

# Recorrências Lineares

Bruno Fernandes Cerqueira Leite

10 de setembro de 2000

## Resumo

Neste pequeno artigo iremos expor um método para resolver relações de recorrência lineares, e provaremos a validade do método. Os conhecimentos matemáticos necessários para a compreensão das demonstrações são apenas algumas noções de cálculo e álgebra linear.

**Problema** Queremos determinar todas as funções  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{C}$  que satisfaçam a relação

$$f(n) = a_1 f(n-1) + a_2 f(n-2) + \dots + a_m f(n-m) \quad (1)$$

para todo  $n$  natural com  $n \geq m$ . Aqui,  $m$  é um inteiro positivo e os  $a_i$  são complexos quaisquer com a única restrição  $a_m \neq 0$ .

O nosso primeiro resultado é bastante evidente e sua verificação fica a cargo do leitor.

**Teorema 1.** *Seja  $\lambda$  o conjunto de todas as funções definidas no parágrafo anterior. Então  $\lambda$  é um subespaço do conjunto das funções de  $\mathbb{N}$  em  $\mathbb{C}$ , sendo as operações “soma” e “multiplicação por escalar” as usuais.*

Dada uma relação de recorrência como em (1), vamos definir o polinômio

$$Q(x) = x^m - a_1 x^{m-1} - a_2 x^{m-2} - \dots - a_m$$

como sendo o *polinômio característico da recorrência*. A equação  $Q(x) = 0$  é a *equação característica da recorrência*. Note que a restrição  $a_m \neq 0$  exclui imediatamente a possibilidade de termos 0 como raiz desta equação, já que  $Q(0) = -a_m \neq 0$ . Sabemos, pelo Teorema Fundamental da Álgebra, que o polinômio  $Q(x)$  pode ser fatorado como um produto de  $m$  monômios, pois o grau de  $Q(x)$  é  $m$ . Então

$$Q(x) = \prod_{i=1}^R (x - r_i)^{s_i} \quad (2)$$

onde  $\sum_{i=1}^R s_i = m$ . Isto significa simplesmente que a equação característica tem  $R$  raízes  $(r_1, r_2, \dots, r_R)$ , e a  $i$ -ésima raiz,  $r_i$ , tem multiplicidade  $s_i$ .

Para cada  $i$ , com  $1 \leq i \leq R$ , podemos escrever  $Q(x)$  como  $Q(x) = (x - r_i)^{s_i} q(x)$ . Vamos provar que se  $p \in \mathbb{N}$  e  $0 \leq p \leq s_i - 1$ , então a função  $f(n) = n^p r_i^n$  é uma solução de (1).

**Lema.** Sejam  $Q(x) = x^m - \sum_{i=1}^m a_i x^{m-i}$  o polinômio característico de (1),  $\alpha$  uma de suas raízes e  $\beta$  a multiplicidade de  $\alpha$ . Se  $\beta \geq 2$ , então para qualquer  $j \in \mathbb{N}$  com  $1 \leq j \leq \beta - 1$  teremos

$$\sum_{i=1}^m a_i \alpha^{m-i} i^j = 0$$

*Demonstração.* Vamos mostrar que se  $j \in \mathbb{N}$  e  $1 \leq j \leq \beta - 1$  então  $\alpha$  é raiz de multiplicidade  $\beta - j$  do polinômio

$$\sum_{i=1}^m a_i x^{m-i} i^j.$$

Como  $\alpha$  é raiz de multiplicidade  $\beta$  de  $Q(x)$ ,  $\alpha$  é raiz de  $Q^{(y)}(x)$  ( $y$ -ésima derivada de  $Q(x)$ ) com multiplicidade  $\beta - y$  (se  $1 \leq y \leq \beta - 1$ ). Esta observação será fundamental na demonstração e o leitor está convidado a demonstrá-la.

Como  $Q(x) = x^m - \sum_{i=1}^m a_i x^{m-i}$ , temos

$$mQ(x) = mx^m - \sum_{i=1}^m a_i mx^{m-i}. \quad (3)$$

Além disso,  $Q'(x) = mx^{m-1} - \sum_{i=1}^{m-1} a_i(m-i)x^{m-i-1}$ . Logo

$$xQ'(x) = mx^m - \sum_{i=1}^{m-1} a_i(m-i)x^{m-i}. \quad (4)$$

Subtraindo (4) de (3), obtemos  $mQ(x) - xQ'(x) = \sum_{i=1}^m a_i x^{m-i} i$ . Como  $\alpha$  é raiz de multiplicidade  $\beta$  de  $mQ(x)$  e de multiplicidade  $\beta - 1$  de  $xQ'(x)$ , temos que  $\alpha$  é raiz de multiplicidade  $\beta - 1$  de  $\sum_{i=1}^m a_i x^{m-i} i$ , que é exatamente o que queríamos provar para  $j = 1$ .

A demonstração para  $j > 1$  segue por indução, de modo muito parecido. Suponha que  $1 < j < \beta - 1$  e que  $\alpha$  seja raiz de

$$\sum_{i=1}^m a_i x^{m-i} i^j \quad (5)$$

com multiplicidade  $\beta - j > 0$ . Multiplicando (5) por  $m$  vemos que  $\alpha$  é raiz de  $\sum_{i=1}^m m a_i x^{m-i} i^j$  com multiplicidade  $\beta - j$ , e multiplicando por  $x$  a derivada de (5) vemos que  $\alpha$  é raiz de  $\sum_{i=1}^m a_i(m-i)x^{m-i} i^j$  com multiplicidade  $\beta - j - 1 > 0$ . Subtraindo estas expressões, concluímos que  $\alpha$  é raiz de  $\sum_{i=1}^m a_i x^{m-i} i^{j+1}$  com multiplicidade  $\beta - j - 1 > 0$ . O argumento mostra que o lema de fato vale para todo  $j \in \mathbb{N}$ ,  $1 \leq j \leq \beta - 1$ .  $\square$

**Teorema 2.** Sejam  $Q(x)$  o polinômio característico de (1),  $\alpha$  uma de suas raízes e  $\beta$  a multiplicidade de  $\alpha$ . Então para qualquer  $p \in \mathbb{N}$ , com  $0 \leq p \leq \beta - 1$ , temos que a função  $f(n) = n^p \alpha^n$  é uma solução de (1).

*Demonstração.* Se  $\beta = 1$ , então  $p = 0$ . Devemos mostrar que  $\alpha^n$  é uma solução de (1). Mas isso é óbvio se observarmos que  $\alpha$  é raiz da equação característica de (1).

Se  $\beta \geq 2$  e  $p = 0$ , a demonstração é igualmente fácil. Então podemos supor  $\beta \geq 2$ ,  $p > 0$ , ou seja,  $\beta \geq 2$  e  $1 \leq p \leq \beta - 1$ . Temos que mostrar que a função  $f(n) = n^p \alpha^n$  é solução de (1), ou seja, que  $n^p \alpha^n = \sum_{i=1}^m a_i (n-i)^p \alpha^{n-i}$ . Multiplicando ambos os lados da igualdade por  $\alpha^{m-n}$  vemos que temos que provar que

$$n^p \alpha^m = \sum_{i=1}^m a_i (n-i)^p \alpha^{m-i}.$$

Mas

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^m a_i (n-i)^p \alpha^{m-i} &= \sum_{i=1}^m a_i \alpha^{m-i} \sum_{j=0}^p \binom{p}{j} n^j (-i)^{p-j} \\ &= \sum_{j=0}^p (-1)^{p-j} \binom{p}{j} n^j \sum_{i=1}^m a_i \alpha^{m-i} i^{p-j} \\ &= \underbrace{\sum_{j=0}^{p-1} (-1)^{p-j} \binom{p}{j} n^j \sum_{i=1}^m a_i \alpha^{m-i} i^{p-j}}_A + \underbrace{n^p \sum_{i=1}^m a_i \alpha^{m-i}}_B. \end{aligned}$$

$S(j)$

Veja que no primeiro somatório (parcela A) temos  $0 \leq j \leq p-1$ , logo  $1 \leq p-j \leq \beta-1$ . (lembramos que  $p-j \leq p \leq \beta-1$ ). Logo, podemos aplicar o lema anterior para concluir que para qualquer  $j$ , com  $0 \leq j \leq p-1$ , temos  $\sum_{i=1}^m a_i \alpha^{m-i} i^{p-j} = 0$ , ou seja,  $S(j) = 0$ . Portanto a parcela A é igual a zero.

Como  $\alpha$  é raiz da equação característica, temos

$$\alpha^m - a_1 \alpha^{m-1} - a_2 \alpha^{m-2} - \dots - a_m = 0 \text{ ou ainda } \alpha^m = \sum_{i=1}^m a_i \alpha^{m-i}.$$

Portanto a parcela B é igual a  $n^p \sum_{i=1}^m a_i \alpha^{m-i} = n^p \alpha^m$ . Provamos que  $\sum_{i=1}^m a_i (n-i)^p \alpha^{n-i} = n^p \alpha^n$ .  $\square$

O teorema 2 mostra que a cada fator do tipo  $(x - r_i)^{s_i}$  de (2) podemos associar  $s_i$  soluções de (1), todas da forma  $n^j r_i^n$ , com  $0 \leq j \leq s_i - 1$ . Então, considerando que  $Q(x) = \prod_{i=1}^R (x - r_i)^{s_i}$ , podemos achar  $\sum_{i=1}^R s_i = m$  soluções de (1).

**Teorema 3.** *As  $m$  soluções citadas no parágrafo anterior são linearmente independentes sobre  $\mathbb{C}$ .*

*Demonstração.* Podemos considerar as soluções como sendo da forma  $n^j r_i^n$ . Queremos provar que

$$\sum_{i=1}^R \sum_{j=0}^{s_i-1} a_{ij} n^j r_i^n = 0 \text{ implica } a_{ij} = 0,$$

para qualquer par de inteiros  $(i, j)$  com  $1 \leq i \leq R$  e  $0 \leq j \leq s_i - 1$ .

Se  $R = 1$ , temos que provar que se  $\sum_{j=0}^{s_1-1} a_{1j} n^j r_1^n = 0$  então todos os  $a_{1j}$  são nulos. Podemos supor  $s_1 > 1$ , já que o caso  $s_1 = 1$  é completamente trivial. Antes de prosseguir, é bom lembrar que os  $r_i$  são complexos *distintos* e *não nulos*.

Se  $\sum_{j=0}^{s_1-1} a_{1j} n^j r_1^n = 0$ ,  $\sum_{j=0}^{s_1-1} a_{1j} n^j = 0$ . Ou seja, temos um polinômio de grau  $s_1 - 1 > 0$  identicamente nulo. Logo todos os coeficientes são nulos, ou seja, todos os  $a_{1j}$  são nulos. Agora suponha que  $R > 1$ .

Veja que se  $\sum_{i=1}^R \sum_{j=0}^{s_i-1} a_{ij} n^j r_i^n = 0$  então  $\sum_{i=1}^R r_i^n \sum_{j=0}^{s_i-1} a_{ij} n^j = 0$ . Se definirmos o polinômio  $P_i(n)$  como sendo  $\sum_{j=0}^{s_i-1} a_{ij} n^j$ , temos que

$$\sum_{i=1}^R r_i^n P_i(n) = 0. \quad (6)$$

Queremos mostrar que todos os polinômios  $P_i(n)$  são identicamente nulos, ou seja, queremos mostrar que se  $i \in \mathbb{N}$  e  $1 \leq i \leq R$ , então  $P_i(n) = 0$  para todo  $n$ .

Sejam  $A$  e  $B$  subconjuntos de  $\{1, 2, \dots, R\}$  tais que para  $i \in A$ , o polinômio  $P_i(n)$  não é identicamente nulo, e para  $i \in B$ , o polinômio  $P_i(n)$  é identicamente nulo. É óbvio que  $A \cap B = \emptyset$  e  $A \cup B = \{1, 2, \dots, R\}$ . Queremos mostrar que  $A$  é vazio. Então suponha que  $A$  não é vazio.

Vamos definir  $r_m$  como o maior dos  $r_i$ , em módulo, que obedeça  $i \in A$ . Ou seja,  $r_m$  é tal que

$$|r_m| = \max\{|r_i| : i \in A\}.$$

Passando os termos com  $r_m$  para o outro lado da equação (6), temos

$$r_m^n P_m(n) = - \sum_{1 \leq i \leq R, i \neq m} r_i^n P_i(n),$$

e, dividindo tudo por  $r_m^n$ , ficamos com

$$P_m(n) = - \sum_{1 \leq i \leq R, i \neq m} (r_i/r_m)^n P_i(n).$$

O limite do lado direito é 0 para  $n \rightarrow \infty$  já que  $P_i(n)$  tem crescimento polinomial enquanto  $(r_i/r_m)^n$  tende a zero exponencialmente. Mas então  $\lim_{n \rightarrow \infty} P_m(n) = 0$ , o que só pode ocorrer se o polinômio  $P_m(n)$  for identicamente nulo. Isto é absurdo pois  $m \in A$ . Logo todos os polinômios  $P_i(n)$  são identicamente nulos, o que prova o teorema 3.  $\square$

**Teorema 4.** *O conjunto  $\lambda$  citado no teorema 1 é um espaço vetorial de dimensão  $m$ .*

*Demonstração.* Sabemos pelo teorema 3 que  $\dim \lambda \geq m$ . Vamos mostrar que  $\dim \lambda \leq m$ .

A equação (1) mostra que a função  $f(n)$  fica completamente determinada se soubermos os valores de  $f(0), f(1), \dots, f(m-1)$ . Nesse caso, dado  $n \in \mathbb{N}$ , podemos escrever  $f(n)$  como combinação linear de  $f(0), f(1), \dots, f(m-1)$ . Ou seja, existirão funções-coeficientes (coeficientes que dependem de  $n$ )  $C_0(n), C_1(n), \dots, C_{m-1}(n)$  tais que

$$f(n) = \sum_{j=0}^{m-1} C_j(n) f(j) \text{ para todo } n. \quad (7)$$

Por outro lado, para todo  $n \geq m$ ,

$$f(n) = \sum_{i=1}^m a_i f(n-i) = \sum_{i=1}^m a_i \sum_{j=0}^{m-1} C_j(n-i) f(j) = \sum_{j=0}^{m-1} f(j) \sum_{i=1}^m a_i C_j(n-i),$$

e como  $\sum_{i=1}^m a_i C_j(n-i)$  é o coeficiente de  $f(j)$ , temos  $C_j(n) = \sum_{i=1}^m a_i C_j(n-i)$ , e isto prova que para todo  $j \in \mathbb{N}$  com  $0 \leq j \leq m-1$ ,  $C_j(n) \in \lambda$ , já que  $C_j(n)$  satisfaz a relação (1).

A equação (7) mostra que  $f(n)$  sempre pode ser escrito como uma combinação linear de  $m$  funções de  $\lambda$ . Seja  $[v_1, v_2, \dots, v_n]$  o espaço vetorial gerado pelos vetores do conjunto  $\{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ . Então  $[C_0(n), C_1(n), \dots, C_{m-1}(n)] \subset \lambda$ , e portanto  $\dim \lambda \leq m$ .  $\square$

**Conclusão** Para resolvermos uma relação de recorrência como (1), fatoramos o polinômio característico de (1), como em (2). Para cada um dos  $r_i$  achados, teremos  $s_i$  soluções:  $r_i^n, nr_i^n, n^2 r_i^n, \dots, n^{s_i-1} r_i^n$ . No total teremos  $m$  soluções linearmente independentes da equação (1). O conjunto das funções que satisfazem a relação (1) é o espaço vetorial  $\lambda$ , de dimensão  $m$ , logo as nossas  $m$  soluções formam uma base para  $\lambda$ . Isso significa que uma função  $f$  pertence a  $\lambda$  se e somente se ela é combinação linear das nossas  $m$  soluções. Em símbolos:

$$f \text{ satisfaz (1)} \iff f \in \lambda \iff f(n) = \sum_{i=1}^R \sum_{j=0}^{s_i-1} a_{ij} n^j r_i^n \text{ para todo } n. \quad (8)$$

Foi dito anteriormente que a função  $f$  fica completamente determinada se já sabemos os valores iniciais ( $f(0), f(1), \dots, f(m-1)$ ). Mas se a função fica completamente determinada deveríamos ser capazes de determinar os  $a_{ij}$  em (8). Uma pergunta natural é: como achamos os  $a_{ij}$  se conhecemos os valores iniciais?

A resposta é simples: basta montar um sistema com  $m$  equações lineares e  $m$  incógnitas (os  $a_{ij}$ ):

$$f(d) = \sum_{j=0}^{s_i-1} a_{ij} d^j r_i^d \quad 0 \leq d \leq m-1$$

Veja que de fato as únicas variáveis desconhecidas são os  $a_{ij}$ .

Estamos procurando uma fórmula geral para uma função  $f$  que satisfaz (1) e cujos valores iniciais nós já sabemos. Esses valores iniciais determinam de modo único a função  $f$ . Como ela está em  $\lambda$ , ela tem uma representação na forma  $f(n) = \sum_{i=1}^R \sum_{j=0}^{s_i-1} a_{ij} n^j r_i^n$ , para todo  $n$ . Isso garante que o sistema linear terá ao menos uma solução. Como os  $a_{ij}$  são as *coordenadas* de  $f$  em relação à base  $\{n^j r_i^n, 1 \leq i \leq R, 0 \leq j \leq s_i - 1\}$ , a solução do sistema é única (um elemento de um espaço vetorial não admite duas representações distintas por coordenadas em relação à mesma base). Portanto podemos achar de modo único os  $a_{ij}$ .

### **Agradecimentos**

Gostaria de agradecer aos meus orientadores, Edson de Faria e Yoshiharu Kohayakawa, pela imensa atenção dedicada ao nosso projeto de Iniciação Científica.