# Optimisation

#### Bruno Vallet



# Laboratoire MATIS - IGN

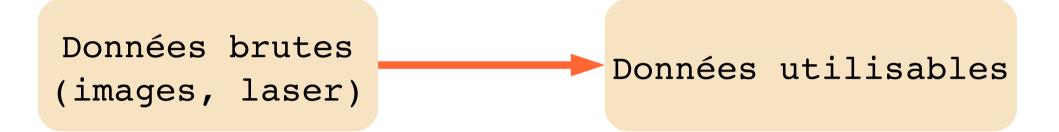


# Master PPMD

# Introduction Module Mathématiques Appliquées et Traitement d'image

Cours de photogrammétrie:

La chaine de traitement d'image



Souvent composée de plusieurs maillons élémentaires

#### Les cours:

- Outils communs aux maillons:
  - Optimisation
  - Géométrie algorithmique et projective
- Cours outils: présentent un maillon ou une combinaison de maillons (peuvent utiliser les précédents)
  - Analyse de données
  - Filtrage avancé
  - Qualité, restauration, régularisation d'images
  - Extraction de points d'intérêt
  - Appariement
  - Extraction de contours et de structure
  - Segmentation
  - Deep Learning

# Analyse de données:

• Clustering:

$$S = \{\mathbf{x}_i \in \mathbb{R}^n\} \longrightarrow \{S_j \subset S | \bigcup S_j = S \text{ et } S_i \cap S_j = \emptyset\}$$

Réduction de la dimension (avant clustering)

$$S = \{\mathbf{x}_i \in \mathbb{R}^n\}$$
  $S' = \{\mathbf{x}_i \in \mathbb{R}^{n'}\}$   $n' \ll n$ 

# Filtrage avancé:

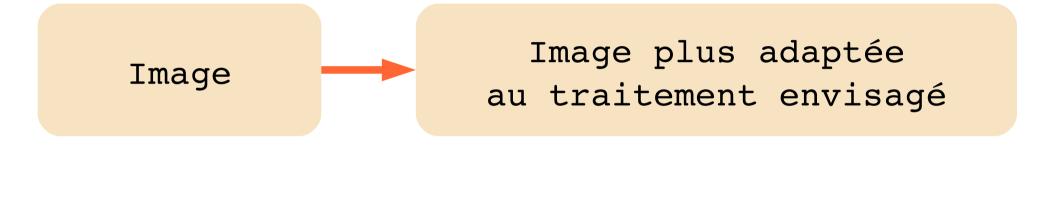


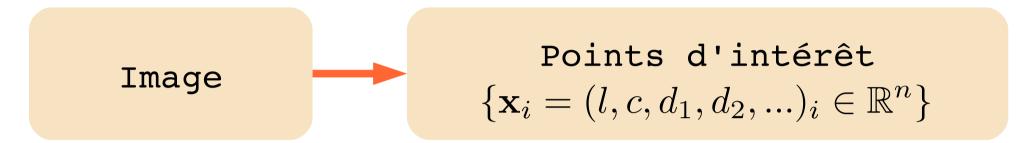
Image Opérateur différentiel

Qualité, restauration, régularisation d'images:



• Utilise Filtrage

# Extraction de points d'intérêt:

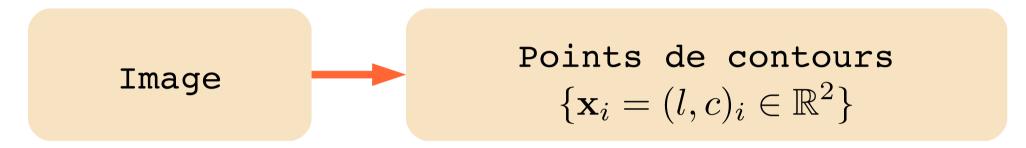


• Utilise Filtrage

## Appariement:

$$\{\mathbf{x}_i\}\{\mathbf{y}_j\}$$
 Appariements  $\{(\mathbf{x}_i,\mathbf{y}_j)\}$ 

#### Extraction de contours:



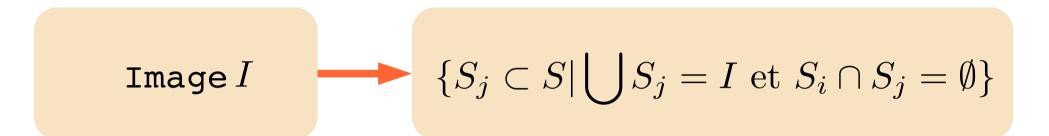
• Utilise Filtrage

#### Extraction de structure:

$$\{\mathbf{x}_i \in \mathbb{R}^n\}$$
 Primitives  $\{\mathcal{P}_i\}$ 

Peut utiliser Points de contours, Appariement dense (Module Techniques et applications avancées) 9

## Segmentation:



• Peut utiliser Analyse de données, Filtrage, Extraction de contours

# Détection de changement:

Données brutes ou vecteur à une date T1

Données brutes ou à une date T2 Changements entre T1 et T2

• Peut utiliser Analyse de données, Filtrage, Extraction de contours, Classification

### Qualifacation:

Données Vecteur

Données brutes

Qualité des données vecteur

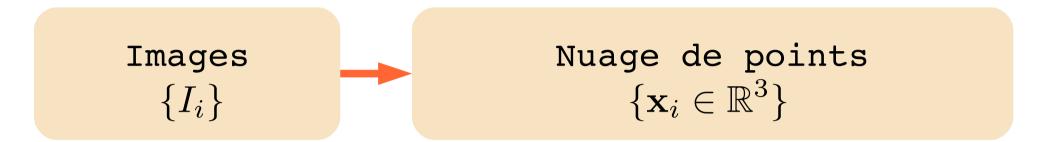
• Peut utiliser Analyse de données, Filtrage, Extraction de contours, Classification

# Introduction Module Techniques et applications avancées

#### Les cours:

- Cours sur la donnée elle même:
  - Lidar aérien avancé
- Ours "outils":
  - Appariement dense
  - Autres méthodes de reconstruction 3D
  - Indexation en imagerie
  - Classification avancée et interprétation en imagerie
- Occurs "techno"
  - Photogrammétrie, vision et robotique
  - Traitement d'image GPGPU
  - Rendu

# Appariement dense:



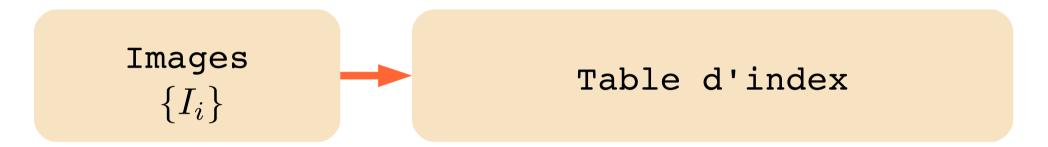
• Peut utiliser Analyse de données, Filtrage, Extraction de contours, Points d'intérêt, Appariement

#### Reconstruction 3D:

Nuage de points 
$$\{\mathbf{x}_i \in \mathbb{R}^3\}$$
 Surface triangulée Modèle polyhédrique

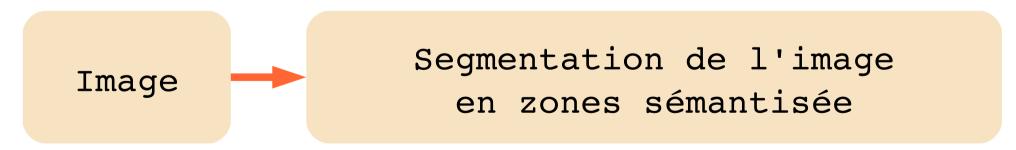
• Peut utiliser Appariement, Analyse de données, Segmentation, Extraction de contours et de primitives

#### Indexation:



• Peut utiliser Filtage, Extraction de points d'intéret et de contours

#### Classification avancée:



• Peut utiliser Analyse de données, Segmentation

# Introduction Cours Optimisation

Le problème de l'optimisation:

Ensemble de possibles

Optimisation

Meilleur choix

# Ensemble de possibles:

Espace de recherches  $\mathcal{R}$  = objets d'intérêt/choix possibles de l'optimisation

#### Exemples:

- lacktriangle Optimisation continue:  $\mathcal{R}=\mathbb{R}^n$ 
  - lacktriangle Objets paramétrés à n degrès de liberté
- ullet Optimisation discrète  $\mathcal{R}=\mathbb{N}^n$   $\mathcal{R}=\{0,1\}^n$
- Optimisation mixte  $\mathcal{R}=\mathbb{R}^n imes \mathbb{N}^m imes \{0,1\}^l imes ...$
- ullet Dimension variable :  $n,m,l,\ldots$  sont aussi inconnus

#### Critères:

On se donne un score/énergie  $E:\mathcal{R} \to \mathbb{R}$  à minimiser. Le meilleur choix est celui qui minimise E

#### Ex:

- Attache aux données: distance à des mesures/observations/données externes
- Régularité: caractéristique propre du choix
- Formulations Bayésiennes (maximisation de la probabilité du choix)

### Avantages:

On se donne des objectifs explicites plutôt qu'un façon de faire (heuristique)

- Robuste si l'énergie est bien définie
- Mesure explicite de la qualité du choix
- Possibilité de comparer des choix donc des algorithmes
- Possibilités théoriques de donner des garanties sur les algos et leurs solutions sous certaines conditions

#### Plan du cours:

- Introduction
- I Optimisation continue
- II Optimisation sous contrainte
- III Optimisation discrète
- Conclusion

I — Optimisation continue

# Optimisation continue

# Ensemble de possibles:

Espace de recherches  $\mathcal{R}=\mathbb{R}^n$ 

Deux types d'approches:

- Directes
- Itératives

### Approche directe:

• Possible seulement si on peut mettre le score sous la forme :

$$E(\mathbf{x}) = ||A\mathbf{x} - \mathbf{b}||^2 \quad \mathbf{x}, \mathbf{b} \in \mathbb{R}^n \quad M \in \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^n$$

• Ce critère est convexe donc minimum quand son gradient est nul:

$$\nabla E(\mathbf{x}) = 2A^t(A\mathbf{x} - \mathbf{b}) = 0$$

On a alors une solution explicite:

$$\mathbf{x} = (A^t A)^{-1} A^t \mathbf{b} = A^{\sharp} \mathbf{b}$$

#### Unicité:

ullet Si $A^tA$  n'est pas inversible, cela veut dire que le minimum nest pas unique, il faut rajouter un critère.

On choisit souvent la solution de plus petite norme :

$$E(\mathbf{x}) = ||A\mathbf{x} - \mathbf{b}||^2 + \epsilon ||\mathbf{x}||^2$$

$$\mathbf{x} = (A^t A + \epsilon I d)^{-1} A^t \mathbf{b}$$

#### Moindre carrés

#### Matrices creuses:

- Si n est trop grand, la matrice à inverser peut ne pas tenir en mémoire.
- Pourtant ces matrices sont souvent très creuses (nombreux termes nuls)
- •La plupart des outils d'optimisation/d'algèbre linéaire proposent un format de matrice creuse.
- Représentations internes très optimisées complexes
- Création simple : on donne des listes de triplets (i,j,val) pour les coefficients non nuls.
- Comme l'inverse est souvent pleine, des algorithmes calculent directement  $\mathbf{x} = A^{-1}\mathbf{b}$  sans calculer  $A^{-1}$  explicitement

## Gradient conjugué:

- Une autre façon de faire est de minimiser itérativement le long des dimensions en suivant le gradient
- On s'assure d'éviter les redondances en projetant le gradient dans l'espace orthogonal aux directions déjà optimisées.
- Théoriquement on atteint la solution exacte en n itérations.
- En pratique on a une très bonne approximation en quelques itérations
- On a besoin de ne calculer que le gradient :

$$A^t(A\mathbf{x} - \mathbf{b})$$

### Optimisation itérative

### Cas général:

- On suppose uniquement que l'objectif est :
  - minoré (donc qu'il existe au moins un minimum)
  - suffisamment lisse (sinon cf optimisation discrète)
- Pas de forme close, on utilise des méthodes itératives
- Caractéristiques principales :
  - Robustesse à la non-convexité (existence de minima locaux) et à l'initialisation
  - Vitesse de convergence
  - Besoin d'accès aux dérivées

#### Méthode de Newton:

• Généralise les moindres carrés pour des énergies non quadratiques :

$$\mathbf{x}_{n+1} = \mathbf{x}_n - [HE(\mathbf{x}_n)]^{-1} \nabla E(\mathbf{x}_n)$$

Basé sur le développement limité :

$$E(\mathbf{x}_n + d\mathbf{x}) \approx E(\mathbf{x}_n) + \nabla E(\mathbf{x}_n) d\mathbf{x} + d\mathbf{x}^t H E(\mathbf{x}_n) d\mathbf{x}$$

 $\bullet$  Si  $E(\mathbf{x}) = ||A\mathbf{x} - \mathbf{b}||^2$ 

$$\nabla E(\mathbf{x}) = A^t (A\mathbf{x} - \mathbf{b}) \quad HE(\mathbf{x}) = A^t A$$

$$\mathbf{x}_{n+1} = \mathbf{x}_n - [A^t A]^{-1} A^t (A\mathbf{x}_n - \mathbf{b}) = A^{\sharp} \mathbf{b}$$

#### Méthode de Newton:

- Utiliser si :
  - Le Hessien n'est pas trop dur à calculer ET inverser
  - Le problème n'est pas trop non-linéaire
    - Sous entend une bonne régularité
    - On stabilise avec la méthode de Levenberg-Marquardt
- Problème:
  - Ce n'est pas toujours le cas

### Descente de gradient:

Si le Hessien ne peut être calculé, au moins le gradient indique vers où chercher:

$$\mathbf{x}_{n+1} = \mathbf{x}_n - \lambda \nabla E(\mathbf{x}_n)$$

ullet On peut améliorer en optimisant le pas  $\lambda$  à chaque itération (double boucle)

- Arrêt quand l'énergie ne décroit plus assez :
  - Seuil sur la décroissance
  - Seuil relatif à la décroissance depuis le début

## Descente de gradient: bracketing

- On part d'un intervalle  $[\lambda_1,\lambda_4]$  censé contenir le minimum et d'un sous intervalle :  $[\lambda_2,\lambda_3]\subset [\lambda_1,\lambda_4]$
- ullet On calcule  $E(\lambda_i)$
- On élimine le bord extérieur adjacent au bord intérieur le moins bon
- On itère en tirant un point au centre du plus grand intervalle restant

#### Recuit simulé

## Si on a pas accès à la dérivée:

- Pas d'indication de direction où chercher
- On un choix initial
- On tire un nouveau choix dans son voisinage
- On accepte ce choix de façon probabiliste en fonction de son énergie
- Une « température » décroit avec le temps (les itérations)
- Plus la température est basse, moins facilement on accepte les nouveaux choix

II - Optimisation sous contraintes

# L'espace de recherche peut être très complexe:

- Dans ce cas, il est plus simple de travailler sur un espace facile comme  $\mathbb{R}^n$  et de rajouter des contraintes sur les variables :
- (Hyper)Plan  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$   $\mathbf{a} \cdot \mathbf{x} = b$
- ullet Variété  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$   $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$
- (Hyper)Sphere  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$   $||\mathbf{x} \mathbf{c}||^2 = r$
- ullet Simplexe :  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^{+n}$   $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$
- Segmentation : ???

## Bloquage de variables:

- On a parfois besoin d'imposer des valeurs à des variables, c'est à dire d'imposer :
- On écrit alors :

$$\mathbf{x} = \begin{pmatrix} \mathbf{x}_l \\ \mathbf{x}_b \end{pmatrix} \quad A = (A_l | A_b)$$

On minimise

$$||(A_l|A_b)\begin{pmatrix} \mathbf{x}_l \\ \mathbf{x}_b \end{pmatrix} - \mathbf{b}||^2 = ||A_l\mathbf{x}_l + A_b\mathbf{x}_b - \mathbf{b}||^2$$

$$\mathbf{x}_l = A_l^{\sharp} (\mathbf{b} - A_b \mathbf{x}_b)$$

### Contraintes linéaires:

- ullet On a parfois besoin d'imposer  $B{f x}={f c}$
- Solution de facilité : on minimise

$$E(\mathbf{x}) = ||B\mathbf{x} - \mathbf{c}||^2 + \epsilon ||A\mathbf{x} - \mathbf{b}||^2$$

$$\mathbf{x} = (B^t B + \epsilon A^t A)^{-1} (B^t \mathbf{x}_b + A^t \mathbf{b})$$

## Lagrangien

- La façon générale d'appliquer des contraintes de la forme:  $C_i(\mathbf{x}) = 0$
- On cherche les points selle de:

$$\mathcal{L}(\mathbf{x}, \lambda_i) = E(\mathbf{x}) + \sum_i \lambda_i C_i(\mathbf{x})$$

On trouve ces points selles en annulant les gradients

$$\nabla_{\mathbf{x}} \mathcal{L}(\mathbf{x}, \lambda_i) = \nabla_{\mathbf{x}} E(\mathbf{x}) + \sum_i \lambda_i \nabla_{\mathbf{x}} C_i(\mathbf{x}) = 0$$
$$\nabla_{\lambda_i} \mathcal{L}(\mathbf{x}, \lambda_i) = C_i(\mathbf{x}) = 0$$

#### Contraintes linéaires:

• Les contraintes sont de la forme:  $B\mathbf{x} = \mathbf{c}$ 

$$\mathcal{L}(\mathbf{x}, \lambda) = ||A\mathbf{x} - \mathbf{b}||^2 + \lambda^t (B\mathbf{x} - \mathbf{c})$$

ullet On réunit  ${f x}$  et  $\lambda$  dans un vecteur :

$$\mathcal{L}(\mathbf{x},\lambda) = (\mathbf{x}^t \lambda^t) \begin{pmatrix} A & B^t/2 \\ B/2 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \mathbf{x} \\ \lambda \end{pmatrix} - (\mathbf{x}^t \lambda^t) \begin{pmatrix} \mathbf{b} \\ \mathbf{c} \end{pmatrix}$$

Le point selle est :

$$\begin{pmatrix} \mathbf{x} \\ \lambda \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2A & B^t \\ B & 0 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} \mathbf{b} \\ \mathbf{c} \end{pmatrix}$$

## Contrainte quadratiques:

• La contrainte est de la forme:  $\mathbf{x}^t C \mathbf{x} = d$ 

$$\mathcal{L}(\mathbf{x}, \lambda) = ||A\mathbf{x} - \mathbf{b}||^2 + \lambda(\mathbf{x}^t C \mathbf{x} - d)$$
$$(A^t A + \lambda C) \mathbf{x} = A^t \mathbf{b}$$

• Dans le cas  $\mathbf{b}=0$  et  $C=D^tD$  c'est un problème aux valeurs propres généralisé. On pose :

$$\mathbf{y} = D\mathbf{x} \quad \mathbf{x} = D^{-1}\mathbf{y}$$
$$(D^{-1t}A^tAD^{-1} + \lambda Id)\mathbf{y} = 0$$

Problème aux valeurs propres classiques

## Contraintes d'inégalité:

• Un problème de minimisation avec contraintes d'inégalité peut souvent se ramener à minimiser :

$$\mathbf{c} \cdot \mathbf{x}$$

- Sous la contrainte  $A\mathbf{x} = \mathbf{b} \quad \mathbf{x} \geq 0$
- Sans la contrainte, le problème est mal posé
- La contrainte définit un polytope convexe
- Le minimum est forcément un sommet du polytope
- La solution est donnée par la méthode du simplexe
- On minimmise en suivant les arêtes du polytope jusqu'à l'optimum.

III Optimisation discrète

## Optimisation discrète

## Plus de possibilité de dériver:

- Si on a toujours une notion de voisinage, on peut utiliser le recuit simulé
- On peut utiliser la force brute (tester tous les choix possibles)
- Algorithmes génétiques
- Méthodes de graphes
- Programmation dynamique
- Généralisations du recuit simulé

## Algorithmes génétiques

#### Simuler l'évolution:

- Inspiré de l'évolution de Darwin
- On tire un certain nombre de choix (population)
- Ils se reproduisent en favorisant les meilleurs
- Besoin de définir un « mélange » de choix pour la « reproduction »

## Algorithmes génétiques

## Mélange reproductif:

- Pour chaque variable, on tire aléatoirement la valeur d'un des deux parents
- Sauf pour un petit nombre qu'on tire au hasard
  - modélise les mutations exceptionelles
  - permet d'explorer des possibilités hors de la population initiale
- Arrêt quand l'énergie ne décroit plus assez

### Graph-cuts

## Coupe optimale dans un graphe:

- Etant donné un graphe avec des poids sur ses arêtes
- Trouver la coupe de ce graphe qui minimise les poids des arètes coupées (max flow/min cut)
- De nombreuses énergies discrètes peuvent se mettre sous cette forme
- De nombreux algorithmes ont été développés pour le résoudre.
- A adapter en fonction des caractéristiques du graphe
- Très utilisé en segmentation, reconstruction de surface, labellisation.

### Graph-cuts

#### Généralisations:

- Normalized cuts :
  - Les graph cuts produisent souvent des coupes très asymétriques
  - On modifie l'objectif pour équilibrer les deux parties
- Nombre de partitions :
  - Pour n>2, le problème est plus dur
  - Pour n fixé : alpha-expansion
    - Combiner des bipartitions (one versus all)
  - Pour n inconnu :
    - L'optimum sur n est toujours n=1
    - Il faut redéfinir une énergie pénalisant les faibles valeurs de n
    - Puis force brute sur les valeurs de n

### Programmation dynamique

#### Problèmes de labelisation:

- Optimal si on a un ordre de dépendance sur les objets à labeliser
  - Pour chaque objet trouver la meilleure labellisation des objets précédents pour chaque label
  - Le résultat permet de faire de même sur l'objet suivant
  - Ce calcul sur le dernier objet donne l'optimum global

#### Problèmes de dimension variable:

- Par exemple extraction de structure : nombre d'objets à trouver inconnu
- On a plusieurs transitions possibles vers un état d'après :
  - Modification des paramètres (recuit simulé classique)
  - Naissance/mort d'un objet
  - Modification structurelle d'un objet
- RJMCMC (Rational Jump Markov Chain Monte Carlo) :
  - Permet de générer ces transitions aléatoires suivant une loi de probabilité définie par l'utilisateur
  - A t=0 : échantillonage uniforme
  - $\bullet$  A  $t=\infty$  : échantillonage des minima locaux uniquement

# Conclusion

#### Conclusion

- L'optimisation est un problème fondamental et omniprésent en informatique
- La façon la plus saine de poser un problème est de définir des objectifs à atteindre et d'appliquer la méthode d'optimisation adéquate
- La difficulté de l'optimisation depend:
  - De la régularité de l'objectif
  - De la complexité de l'espace des possibles
- Il vaut souvent mieux travailler dans un espace plus simple en rajoutant des contraintes