# Méthode générique pour l'optimisation d'agencement géométrique et fonctionnel

#### Guillaume JACQUENOT

Directeurs de thèse: Fouad BENNIS & Philippe WENGER Encadrant industriel: Jean-Jacques MAISONNEUVE

Le 18 janvier 2010, Amphithéâtre S, École Centrale de Nantes

Jury:

Président : Georges FADEL Professeur, Clemson University, États-Unis d'Amérique

Rapporteurs: Georges FADEL Professeur, Clemson University, États-Unis d'Amérique

Jean-Pierre NADEAU Professeur, TRÈFLE, ENSAM de Bordeaux
Examinateurs : Carlo POLONI Professeur, Università degli Studi di Trieste, Italie

Fouad BENNIS Professeur, IRCCyN, École Centrale de Nantes, Nantes

Philippe WENGER Directeur de recherche CNRS, IRCCyN, Nantes

Jean-Jacques MAISONNEUVE Docteur, SIREHNA, Nantes

Invité: Vitali TELERMAN Docteur, Dassault Systèmes, Vélizy-Villacoublay









- Le placement des composants joue un rôle déterminant sur les performances d'un système à concevoir.
- Les problèmes de placement ont fait l'objet de nombreux travaux dans la littérature.
- À ce jour, de nombreuses méthodes ont été proposées pour des problèmes spécifiques.
- ▶ Objectif de la thèse : Proposer une méthode générique de placement



Chargement de containers [Pisi 02]



Conditionnement 3D [Tiwa 08]



Pompe à chaleur [Caga 96]



Agencement de composants

### Plan de la présentation

- 1 Présentation générale
- 2 Agencement de locaux
- 3 Modélisation générique proposée
- 4 Cas d'application
- 6 Conclusion

### Définition du problème de placement

- ▶ Étant donné un ensemble de composants et un contenant, un problème de placement consiste à trouver l'ensemble des variables de positionnement des composants afin de minimiser un ensemble d'objectifs, tout en respectant certaines contraintes.
- ▶ Les contraintes de placement incluent entre autres :
  - les contraintes de non-chevauchement entre composants
  - les contraintes d'appartenance des composants au contenant



Problème découpe [Benn 07]



Chargement de containers [Pisi 021



Agencement de composants [Miao 08]

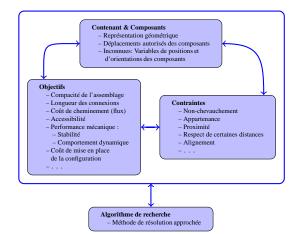


Empaquetage 3D Tiwa 081

### Problèmes de placement

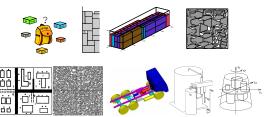
#### Problèmes de placement:

- Problème de découpe et conditionnement
- Problèmes d'agencement



Les différences entre ces problèmes déterminent les méthodes de modélisation et résolution utilisées.

- Problèmes de découpe et de conditionnement
- Problèmes d'agencement
  - Problème d'agencement de locaux (FLP)
  - Problème d'intégration à grande échelle (VLSI) [Egeb 03]
  - Problème d'agencement 3D dans l'ingénierie
    - Répartition des différents composants d'un camion [Yin 00, Miao 08]
    - Agencement des différents éléments d'une pompe à chaleur [Caga 96]
    - Placement des composants d'un satellite [Teng 01, Zhan 08]



Présentation générale

00000000

Présentation générale

000000000

### Deux méthodes possibles :

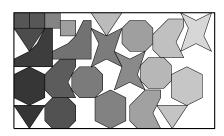
- ► Méthode de placement "légal" (strict)
  - ► Garantit le respect des contraintes de placement
  - Bien adaptée pour les problèmes avec des objectifs de compacité
  - Utilisation de schéma d'encodage-décodage
  - ► Difficulté de prise en compte des contraintes spécifiques
- Méthode de placement relaxé
  - Autorise le non-respect des contraintes de placement lors de la résolution
  - ▶ Variables du problème ⇔ Variables de position des composants
  - ► Méthode générique capable de modéliser tout problème

### Exemple de méthode de placement légal : Heuristique Left-Bottom

- Méthode de placement séquentiel
- Principe: Placement le plus à gauche, le plus en bas
- Variable: Permutation
- Espace de recherche fini (Cardinalité espace = n!)
- Couplé à un algorithme stochastique pour la résolution
- Plusieurs représentations géométriques possibles

### Exemple

#### Instance Blaz 1 - 28 composants

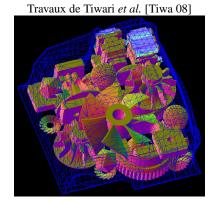




Conclusion

### Exemple de méthode de placement légal : Heuristique Bottom-Left- Voxel

- Discrétisation des objets et du contenant
- Parcours des emplacements jusqu'à trouver une place
- Facilement adaptable au cas 3D



### Principes de l'optimisation multi-objectif

$$(\mathscr{P}) \begin{cases} \min_{\mathbf{x}} \mathbf{f} = (f_{1}(\mathbf{x}), f_{2}(\mathbf{x}), \dots, f_{p}(\mathbf{x})) \\ g_{j}(\mathbf{x}) \leqslant 0 & \forall j \in \{1, \dots, G\} \\ h_{k}(\mathbf{x}) = 0 & \forall k \in \{1, \dots, H\} \\ x_{i}^{l} \leqslant x_{i} \leqslant x_{i}^{u} & \forall i \in \{1, \dots, n\} \end{cases}$$

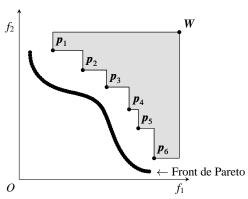
Espaces des variables et d'arrivée pour un problème de minimisation bi-objectif.

 $\overrightarrow{x_1}$ 

### Indicateurs multi-objectifs unaires

Comparaison numérique d'une surface de compromis par rapport au front de Pareto

- ► Hypervolume
- Diversité phénotypique



Problème de minimisation bi-objectif

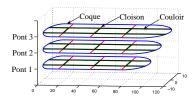
### Les problèmes de placement, un défi intéressant ...

### Trois points clés pour la résolution des problèmes de placement :

- ► Formulation du problème
- ► Aspects géométriques
- ► Méthodes de résolution

### Objectifs du problème

- Placer l'ensemble des compartiments à l'intérieur du navire
- Compartiments définis par leur surface au sol
- Objectifs:
  - Minimisation du flux entre compartiments
  - ► Minimisation de la fonction d'adjacence

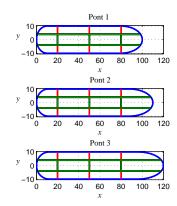


Conclusion

### Choix de la méthode de placement

#### Méthode de placement séquentiel

- Respect automatique des contraintes de placement
- ▶ Prise en compte de la géométrie du navire
- Problème combinatoire
- Nombre de solutions fini
- ▶  $78! \approx 10^{115}$  solutions
- Algorithme d'optimisation stochastique : NSGA-II

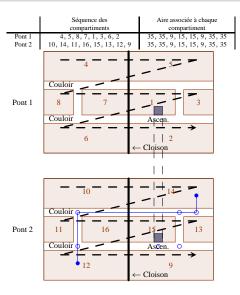


Conclusion

### Agencement de compartiments d'un navire

Encodage / Décodage des données

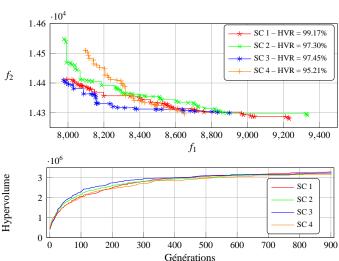
- ► Placement un à un des compartiments
- Calcul des distances avec l'algorithme de Dijkstra [Dijk 71]



### Évolution des surfaces de compromis pour 4 optimisations

4 optimisations avec 4 populations initiales différentes – 128 individus

#### Génération 900

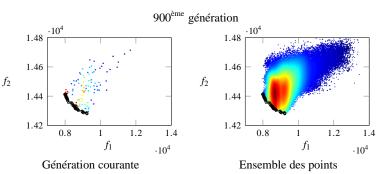


Présentation générale

Conclusion

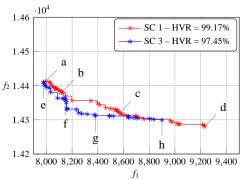
### Convergence algorithme génétique

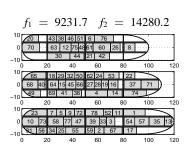
Analyse de la densité de répartition des points dans l'espace des objectifs



### Solutions du front de Pareto

- $ightharpoonup \min f_1$ : Minimisation du flux entre compartiments
- ightharpoonup min  $f_2$ : Minimisation de la fonction d'adjacence





#### Conclusion

- ▶ Méthode simple pour la résolution multi-objectif de problèmes de placement avec des composants définis par une surface au sol et non une géométrie
- Grande variété des solutions permet au concepteur d'effectuer son choix a posteriori
- Modélisation applicable à différents problèmes comme
  - les problèmes de découpe et de conditionnement
  - les problèmes d'intégration à grande échelle (VLSI)
- Toutefois, la méthode ne permet pas de résoudre tous les problèmes de placement . . .

#### Objectif:

Présentation générale

 Proposer une méthode de placement capable de traiter des composants de géométries complexes pour la résolution de problèmes de placement multi-objectifs.

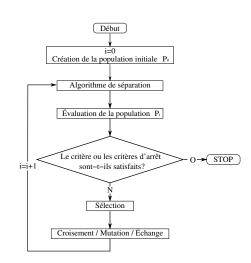
#### Modélisation :

- Choix d'une méthode de placement relaxée, pour sa souplesse d'adaptation à de nombreux problèmes.
- ▶ Problème : Peu de chance que la ou les solutions proposées vérifie les contraintes de placement.
- ► Idée : Utilisation d'une méthode de séparation pour minimiser le non-respect des contraintes de placement.

#### Méthode proposée :

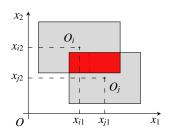
► Hybridation d'un algorithme d'optimisation globale et d'un algorithme de séparation (optimisation locale).

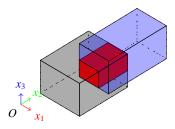
- Algorithme génétique OmniOptimizer [Deb 08]
- Intégration d'un algorithme de séparation
- Modification des opérateurs génétiques
- Codage réel pour la position des composants
- Codage réel ou discret pour leur orientation.



### Algorithme de séparation

- L'algorithme de séparation est chargé de faire respecter au mieux les contraintes de placement en déplaçant localement les composants. [Imam 09]
  - ▶ Minimisation d'une fonction continue caractérisant le non-respect des contraintes
  - ► Calcul analytique du gradient de cette fonction
  - Optimisation à l'aide de la méthode quasi-Newton BFGS
- ► Fonction à minimiser dépend des géométries et des *ddl* des composants
- Minimisations basées sur deux grandeurs
  - ▶ Aire/Volume d'intersection  $\Gamma_{ij}$
  - Profondeur de pénétration  $\Delta_{ij}$





### Algorithme de séparation – Rectangles

Influence du choix de la fonction à minimiser pour le problème de séparation 2D

#### Générations de différentes fonctions test

$$\begin{array}{lll} F_{1}\left(\mathbf{x}\right) & = \sum\limits_{1 < i < j < m} \Gamma_{ij}^{2}\left(\mathbf{x}\right) & + \sum\limits_{1 < i < m} \bar{\Gamma}_{i}^{2}\left(\mathbf{x}\right) \\ F_{2}\left(\mathbf{x}\right) & = \sum\limits_{1 < i < j < m} \Delta_{ij}^{2}\left(\mathbf{x}\right) & + \sum\limits_{1 < i < m} \bar{\Delta}_{i}^{2}\left(\mathbf{x}\right) \\ F_{3}\left(\mathbf{x}\right) & = \sum\limits_{1 < i < j < m} \Gamma_{ij}\left(\mathbf{x}\right) \Delta_{ij}\left(\mathbf{x}\right) & + \sum\limits_{1 < i < m} \bar{\Gamma}_{i}\left(\mathbf{x}\right) \bar{\Delta}_{i}\left(\mathbf{x}\right) \\ F_{\text{comp}}\left(\mathbf{x}\right) & = \sum\limits_{1 < i < j < m} \Gamma_{ij}\left(\mathbf{x}\right) & + \sum\limits_{1 < i < m} \bar{\Gamma}_{i}\left(\mathbf{x}\right) \end{array}$$

$$F_3(\mathbf{x}) = \sum_{1 \leq i \leq j \leq m} \Gamma_{ij}(\mathbf{x}) \Delta_{ij}(\mathbf{x}) + \sum_{1 \leq i \leq m} \bar{\Gamma}_i(\mathbf{x}) \bar{\Delta}_i(\mathbf{x})$$

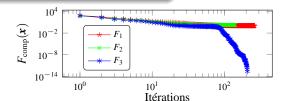
$$F_{\text{comp}}(\mathbf{x}) = \sum_{1 \le i \le j \le m}^{1 \le i \le j \le m} \Gamma_{ij}(\mathbf{x}) + \sum_{1 \le i \le m}^{1 \le i \le m} \bar{\Gamma}_{i}(\mathbf{x})$$

#### Données exemple

40 rectangles 80 dll

 $Compacit\acute{e} = 80.4\%$ 





#### Solution originale







Solution optimale pour  $F_1$ Solution optimale pour  $F_2$ 

Solution optimale pour  $F_3$ 

### Algorithme de séparation – Parallépipèdes

Influence du choix de la fonction à minimiser pour le problème de séparation 3D

#### Générations de différentes fonctions test

$$\begin{array}{lll} F_{1}\left(\mathbf{x}\right) & = \sum\limits_{1 < i < j < m} \Gamma_{ij}^{2}\left(\mathbf{x}\right) & + \sum\limits_{1 < i < m} \bar{\Gamma}_{i}^{2}\left(\mathbf{x}\right) \\ F_{2}\left(\mathbf{x}\right) & = \sum\limits_{1 < i < j < m} \Delta_{ij}^{2}\left(\mathbf{x}\right) & + \sum\limits_{1 < i < m} \bar{\Delta}_{i}^{2}\left(\mathbf{x}\right) \\ F_{3}\left(\mathbf{x}\right) & = \sum\limits_{1 < i < j < m} \Gamma_{ij}\left(\mathbf{x}\right) \Delta_{ij}\left(\mathbf{x}\right) & + \sum\limits_{1 < i < m} \bar{\Gamma}_{i}\left(\mathbf{x}\right) \bar{\Delta}_{i}\left(\mathbf{x}\right) \\ F_{\text{comp}}\left(\mathbf{x}\right) & = \sum\limits_{1 < i < j < m} \Gamma_{ij}\left(\mathbf{x}\right) & + \sum\limits_{1 < i < m} \bar{\Gamma}_{i}\left(\mathbf{x}\right) \end{array}$$

$$F_{3}(\mathbf{x}) = \sum_{1 \le i < j < m} \Gamma_{ij}(\mathbf{x}) \Delta_{ij}(\mathbf{x}) + \sum_{1 \le i < m} \Gamma_{i}(\mathbf{x}) \Delta_{i}$$

$$F_{2,2,2,2}(\mathbf{r}) = \sum_{1 \le i < j < m} \Gamma_{i}(\mathbf{r}) + \sum_{1 \le i < m} \bar{\Gamma}_{i}(\mathbf{r})$$

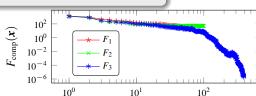
$$F_{\text{comp}}(\boldsymbol{x}) = \sum_{1 \le i \le j \le m}^{1 \le i \le j \le m} \Gamma_{ij}(\boldsymbol{x}) + \sum_{1 \le i \le m}^{1 \le i \le m} \bar{\Gamma}_{i}(\boldsymbol{x})$$

### Données exemple

30 parallélépipèdes 90 dll

Compacité = 53.0%

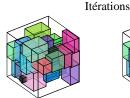




### Solution originale



Solution optimale pour  $F_1$  $r_{\text{comp}}\left(\boldsymbol{x}^*\right) = 15.9$ 



Solution optimale pour  $F_2$ 



Solution optimale pour  $F_3$ 

= 15.9  $F_{\rm comp}$  ( $x^*$ ) = 51.3  $F_{\rm comp}$  ( $x^*$ ) = 1.9  $\times$  10<sup>-6</sup> Méthode générique pour l'optimisation d'agencement géométrique et fonctionnel

# Algorithmes de séparation – Polygones Séparation en translation

- Minimisation basée sur les profondeurs de pénétration entre polygones [Imam 09]
- ▶ Polygones de non-recouvrement (NFP) et polygones d'appartenance (IFP)

#### Calcul des profondeurs de pénétration

Détection des intersections

$$NFP(P_i, P_j) = \operatorname{int}(P_i) \oplus (-\operatorname{int}(P_j))$$
  
=  $\{ \mathbf{v} - \mathbf{w} \mid \mathbf{v} \in \operatorname{int}(P_i), \mathbf{w} \in \operatorname{int}(P_j) \}$ 

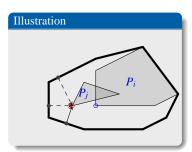
$$\delta\left(P_{i} \oplus \boldsymbol{x}_{i}, P_{j} \oplus \boldsymbol{x}_{j}\right) = \min \left\{ \|\boldsymbol{z}\| \right.$$
$$\left| \inf\left(P_{i} \oplus \boldsymbol{x}_{i}\right) \cap \left(P_{j} \oplus \boldsymbol{x}_{j} \oplus \boldsymbol{z}\right) = \emptyset \right.$$
$$\boldsymbol{z} \in \mathbb{R}^{2} \right\}$$

Calcul de la pénalité

$$f_{ii}(\mathbf{x}) = \delta (P_i \oplus \mathbf{x}_i, P_i \oplus \mathbf{x}_i)^2, 1 \leq i < j \leq m$$

Calcul analytique des gradients

$$\nabla_{i}f_{ij}(\mathbf{x}) = -\nabla_{j}f_{ij}(\mathbf{x}) = 2z$$
  
$$\nabla_{k}f_{ij}(\mathbf{x}) = \mathbf{0}, \ k \in \{1, \dots, m\} \setminus \{i, j\}$$

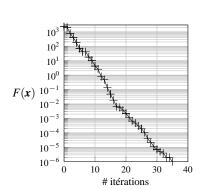


#### Minimisation des profondeurs de pénétration à l'aide des NFP & IFP

Instance Dighe 2 – 20 ddl

Itération: 
$$35 - F(\mathbf{x}) = 1 \times 10^{-6}$$





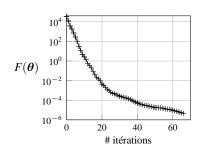
# Algorithme de séparation – Polygones Séparation en rotation

#### Minimisation des profondeurs de pénétration entre chaque paire de cercles

Instance Dighe 1 – 16 ddl

Itération: 
$$66 - F(\mathbf{x}) = 4 \times 10^{-6}$$





### Algorithme de séparation – Adaptation de la méthode en 3D

La méthode présentée ne peut pas être directement utilisée pour les problèmes 3D

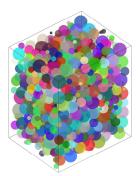
- Calcul des équivalents 3D des NFP et IFP difficile
- Représentation géométrique adaptée à chaque problème
  - Contenant et composants parallépipèdiques
  - Contenant parallépipèdique et composants quelconques
  - Contenant et composants quelconques
- ▶ Dans le cas quelconque, transformation des composants en assemblages de sphères

#### Minimisation des profondeurs de pénétration entre chaque paire de sphères

1000 sphères – 3000 variables



Solution originale  $F(x_0) = 5.63$ 



Solution finale  $F(\mathbf{x}_{120}) = 10^{-15}$ 

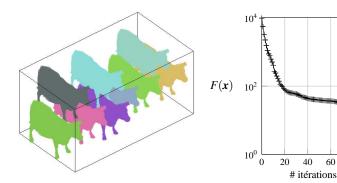
Présentation générale

Contenant parallélépipédique et composants quelconques – Séparation en translation

#### Minimisation des profondeurs de pénétration entre chaque paire de sphères

9 composants – 27 variables – 512 sphères par composant

Itération 
$$105 - F(x) = 28.7879$$



80

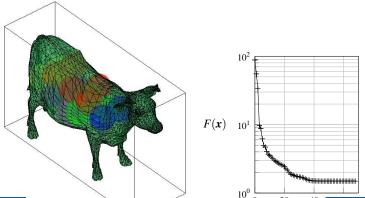
### Algorithme de séparation 3D

Contenant et composants quelconques - Séparation en translation

- ► Minimisation des profondeurs de pénétration entre chaque paire de sphères
- Minimisation des profondeurs de pénétration approchées entre les sphères et le contenant

7 composants – 21 variables – Contenant : 2500 sommets, 5000 triangles

Itération 
$$60 - F(x) = 1.49185$$



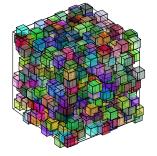
G. Jacquenot

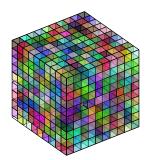
### Algorithme de séparation

Présentation générale

Résumé des différentes variantes de l'algorithme de séparation

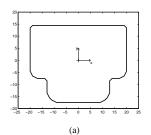
|    | Composants                    | Contenant                | Type de séparation  |
|----|-------------------------------|--------------------------|---|
| 2D | Rectangles                    | Rectangle                | Min. du produit aire intersection profondeur de pénétration   |
|    | Cercles                       | Rectangle / Cercle       | Min. pénétration  |
|    | Polygones à orient, discrètes | Polygone                 | Min. pénétration avec NFP/IFP                                 |
|    | Polygones à orient. continues | Polygone                 | Min. pénétration avec ass. cercles                            |
| 3D | Parallélépipèdes              | Parallélépipède          | Min. du produit volume intersection profondeur de pénétration |
|    | Sphères                       | Parallélépipède / Sphère | Min. pénétration  |
|    | Polyèdres                     | Parallélépipèdes         | Min. pénétration avec ass. sphères                            |
|    | Polyèdres                     | Polyèdre                 | Min. pénétration avec ass. sphères et nuage de points         |

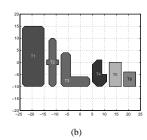




Présentation générale

### Problème de placement de 10 composants dans un coffre :





| Type de composants   | T1  | T2  | T3   | T4  | T5  | T6  |
|----------------------|-----|-----|------|-----|-----|-----|
| Nombre de composants | 1   | 2   | 1    | 1   | 2   | 3   |
| Aire des composants  | 223 | 62  | 85.5 | 48  | 50  | 30  |
| Densité              | 0.7 | 0.6 | 0.6  | 0.8 | 0.3 | 0.5 |

Niveau de gris proportionnel à la densité des composants. Compacité = 59.7%

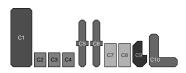
(c)

- Méthode de placement : Placement relaxé
- Variables : 20 variables réelles et 10 variables discrètes

### Exemple 1 – Objectifs

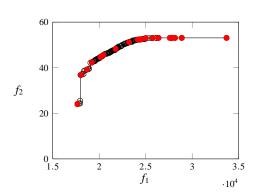
- ightharpoonup Minimisation de l'inertie transversale  $I_{yy}$
- ▶ Maximisation des distances minimales entre les composants  $C_5$ ,  $C_6$  ainsi que  $C_7$  et  $C_8$

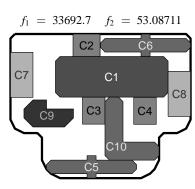
$$\mathscr{P} \left\{ \begin{array}{l} \min f_1\left(\mathbf{v}\right) = \sum\limits_{i=1}^{m} \rho_i I_{i/\mathrm{yy}} \\ \max f_2\left(\mathbf{v}\right) = d_{\min}\left(C_5, C_6\right) + d_{\min}\left(C_7, C_8\right) \\ \mathrm{s.c. \ les \ contraintes \ de \ placement \ soient \ satisfaites} \end{array} \right.$$



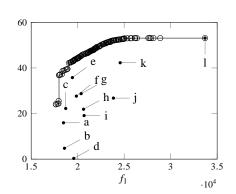
### Exemple 1 – Solutions du front de Pareto

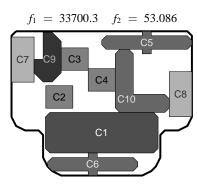
- $ightharpoonup min f_1$ : Minimisation de l'inertie transversale  $I_{yy}$
- ▶  $\max f_2$ : Maximisation des distances minimales entre les composants  $C_5$ ,  $C_6$  ainsi que  $C_7$  et  $C_8$





- $ightharpoonup \min f_1$ : Minimisation de l'inertie transversale  $I_{yy}$
- ▶  $\max f_2$ : Maximisation des distances minimales entre les composants  $C_5$ ,  $C_6$  ainsi que  $C_7$  et  $C_8$





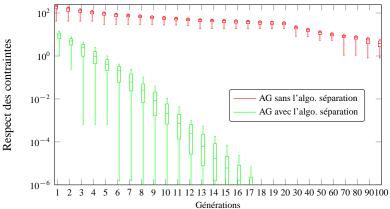
#### Exemple 1 – Validation méthode

Efficacité de l'algorithme de séparation

Présentation générale

#### Évolution du respect de la contrainte de placement pour

- l'algorithme génétique sans séparation
- l'algorithme génétique avec séparation

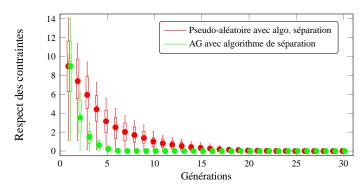


### Exemple 1 – Validation méthode

Efficacité des opérateurs génétiques

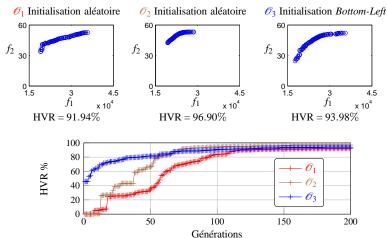
### Évolution du respect de la contrainte de placement pour

- un algorithme pseudo-aléatoire élitiste générationnel (perturbations aléatoires à chaque génération)
- ▶ l'algorithme génétique proposé (Croisement Mutation Échange)



# Exemple 1 – Influence de la population initiale





- ▶ Ajout d'un composant de type 1. Compacité :  $59.7\% \rightarrow 79.5\%$ .
- ▶ Objectifs :

Présentation générale

- ▶ Minimisation de la distance entre le CdG de l'assemblage et le CdG du coffre.
- ► Minimisation de l'inertie *Iyy* au CdG géométrique du coffre.

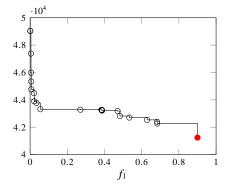
$$\mathscr{P} \left\{ \begin{array}{c} \min f_{1}(\mathbf{v}) = \sqrt{d_{x}^{2} + d_{y}^{2}} \\ \min f_{2}(\mathbf{v}) = \sum_{i=1}^{n} \rho_{i} I_{i/yy} \end{array} \right| \left. \begin{array}{c} d_{x} = \frac{1}{\sum\limits_{i=1}^{n} \rho_{i} A_{i}} \sum_{i=1}^{n} \rho_{i} A_{i} (x_{i} - x_{G}) \\ d_{y} = \frac{1}{\sum\limits_{i=1}^{n} \rho_{i} A_{i}} \sum_{i=1}^{n} \rho_{i} A_{i} (y_{i} - y_{G}) \end{array} \right.$$

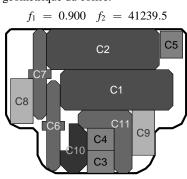
s.c. les contraintes de placement soient satisfaites



### Exemple 2 – Solutions du front de Pareto

- min f<sub>1</sub>: Minimisation de la distance entre le CdG de l'assemblage et le CdG du coffre.
- ightharpoonup min  $f_2$ : Minimisation de l'inertie  $I_{yy}$  au CdG géométrique du coffre.

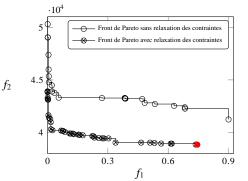


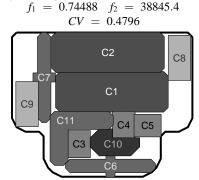


### Exemple 2 – Solutions du front de Pareto

Relaxation de l'indice de violation de contraintes

- min f<sub>1</sub>: Minimisation de la distance entre le CdG de l'assemblage et le CdG du coffre.
- ightharpoonup min  $f_2$ : Minimisation de l'inertie  $I_{yy}$  au CdG géométrique du coffre.





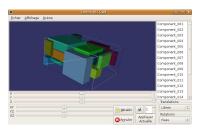
#### Conclusion

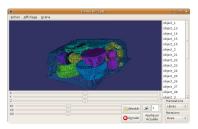
Présentation générale

- ► Catégorisation des problèmes de placement, mise en avant des difficultés de résolution.
- Présentation d'une méthode de placement s'adaptant à une grande variété de problèmes.
  - Possibilité de traiter réellement les problèmes multi-objectifs.
  - Méthode 2D donne de bons résultats même pour les problèmes à forte compacité.
  - Éléments pour la méthode 3D en cours de développement.
  - Permet au concepteur d'interagir avec les solutions proposées.
  - Cadre de travail ouvert permettant de nombreux développements futurs.

### Démonstrateur développé

- Objectif: Tester les différentes méthodes de résolution proposées.
  - ► Fonctionnalités graphiques
  - ► Fonctionnalités d'interaction : Déplacement des composants
  - ► Fonctionnalités de résolution : Appel algorithme génétique et de séparation





Présentation générale

- Utiliser un placement relatif des composants pour modéliser de nouvelles contraintes;
- Intégrer de l'algorithme de séparation 3D dans l'optimiseur global pour obtenir un solveur 3D:
- ▶ Développer la version hiérarchique de l'algorithme de séparation 3D.
- ▶ À moyen terme :
  - ► Développer l'interaction avec le concepteur ;
  - Intégrer l'optimisation d'agencement dans les processus de conception (Optimisation multidisciplinaire).

Merci de votre attention!

Conclusion OO O

#### **Publications**

Présentation générale



Guillaume JACQUENOT, Fouad BENNIS, Jean-Jacques MAISONNEUVE et Philippe WENGER:

2D Multi-Objective Placement Algorithm for Free-Form Components.

In Proceedings of ASME 2009 International Design Engineering Technical Conferences & Computers and Information in Engineering Conference, numéro DETC2009-87603, San Diego, CA, USA, septembre 2009.



Guillaume JACQUENOT, Fouad BENNIS, Jean-Jacques MAISONNEUVE et Philippe WENGER:

Méthode générique pour la résolution des problèmes de placement bidimensionnel.

In AIP Primeca, mars 2009.



Guillaume JACQUENOT, Fouad BENNIS, Jean-Jacques MAISONNEUVE et Philippe WENGER:

Optimisation de placement dans les problèmes de conception.

In Congrès Français de Mécanique 2009, 2009.



Guillaume JACOUENOT, Fouad BENNIS, Jean-Jacques MAISONNEUVE et Philippe WENGER:

Présentation d'une méthode de résolution pour les problèmes de placement 2D et 3D.

In ROADEF, février 2009.

# Bibliographie I



J. A. Bennell and X. Song.

"A Beam Search Implementation for the Irregular Shape Packing Problem". Journal of Heuristics, 2007.



J. Cagan, R. Clark, P. Dastidar, S. Szykman, and P. Weisser.

"HVAC CAD Layout Tools : A Case Study Of University/Industry Collaboration".



K. Deb and S. Tiwari.

"Omni-Optimizer: A generic Evolutionary Algorithm for single and multi-objective optimization". European Journal of Operational Research, Vol. 185, pp. 1062–1087, March 2008.



E. W. Dijkstra.

"A short introduction to the art of programming".

Tech. Rep. EWD-316, Technisch Hogeschool Eindhoven, 1971.



J. Egeblad.

Placement Techniques for VLSI Layout Using Sequence-Pair Legalization.

Master's thesis, Department of Computer Science, University of Copenhagen, July 2003.



T. Imamichi, M. Yagiura, and H. Nagamochi.

"An iterated local search algorithm based on nonlinear programming for the irregular strip packing problem". Discrete Optimization, Vol. 6, No. 4, pp. 345–361, Nov. 2009.



Y. Miao, G. M. Fadel, and V. B. Gantovnik.

"Vehicle configuration design with a packing genetic algorithm".

International Journal of Heavy Vehicle Systems, Vol. 15, pp. 433–448, Dec. 2008.

# Bibliographie II



D. Pisinger.

"Heuristics for the container loading problem".

European Journal of Operational Research, Vol. 141, pp. 382-392, 2002.



H.-F. Teng, S.-L. Sun, D. quan Liu, and Y.-Z. Li.

"Layout optimization for the objects located within a rotating vessel – a three-dimensional packing problem with behavioral constraints".

Computers & Operations Research, Vol. 28, pp. 521-535, May 2001.



S. Tiwari, G. M. Fadel, and P. Fenyes.

"A Fast and Efficient Three Dimensional Compact Packing Algorithm for Free-form Objects".

In: Proceedings of ASME International Design Engineering & Computers and Information in Engineering Conference (ASME DETC/CIE 2008), New York, NY, 2008. DETC2008-50097.



G. Wäscher, H. Haußner, and H. Schumann.

"An improved typology of cutting and packing problems".

European Journal of Operational Research, Vol. 183, pp. 1109–1130, Dec. 2007.



S. Yin.

A Computational Framework for Automated Product Layout Synthesis Based on Extended Pattern Search Algorithm. PhD thesis, Carnegie Mellon University, Pittsburgh, 2000.



B. Zhang, H.-F. Teng, and Y.-J. Shi.

"Layout optimization of satellite module using soft computing techniques".

Applied Soft Computing, Vol. 8, No. 1, pp. 507–521, 2008.