

Uma História Geométrica

Humberto José Bortolossi¹ Carlos Tomei²

¹Departamento de Matemática Aplicada, UFF

²Departamento de Matemática, PUC-Rio

25^o Colóquio Brasileiro de Matemática
IMPA, Rio de Janeiro, 24 a 29 de julho de 2005

Axiomatização foi uma grande idéia:

os pontos de partida ficam claros,
as regras de encadeamento são explícitas,
tem alta capacidade de persuasão.

Axiomatização foi uma grande idéia:

os pontos de partida ficam claros,
as regras de encadeamento são explícitas,
tem alta capacidade de persuasão.

Nos *Elementos*, Euclides (300 a.C., Alexandria, Egito) apresentou de forma axiomática a tradição geométrica da época.

Axiomatização foi uma grande idéia:

os pontos de partida ficam claros,
as regras de encadeamento são explícitas,
tem alta capacidade de persuasão.

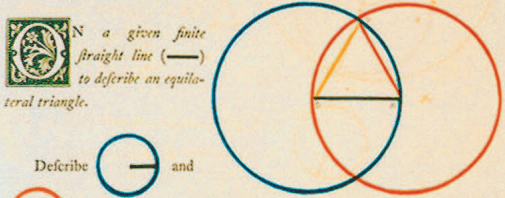
Nos *Elementos*, Euclides (300 a.C., Alexandria, Egito) apresentou de forma axiomática a tradição geométrica da época.





A demonstração do primeiro resultado está errada.


A primeira demonstração errada







BOOK I.
PROPOSITION I. PROBLEM.


QUONIAM a given finite straight line (—) to describe an equilateral triangle.



Describe  and  (postulate 3.); draw  and  (post. 1.).

then will  be equilateral.

For  =  (def. 15.);
and  =  (def. 15.);
∴  =  (axiom. 1.);

and therefore  is the equilateral triangle required.

Q. E. D.

<http://www.sunsite.ubc.ca/DigitalMathArchive/Euclid/byrne.html>

Descartes (1596-1650) criou a geometria analítica, que faz da álgebra uma linguagem para a geometria.

Descartes (1596-1650) criou a geometria analítica, que faz da álgebra uma linguagem para a geometria.

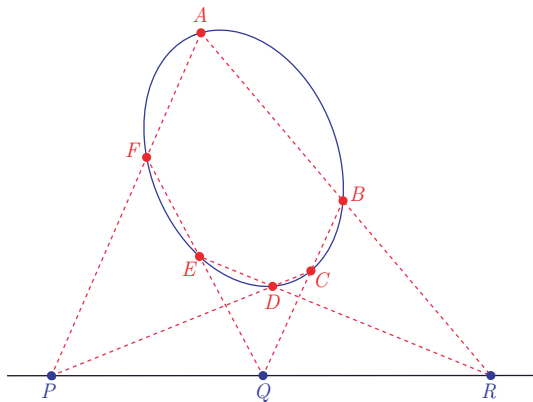
Leibniz (1646-1716) pensou sobre a possibilidade de duas coisas quase matemáticas: uma linguagem simbólica universal, a *Characteristica Universalis*, e de um método automático de dedução, o *Calculus Ratiocinator*.

Descartes (1596-1650) criou a geometria analítica, que faz da álgebra uma linguagem para a geometria.

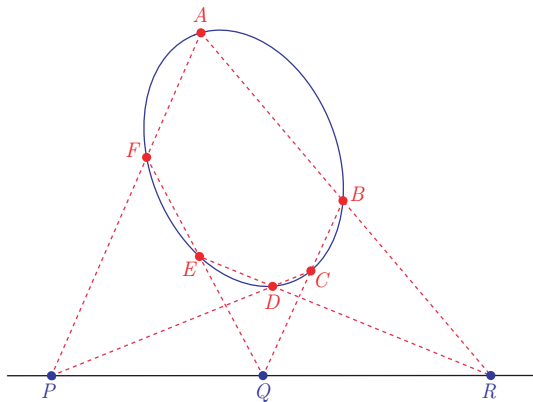
Leibniz (1646-1716) pensou sobre a possibilidade de duas coisas quase matemáticas: uma linguagem simbólica universal, a *Characteristica Universalis*, e de um método automático de dedução, o *Calculus Ratiocinator*.

Enquanto isso, na escola, geometria sobrevivia para treinar argumentação.

O teorema de Pascal



O teorema de Pascal



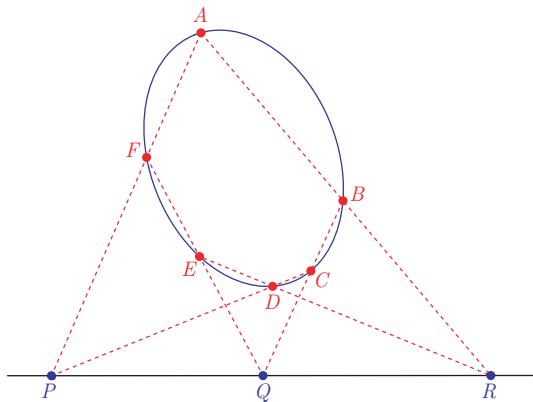
$$C(x_A, y_A) = 0, \quad \dots, \quad C(x_F, y_F) = 0$$

$$x_P = \mathcal{P}(x_A, y_A, x_F, y_F, x_C, y_C, x_D, y_D) \\ y_P = \mathcal{Q}(x_A, y_A, x_F, y_F, x_C, y_C, x_D, y_D)$$

$$x_Q = \mathcal{P}(x_E, y_E, x_F, y_F, x_B, y_B, x_C, y_C) \\ y_Q = \mathcal{Q}(x_E, y_E, x_F, y_F, x_B, y_B, x_C, y_C)$$

$$x_R = \mathcal{P}(x_D, y_D, x_E, y_E, x_A, y_A, x_B, y_B) \\ y_R = \mathcal{Q}(x_D, y_D, x_E, y_E, x_A, y_A, x_B, y_B)$$

O teorema de Pascal



$$C(x_A, y_A) = 0, \quad \dots, \quad C(x_F, y_F) = 0$$

$$x_P = \mathcal{P}(x_A, y_A, x_F, y_F, x_C, y_C, x_D, y_D) \\ y_P = \mathcal{Q}(x_A, y_A, x_F, y_F, x_C, y_C, x_D, y_D)$$

$$x_Q = \mathcal{P}(x_E, y_E, x_F, y_F, x_B, y_B, x_C, y_C) \\ y_Q = \mathcal{Q}(x_E, y_E, x_F, y_F, x_B, y_B, x_C, y_C)$$

$$x_R = \mathcal{P}(x_D, y_D, x_E, y_E, x_A, y_A, x_B, y_B) \\ y_R = \mathcal{Q}(x_D, y_D, x_E, y_E, x_A, y_A, x_B, y_B)$$

↓

$$\det \begin{pmatrix} x_P & y_P & 1 \\ x_Q & y_Q & 1 \\ x_R & y_R & 1 \end{pmatrix} = 0$$

O que se faz com polinômios?

Como ver se $p(x)$ e $q(x)$ têm uma raiz comum?
(Bézout, XVIII)

$p(x) = ax^2 + bx + c$ e $q(x) = Ax^3 + Bx^2 + Cx + D$
têm raízes comuns

$$\begin{array}{c} \Updownarrow \\ R_x(p, q) = \det \begin{pmatrix} a & b & c & & \\ & a & b & c & \\ & & a & b & c \\ A & B & C & D & \\ & A & B & C & D \end{pmatrix} = 0. \end{array}$$

$p(x) = ax^2 + bx + c$ e $q(x) = Ax^3 + Bx^2 + Cx + D$
têm raízes comuns

$$\begin{array}{c} \Updownarrow \\ R_x(p, q) = \det \begin{pmatrix} a & b & c & & \\ & a & b & c & \\ & & a & b & c \\ A & B & C & D & \\ & A & B & C & D \end{pmatrix} = 0. \end{array}$$

$$p(x, y) = 0 \quad \text{e} \quad q(x, y) = 0 \quad \Leftrightarrow \quad R_x(p, q)(y) = 0.$$

O que se faz com polinômios?

Como ver se $p(x)$ e $q(x)$ têm uma raiz comum?
(Bézout, XVIII)

Como ver se $p(x)$ tem k raízes em $[a, b]$?
(Sturm, XIX)

Contando raízes em um intervalo

Defina a partir de um polinômio p de grau 3:

$$p_3 = p,$$

$$p_2 = p',$$

$$p_1 = -\text{resto}(p_3, p_2),$$

$$p_0 = -\text{resto}(p_2, p_1).$$

Contando raízes em um intervalo

Defina a partir de um polinômio p de grau 3:

$$p_3 = p,$$

$$p_2 = p',$$

$$p_1 = -\text{resto}(p_3, p_2),$$

$$p_0 = -\text{resto}(p_2, p_1).$$

O número de raízes de p em $[a, b]$ é
(variação de sinais da seqüência p_3, p_2, p_1, p_0 em a)
menos
(variação de sinais da seqüência p_3, p_2, p_1, p_0 em b)
(quase sempre).

O que se faz com polinômios?

Como ver se $p(x)$ e $q(x)$ têm uma raiz comum?
(Bézout, XVIII)

Como ver se $p(x)$ tem k raízes em $[a, b]$?
(Sturm, XIX)

Como ver que um sistema polinomial a várias variáveis
tem k soluções em um conjunto semi-algébrico?
(Seidenberg-Tarski, XX)

O que se pensava em 1900

Hilbert (1862-1943) achava que, para decidir algo em matemática, bastava trabalhar.

O que se pensava em 1900

Hilbert (1862-1943) achava que, para decidir algo em matemática, bastava trabalhar.

Hilbert trabalhou muito: encontrou axiomas satisfatórios para a geometria euclidiana,

O que se pensava em 1900

Hilbert (1862-1943) achava que, para decidir algo em matemática, bastava trabalhar.

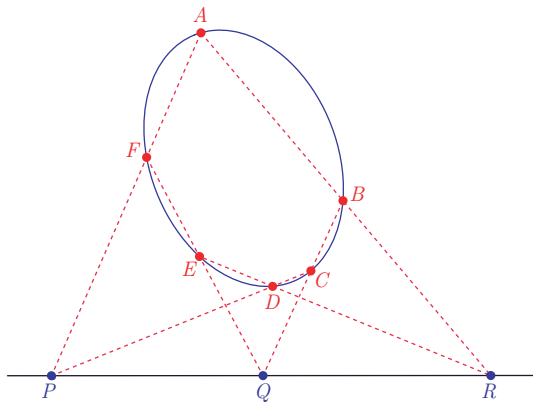
Hilbert trabalhou muito: encontrou axiomas satisfatórios para a geometria euclidiana, descreveu propriedades geométricas usando geometria algébrica

O que se pensava em 1900

Hilbert (1862-1943) achava que, para decidir algo em matemática, bastava trabalhar.

Hilbert trabalhou muito: encontrou axiomas satisfatórios para a geometria euclidiana, descreveu propriedades geométricas usando geometria algébrica e mecanizou uma parte da geometria.

O teorema de Pascal



$$C(x_A, y_A) = 0, \quad \dots, \quad C(x_F, y_F) = 0$$

$$x_P = \mathcal{P}(x_A, y_A, x_F, y_F, x_C, y_C, x_D, y_D) \\ y_P = \mathcal{Q}(x_A, y_A, x_F, y_F, x_C, y_C, x_D, y_D)$$

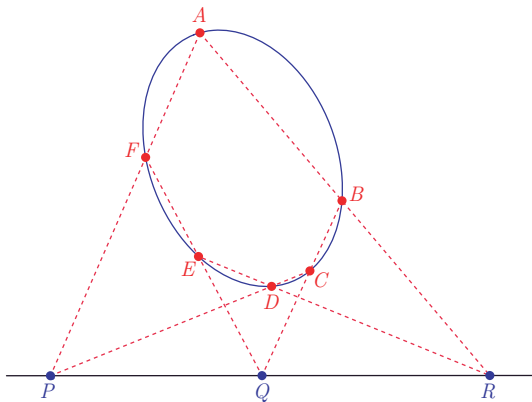
$$x_Q = \mathcal{P}(x_E, y_E, x_F, y_F, x_B, y_B, x_C, y_C) \\ y_Q = \mathcal{Q}(x_E, y_E, x_F, y_F, x_B, y_B, x_C, y_C)$$

$$x_R = \mathcal{P}(x_D, y_D, x_E, y_E, x_A, y_A, x_B, y_B) \\ y_R = \mathcal{Q}(x_D, y_D, x_E, y_E, x_A, y_A, x_B, y_B)$$

↓

$$\det \begin{pmatrix} x_P & y_P & 1 \\ x_Q & y_Q & 1 \\ x_R & y_R & 1 \end{pmatrix} = 0$$

O teorema de Pascal revisto por Hilbert



Se $h_i(x) = 0$ (os polinômios na hipótese),
então $t(x) = 0$ (o polinômio na tese)

é o mesmo que (Nullstellensatz)

$$t^k(x) = \sum a_i(x)h_i(x),$$

com a_i polinômios.

Gödel (1906-1978) desmentiu Hilbert: certas afirmações verdadeiras (i.e., sem contra-exemplos) *não seguem dos axiomas*.

Gödel (1906-1978) desmentiu Hilbert: certas afirmações verdadeiras (i.e., sem contra-exemplos) *não seguem dos axiomas*.

Ser verdadeiro não é ser demonstrável.

Por que Gödel nos pegou de surpresa?

Tarski (1902-1983) mostrou que a teoria de primeira ordem dos reais,

todas as frases com $\forall, \exists, x, 0, 1, +, -, *, =, >, \sim, \Rightarrow, \vee, \wedge$,
admite eliminação de quantificadores (1948).

Por que Gödel nos pegou de surpresa?

Tarski (1902-1983) mostrou que a teoria de primeira ordem dos reais,

todas as frases com $\forall, \exists, x, 0, 1, +, -, *, =, >, \sim, \Rightarrow, \vee, \wedge$,
admite eliminação de quantificadores (1948).

Geometria elementar é decidível.

Por que Gödel nos pegou de surpresa?

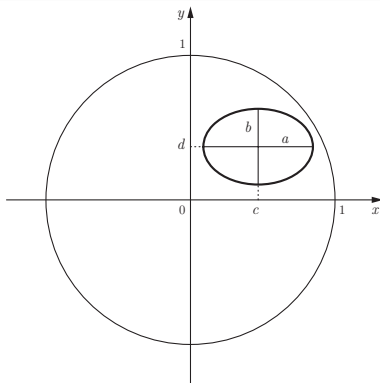
Tarski (1902-1983) mostrou que a teoria de primeira ordem dos reais,

todas as frases com $\forall, \exists, x, 0, 1, +, -, *, =, >, \sim, \Rightarrow, \vee, \wedge$,
admite eliminação de quantificadores (1948).

Geometria elementar é decidível.

Decidir pode ser caro e as respostas, desumanas.

O problema da ellipse de Kahan



$$a > 0 \wedge b > 0 \wedge \left[\forall x, y \in \mathbb{R}, \frac{(x-c)^2}{a^2} + \frac{(y-d)^2}{b^2} = 1 \Rightarrow x^2 + y^2 \leq 1 \right]$$

\Leftrightarrow

$$[(a > 0) \wedge (T \geq 0) \wedge (c^2 + (b + |d|)^2 - 1 \leq 0) \wedge (a^2 \leq b \vee a^2 d^2 \leq (1 - a^2)(a^2 - b^2))]$$

\vee

$$[(0 < a = b) \wedge (c^2 + d^2 \leq (1 - a)^2) \wedge (a \leq 1)]$$

\vee

$$[(0 < a < b) \wedge (T \geq 0) \wedge (d^2 + (a + |c|)^2 - 1 \leq 0) \wedge (b^2 \leq a \vee b^2 c^2 \leq (1 - b^2)(b^2 - a^2))], \text{ onde } T \text{ é}$$

O problema da elipse de Kahan

$$\begin{aligned}T = & a^4 d^8 + ((2 a^2 b^2 + 2 a^4) c^2 + (-4 a^4 + 2 a^2) b^2 + 2 a^6 - 4 a^4) d^6 \\ & + ((b^4 + 4 a^2 b^2 + a^4) c^4 + ((-6 a^2 - 2) b^4 + (2 a^4 + 2 a^2) b^2 - 2 a^6 - 6 a^4) c^2 \\ & + (6 a^4 - 6 a^2 + 1) b^4 + (-6 a^6 + 10 a^4 - 6 a^2) b^2 + a^8 - 6 a^6 + 6 a^4) d^4 \\ & + ((2 b^4 + 2 a^2 b^2) c^6 + (-2 b^6 + (2 a^2 - 6) b^4 + (-6 a^4 + 2 a^2) b^2 - 2 a^4) c^4 \\ & + ((6 a^2 + 4) b^6 + (-10 a^4 - 6 a^2 + 6) b^4 + (6 a^6 - 6 a^4 - 10 a^2) b^2 + 4 a^6 \\ & + 6 a^4) c^2 + (-4 a^4 + 6 a^2 - 2) b^6 + (6 a^6 - 8 a^4 + 4 a^2 - 2) b^4 \\ & + (-2 a^8 + 4 a^6 - 8 a^4 + 6 a^2) b^2 - 2 a^8 + 6 a^6 - 4 a^4) d^2 + b^4 c^8 \\ & + (2 b^6 + (-4 a^2 - 4) b^4 + 2 a^2 b^2) c^6 + (b^8 + (-6 a^2 - 6) b^6 \\ & + (6 a^4 + 10 a^2 + 6) b^4 + (-6 a^4 - 6 a^2) b^2 + a^4) c^4 + ((-2 a^2 - 2) b^8 \\ & + (6 a^4 + 4 a^2 + 6) b^6 + (-4 a^6 - 8 a^4 - 8 a^2 - 4) b^4 + (6 a^6 + 4 a^4 + 6 a^2) b^2 \\ & - 2 a^6 - 2 a^4) c^2 + (a^4 - 2 a^2 + 1) b^8 + (-2 a^6 + 2 a^4 + 2 a^2 - 2) b^6 \\ & + (a^8 + 2 a^6 - 6 a^4 + 2 a^2 + 1) b^4 + (-2 a^8 + 2 a^6 + 2 a^4 - 2 a^2) b^2 + a^8 - 2 a^6 + a^4.\end{aligned}$$

Moral: Geometria elementar é mais simples que matemática.

Moral: Geometria elementar é mais simples que matemática.

Mas o que é muito difícil em matemática?

Moral: Geometria elementar é mais simples que matemática.

Mas o que é muito difícil em matemática?

(Davis, Matiyasevich, Putnam e Robinson) Se você soubesse mostrar que um polinômio de grau 4 com coeficientes inteiros não tem soluções inteiras positivas, você saberia demonstrar Fermat, 4 cores, Goldbach, Riemann . . .

Os personagens desta história



H. J. Bortolossi. *“Demonstrações Automáticas em Geometria Euclidiana Plana”*. II Bienal da SBM, Salvador, 2004.

M. Davis. *“The Universal Computer: The Road from Leibniz to Turing”*. W. W. Norton & Company, 2000.

S. M. Rodrigues Lopes. *“Complexidade em Geometria Euclidiana Plana”*. Dissertação de Mestrado, Departamento de Matemática, PUC-Rio, 2002.

C. Tomei. *“Euclides: A Conquista do Espaço”*. Coleção Imortais da Ciência, Editora Odysseus, 2003.