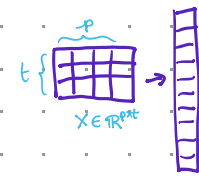


image \leftarrow front back

$$X \approx F + B$$

$$\Leftrightarrow F = X - B$$

croise
car avant, il faut peu de pixels
 \rightarrow on veut minimiser sa norme 1



scalaire lumineuse

on veut

$$\min_{a \in \mathbb{R}^t, b \in \mathbb{R}^p} \|X - ba^T\|_1$$

$$B(i,j) = b \text{ plutôt } = a_j b$$

"une image de background est constante"

$$\text{et } \|X - ba^T\|_1 = \sum_{i=1}^t \sum_{j=1}^p |x_{ij} - b_j a_i| \quad (\text{non linéaire})$$

$$\text{on suppose } a = [1, 1, \dots, 1]$$

$$\text{solution pour } b: \min_{b \in \mathbb{R}^p} \sum_{j=1}^p \|X(:,j) - b\|_1$$

mb de pixels (par images)

on fait ça en

+ problèmes

$$\min_{b_i \in \mathbb{R}} \sum_{j=1}^p |x(i,j) - b_i| \rightarrow p \text{ problèmes à 1 var}$$

1 pixel

 $b_i = 1 \text{ pixel de } b$

②

on veut les b_i qui vont min

$$\sum_{j=1}^p |x(i,j) - b_i|$$

\rightarrow \diamond Valeur Absolue. La valeur absolue d'une fonction affine

$$f(x) = |c^T x - b| = \max(c^T x - b, b - c^T x)$$

est une fonction linéaire par morceau.

$$\text{donc } \min_{b_i \in \mathbb{R}} \sum_{j=1}^p |x(i,j) - b_i|$$

$$= \min_{b_i \in \mathbb{R}} \max(\sum_{j=1}^p (x(i,j) - b_i), \sum_{j=1}^p (b_i - x(i,j)))$$

un des deux est p_j

Problème équivalent:

$$\min_{b_i, p_i \in \mathbb{R}} \sum_{j=1}^p \mu_{ij}$$

$$\text{tel que } \mu_{ij} \geq x_{ij} - b_i, \quad 1 \leq i \leq t$$

$$\mu_{ij} \geq b_i - x_{ij}, \quad 1 \leq i \leq t$$

on a n problèmes (variable i)

$$\text{donc } \min_{b_i \in \mathbb{R}} \sum_{j=1}^p |x(i,j) - b_i|$$

Forme standard:

$$\min_{b_i, p_i \in \mathbb{R}} \sum_{j=1}^p \mu_{ij}$$

tel que

$$x_{ij} - b_i + \mu_{ij}^{(1)} = \mu_{ij}$$

$$b_i - x_{ij} + \mu_{ij}^{(2)} = \mu_{ij}$$

$$b_i, p_i, \mu_{ij}^{(1)}, \mu_{ij}^{(2)} \geq 0$$

déjà
de 0

forme linéaire

for (i de 0 à p)

boucle pour
chaque
pixelvecteur variable:
($x(i,0), \dots, x(i,b), b_i$)
doit

$$\begin{cases} p_i \geq x_{ij} - b_i \\ p_i \geq b_i - x_{ij} \end{cases}$$

$$p_i \geq \mu \rightarrow p_i = \mu + d_1$$

$$p_i \geq -\mu \rightarrow p_i = -\mu + d_2$$

a

donc. $\min_{b_i \in \mathbb{R}} \sum_{j=1}^t |X(i,j) - b_i|$

$= \min_{b_i \in \mathbb{R}} \max_{j=1, \dots, t} (\underbrace{X(i,j) - b_i}_{\text{un des deux est } -j} \text{ et } b_i - X(i,j))$

Problème équivalent:

$\min_{b_i, \mu_{ij} \in \mathbb{R}} \sum_{j=1}^t \mu_{ij}$

tel que $\mu_{ij} \geq X(i,j) - b_i, \quad 1 \leq i \leq t$
 $\mu_{ij} \geq b_i - X(i,j), \quad 1 \leq i \leq t$

Pour l'emplog

$\min_{b_i, \mu_{ij} \in \mathbb{R}} \sum_{j=1}^t \mu_{ij} = \sum_{j=1}^t |X(i,j) - b_i|$

vecteur des variables
 $x = [b, \mu_{i1}, \mu_{i2}, \dots, \mu_{it}]$

tel que $\begin{cases} -\mu_{ij} - b_i \leq -X(i,j) \\ -\mu_{ij} + b_i \leq X(i,j) \end{cases}$

Δi est constant ici. \uparrow

on veut
 en avoir
 1 b par
 juel

Pour chaque i $a_i = \begin{pmatrix} -1 & -1 \\ +1 & -1 \end{pmatrix}$ $b_i = \begin{pmatrix} -X(i,j) \\ X(i,j) \end{pmatrix}$

Pour tout $A = \begin{pmatrix} -1 & -1 & 0 & \dots & 0 \\ +1 & -1 & 0 & \dots & 0 \\ -1 & 0 & -1 & \dots & 0 \\ +1 & 0 & -1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -1 & 0 & 0 & \dots & -1 \\ +1 & 0 & 0 & \dots & -1 \end{pmatrix} \quad \left. \vphantom{\begin{pmatrix} -1 & -1 & 0 & \dots & 0 \\ +1 & -1 & 0 & \dots & 0 \\ -1 & 0 & -1 & \dots & 0 \\ +1 & 0 & -1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -1 & 0 & 0 & \dots & -1 \\ +1 & 0 & 0 & \dots & -1 \end{pmatrix}} \right\} 2 \times t$

$b = \begin{pmatrix} -X_{i0} \\ +X_{i0} \\ -X_{i2} \\ +X_{i2} \\ \vdots \\ -X_{it} \\ +X_{it} \end{pmatrix} \quad \left. \vphantom{\begin{pmatrix} -X_{i0} \\ +X_{i0} \\ -X_{i2} \\ +X_{i2} \\ \vdots \\ -X_{it} \\ +X_{it} \end{pmatrix}} \right\} 2 \times t$