

Mémoire de master en Informatique

Résolution du Pigment Sequencing Problem avec les algorithmes génétiques

Présenté par:

Tafsir GNA

Supervisé par:

Dr Ing. Vinasétan Ratheil HOUNDJI

Professeur Mahouton Norbert HOUNKONNOU

Institut de Formation et de Recherche en Informatique (IFRI)

17 septembre 2017



1 / 32

Sommaire

- Etat de l'art
 - Le dimensionnement de lots en planification de production
 - Le "Pigment Sequencing Problem" (PSP)
 - Les algorithmes génétiques
- Matériel et Méthodes
 - Outils de test
 - Modèle et formulation utilisés.
 - Aspects généraux aux deux méthodes de recherche proposées
 - Méthodes de recherche proposées
- Résultats et discussion
 - Données et paramètres de test
 - Résultats expérimentaux des algorithmes génétiques parallèles hiérarchiques fine-grained et coarse-grained
 - Résultats expérimentaux des algorithmes génétiques parallèles hiérarchiques master-slave et coarse-grained
 - Discussion



Introduction

Introduction

Le dimensionnement de lots en planification de production Critères de classification

- L'échelle de temps;
- Le nombre de niveaux;
- Le nombre de produit;
- Les contraintes de capacité;
- Les demandes;
- Les coûts et temps de lancement ou préparation (setup).

Le dimensionnement de lots en planification de production

Classes de problèmes de dimensionnement de lots I

- Problèmes de petite taille ou à courtes périodes;
- Problèmes de grande taille ou à longues périodes;
- Problèmes de très grande taille ou à très longues périodes.

Le dimensionnement de lots en planification de production

Classes de problèmes de dimensionnement de lots II

- Discrete lot-sizing and scheduling problem (DLSP);
- Continuous setup lot-sizing problem (CSLP);
- Proportional lot-sizing and scheduling problem (PLSP);
- General lot-sizing and scheduling problem (GLSP).

Le dimensionnement de lots en planification de production

Classes de problèmes de dimensionnement de lots III

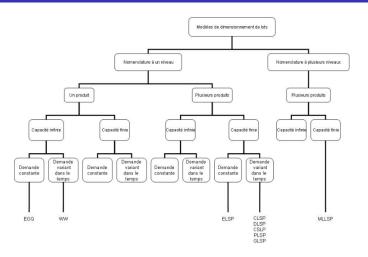


Figure – Exemple de classification des modèles de dimensionnement de lots []

Le "Pigment Sequencing Problem" (PSP) Description

Objectif:

- trouver un plan de production de plusieurs articles à partir d'une machine avec des coûts de transition;
- respectant la capacité de production de la machine;
- minimisant les coûts de stockage et de transition.

Le "Pigment Sequencing Problem" (PSP)

Modèles et formulations

- Modèles basés sur la programmation en nombres mixtes[] (MIP1, MIP2, MIP3);
- Modèle basé sur la Programmation par contraintes[];
- Modèle basé sur le recuit simulé[].

Algorithme génétique standard

```
Générer la population initiale P_i

Évaluer la population P_i

while le critère de terminaison n'est pas satisfait do

Sélectionner les éléments de P_i à copier dans P_{i+1}

Appliquer le croisement aux éléments de P_i et les mettre dans P_{i+1}

Appliquer la mutation aux éléments de P_i et les mettre dans P_{i+1}

Évaluer la nouvelle population P_{i+1}

P_i = P_{i+1}
```

Algorithm 1: Algorithme génétique standard [?]

Opérations génétiques

- la sélection;
- le croisement;
- la mutation.

Les algorithmes génétiques parallèles

- Les algorithmes génétiques parallèles de type master-slave;
- Les algorithmes génétiques parallèles coarse-grained;
- Les algorithmes génétiques parallèles fine-grained.

Hiérarchisation entre les algorithmes génétiques parallèles

- Les algorithmes génétiques parallèles et hiérarchiques entre coarse-grained et master-slave;
- Les algorithmes génétiques parallèles et hiérarchiques entre coarse-grained et fine-grained.

Outils de test

- Système d'exploitation : Linux Ubuntu 16.04 LTS;
- Processeur : Intel® Core tm i7 CPU L 640 @ 2.13GHz x 4;
- Mémoire : 3,7 Gio ;
- Type du système d'exploitation : 64 bits.

Modèle et formulation utilisés l MIP1

$$\min \sum_{i,j,t} q^{i,j} \chi_t^{i,j} + \sum_{i,t} h^i s_t^i \tag{1}$$

$$s_0^i = 0, \forall i \tag{2}$$

$$x_t^i + s_{t-1}^i = d_t^i + s_t^i, \forall i, t$$
 (3)

$$x_t^i \le y_t^i, \forall i, t \tag{4}$$

$$\sum_{i} y_t^i = 1, \forall t \tag{5}$$

$$\chi_t^{i,j} = y_{t-1}^i + y_t^j - 1, \forall i, j, t$$
 (6)

$$x, y, \chi \in \{0, 1\}, s \in \mathbb{N}, i \in \{0..NI\}, t \in \{1..NT\}$$
 (7)

avec les variables de décisions suivantes :



Modèle et formulation utilisés II MIP1

- x_t^i : variable binaire de production qui vaut 1 si l'article i est produit à la période t et 0 sinon ;
- y_t^i : variable binaire de setup qui vaut 1 si la machine est préparée pour la production de l'article i et 0 sinon;
- s_t^i : variable entière de stockage qui contient le nombre d'articles i stockés à la période t;
- $\chi_t^{i,j}$: variable binaire de transition qui vaut 1 si à la période t, on est passé de la production de l'article i à l'article j et 0 sinon.

Aspects généraux aux deux méthodes de recherche proposées Représentation génétique

$$ch_{Tn} = \{(I_{T1}), ..., (I_{T2}), ..., (I_{T3}), (I_{T4}), ..., (I_{T(n-1)}), ..., (I_{Tn})\}$$

où ch_{Tn} est un chromosome dont l'horizon de planification est de Tn périodes et I_{Ti} est la variable entière qui indique l'article produit à la période Ti.

Illustration avec les demandes $D_{I1} = (0, 1, 0, 0, 1)$ et $D_{I2} = (1, 0, 0, 0, 1)$

T1, T2, T3, T4, T5: Période 1, 2, 3, 4, 5

Figure – Représentation génétique adoptée

Aspects généraux aux deux méthodes de recherche proposées Initialisation I

```
Algorithme : Processus de génération de la population initiale
 Données: instance de PSP à traiter, taille de la population
 Résultat : Population initiale constituée
 queue \leftarrow \square
 noeud \leftarrow nouveauNoeud()
 tant que taille(populationInitiale) est inférieure à taillePopulation faire
     si noeud.chromosome est prêt alors
         populationInitiale.ajouter(noeud.chromosome)
     sinon
         noeudFils \leftarrow noeud.obtenirSuccesseurs()
         noeudFils.trier(decroissant)
         queue.ajouter(noeudFils)
         si queue est vide alors
            retourner populationInitiale
         fin
        noeud \leftarrow queue.dernier()
     fin
 retourner populationInitiale
```

Aspects généraux aux deux méthodes de recherche proposées

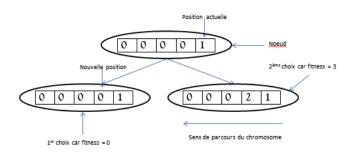
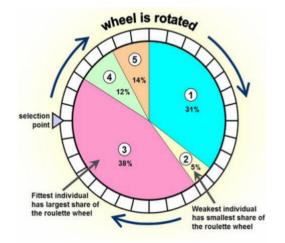


Figure – Schéma illustratif de l'application de l'algorithme du Hill climbing à une instance de PSP

Aspects généraux aux deux méthodes de recherche proposées Opérateurs génétiques I

Sélection



Aspects généraux aux deux méthodes de recherche proposées Opérateurs génétiques II

Croisement



Figure – Schéma illustratif de la méthode de croisement utilisée

Aspects généraux aux deux méthodes de recherche proposées Opérateurs génétiques III

Mutation



Figure – Schéma illustratif de la méthode de mutation utilisée

Aspects généraux aux deux méthodes de recherche proposées Evaluation

Algorithme : Algorithme utilisé dans le processus d'évaluation d'un chromosome Données : chromosome, cout_stockage, cout_transition

```
Résultat : eval
eval \leftarrow 0
//On calcule le cout de stockage de chaque production
pour gene in chromosome faire
   si gene.value!= 0 alors
       date\_limite \leftarrow getDateLimite(gene)
       temp \leftarrow (date\_limite - gene.periode) * cout\_stockage(gene.value)
       evaluation \leftarrow evaluation + temp
    fin
fin
//On calcule le cout de transition de entre deux productions
pour gene in chromosome faire
    si gene.valeur!= 0 alors
       next\_gene \leftarrow obtenirProchainGene(chromosome)
       si transition(gene, prochain_gene) est vrai alors
           temp \leftarrow cout\_transition(gene, prochain\_gene)
           evaluation \leftarrow evaluation + temp
       fin
   fin
retourner evaluation
```

Aspects généraux aux deux méthodes de recherche proposées **Terminaison**

Deux critères de terminaison

- Convergence de la population sur une solution;
- Absence de meilleures solutions à partir de celle trouvée.

Aspects généraux aux deux méthodes de recherche proposées Fonction de faisabilité

Algorithme : Algorithme utilisé comme fonction de faisabilité Données: chromosome, deadlines // On commence par reduire le surplus de production ; pour $i \leftarrow 1$ à Nombre_Periodes faire $article \leftarrow chromosome.obtenirArticle(i)$; si estEnSurplus(article, deadline(i)) alors supprimerProduction(article); fin fin // On compense le manque de production ; pour article in liste articles faire $article_deadlines \leftarrow deadlines(article)$; pour deadline in article_deadlines faire si nonProduit(dealine) alors produire(article); fin fin fin

Algorithmes génétiques parallèles et hiérarchiques coarse-grained et master-slave

Problématiques :

- Fréquence de migration;
- Choix et nombre de migrants;
- Topologie de connexions;
- Méthode d'intégration des migrants;

Algorithmes génétiques parallèles et hiérarchiques coarse-grained et fine-grained

Problématiques :

- Fréquence de migration;
- Choix et nombre de migrants;
- Topologie de connexions;
- Méthode d'intégration des migrants;

Autres algorithmes implémentés I

Hybridation

```
Algorithme : Algorithme utilisé comme fonction de faisabilité
 Données: chromosome, deadlines
 // On commence par reduire le surplus de production ;
 pour i \leftarrow 1 à Nombre_Periodes faire
    article \leftarrow chromosome.obtenirArticle(i);
    si estEnSurplus(article, deadline(i)) alors
        supprimerProduction(article);
    fin
 fin
 // On compense le manque de production ;
 pour article in liste articles faire
    article_deadlines ← deadlines(article);
     pour deadline in article deadlines faire
        si nonProduit(dealine) alors
            produire(article);
        fin
    fin
 fin
```

Autres algorithmes implémentés II

Algorithme

Table de hash

```
thodes proposées

Données: chromosome, table_hash, max_len

solution 

chromosome.solution;

si solution in table_hash alors

indice 

table_hash[solution];

chromosome.valeurFitness 

table_hash[solution][valeurFitness];

sinon

chromosome.valeurFitness 

evaluation(solution);

table_hash.ajouter([solution, chromosome.valeurFitness]);

si longueur(table_hash) > max_len alors

table_hash.enleverDernier();

fin
```

: Algorithme implémentant l'utilisation de la table de hash dans nos mé-

fin

Résultats et discussion

Conclusion

Merci pour votre attention