

Relație cu valorile proprii

Dacă presupunem disponibilă DVS a matricii A , atunci

$$\begin{aligned} A^T A &= (U \Sigma V^T)^T (U \Sigma V^T) = V \Sigma \underbrace{U^T U}_{I_n} \Sigma V^T \\ &= V \begin{bmatrix} \sigma_1^2 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & \sigma_2^2 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & \sigma_n^2 \end{bmatrix} V^T \end{aligned}$$

Se identifică:

$$\begin{aligned} V^T &= P^T \\ \sigma_i^2 &= \lambda_i \end{aligned}$$

Vectorii proprii ai lui $A^T A$ compun vectorii singulari la dreapta a lui A !



$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{bmatrix} \quad A^2 = \begin{bmatrix} 5 & -4 \\ -4 & 5 \end{bmatrix}$$

urma este suma elementelor de pe diagonală și este egală cu suma valorilor proprii: $2 + 2$ (diagonala) $= 1 + 3$ (val. proprii) $= 4$

determinantul este produsul valorilor proprii: $\det(A) = 2 \times 2 - 1 = 3$ iar produsul valorilor proprii este $1 \times 3 = 3$

Factorizare QR

Factorizare QR cu reflectori Householder:

$$\begin{aligned} Ax &\stackrel{CMMP}{=} b \Rightarrow \underbrace{U_1 A x}_{A_1} \Rightarrow U_2 U_1 A x \Rightarrow \\ &\quad \dots \Rightarrow \\ &\quad \underbrace{U_m \cdots U_1 A x}_R = \underbrace{U_m \cdots U_1 b}_{Q^T} \end{aligned}$$

$$\begin{array}{ccc} \boxed{} & = & \boxed{} \boxed{} \\ A & & Q \quad R \end{array}$$



Factorizare QR cu reflectori Householder:

$$Ax \stackrel{\text{CMMP}}{=} b \Rightarrow Q^T A = R \Rightarrow A = QR = Q \begin{bmatrix} R \\ 0 \end{bmatrix}$$

Algoritm:

- 1. Factorizare QR : $Q^T A = \begin{bmatrix} R \\ 0 \end{bmatrix}$
- 2. Calcul : $Q^T b = d = \begin{bmatrix} d' \\ d'' \end{bmatrix}$
- 3. Rezolvă: $Rx = d'$



Caz bidiagonal general

Matricea A (superior) bidiagonală:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ 0 & a_{22} & a_{23} & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & a_{n-1,n-1} & a_{n-1,n} \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & a_{n-1,n} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_{n-1} \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_{n-1} \\ b_n \end{bmatrix}$$

Algorithm $BDTris(A, b)$:

1. $x := b, x_n = x_n / a_{nn}$
2. **Pentru** $i = n-1 : -1 : 1$
 1. $x_i = x_i - a_{i,i+1}x_{i+1}$
 2. $x_i = x_i / a_{ii}$



Solvabilitate

Notiuni legate de solvabilitatea unui sistem liniar pătratic:

- A singulară = neinvertibilă \rightarrow exemplu: $\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 4 \end{bmatrix}$
- A nesingulară = invertibilă $\rightarrow AA^{-1} = A^{-1}A = I_n$
- În alte forme:
 - $\det(A) = 0$
 - coloane liniar dependente
 - Nucleu $\text{Ker}(A)$ nenul
- Rang = număr maxim de coloane liniar independente
- Matricile singulare au rang $< n$, i.e. fie o infinitate de soluții, fie fără soluție



Eliminare gaussiană

Pseudocodul algoritmului EG:

Algoritm G(A)

1. Pentru $k = 1 : n - 1$

1. Pentru $i = k + 1 : n$

1. $a_{ik} \leftarrow \mu_{ik} = \frac{a_{ik}}{a_{kk}}$

2. Pentru $j = k + 1 : n$

1. Pentru $i = k + 1 : n$

1. $a_{ij} \leftarrow a_{ij} - \mu_{ik} a_{kj}$

Multiplicatorii μ_{ik} se pot memora în triunghiul inferior al matricii A

$$\begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & \dots & u_{1k} & u_{1,k+1} & \dots & u_{1n} \\ \mu_{21} & u_{22} & \dots & u_{2k} & u_{2,k+1} & \dots & u_{2n} \\ & & & & & & \\ & & & & & & \\ \mu_{k1} & \mu_{k2} & \dots & u_{kk} & u_{k,k+1} & \dots & u_{kn} \\ \mu_{k+1,1} & \mu_{k+1,2} & \dots & \mu_{k+1,k} & a_{k+1,k+1}^{(k+1)} & \dots & a_{k+1,n}^{(k+1)} \\ & & & & & & \\ & & & & & & \\ \mu_{n1} & \mu_{n2} & \dots & \mu_{nk} & a_{n,k+1}^{(k+1)} & \dots & a_{nn}^{(k+1)} \end{bmatrix} \quad \text{După pasul } k$$

$$\begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & \dots & u_{1k} & \dots & u_{1n} \\ \mu_{21} & u_{22} & \dots & u_{2k} & \dots & u_{2n} \\ & & & & & \\ & & & & & \\ \mu_{k1} & \mu_{k2} & \dots & u_{kk} & \dots & u_{kn} \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ \mu_{n1} & \mu_{n2} & \dots & \mu_{nk} & \dots & u_{nn} \end{bmatrix} \quad \text{În final}$$

Activare: liniară

Funcția liniară:

$$f(x) = kx, \quad k > 0 \quad (1)$$

folosită de obicei în ultimul strat al rețelelor pentru ieșirea modelului.

Derivata funcției de activare (numită și rata de tragere):

$$f'(x) = k \quad (2)$$

este folosită în analiză și, mai ales, la algoritmul de retropropagare.

Funcția identitate:

$$f(x) = x \quad (3)$$

folosită pentru neuronii liniari.



Activare: treaptă

Cunoscută drept funcția treaptă, unitate, Heaviside:

$$H(x) = \begin{cases} 0, & x < 0 \\ 1, & x \geq 0 \end{cases} \quad (4)$$

Proprietăți:

- ▶ este activat doar când $x \geq 0$
- ▶ nu este diferențiabil în $x = 0$
- ▶ privită ca o funcție generalizată (ca o distribuție) are derivată:

$$H'(x) = \delta(x) \quad (5)$$

unde $\delta(x)$ este funcția Dirac, funcția impuls.



Activare: signum

Cunoscută drept funcția signum, unitate bipolară:

$$S(x) = \begin{cases} -1, & x < 0 \\ 1, & x \geq 0 \end{cases} \quad (6)$$

Proprietăți:

- ▶ este activată în ambele ramuri
- ▶ în continuare nu este diferențiabilă în $x = 0$
- ▶ este legată de treaptă prin $S(x) = 2H(x) - 1$
- ▶ privită ca o funcție generalizată (ca o distribuție) are derivată:

$$S'(x) = 2H'(x) = 2\delta(x) \quad (7)$$



Activare: ReLU

Funcțiile de tip băț de hochei (hockey-stick) sunt în formă de L, și în general pleacă de la rectificarea funcției liniare (rectified linear unit) ce au la bază partea pozitivă a argumentului primit.

ReLU (rectified linear unit) este cea mai des folosită și este utilizată pentru crearea unor noi funcții după nevoile aplicației de dedesubt:

$$ReLU(x) = \max\{x, 0\} = \begin{cases} 0, & x < 0 \\ x, & x \geq 0 \end{cases} \quad (8)$$

Proprietăți:

- ▶ este legată de treaptă prin $ReLU(x) = xH(x)$
- ▶ derivabilă cu $ReLU'(x) = H(x)$
- ▶ nu ajunge la saturație când folosim gradientul pentru retropropagare



Activare: ReLU parametrizat

PReLU (parametric rectified linear unit) este varianta parametrizată a ReLU:

$$PReLU(x) = \begin{cases} \alpha x, & x < 0 \\ x, & x \geq 0 \end{cases}, \quad \alpha > 0 \quad (9)$$

Proprietăți:

- ▶ este liniară pe părți
- ▶ are rate de activare diferite pentru $x < 0$ și $x > 0$
- ▶ cum este legată de celelalte funcții?
- ▶ cum derivăm?



Activare: sigmoid logistic

Cunoscută drept funcția logistică sau soft-step cu parametru $c > 0$:

$$\sigma_c(x) = \sigma(c, x) = \frac{1}{1 + e^{-cx}} \quad (10)$$

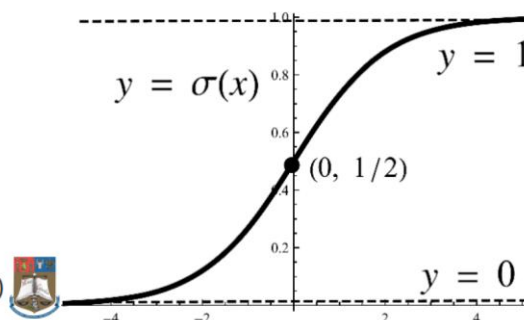
unde c influențează rata de activare: valorile mari duc la o schimbare bruscă de la 0 la 1.

Proprietăți:

- ▶ când $c \rightarrow \infty$ funcția devine $H(x)$ (**demonstrați!**)
- ▶ graficul funcției este independent de c la $x = 0$: $\sigma_c(0) = \frac{1}{2}$
- ▶ σ_c reprezintă o funcție monotonă ce transformă linia reală în intervalul $(0, 1)$
- ▶ derivabilă cu $\sigma'_c = c\sigma_c(1 - \sigma_c)$ (**demonstrați!**)
- ▶ pentru $c = 1$ avem funcția standard logistică $\sigma(x)$
- ▶ inversa funcției standard, **logit**, este

$$\sigma^{-1}(x) = \log\left(\frac{x}{1-x}\right)$$

(11)



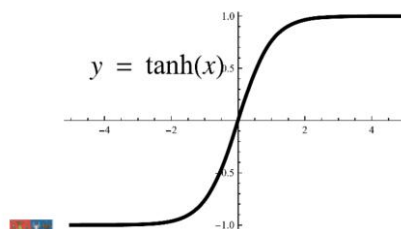
Activare: sigmoid hiperbolic

Cunoscută drept funcția hiperbolic tangentă sau sigmoidă bipolară:

$$t(x) = \tanh(x) = \frac{e^x - e^{-x}}{e^x + e^{-x}} \quad (12)$$

Proprietăți:

- ▶ t reprezintă o funcție monotonă ce transformă linia reală în intervalul $(-1, 1)$
- ▶ tinde orizontal asimptotic la ± 1
- ▶ este legată de sigmoidul logistic prin $t(x) = 2\sigma_2(x) - 1$ (**demonstrați!**)
- ▶ derivabilă cu $t'(x) = 1 - t^2(x)$ (**demonstrați!**)
- ▶ graficul funcției trece prin origine și este simetric



Activare: softmax

Funcția softmax este o variantă netedă (smooth) a funcției max:

$$\text{softmax}_c(x)_i = \frac{e^{cx_i}}{\|e^{cx}\|_\ell}, \quad c > 0 \quad (13)$$

unde x_i reprezintă elementul i al vectorului x , iar norma ℓ este de regulă ℓ_1 .

Proprietăți:

- ▶ vectorii unitate e_i mai sunt denumiți *one-hot* vectori; atunci pentru $c \rightarrow \infty$ avem (**demonstrați!**):

$$\lim_{c \rightarrow \infty} \text{softmax}_c(x) = e_k, \text{ unde } k = \arg \max\{x_1, \dots, x_n\} \quad (14)$$

- ▶ folosit adesea ca funcția de activare a ultimului strat din rețeaua neuronală



Exemple (câteva)

- ▶ kernel liniar

$$k(\mathbf{x}_i, \mathbf{x}_j) = \mathbf{x}_i^T \mathbf{x}_j \quad (19)$$

- ▶ kernel polinomial

$$k(\mathbf{x}_i, \mathbf{x}_j) = (\mathbf{x}_i^T \mathbf{x}_j + 1)^p \quad (20)$$

- ▶ kernel Gaussian

$$k(\mathbf{x}_i, \mathbf{x}_j) = \exp\left(-\frac{\|\mathbf{x}_i - \mathbf{x}_j\|_2^2}{2\sigma^2}\right) \quad (21)$$

- ▶ kernel Gaussian RBF

$$k(\mathbf{x}_i, \mathbf{x}_j) = \exp\left(-\gamma\|\mathbf{x}_i - \mathbf{x}_j\|_2^2\right) \quad (22)$$

- ▶ kernel sigmoid

$$k(\mathbf{x}_i, \mathbf{x}_j) = \tanh(\alpha \mathbf{x}_i^T \mathbf{x}_j + \gamma) \quad (23)$$

