Sistema de Equações Lineares

Prof. Wagner Hugo Bonat

Curso de Especialização em Data Science & Big Data Universidade Federal do Paraná

23 de abril de 2018

Conteúdo



Conteúdo

- 1. Sistemas de equações lineares
 - 1.1 Fundamentos e abordagens;
 - 1.2 Método de eliminação de Gauss;
 - 1.3 Método de eliminação de Gauss-Jordan;
 - 1.4 Decomposição LU;
 - 1.5 Inversa de uma matriz;
 - 1.6 Métodos iterativos (Jacobi, Gauss-Seidel).
- 2. Autovalores e autovetores.
- 3. Decomposição em valores singulares.
- 4. Regressão ridge.



Sistemas de equações

Sistema com duas equações:

$$f_1(x_1, x_2) = 0$$

 $f_2(x_1, x_2) = 0.$

- Solução numérica consiste em encontrar \hat{x}_1 e \hat{x}_2 que satisfaça o sistema de equações.
- ► Sistema com *n* equações

$$f_1(x_1,...,x_n) = 0$$

$$\vdots$$

$$f_n(x_1,...,x_n) = 0.$$

► Genericamente, tem-se

$$f(x) = 0$$
.

► Equações podem ser lineares ou não-lineares.



Sistemas de equações lineares



Sistemas de equações lineares

- Cada equação é linear na incógnita.
- Solução analítica em geral é possível.
- Exemplo:

$$7x_1 + 3x_2 = 45$$
$$4x_1 + 5x_2 = 29.$$

- Solução analítica: $x_1 = 6 e x_2 = 1$.
- ► Resolver no quadro (tedioso!!).
- Três possíveis casos:
 - 1. Uma única solução (sistema não singular).
 - 2. Infinitas soluções (sistema singular).
 - 3. Nenhuma solução (sistema impossível).



Sistemas de equações lineares

► Representação matricial do sistema de equações lineares:

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 7 & 3 \\ 4 & 5 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} \quad \mathbf{e} \quad \mathbf{b} = \begin{bmatrix} 45 \\ 29 \end{bmatrix}.$$

► De forma geral, tem-se

$$Ax = b$$
.



Operações com linhas

- ► Sem qualquer alteração na relação linear, é possível
 - 1. Trocar a posição de linhas:

$$4x_1 + 5x_2 = 29$$

 $7x_1 + 3x_2 = 45$.

2. Multiplicar qualquer linha por uma constante, aqui $4x_1 + 5x_2$ por $\frac{1}{4}$, obtendo

$$x_1 + \frac{5}{4}x_2 = \frac{29}{4} \tag{1}$$

$$7x_1 + 3x_2 = 45. (2)$$

3. Subtrair um múltiplo de uma linha de uma outra, aqui 7 * Eq.(1) menos Eq. (2), obtendo

$$x_1 + \frac{5}{4}x_2 = \frac{29}{4}$$

$$0x_1 + (\frac{35}{4} - 3)x_2 = \frac{203}{4} - 45.$$

4. Fazendo as contas, tem-se

$$0x_1 + \frac{23}{4}x_2 = \frac{23}{4}$$
.



Solução de sistemas lineares

► Forma geral de um sistema com n equações lineares:

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \ldots + a_{1n}x_n = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \ldots + a_{2n}x_n = b_2$$

$$\vdots$$

$$a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \ldots + a_{nn}x_n = b_n$$

► Matricialmente, tem-se

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}$$

Métodos diretos e métodos iterativos.



Métodos diretos

- O sistema de equações é manipulado até se transformar em um sistema equivalente de fácil resolução.
- ► Triangular superior:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ 0 & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ 0 & 0 & a_{33} & a_{34} \\ 0 & 0 & 0 & a_{44} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ b_4 \end{bmatrix}.$$

Substituição regressiva

$$x_n = \frac{b_n}{a_{nn}}$$
 $x_i = \frac{b_i - \sum_{j=i+1}^{j=n} a_{ij} x_j}{a_{ii}}$, $i = n-1, n-2, \dots, 1$.



Métodos diretos

► Triangular inferior:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & 0 & 0 & 0 \\ a_{21} & a_{22} & 0 & 0 \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & 0 \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ b_4 \end{bmatrix}.$$

Substituição progressiva

$$x_1 = \frac{b_1}{a_{11}}$$
 $x_i = \frac{b_i - \sum_{j=i}^{j=i-1} a_{ij} x_j}{a_{ii}}$, $i = 2, 3, ..., n$.



Métodos diretos

► Diagonal:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & 0 & 0 & 0 \\ 0 & a_{22} & 0 & 0 \\ 0 & 0 & a_{33} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & a_{44} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ b_4 \end{bmatrix}$$

Métodos diretos: Eliminação de Gauss

Método de eliminação de Gauss consiste em manipular o sistema original usando operações de linha até obter um sistema triangular superior.

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{23} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{24} & a_{34} & a_{44} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ b_4 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ 0 & a'_{22} & a_{23} & a'_{24} \\ 0 & 0 & a'_{33} & a'_{34} \\ 0 & 0 & 0 & a'_{44} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b'_2 \\ b'_3 \\ b'_4 \end{bmatrix}$$

- Usar eliminação progressiva no novo sistema para obter a solução.
- ▶ Resolva o seguinte sistema usando Eliminação de Gauss.

$$\begin{bmatrix} 3 & 2 & 6 \\ 2 & 4 & 3 \\ 5 & 3 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 24 \\ 23 \\ 33 \end{bmatrix}$$



Métodos diretos: Eliminação de Gauss

▶ Passo 1: Encontrar o pivô e eliminar os elementos abaixo dele usando operações de linha.

$$\begin{bmatrix} [3] & 2 & 6 \\ 2 - \frac{2}{3}3 & 4 - \frac{2}{3}2 & 3 - \frac{2}{3}6 \\ 5 - \frac{5}{3}3 & 3 - \frac{5}{3}2 & 4 - \frac{5}{3}6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 24 \\ 23 - \frac{2}{3}24 \\ 33 - \frac{5}{3}24 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} [3] & 2 & 6 \\ 0 & \frac{8}{3} & -1 \\ 0 & -\frac{1}{3} & -6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 24 \\ 7 \\ -7 \end{bmatrix}$$

► Passo 2: Encontrar o segundo pivô e eliminar os elementos abaixo dele usando operações de linha.

$$\begin{bmatrix} 3 & 2 & 6 \\ 0 & \begin{bmatrix} \frac{8}{3} \end{bmatrix} & -1 \\ 0 & -\frac{1}{3} - \left(-\frac{3}{24} \right) \left(\frac{8}{3} \right) & -6 - \left(-\frac{3}{24} \right) (-1) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 24 \\ 7 \\ -7 - \left(-\frac{3}{24} \right) (7) \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 3 & 2 & 6 \\ 0 & \begin{bmatrix} \frac{8}{3} \end{bmatrix} & -1 \\ 0 & 0 & -\frac{147}{24} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 24 \\ 7 \\ -\frac{147}{24} \end{bmatrix}$$

► Passo 3: Substituição regressiva.



Métodos diretos: Eliminação de Gauss

- Usando a fórmula de substituição regressiva temos:
 - 1. $x_3 = \frac{b_3}{a_{33}} = 1$.
 - 2. $x_2 = \frac{b_2 a_{23}x_3}{a_{22}} = 3$.
 - 3. $x_1 = \frac{(b_1 (a_{12}x_2 + a_{13}x_3))}{a_{11}} = 4.$
- ► A extensão do procedimento para um sistema com *n* equações é trivial.
 - Transforme o sistema em triangular superior usando operações linhas.
 - 2. Resolva o novo sistema usando substituição regressiva.
- ▶ Potenciais problemas do método de eliminação de Gauss:
 - 1. O elemento pivô é zero.
 - 2. O elemento pivô é pequeno em relação aos demais termos.



Eliminação de Gauss com pivotação

Considere o sistema

$$0x_1 + 2x_2 + 3x_2 = 46$$

 $4x_1 - 3x_2 + 2x_3 = 16$
 $2x_1 + 4x_2 - 3x_3 = 12$

- ▶ Neste caso o pivô é zero e o procedimento não pode começar.
- ▶ Pivotação trocar a ordem das linhas.
 - 1. Evitar pivôs zero.
 - Diminuir o número de operações necessárias para triangular o sistema.

$$4x_1 - 3x_2 + 2x_3 = 16$$

 $2x_1 + 4x_2 - 3x_3 = 12$
 $0x_1 + 2x_2 + 3x_2 = 46$



Eliminação de Gauss com pivotação

- ► Se durante o procedimento uma equação pivô tiver um elemento nulo e o sistema tiver solução, uma equação com um elemento pivô diferente de zero sempre existirá.
- Cálculos numéricos são menos propensos a erros e apresentam menores erros de arredondamento se o elemento pivô for grande em valor absoluto.
- É usual ordenar as linhas para que o maior valor seja o primeiro pivô.



Implementação: Eliminação de Gauss sem pivotação

Passo 1: Obtendo uma matriz triangular superior.

```
gauss <- function(A, b) {
  # Sistema aumentado
  Ae \leftarrow cbind(A, b)
  n row <- nrow(Ae)
  n_col <- ncol(Ae)
  # Matriz para receber os resultados
  SOL <- matrix(NA, n_row, n_col)
  # Pivotação
  #Ae <- Ae[order(Ae[,1], decreasing = TRUE),]
  SOL[1,] \leftarrow Ae[1,]
  pivo <- matrix(0, n_col, n_row)
  for(j in 1:c(n_row-1)) {
    for(i in c(j+1):c(n_row)) {
      pivo[i,j] <- Ae[i,j]/SOL[j,j]</pre>
      SOL[i,] \leftarrow Ae[i,] - pivo[i,j]*SOL[j,]
      Ae[i,] \leftarrow SOL[i,]
  return(SOL)
```



Implementação: Eliminação de Gauss sem pivotação

Passo 2: Substituição regressiva.

```
sub_reg <- function(SOL) {
    n_row <- nrow(SOL)
    n_col <- ncol(SOL)
    A <- SOL[:n_row]:n_row]
    b <- SOL[.n_col]
    n <- length(b)
    x <- c()
    x[n] <- b[n]/A[n,n]
    for(i in (n-1):1) {
        x[i] <- (b[i] - sum(A[i,c(i+1):n]*x[c(i+1):n] ))/A[i,i]
    }
    return(x)
}</pre>
```



Aplicação: Eliminação de Gauss sem pivotação

Resolva o sistema:

$$\begin{bmatrix} 3 & 2 & 6 \\ 2 & 4 & 3 \\ 5 & 3 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 24 \\ 23 \\ 33 \end{bmatrix}.$$

```
A \leftarrow matrix(c(3,2,5,2,4,3,6,3,4),3,3)
b \leftarrow c(24, 23, 33)
# Passo 1: Triangularização
S <- gauss(A, b)
## [,1] [,2] [,3] [,4]
## [1,] 3 2.000000e+00 6.000 24.000
## [2,] 0 2.666667e+00 -1.000 7.000
## [3,] 0 -5.551115e-17 -6.125 -6.125
# Passo 2: Substituição regressiva
sol = sub reg(SOL = S)
sol
## [1] 4 3 1
# Verificando a solução
A%*%sol
       [,1]
## [1.] 24
## [2.] 23
```

Métodos diretos: Eliminação de Gauss-Jordan

 O sistema original é manipulado até obter um sistema equivalente na forma diagonal.

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{23} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{24} & a_{34} & a_{44} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ b_4 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1' \\ b_2' \\ b_3' \\ b_4' \end{bmatrix}$$

- Algoritmo Gauss-Jordan
 - Normalize a equação pivô com a divisão de todos os seus termos pelo coeficiente pivô.
 - 2. Elimine os elementos fora da diagonal principal em TODAS as demais equações usando operaçõs de linha.
- O método de Gauss-Jordan pode ser combinado com pivotação igual ao método de eliminação de Gauss.



Decomposição LU

 Nos métodos de eliminação de Gauss e Gauss-Jordan resolvemos sistemas do tipo

$$Ax = b$$
.

Sendo dois sistemas

$$Ax = b_1$$
, e $Ax = b_2$.

- Cálculos do primeiro não ajudam a resolver o segundo.
- ► IDEAL! Operações realizadas em **A** fossem dissociadas das operações em **b**.



Decomposição LU

Suponha que precisamos resolver vários sistemas do tipo

$$Ax = b$$
.

para diferentes b's.

▶ Opção 1 - Calcular a inversa A⁻¹, assim a solução

$$x = A^{-1}b.$$

► Cálculo da inversa é computacionalmente ineficiente.



Algoritmo: Decomposição LU

1. Decomponha (fatore) a matriz **A** em um produto de duas matrizes

$$A = LU$$
,

onde L é triangular inferior e U é triangular superior.

2. Baseado na decomposição o sistema tem a forma:

$$LUx = b. (3)$$

- 3. Defina Ux = y.
- 4. Substituindo em 3 tem-se

$$Ly = b. (4)$$

- 5. Solução é obtida em dois passos
 - 5.1 Resolva Eq.(4) para obter y usando substituição progressiva.
 - 5.2 Resolva Eq.(3) para obter x usando substituição regressiva.



Obtendo as matrizes L e U

- Método de eliminação de Gauss e método de Crout.
- Dentro do processo de eliminação de Gauss as matrizes L e U são obtidas como um subproduto, i.e.

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{41} & a_{43} & a_{44} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & & & & \\ m_{21} & 1 & & & \\ m_{31} & m_{32} & 1 & & \\ m_{41} & m_{42} & m_{43} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ 0 & a'_{22} & a'_{23} & a'_{24} \\ 0 & 0 & a_{33} & a'_{34} \\ 0 & 0 & 0 & a'_{44} \end{bmatrix}.$$

► Os elementos $m'_{ij}s$ são os multiplicadores que multiplicam a equação pivô.



Obtendo as matrizes L e U

► Relembre o exemplo de eliminação de Gauss.

$$\begin{bmatrix} [3] & 2 & 6 \\ 2 - \frac{2}{3}3 & 4 - \frac{2}{3}2 & 3 - \frac{2}{3}6 \\ 5 - \frac{5}{3}3 & 3 - \frac{5}{3}2 & 4 - \frac{5}{3}6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 24 \\ 23 - \frac{2}{3}24 \\ 33 - \frac{5}{3}24 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} [3] & 2 & 6 \\ 0 & \frac{8}{3} & -1 \\ 0 & -\frac{1}{3} & -6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 24 \\ 7 \\ -7 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 3 & 2 & 6 \\ 0 & \begin{bmatrix} \frac{8}{3} \end{bmatrix} & -1 \\ 0 & -\frac{1}{3} - \left(-\frac{3}{24} \right) \left(\frac{8}{3} \right) & -6 - \left(-\frac{3}{24} \right) (-1) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 24 \\ 7 \\ -7 - \left(-\frac{3}{24} \right) (7) \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 3 & 2 & 6 \\ 0 & \begin{bmatrix} \frac{8}{3} \end{bmatrix} & -1 \\ 0 & 0 & -\frac{147}{24} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 24 \\ 7 \\ -\frac{147}{24} \end{bmatrix}$$

► Neste caso, tem-se

$$\mathbf{L} = \begin{bmatrix} 1 \\ \frac{2}{3} & 1 \\ \frac{5}{3} & -\frac{3}{24} & 1 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad \mathbf{U} = \begin{bmatrix} 3 & 2 & 6 \\ 0 & \frac{8}{3} & -1 \\ 0 & 0 & -\frac{147}{24} \end{bmatrix}.$$



Decomposição LU com pivotação

- O método de eliminação de Gauss foi realizado sem pivotação.
- Como discutido a pivotação pode ser necessária.
- Quando realizada a pivotação as mudanças feitas devem ser armazenadas, tal que

$$PA = LU$$
.

- P é uma matriz de permutação.
- ► Se as matrizes **LU** forem usadas para resolver o sistema

$$\mathbf{A}\mathbf{x}=\mathbf{b},$$

então a ordem das linhas de **b** deve ser alterada de forma consistente com a pivotação, i.e. **Pb**.



Implementação: Decomposição LU

 Podemos facilmente modificar a função gauss () para obter a decomposição LU.

```
my_lu <- function(A) {
    n_row <- nrow(A)
    n_col <- ncol(A)
    # Matriz para receber os resultados
    SOL <- matrix(NA, n_row, n_col)
    SOL[1,] <- A[1,]
    pivo <- matrix(0, n_col, n_row)
    for(j in 1:c(n_row-1)) {
        for(i in c(j+1):c(n_row)) {
            pivo[i,j] <- A[i,j]/SOL[j,j]
            SOL[i,] <- A[i,j]-pivo[i,j]*SOL[j,]
            A[i,] <- SOL[i,]
        }
        diag(pivo) <- 1
        return(list("L" = pivo, "U" = SOL))
    }
}</pre>
```



Aplicação: Decomposição LU

Fazendo a decomposição.

```
LU <- my_lu(A) # Decomposição
III
## $1
           [,1] [,2] [,3]
## [1.] 1.0000000 0.000
## [2.] 0.6666667 1.000
## [3,] 1.6666667 -0.125
##
## $11
       [,1] [,2] [,3]
## [1,] 3 2.000000e+00 6.000
## [2.] 0 2.666667e+00 -1.000
## [3.] 0 -5.551115e-17 -6.125
LU$L %*% LU$U # Verificando a solução
       [,1][,2][,3]
## [1,] 3 2 6
## [2,] 2 4 3
## [3,] 5 3 4
```



Aplicação: Decomposição LU

Resolvendo o sistema de equações.

```
# Passo 1: Substituição progressiva
y = forwardsolve(LU$L, b)
# Passo 2: Substituição regressiva
x = backsolve(LU$U, y)
x
## [1] 4 3 1
A%*%x # Verificando a solução
## [,1]
## [1, ] 24
## [2,] 23
## [5,] 33
```

► Função lu() do Matrix fornece a decomposição LU.

```
require(Matrix)
LU_M <- lu(A) # Calcula mas não retorna
LU_M <- expand(LU_M) # Captura as matrizes L U e P
# Substituição progressiva. NOTE MATRIZ DE PERMUTAÇÃO
y <- forwardsolve(LU_M$L, LU_M$P%*X$D)
x = backsolve(LU_M$U, y) # Substituição regressiva
x
## [1] 4 3 1</pre>
```



Obtendo a inversa via decomposição LU

- O método LU é especialmente adequado para o cálculo da inversa.
- ► Lembre-se que a inversa de A é tal que

$$AA^{-1} = I$$
.

 O procedimento de cálculo da inversa é essencialmente o mesmo da solução de um sistema de equações lineares, porém com mais incognitas.

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_{11} & x_{12} & x_{13} \\ x_{21} & x_{22} & x_{23} \\ x_{31} & x_{32} & x_{33} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

► Quatro sistemas de equações diferentes, em cada sistema, uma coluna da matriz **X** é a incognita.



Implementação: Inversa via decomposição LU

► Função para resolver o sistema usando decomposição LU.

```
solve_lu <- function(LU, b) {
  y <- forwardsolve(LU_M$L, LU_M$P%*%b)
  x = backsolve(LU_M$U, y)
  return(x)
}</pre>
```

Resolvendo vários sistemas

```
my_solve <- function(LU, B) {
    n_col <- ncol(B)
    n_row <- nrow(B)
    inv <- matrix(NA, n_col, n_row)
    for(i in 1:n_col) {
        inv[,i] <- solve_lu(LU, B[,i])
    }
    return(inv)
}</pre>
```



Aplicação: Inversa via decomposição LU

Calcule a inversa de

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 3 & 2 & 6 \\ 2 & 4 & 3 \\ 5 & 3 & 4 \end{bmatrix}$$

```
A \leftarrow matrix(c(3,2,5,2,4,3,6,3,4),3,3)
I \leftarrow Diagonal(3, 1)
# Decomposição LU
LU \leftarrow my_lu(A)
# Obtendo a inversa
inv A \leftarrow mv solve(LU = LU, B = I)
inv A
## [,1] [,2] [,3]
## [1.] -0.1428571 -0.20408163 0.36734694
## [2,] -0.1428571 0.36734694 -0.06122449
## [3,] 0.2857143 -0.02040816 -0.16326531
# Verificando o resultado
A%*%inv A
## [,1] [,2] [,3]
## [1,] 1 6.938894e-17 0.000000e+00
## [2,] 0 1.000000e+00 -5.551115e-17
## [3,] 0 -2.775558e-17 1.000000e+00
```

Cálculo da inversa via método de Gauss-Jordan

Procedimento Gauss-Jordan:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{21} & a_{31} & 1 & 0 & 0 \\ a_{21} & a_{22} & a_{32} & 0 & 1 & 0 \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & a'_{11} & a'_{21} & a'_{31} \\ 0 & 1 & 0 & a'_{21} & a'_{22} & a'_{32} \\ 0 & 0 & 1 & a'_{31} & a'_{32} & a'_{33} \end{bmatrix}.$$

- ► Função solve() usa a decomposição LU com pivotação.
- ▶ R básico é construído sobre a biblioteca lapack escrita em C.
- Veja documentação em http://www.netlib.org/lapack/lug/node38.html.



Métodos iterativos

 Nos métodos iterativos, as equações são colocadas em uma forma explícita onde cada incógnita é escrita em termos das demais, i.e.

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 = b_1$$
 $x_1 = [b_1 - (a_{12}x_2 + a_{13}x_3)]/a_{11}$
 $a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 = b_2 \rightarrow x_2 = [b_2 - (a_{21}x_1 + a_{23}x_3)]/a_{22}$.
 $a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 = b_3$ $x_3 = [b_3 - (a_{31}x_1 + a_{32}x_2)]/a_{33}$

- ▶ Dado um valor inicial para as incógnitas estas serão atualizadas até a convergência.
- Atualização: Método de Jacobi

$$x_i = rac{1}{a_{ii}} \left[b_i - \left(\sum_{j=1; j
eq i}^{j=n} a_{ij} x_j
ight)
ight] \quad i=1,\ldots,n.$$



Método iterativo de Jacobi

► Implementação computacional

```
jacobi <- function(A, b, inicial, max_iter = 10, tol = 1e-04) {
    n <- length(b)
    x_temp <- matrix(NA, ncol = n, nrow = max_iter)
    x_temp[i,] <- inicial
    x <- x_temp[i,]
    for(j in 2:max_iter) {
        for(i in 1:n) {
            x_temp[j,i] <- (b[i] - sum(A[i,1:n][-i]*x[-i]))/A[i,i]
        }
        x <- x_temp[j,]
        if(sum(abs(x_temp[j,] - x_temp[c(j-1),])) < tol) break
    }
    return(list("Solucao" = x, "Iteracoes" = x_temp))
}</pre>
```

 Método de Gauss-Seidel: usa a versão mais recente da solução para dar o próximo passo.



Aplicação: Método iterativo de Jacobi

► Cuidado!! convergência não é garantida !!

```
A <- matrix(c(9,2,-3,-2,-2,8,2,3,3,-2,11,2,2,3,-4,10),4,4)
b <- c(54.5, -14, 12.5, -21)
ss <- jacobi(A = A, b = b, inicial = c(0,0,0,0), max_iter = 15)
# Solução aproximada
ss$$Solucao
## [1] 4.999502 -1.999771 2.500056 -1.000174
# Solução exata
solve(A, b)
## [1] 5.0 -2.0 2.5 -1.0
```

 Método de Gauss-Seidel: usa a versão mais recente da solução para dar o próximo passo.



Aplicação: Método iterativo de Jacobi e Gauss-Seidel

- ► Em R o pacote Rlinsolve fornece implementações eficientes dos métodos de Jacobi e Gauss-Seidel.
- ▶ Rlinsolve inclui suporte para matrizes esparsas via Matrix.

```
A \leftarrow matrix(c(9,2,-3,-2,-2,8,2,3,3,-2,11,2,2,3,-4,10),4,4)
b \leftarrow c(54.5, -14, 12.5, -21)
#Loading extra package
require(Rlinsolve)
#Jacobi's method
lsolve.jacobi(A, b)$x
             [.1]
## [1.] 5.000030
## [2.] -1.999933
## [3,] 2.499982
## [4.] -1.000055
# Gauss-Seidel's method
lsolve.gs(A, b)$x
              [,1]
## [1.] 4.9999822
## [2,] -2.0000282
## [3,] 2.5000072
## [4.] -0.9999873
```

► Rlinsolve é implementado em C++ usando o pacote Rcpp. SPD

Autovalores e Autovetores



Motivação

- ▶ Redução de dimensionalidade é fundamental em Data Science.
- ► Análise de Componentes principais (PCA) e análise fatorial (AF) são ferramentas populares.
- ▶ Decompor grandes e complicados relacionamentos multivariados em simples componentes não relacionados.
- ► Aplicações: Regressão ridge, PCA e análise fatorial.
- Vamos discutir apenas os aspectos matemáticos.



Intuição

▶ Podemos decompor um vetor \mathbf{v} em duas informações separadas: direção \mathbf{d} e tamanho λ , i.e

$$\lambda = ||\mathbf{v}|| = \sqrt{\sum_j \nu_j^2}, \quad \mathbf{e} \quad \mathbf{d} = \frac{\mathbf{v}}{\lambda}.$$

- ► É mais fácil interpretar o tamanho de um vetor enquanto ignorando a sua direção e vice-versa.
- ► Esta idéia pode ser extendida para matrizes.
- Uma matriz nada mais é do que um conjunto de vetores.
- ► IDÉIA decompor a informação de uma matriz em outros componentes de mais fácil interpretação/representação matemática.



Autovalores e Autovetores

 Autovalores e autovetores são definidos por uma simples igualdade

$$Av = \lambda v. (5)$$

- Qualquer vetor unitário v que satisfaz a Eq. (5) tem apenas o efeito de alongar ou encolher v.
- O vetor não é rotacionado e a direção é preservada.
- ► Os vetores v's que satisfazem Eq. (5) são os autovetores.
- Os valores λ 's que satisfazem Eq. (5) são os autovalores.
- ▶ Vamos considerar o caso em que A é simétrica.
- A idéia pode ser extendida para matrizes não simétrica.



Autovalores e Autovetores

Se **A** é uma matriz simétrica $n \times n$, então existe exatamente n pares $(\lambda_j, \mathbf{v}_j)$ que satisfazem a equação:

$$Av = \lambda v$$
.

- ► Se A tem autovalores $\lambda_1, \ldots, \lambda_n$, então:
 - 1. $\operatorname{tr}(\mathbf{A}) = \sum_{i=1}^{n} \lambda_i$.
 - 2. $\det(\mathbf{A}) = \prod_{i=1}^n \lambda_i$.
 - 3. A é positiva definida, se e somente se todos $\lambda_i > 0$.
 - **4.** A é semi-positiva definida, se e somente se todos $\lambda_j \geq 0$.
- ➤ A idéia de PCA é decompor/fatorar a matrix A em componentes mais simples de interpretar.



Decomposição em autovalores e autovetores

► Teorema: Qualquer matriz simétrica A pode ser fatorada em

$$A = Q\Lambda Q^{T}$$
,

onde Λ é diagonal contendo os autovalores de A e as colunas de Q contêm os autovetores ortonormais.

- Vetores ortonormais: s\u00e3o multuamente ortogonais e de comprimento unit\u00e1rio.
- ► Teorema: Se **A** tem autovetores **Q** e autovalores λ_j . Então **A**⁻¹ tem autores **Q** e autovalores λ_i^{-1} .
- ► Implicação: Se $A = Q\Lambda Q^{\top}$ então $A = Q\Lambda^{-1}Q^{\top}$.



Diagonalização

- Autovalores são utéis porque eles permitem lidar com matrizes da mesma forma que lidamos com números.
- Todos os cálculos são feitos na matriz diagonal Λ.
- ► Este processo é chamado de diagonalização.
- Um dos resultados mais poderosos em Álgebra Linear é que qualquer matriz pode ser diagonalizada.
- O processo de diagonalização é chamado de Decomposição em valores singulares.



Decomposição em valores singulares (SVD)

► Teorema: Qualquer matriz A pode ser decomposta em,

$$A = UDV^{\top}$$

onde **D** é diagonal com entradas não negativas e **U** e **V** são ortogonal, i.e. $\mathbf{U}^{\top}\mathbf{U} = \mathbf{V}^{\top}\mathbf{V} = \mathbf{I}$.

- Matrizes não quadradas não tem autovalores.
- ▶ Os elementos de **D** são chamados de valores singulares.
- ▶ Os valores singulares são os autovalores de A^TA.



Dimensão da SVD

- ► Se $\mathbf{A} \in n \times n$, então \mathbf{U} , $\mathbf{D} \in \mathbf{V}$ são $n \times n$.
- ► Se $\mathbf{A} \notin n \times p$, sendo n > p, então $\mathbf{U} \notin n \times p$, $\mathbf{D} \in \mathbf{V}$ são $p \times p$.
- ► Se $\mathbf{A} \in n \times p$, sendo n < p, então $\mathbf{V}^{\top} \in n \times p$, $\mathbf{D} \in \mathbf{U}$ são $n \times n$.
- ▶ D será sempre quadrada com dimensão igual ao mínimo entre p e n.



Decomposição em autovalores e autovetores em R

► Função eigen() fornece a decomposição

```
A \leftarrow matrix(c(1,0.8, 0.3, 0.8, 1, 0.2, 0.3, 0.2, 1), 3, 3)
isSymmetric.matrix(A)
## Γ17 TRUE
out <- eigen(A)
0 <- out$vectors</pre>
D <- diag(out$values)
# Autovetores
             [,1]
                   [,2]
## [1.] -0.6712373 -0.1815663 0.71866142
## [2,] -0.6507744 -0.3198152 -0.68862977
## [3,] -0.3548708 0.9299204 -0.09651322
# Autovalores
           [,1] [,2] [,3]
## [1.] 1.934216 0.0000000 0.0000000
## [2.] 0.000000 0.8726419 0.0000000
## [3,] 0.000000 0.0000000 0.1931419
# Verificando
0%*%D%*%t(0)
       [,1] [,2] [,3]
## [1,] 1.0 0.8 0.3
## [2.] 0.8 1.0 0.2
```

[3.] 0.3 0.2 1.0

Decomposição em valores singulares em R

Função svd() fornece a decomposição

```
svd(A)
## $d
## [1] 1.9342162 0.8726419 0.1931419
##
## $11
             [,1] [,2] [,3]
## [1.] -0.6712373 0.1815663 0.71866142
## [2.] -0.6507744 0.3198152 -0.68862977
## [3,] -0.3548708 -0.9299204 -0.09651322
##
## $v
             [,1] [,2]
                                  [,3]
## [1,] -0.6712373 0.1815663 0.71866142
## [2.] -0.6507744 0.3198152 -0.68862977
## [3,] -0.3548708 -0.9299204 -0.09651322
```



Relembrando: Regressão linear múltipla

$$\begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & x_{11} & \dots & x_{p1} \\ 1 & x_{12} & \dots & x_{p1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_{1n} & \dots & x_{pn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \beta_0 \\ \vdots \\ \beta_p \end{bmatrix}_{p \times 1}$$

Usando uma notação mais compacta,

$$\mathbf{y}_{n\times 1} = \mathbf{X}_{n\times p} \boldsymbol{\beta}_{p\times 1}.$$

Minimiza a perda quadrática:

$$\hat{\boldsymbol{\beta}} = (\mathbf{X}^{\top}\mathbf{X})^{-1}\mathbf{X}^{\top}\mathbf{y}.$$



- ▶ Se p > n o sistema é singular (múltiplas soluções)!!
- Como podemos ajustar o modelo?
- ▶ Introduzir uma penalidade pela complexidade.
- Soma de quadrados penalizada

$$PSQ(\beta) = \sum_{i=1}^{n} (y_i - \mathbf{x}_i^{\top} \beta)^2 + \lambda \sum_{j=1}^{p} \beta_j^2.$$

Matricialmente, tem-se

$$PSQ(\beta) = (\mathbf{y} - \mathbf{X}\beta)^{\top}(\mathbf{y} - \mathbf{X}\beta) + \lambda \beta^{\top}\beta.$$

- ► IMPORTANTE!!
 - 1. y centrado (média zero).
 - 2. X padronizada por coluna (média zero e variância um).



- ▶ Objetivo: Minizar a soma de quadrados penalizada.
- Derivada

$$\begin{split} \frac{\partial PQS(\beta)}{\partial \beta} &= \frac{\partial}{\partial \beta} \left[(y - X\beta)^{\top} (y - X\beta) + \lambda \beta^{\top} \beta \right] \\ &= \left[\frac{\partial}{\partial \beta} (y - X\beta)^{\top} \right] (y - X\beta) + (y - X\beta)^{\top} \left[\frac{\partial}{\partial \beta} (y - X\beta) \right] + \lambda \left[\frac{\partial \beta^{\top}}{\partial \beta} \right] + \beta^{\top} \left[\frac{\partial \beta}{\partial \beta} \right] \\ &= -2X^{\top} (y - X\beta) + 2\lambda \beta \\ &= X^{\top} (y - X\beta) + \lambda \beta. \end{split}$$



Resolvendo o sistema linear, tem-se

$$-\mathbf{X}^{\top}(\mathbf{y} - \mathbf{X}\hat{\boldsymbol{\beta}}) + \lambda \mathbf{I}\hat{\boldsymbol{\beta}} = \mathbf{0}$$

$$-\mathbf{X}^{\top}\mathbf{y} + \mathbf{X}^{\top}\mathbf{X}\hat{\boldsymbol{\beta}} + \lambda \mathbf{I}\hat{\boldsymbol{\beta}} = \mathbf{0}$$

$$\mathbf{X}^{\top}\mathbf{X}\hat{\boldsymbol{\beta}} + \lambda \mathbf{I}\hat{\boldsymbol{\beta}} = \mathbf{X}^{\top}\mathbf{y}$$

$$(\mathbf{X}^{\top}\mathbf{X} + \lambda \mathbf{I})\hat{\boldsymbol{\beta}} = \mathbf{X}^{\top}\mathbf{y}$$

$$\hat{\boldsymbol{\beta}} = (\mathbf{X}^{\top}\mathbf{X} + \lambda \mathbf{I})^{-1}\mathbf{X}^{\top}\mathbf{y}.$$

- Solução depende de λ .
- A inclusão de λ faz o sistema ser não singular.
- Na verdade quando fixamos λ selecionamos uma solução em particular.



► Calcular $\hat{\beta}$ envolve a inversão de uma matrix $p \times p$ potencialmente grande.

$$\hat{\boldsymbol{\beta}} = \left(\mathbf{X}^{\top} \mathbf{X} + \lambda \mathbf{I} \right)^{-1} \mathbf{X}^{\top} \mathbf{y}.$$

▶ Usando a decomposição SVD, tem-se

$$X = UDV^{\top}$$
.

É fácil mostrar que,

$$\hat{\boldsymbol{\beta}} = \mathbf{V} \operatorname{diag} \left(\frac{d_j}{d_j^2 + \lambda} \right) \mathbf{U}^{\top} \mathbf{y}.$$



Implementação: Regressão ridge

► Simulando o conjunto de dados (n = 100, p = 200).

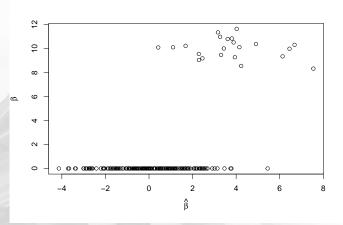
```
set.seed(123)
X <- matrix(NA, ncol = 200, nrow = 100)
X[,1] <- 1 # Intercepto
for(i in 2:200) {
    X[,i] <- rnorm(100, mean = 0, sd = 1)
    X[,i] <- (X[,i] - mean(X[,i]))/var(X[,i])
} # Parâmetros
beta <- rbinom(200, size = 1, p = 0.1)*rnorm(200, mean = 10)
mu <- X%*%beta
# Observações
y <- rnorm(100, mean = mu, sd = 10)</pre>
```

► Implementando o modelo.

```
y_c <- y - mean(y)
X_svd <- svd(X) # Decomposição svd
lambda = 0.5 # Penalização
DD <- Diagonal(100, X_svd$d/(X_svd$d^2 + lambda))
DD[1] <- 0 # Não penalizar o intercepto
beta_hat = as.numeric(X_svd$v%*%DD%*%t(X_svd$u)%*%y_c)</pre>
```



Ajustados versus verdadeiros.



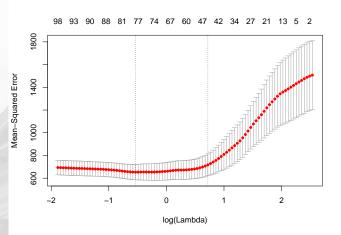


- ► Regressão com penalização ridge, bem como, outras penalizações são eficientemente implementadas em R via pacote glmnet.
- IMPORTANTE! A penalização no glmnet é ligeiramente diferente, por isso os β's não são idênticos a nossa implementação naive.
- glmnet oferece opções para selecionar λ via validação cruzada.

```
require(glmnet)
beta_glm <- cv.glmnet(X[,-1], y_c, nlambda = 100)</pre>
```

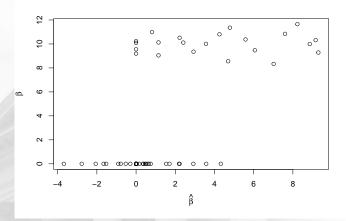


Validação cruzada.





► Ajustados (glmnet) versus verdadeiros.





Comentários

- Solução de sistemas lineares:
 - 1. Métodos diretos: Eliminação de Gauss e Gauss-Jordan.
 - 2. Métodos iterativos: Jacobi e Gauss-Seidel.
 - 3. Inversa de matrizes.
- Decomposição ou fatorização
 - 1. LU resolve sistema lineares e eficiente para obter inversas.
 - 2. Autovalores e autovetores.
 - 3. Valores singulares.
 - Existem muitas outras fatorizações: QR, Cholesky, Cholesky modificadas, etc.

