

# Seminário: Teorias O-minimais e Geometria Algébrica Real

Ricardo Bianconi

1º Semestre de 2010

## O Teorema de Harnack

### 1 Introdução

Este texto nasce de uma série de seminários visando preparar alunos de pós graduação para trabalhar nesse tema.

O texto a seguir não sofreu nenhuma revisão e, por isso, deve ser lido com muito cuidado, corrigindo os erros que porventura escaparem.

Assumiremos que, exceto menção explícita em contrário, todos os anéis e corpos são de característica zero.

### 2 O Resolvente

Sejam  $K$  um corpo e  $p, q \in K[x]$  dois polinômios. O problema que queremos resolver é decidir se ambos tem uma solução comum, em alguma extensão de  $K$ . Isto pode ser exprimido como a busca de um fator comum  $h \in K[x]$ , não constante, para  $p$  e  $q$ . Escrevendo  $p(x) = h(x)p_1(x)$  e  $q(x) = h(x)q_1(x)$ , podemos recolocar o problema como a procura de polinômios  $p_1, q_1 \in K[x]$ , cujos graus sejam menores que os de  $p$  e  $q$ , respectivamente, e tais que  $q_1(x)p(x) = p_1(x)q(x)$ .

Escrevendo <sup>1</sup>  $p(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$ ,  $q(x) = \sum_{i=0}^m b_i x^i$ ,  $p_1(x) = \sum_{i=0}^{n-1} u_i x^i$  e  $q_1(x) = \sum_{i=0}^{m-1} v_i x^i$ , o problema reduz-se a determinarmos se existem  $u_0, \dots, u_{n-1}, v_0, \dots, v_{m-1} \in K$ , sendo que nem todos sejam nulos, de modo a obtermos a igualdade  $q_1(x)p(x) = p_1(x)q(x)$ , ou  $q_1(x)p(x) - p_1(x)q(x) = 0$ .

---

<sup>1</sup>Renomeando os polinômios, se necessário, podemos supor que  $n \geq m$ .

Para que isso ocorra, os coeficientes de todos os monômios do polinômio do lado esquerdo da igualdade devem anular-se:

$$\text{Coeficiente de } 1 = x^0: a_0v_0 - b_0u_0 = 0.$$

$$\text{Coeficiente de } x: a_1v_0 + a_0v_1 - b_1u_0 - b_0u_1 = 0$$

⋮

$$\text{Coeficiente de } x^k: \sum_{i=0}^k a_{k-i}v_i - \sum_{i=0}^k b_{k-i}u_i = 0, \text{ para } k \leq m-1 \leq n-1.$$

$$\text{Coeficiente de } x^k: \sum_{i=0}^k a_{k-i}v_i - \sum_{i=k-m}^k b_{k-i}u_i = 0, \text{ para } m \leq k \leq n-1.$$

$$\text{Coeficiente de } x^k: \sum_{i=k-n}^{m-1} a_{k-i}v_i - \sum_{i=k-m}^{n-1} b_{k-i}u_i = 0, \text{ para } n \leq k \leq m+n-1.$$

Isto pode ser expresso na forma matricial (pois é um sistema linear nas variáveis  $v_0, \dots, v_{m-1}$  e  $(-u_0), \dots, (-u_{m-1})$  (essa troca de sinal é pura conveniência):

$$M \begin{pmatrix} v_0 \\ \vdots \\ v_{m-1} \\ -u_0 \\ \vdots \\ -u_{n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

A matriz dos coeficientes do sistema linear é:

$$M = \begin{pmatrix} a_0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & b_0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ a_1 & a_0 & 0 & \dots & 0 & 0 & b_1 & b_0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ a_2 & a_1 & a_0 & \dots & 0 & 0 & b_2 & b_1 & b_0 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & a_n & a_{n-1} & 0 & 0 & 0 & \dots & b_m & m-1 \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & a_n & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & b_m \end{pmatrix}$$

A matriz dos coeficientes desse sistema linear tem  $n+m$  linhas e colunas, sendo que as primeiras  $m$  colunas contêm apenas os coeficientes de  $p(x)$  e zeros, enquanto que as  $n$  últimas contêm apenas os coeficientes de  $q(x)$  e zeros.

Esse sistema admite uma solução não trivial se, e somente se, o determinante da matriz dos coeficientes do sistema linear se anular. Esse determinante é chamado de resolvente de  $p$  e  $q$ , e denotado por  $R(p, q)$ . O resultado final que desejamos é:

**Teorema 2.1 (Resolvente)** Dados os polinômios  $p(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$  e  $q(x) = \sum_{i=0}^m b_i x^i$  em  $K[x]$  ( $1 \leq m \leq n$ ), então o resolvente  $R(p, q)$  anula-se se, e somente se, ou  $a_n = b_m = 0$  ou eles admitem um fator comum não constante.

### 3 O Teorema de Bézout para curvas

Agora o problema que queremos resolver é determinar o número máximo de pontos de uma intersecção de duas curvas planas, dadas pelo sistema  $p(x, y) = 0, q(x, y) = 0$ , com  $p, q \in K[x, y]$ , desde que essa intersecção seja finita.

Suponhamos que exista apenas uma quantidade finita de soluções para o sistema  $p(x, y) = q(x, y) = 0$ . Então se  $\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \in M_2(K)$  for matriz invertível, então a quantidade de soluções do sistema acima é a mesma que a do sistema  $p(ax + by, cx + dy) = q(ax + by, cx + dy) = 0$ . Como o corpo  $K$  é infinito, e a quantidade de soluções do sistema é finita, então existe pelo menos uma matriz como acima tal que, para cada  $x \in K$ , existe no máximo um  $y \in K$ , tal que  $(x, y)$  é solução do novo sistema. Podemos, então, assumir que o sistema original possui essa propriedade.

Considerando  $p, q$  como elementos de  $K(x)[y]$  (polinômios em  $y$ , com coeficientes em  $K(x)$ ), podemos aplicar o critério do resolvente, obtendo  $R(p, q)$ , um polinômio em  $x$ , de grau igual ao produto dos graus (totais) de  $p$  e  $q$  (observe que a diagonal da matriz do resolvente contém  $m$  vezes o elemento  $a_0$  e  $n$  vezes o elemento  $b_m$ ; como  $a_0$  é um polinômio em  $x$  de grau igual ao de  $p(x, y)$  e  $b_m$  é de grau zero em  $x$ , o grau de  $R(p, q)$  é esse mesmo). Assim, temos o

**Teorema 3.1 (Bézout)** Suponha que a quantidade de soluções do sistema  $p(x, y) = q(x, y) = 0$  seja finita, sendo que  $p, q \in K[x, y]$ . Então essa quantidade não é maior do que o produto dos graus totais dos polinômios  $p$  e  $q$ .

## 4 Curvas algébricas planas

### 4.1 Topologica das curvas simples e fechadas no plano projetivo

O plano projetivo (sobre um corpo  $\mathbb{K}$ ) pode ser definido como o conjunto de todas as retas de  $\mathbb{K}^3$  passando pela origem (ou seja, todas as soluções em

$\mathbb{K}^3$  de equações lineares homogêneas não triviais).

No caso em que  $\mathbb{K}$  tem uma topologia natural (por exemplo, se for um corpo ordenado, herdando a topologia definida pela ordem), o plano projetivo admitirá uma topologia compatível, herdada de  $\mathbb{K}^3$ : é a topologia menos fina que torna a projeção  $\pi : \mathbb{K}^3 \rightarrow \mathbb{P}_2(\mathbb{K})$  contínua.

Podemos visualizar a topologia do plano projetivo (real) da seguinte forma. Seja  $\mathbb{K}$  um corpo ordenado. Considere a esfera unitária  $S^2 = \{(x, y, z) \in \mathbb{K}^3 : x^2 + y^2 + z^2 = 1\}$ , com a topologia induzida de  $\mathbb{K}^3$ . Então o plano projetivo pode ser visto como o quociente de  $S^2$  pela relação de equivalência  $p \sim q$  se  $p = q$  ou  $p = -q$  (antípoda). A topologia de  $\mathbb{P}_2(\mathbb{K})$  é gerada pelas projeções dos abertos de  $S^2$ . Um conjunto de representantes dessas classes de equivalência pode ser o conjunto  $X = \{(x, y, z) \in S^2 : z > 0, \text{ ou } (z = 0 \text{ e } y \geq 0) \setminus \{(0, 0, -1)\}\}$ .

Na figura 1, vemos o hemisfério superior da esfera. Aí fica fácil visualizar o fato de que o plano projetivo consiste de uma faixa de Möbius colada a um disco.

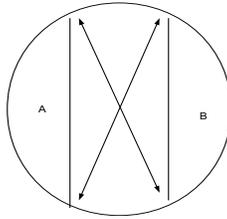


Figura 1: Hemisfério superior da esfera visto de cima.

Uma curva simples e fechada no plano projetivo real (os casos em que  $\mathbb{K}$  for um outro corpo ordenado será tratado em outra ocasião) pode ser de dois tipos: ou é uma **pseudo-reta**, que é uma deformação contínua de uma reta projetiva, e, portanto, seu complemento é homeomorfo a um plano afim; ou é uma **oval**, ou seja, seu complemento no plano projetivo consiste de duas "componentes", o interior, que é homeomorfo a um disco, e seu exterior, que

é homeomorfo a uma faixa de Möbius.

Uma curva algébrica não singular no plano projetivo não pode ter mais de uma componente pseudo-reta, pois o complemento de uma pseudo-reta será homeomorfo a um plano afim e neste todas as curvas simples e fechadas são ovais (dividem o "plano afim" em duas partes: o interior e o exterior da curva).

## 4.2 O Teorema de Harnack

Vamos aplicar o Teorema de Bézout para delimitar o número de componentes conexas de uma curva projetiva plana real.

Vamos tratar aqui do caso em que o corpo  $K = \mathbb{R}$ , deixando para mais adiante sua generalização para qualquer corpo real fechado.

Uma curva não singular do plano projetivo é o conjunto solução (em coordenadas homogêneas de  $\mathbb{P}_2(\mathbb{R})$ ) de um polinômio homogêneo  $p(x, y, z) \in \mathbb{R}[x, y, z]$  não constante, tal que o vetor  $(\partial p/\partial x, \partial p/\partial y, \partial p/\partial z)$  não se anule em nenhum ponto da curva.

Observemos que uma curva algébrica de grau  $N$  no plano projetivo é definida por um polinômio homogêneo não trivial de grau  $N$ , da forma

$$p(x, y, z) = \sum_{0 \leq i+j \leq N} a_{i,j} x^i y^j z^{N-i-j},$$

sendo que nem todos os coeficientes  $a_{i,j}$  são nulos. Estes coeficientes perfazem um total de  $(N+1)(N+2)/2$  elementos e, portanto, podemos fazer uma bijeção entre curvas definidas por tais polinômios e elementos do espaço projetivo  $\mathbb{P}_{(N+1)(N+2)/2}(\mathbb{R})$ .

Se escolhermos pontos  $\xi_k \in \mathbb{P}_2(\mathbb{R})$ ,  $1 \leq k \leq M$ , com coordenadas homogêneas (ou seja, triplas ordenadas em  $\mathbb{R}^3 \setminus \{(0, 0, 0)\}$ ), "em posições genéricas", considerando os coeficientes  $a_{i,j}$  de  $p(x, y, z)$  como variáveis, o sistema linear  $p(\xi_k) = 0$ ,  $1 \leq k \leq M$  terá a matriz dos coeficientes com posto  $\min\{M, (N+1)(N+2)/2\}$ . Portanto, se  $M \geq (N+1)(N+2)/2$ , o sistema linear admitirá somente a solução nula. Portanto, para garantirmos a possibilidade de existir uma curva algébrica de grau  $N$  passando pelos pontos dados,  $M$  deverá ser no máximo  $(N+1)(N+2)/2 - 1$ .

**Teorema 4.1 (Harnack)** Uma curva algébrica não singular do plano projetivo real, de grau  $n$ , possui não mais que  $g(n) + 1$  componentes conexas, sendo  $g(n) = (n-2)(n-1)/2$ .

**Demonstração:** Os casos  $n = 1$  e  $n = 2$  são simples. Podemos considerar o caso  $n > 2$ .

Suponhamos que exista uma curva não singular de grau  $n > 2$  com pelo menos  $L = g(n) + 2$  componentes,  $\Gamma_1, \dots, \Gamma_L$ . Então, no máximo uma dentre elas pode ser uma pseudo-reta. Digamos que  $\Gamma_1, \dots, \Gamma_{L-1}$  sejam todas ovais.

Se fizermos  $N = n - 2$ , para determinarmos uma curva de grau  $N$ , podemos escolher  $(N + 1)(N + 2)/2 - 1 = n(n - 1)/2 - 1$  pontos no plano projetivo. Como  $n > 2$ , temos que  $n(n - 1)/2 - 1 \geq g(n) + 1$ . Se escolhermos "genericamente" pontos  $\xi_k \in \Gamma_k$ , para  $1 \leq k \leq L - 1 = g(n) + 1$ , e os restantes  $\xi_k \in \Gamma_L$ ,  $g(n) + 2 \leq k \leq n(n - 1)/2 - 1$ , temos que, para cada oval, a intersecção da nova curva com a oval contém pelo menos mais um ponto (a curva entra e sai da oval) e, portanto teremos pelo menos  $2(L - 1) + n(n - 1)/2 - g(n) - 2 = g(n) + n(n - 1)/2 = (n - 1)^2$  pontos de intersecção.

Por outro lado, o Teorema de Bézout diz que não poderia haver mais do que  $n(n - 2) = n^2 - 2n$  pontos, uma contradição à quantidade  $n^2 - 2n + 1$  de pontos obtidos.  $\square$