \neq 0$ , então

$$g'(x) = \frac{1}{2} - \cos\left(\frac{1}{x}\right) + 2x\operatorname{sen}\left(\frac{1}{x}\right).$$

Considere  $\{x_n\}$  e  $\{y_n\}$  em  $R$  tais que

$$x_n = \frac{1}{2n\pi} \quad \text{e} \quad y_n = \frac{1}{(2n+1)\pi}.$$

É conspícuo que  $\lim_n x_n = \lim_n y_n = 0$ , todavia

$$g'(x_n) = -1/2 < 0 < 3/2 = g'(y_n).$$

Como  $g'$  é contínua em  $R \setminus \{0\}$  para cada  $n \in \omega$  existem vizinhanças  $V_{x_n}$  e  $V_{y_n}$  de  $x_n$  e  $y_n$ , respectivamente, em que a derivada conserva o sinal, consequentemente existem famílias de vizinhanças de pontos próximos de 0, tais que, ora  $f$  é estritamente decrescente, ora  $f$  é estritamente crescente.

A seguir apresento um resultado bastante peculiar sobre funções deriváveis. Em meus estudos posteriores sem lembrar de tal fato, o conjecturei, atestei sua veracidade relendo o *Principles of Mathematical Analysis* de W. Rudin, a prova deste resultado encontrada no livro é concisa e elegante, a parafrasearei aqui.

**Teorema 38 (Teorema de Darboux).** *Seja  $f$  derivável em  $[a, b]$  tal que  $f'(a) < f'(b)$ . Se  $\lambda \in ]f'(a), f'(b)[$ , então existe  $c \in ]a, b[$  tal que  $f'(c) = \lambda$ .*

*Prova.* Defina  $g : [a, b] \rightarrow R$ , por  $g(x) = f(x) - \lambda x$ . Decerto que  $g$  é derivável e portanto contínua, com domínio compacto. Consequentemente atingirá os extremos em seu domínio. Observe que  $g'(a) < 0 < g'(b)$ . Localmente  $a$  e  $b$  são pontos de máximo local, pois<sup>9</sup>

$$\lim_{x \rightarrow a^+} \frac{g(x) - g(a)}{x - a} = g'(a) < 0 < g'(b) = \lim_{x \rightarrow b^-} \frac{g(b) - g(x)}{b - x}.$$

Portanto, existem  $x, y \in ]a, b[$  com  $x < y$ , tais que  $g(x) < g(a)$  e  $g(y) < g(b)$ , consequentemente o mínimo de  $g$  estará em  $[x, y] \subset ]a, b[$ . Assim, existe  $c \in ]a, b[$ , tal que  $f'(c) - \lambda = g'(c) = 0$ , ou equivalentemente  $f'(c) = \lambda$ . ■

**Teorema 39 (Teste da derivada primeira).** *Seja  $f$  derivável em  $]a, b[$ ,  $m \in ]a, b[$ . Então, se existir uma vizinhança  $V_m$  de  $m$  em  $]a, b[$ , tal que*

$$\forall x \left( x \in V_m \setminus \{m\} \longrightarrow \frac{f'(x)}{x - m} < 0 \left( \frac{f'(x)}{x - m} > 0 \right) \right).$$

*então  $m$  é ponto de máximo(mínimo) em  $V_m$ , ou equivalentemente,  $m$  é ponto de máximo(mínimo) local.*

*Prova.* Suponhamos por *reductio ad absurdum* que existe  $x \in V_m$ , tal que  $f(m) < f(x)$ . Certamente,  $x \neq m$ , pois  $f(x) \neq f(m)$ . Primeiramente, digamos que  $x > m$ , segue-se do **TVM** que existe  $c \in ]m, x[$ , tal que

$$f'(c) = \frac{f(x) - f(m)}{x - m} > 0.$$

---

<sup>9</sup>Fui corrigido por uma llm, simplesmente risível. Eu pensei que era necessário que  $g'$  fosse contínua em  $a$  e  $b$ , para determinar os pontos  $x$  e  $y$  como da demonstração.

Não obstante, temos da hipótese que

$$\frac{f'(c)}{c - m} < 0.$$

Todavia, como  $c > m$ , tem-se  $f'(c) < 0$ , ou seja, incorremos numa contradição. Homologamente, suponhamos que  $x < m$ , novamente invocando o **TVM** concluímos que existe  $c \in ]x, m[$ , tal que

$$f'(c) = \frac{f(x) - f(m)}{x - m} < 0.$$

No entanto,

$$\frac{f'(c)}{c - m} < 0,$$

o que em virtude de  $c - m < 0$  acarreta  $f'(c) > 0$ , o que é outra contradição. Por fim, incorremos numa contradição por supor que a tese era falsa, consequentemente a condicional é verdadeira, i.e.,  $m$  é um ponto de máximo em  $V_m$ , consequentemente um ponto de máximo local. A outra prova é inteiramente análoga. ■

**Teorema 40 (Teste da derivada segunda).** *Seja  $f$  contínua em  $[a, b]$  e diferenciável em  $]a, b[$ . Se existe  $c \in ]a, b[$  tal que  $f'(c) = 0$  e  $f''(c) > 0$  ( $f''(c) < 0$ ), então  $c$  é um ponto de mínimo (máximo) local de  $f$ .*

*Prova.* Se  $f''(c) > 0$ , então existe uma vizinhança  $V_c$  de  $c$ , tal que

$$\forall x \left( x \in V_c \setminus \{c\} \longrightarrow \frac{f'(x)}{x - c} > 0 \right).$$

Com efeito, note que

$$\lim_{x \rightarrow c^-} \frac{f'(c) - f'(x)}{x - c} = f''(c) = \lim_{x \rightarrow c^+} \frac{f'(c) - f'(x)}{c - x}$$

Da definição de derivada existe uma vizinhança  $V_c$ , tal que

$$\forall x \left( x \in V_c \longrightarrow \frac{f'(c) - f'(x)}{x - c} > 0 \right).$$

Seja  $x \in V_c$ , suponhamos inicialmente  $x < c$ , segue que  $f'(x) < f'(c) = 0$ , daí  $f'(x)/(x - c) > 0$ . Agora, suponhamos que  $c < x$ , daí vem que  $0 = f'(c) < f'(x)$ , logo,  $f'(x)/(x - c) > 0$ . O que prova a quantificação. Isto por sua vez,

em decorrência de resultados anteriores, acarreta que  $c$  é um ponto de mínimo local. A prova é inteiramente análoga para  $f''(c) > 0$ , pois o argumento é dual.



No que segue vamos tentar construir o conceito de vetor. O princípio era tratar axiomaticamente esta construção, mas tenho uma certa convicção que esta tarefa foge as minhas capacidades.

Primeiro vamos considerar um conjunto  $E$  chamado espaço, este espaço possui certos objetos indefinidos, como pontos denotados por letras maiúsculas do alfabeto latino  $A, \dots, Z$ ; retas denotadas por letras minúsculas do alfabeto latino  $a, \dots, z$ ; e planos denotados por letras do alfabeto grego  $\alpha, \dots, \omega$ .

Existem várias formas de se alcançar a geometria euclidiana, i.e., podemos partir de diferentes axiomas e intuitivamente alcançar o espaço euclidiano, i.e., construí-lo axiomaticamente.

Doravante explicitaremos os axiomas necessários e algumas definições auxiliares, ao progredirmos.

**Axioma 1.** *Dois pontos distintos  $A$  e  $B$ , determinam uma, e somente uma, reta. Tal reta será denotada por  $AB$ .*

**Axioma 2.** *Admitiremos uma noção primitiva, a noção de ‘estar entre’. Dados três pontos numa reta, somente um deles está entre os outros dois.*

**Definição 7.** *Ao conjunto de pontos entre dois pontos distintos  $A$  e  $B$  de uma reta  $r$  denotaremos por  $]A, B[$ . Também definiremos*

$$\begin{aligned} [A, B] &= ]A, B[ \cup \{A, B\}; \\ [A, B[ &= ]A, B[ \cup \{A\}; \\ ]A, B] &= ]A, B[ \cup \{B\}. \end{aligned}$$

*A qualquer um destes conjuntos chamaremos de seguimento.  $A$  e  $B$  são chamados extremos ou extremares. Segundo esta definição  $[A, B] = [B, A]$ . Diremos que um seguimento com extremos  $A$  e  $B$  é nulo se, e somente se,  $A = B$ .*

**Definição 8.** *Sejam  $A$  e  $B$ , dois pontos distintos definimos a semirreta com origem em  $A$  determinada por  $B$ , como sendo o conjunto*

$$s_{(A, B)} = \left\{ P \in AB : P \in [A, B] \vee B \in [A, P] \right\}$$

**Definição 9.** Seja  $\alpha$  um plano e  $r, s \subset \alpha$  retas quaisquer, diremos que  $r$  e  $s$  são paralelas se,  $r = s$  ou  $r \cap s = \emptyset$ .

**Axioma 3.** Seja  $r$  uma reta e  $P \notin r$ , existe uma única reta  $s$  paralela a  $r$  passando por  $P$ , i.e.,  $P \in s$ . O plano fica dividido em dois conjuntos disjuntos. Defina no plano  $\alpha$  a seguinte relação entre pontos  $A \sim B$ , se e somente se,  $[A, B] \cap r = \emptyset$ .

**Axioma 4.** Existe uma função  $\mu : E \rightarrow R_+$ , satisfazendo as seguintes propriedades:

I.  $\mu(S) = 0$  se, e somente se  $S$  é um seguimento nulo;

II. Seja  $\mathcal{F} = \{S_i \in \mathcal{P}(E) : i \in n+1\}$  uma família de seguimentos disjuntos aos pares. Então

$$\mu\left(\bigcup_{i \in n+1} S_i\right) = \sum_{i=0}^n \mu(S_i);$$

III. Para toda semirreta  $s_{(A,B)}$  e todo  $c \in R_+$ , existe  $C \in s_{(A,B)}$ , tal que  $\mu([A, C]) = c$ .

**Definição 10.** Sejam  $\alpha$  um plano e  $r \subset \alpha$  uma reta

**Definição 11.** Sejam  $A$  e  $B$  dois pontos distintos definimos por seguimento orientado como sendo o par ordenado  $(A, B)$ . Diremos que o seguimento é nulo se, e somente se,  $A = B$ .

Não confundir seguimento orientado que é um par ordenado  $(A, B)$ , com os seguimentos definidos anteriormente.

**Definição 12.** Sejam  $(A, B)$  e  $(C, D)$  dois seguimentos não nulos.

**Seguimentos equipolentes.** Na geometria analítica existe um conceito chamado **vetor**, cuja definição baseia-se na equipolência, uma relação de equivalência definida no conjunto dos seguimentos orientados. Seguiremos aqui a notação de P. Boulos e I. de Camargo dada no livro *Geometria Analítica um Tratamento Vetorial*. Seja  $E$  o espaço euclidiano, um seguimento orientado é um par de pontos de  $E$ , ou em outros termos, os seguimentos orientados são elementos de  $E \times E$ . Sobre  $E \times E$  definimos a seguinte relação de equivalência  $(A, B) \sim (C, D)$  se, e somente se

$$(\mathcal{E}) \quad ((A = C \longleftrightarrow B = D) \vee AC \parallel BD) \wedge ((A = B \longleftrightarrow C = D) \vee AB \parallel CD)$$

Aqui por conveniência  $AB$  denota a reta determinada por  $A$  e  $B$ , quando  $A \neq B$  e,  $AA = \{A\}$ . Definimos a relação

$$AB \parallel CD \longleftrightarrow AB = CD \vee AB \cap CD = \emptyset,$$

assim a expressão  $(\mathcal{E})$  é significativa. Nestas condições seguimentos nulos, isto é da forma  $(A, A)$ , são equivalentes somente a seguimentos nulos.

Doravante denotaremos tal relação de equivalência por **equipolência**. Assim, se dois seguimentos são equivalentes, são chamados por este motivo de **equipolentes**.

**Teorema 41.** *Seja  $(A, B)$  um seguimento não nulo, i.e.,  $A \neq B$ , e  $P \in E$ , então existe um seguimento orientado  $(P, P_{(A,B)}) \sim (A, B)$ , i.e., um seguimento equipolente a  $(A, B)$  com origem em  $P$ .*

*Prova.* Primeiro suponhamos que  $P \notin AB$ , pelo axioma das paralelas na geometria euclidiana existe uma reta  $r$  paralela a  $AB$  passando por  $P$ . Note que  $B \notin AP$ , pois caso contrário  $P \in AP = AB$ , o que contradiz nossa hipótese inicial. Pelo mesmo axioma existe uma reta  $s$  paralela a  $AP$  passando por  $B$ . Afirmo que  $s \cap r \neq \emptyset$ , suponhamos por redução ao absurdo o contrário. Necessariamente  $s \parallel r$ , consequentemente  $s \parallel AB$ , como  $B \in s \cap AB$ , decorre que  $s = AB$ , todavia  $A \notin s$ , pois  $s$  é uma reta paralela a  $AP$ , contendo  $B \notin AP$ . Esta contradição nos leva a concluir que existe  $P_{(A,B)} \in r \cap s$ . Seguidamente observemos que  $AB \parallel r = PP_{(A,B)}$  e  $AP \parallel s = BP_{(A,B)}$ , consequentemente  $(A, B) \sim (P, P_{(A,B)})$ . Suponhamos agora que  $P \in AB$ , existe  $(Q, Q_{(A,B)}) \sim (A, B)$ , tal que  $Q \notin AB$  assim  $A \notin QQ_{(A,B)}$ , pelo mesmo modo existe  $(P, P_{(Q,Q_{(A,B)})}) \sim (Q, Q_{(A,B)})$ , por transitividade  $(P, P_{(Q,Q_{(A,B)})}) \sim (A, B)$ . ■

Este teorema nos mostra que se  $(A, B)$  é não nulo e  $(A, B) \sim (C, D)$  e  $C \notin AB$ , então  $ABDC$  é um paralelogramo. Da geometria euclidiana tem-se uma noção básica de comprimento (medida), sabe-se que num paralelogramo lados paralelos têm o mesmo comprimento. Como consequência seguimentos equipolentes têm o mesmo comprimento.

**Definição 13.** *Sejam  $(A, B)$  e  $(C, D)$  seguimentos não nulos, diremos que eles possuem o mesmo sentido se  $AB \parallel CD$  e existem  $(E, F) \sim (A, B)$   $(G, H) \sim (C, D)$ , tais que  $EF \cap GH = \emptyset$  e  $\overline{EG} \cap \overline{FH} = \emptyset$ .*

**Teorema 42.** Seguimentos equipolentes não nulos têm o mesmo sentido.

*Prova.* Podemos sem perdas de generalidade supor que  $(A, B) \sim (C, D)$ , sejam tais que  $AB \cap CD = \emptyset$ . Necessariamente  $AB \parallel CD$  e  $AC \parallel BD$ , como  $B \notin AC$ , decorre que  $\overline{AC} \cap \overline{BD} = \emptyset$ .

**Corolário 14.** *Seguimentos orientados são nulos ou têm o mesmo sentido e mesmo comprimento.*

*Prova.* Imediata à discussão anterior. ■

Note que a definição de equipolência ( $\mathcal{E}$ ) implica o corolário anterior, mas a priori não é sabido se dois seguimentos não nulos que têm o mesmo sentido e comprimento são equipolentes. Para o que vamos fazer não é necessário provar a recíproca. A definição da relação de equipolência evita fazer comentários prévios sobre comprimentos, e também nos poupa de tratar os casos em que seguimentos são nulos ou não.

**Definição 14.** *Um vetor é o conjunto*

$$\overrightarrow{AB} = \{(C, D) \in E \times E : (C, D) \sim (A, B)\}$$

*em outros termos, um vetor é uma classe de equivalência da relação de equipolência ( $\mathcal{E}$ ).*

*Quando não se quiser fazer referência a um representante da classe, escolheremos uma letra do alfabeto latino comumente  $u, v, w, x, y, z$  e encimaremos-la por uma flecha, e.g.,  $\vec{x}$ .*

*Os vetores herdam as propriedades dos seguimentos orientados e não orientados dados por seus representantes, neste caso, paralelismo, sentido e comprimento. Denotaremos o comprimento de um vetor  $\vec{x}$ , por  $\|\vec{x}\|$  e a este número daremos o nome de norma. Observe que a noção de comprimento faz sentido para seguimentos nulos, neste caso trivialmente se  $\vec{x}$  possuir representante nulo, então  $\|\vec{x}\| = 0$ . Ademais, nestas condições escreveremos  $\vec{0}$  para denotar a classe de equivalência dos seguimentos orientados nulos. O conjunto das classes de equivalência será denotada por  $\mathcal{V}$ .*

A seguir muniremos o conjunto  $\mathcal{V}$  de uma estrutura algébrica, a saber a adição  $+$ .

**Definição 15.** *Dados dois vetores  $\overrightarrow{AB}$  e  $\overrightarrow{CD}$ , definiremos o símbolo  $\overrightarrow{AB} + \overrightarrow{CD}$  como sendo o vetor  $\overrightarrow{AB}_{(C,D)}$ , em outros termos a adição trata-se de construir um triângulo (possivelmente degenerado) com vértices  $A, B$  e  $B_{(C,D)}$ , em que*

$(B, B_{(C,D)}) \sim (C, D)$ , e considerar o vetor (a classe) cujo representante seja o seguimento orientado  $(A, B_{(C,D)})$ .

† Mostrar que a definição independe do representante!

**Teorema 43.** *Sejam  $\overrightarrow{AB}$  e  $\overrightarrow{CD}$  dois vetores quaisquer. Então  $(A, B_{(C,D)}) \sim (C, D_{(A,B)})$ .*

# 2

## CIÊNCIAS NATURAIS

Nesta seção incluí alguns resultados matemáticos que auxiliam na prova de determinados resultados.

**Lema.** *Seja  $f$  uma função tal que  $f(t) \neq 0$ , para todo  $t \in \text{dom } f$ . Então*

$$\frac{d}{dt} \left( \ln |f(t)| \right) = \frac{df}{dt}(t) \frac{1}{f(t)}.$$

*Prova.* Primeiro relembremos da função sinal, a saber,

$$\sigma(x) = (\chi_{R_+^*} - \chi_{R_-^*})(x)$$

em que  $\chi_A$  é a função característica de  $A$ . É deveras fácil ver que

$$\frac{d}{dx} ||(x) = \sigma(x)|_{R^*}$$

ou simplesmente

$$\frac{d}{dx} ||(x) = \sigma(x)$$

quando o domínio é sabido, em que  $||$  é a função modular ou módulo.

Também não é difícil ver que para todo  $x \in R$

$$|x| = \sigma(x) \cdot x$$

Da regra da cadeia temos

$$\frac{d}{dt} \left( \ln |f(t)| \right) = \frac{1}{|f(t)|} \cdot \sigma(f(t)) \cdot \frac{df}{dt}(t) = \frac{df}{dt}(t) \frac{1}{f(t)}.$$

■

## 2.1 EQUAÇÃO DE CARGA DE UM CAPACITOR

**Teorema 44.** *Seja um capacitor de capacidade  $C$  conectado em série com um resistor de resistência  $R$  e à uma bateria de tensão  $V_f$ . Admitindo-se que o capacitor esteja inicialmente descarregado a equação de carga do capacitor é dada por:*

$$V(t) = V_f \left(1 - e^{-\frac{t}{RC}}\right).$$

*Prova.* A corrente no capacitor  $I(t)$  é a mesma que a corrente no resistor, consequentemente

$$(\ddagger) \quad \frac{V_f - V(t)}{R} = I(t) = \frac{dQ}{dt}(t) = C \frac{dV}{dt}(t)$$

em que  $V(t)$  é a tensão no capacitor no instante  $t$ . Temos portanto de  $(\ddagger)$  que

$$\frac{1}{RC} = \frac{dV}{dt}(t) \frac{1}{V_f - V(t)} = -\frac{d}{dt}(V_f - V(t)) \frac{1}{V_f - V(t)}$$

em consequência do lema que vimos e multiplicando ambos membros por  $-1$ , decorre que

$$-\frac{1}{RC} = \frac{d}{dt}(V_f - V(t)) \frac{1}{V_f - V(t)} = \frac{d}{dt} \left( \ln |V_f - V(t)| \right)$$

do teorema fundamental do cálculo vem

$$-\frac{T}{RC} = \int_0^T \frac{d}{dt} \left( \ln |V_f - V(t)| \right) dt = \ln |V_f - V(t)| \Big|_0^T$$

para  $T \geq 0$ .

Agora admitindo-se que  $V(0) = 0$ , e que  $V_f - V(t) > 0$  para todo  $t \in R_+$  obtemos

$$-\frac{T}{RC} = \ln(V_f - V(T)) \Big|_0^T = \ln \frac{V_f - V(T)}{V_f}$$

onde se conclui

$$\frac{V_f - V(T)}{V_f} = e^{-\frac{T}{RC}}$$

que por sua vez implica

$$V(T) = V_f \left(1 - e^{-\frac{T}{RC}}\right)$$

como  $T$  é arbitrário podemos escrever sem perdas

$$V(t) = V_f \left(1 - e^{-\frac{t}{RC}}\right)$$

para todo  $t \geq 0$ .



**Como tratar adequadamente conversões entre grandezas, e.g., grandezas angulares?** *Como explicar rigorosamente a igualdade que se encontra rotineiramente em livros:*

$$2\pi \text{ rad} = 360^\circ ?$$

*Rigorosamente, os dois objetos são distintos, de maneira que a identidade não é significativa.*

Só um segundo teste.

# 3

## CONSIDERAÇÕES FINAIS