

Projet recherche opérationnelle

Rayan Ayouaz (000429095)

Avril 2020

1 Introduction

En optimisation mathématique, un problème d'optimisation linéaire demande de minimiser une fonction linéaire sur un polyèdre convexe.

Dans le cadre du cours d'algorithmique et recherche opérationnelle, il nous est demandé de créer un programme linéaire et de l'implémenter au profit d'un industriel dans le but de l'aider à optimiser sa production.

2 Problème du menuisier

Chaque meuble requiert un ensemble de panneaux de longueur variable à découper dans des planches de longueur fixe. La largeur des panneaux et des planches coïncident. Comment minimiser le nombre de planche utilisées pour la découpe des panneaux ?

3 Implémentation

Nous nous servirons d'un script python qui prend en argument le chemin vers un fichier d'instance pour produire un fichier au format CPLEX qui pourra être exécuter par un solveur GLPK.

4 Modélisation linéaire

4.1 Constantes et données du problème

Considérons n panneaux à découper dans m planches. L'ensemble des panneaux de même taille ont une certaine longueur L_j et un certains nombre associé à produire N_j et les planches ont toutes une longueur L .

4.2 Ensembles

Nous considérons deux ensembles:

- $I = \{1, m\}$
L'ensemble des planches.
- $J = \{1, n\}$
L'ensemble des types de panneaux selon leur longueur.

4.3 Variables

- $x_{i,j}$: Le nombre de planche de type j découpées dans la planche i .
- y_i : La planche i a été utilisée.

La première variable est un nombre entier positif. La seconde est une variable binaire.

4.4 Programme linéaire

4.4.1 Modélisation sous contraintes

$$\begin{aligned} \min z &= \sum_{i \in I} y_i \\ \text{s. t. } &\begin{cases} \sum_{j \in J} x_{ij} * l_j \leq L * y_i & \forall i \in I & (a) \\ \sum_{i \in I} x_{ij} = N_j & \forall j \in J & (b) \\ x_{ij} \geq 0 & \forall i \in I, \forall j \in J \\ y_i \in \{0, 1\} & \forall i \in I \end{cases} \end{aligned}$$

4.5 Explication des contraintes

Objectif: Minimiser le nombre de panneaux utilisés (la somme des variables binaire qui indiquent si un panneau est utilisé)

- Contrainte de longueur finie des planches
La somme des panneaux de toutes les taille produit sur une planche multipliés par la longueur de ces panneaux, doit être inférieur ou égal à la longueur d'une planche, si elle est utilisée.
- Le bon nombre de panneaux sont produits
La somme de tout les panneaux de type j produit sur chaque planche doit être égale au nombre de panneaux à produire du type j .

5 Fichier CPLEX

```

1
2 Minimize
3   obj: y_1 + y_2 + y_3 + y_4 + y_5 + y_6 + y_7 + y_8
4 Subject To
5   board_length_1: 1.5 x_1_1 + 0.75 x_1_2 + 0.22 x_1_3 - 4.0 y_1 <=
6   0
7   board_length_2: 1.5 x_2_1 + 0.75 x_2_2 + 0.22 x_2_3 - 4.0 y_2 <=
8   0
9   board_length_3: 1.5 x_3_1 + 0.75 x_3_2 + 0.22 x_3_3 - 4.0 y_3 <=
10  0
11  board_length_4: 1.5 x_4_1 + 0.75 x_4_2 + 0.22 x_4_3 - 4.0 y_4 <=
12  0
13  board_length_5: 1.5 x_5_1 + 0.75 x_5_2 + 0.22 x_5_3 - 4.0 y_5 <=
14  0
15  board_length_6: 1.5 x_6_1 + 0.75 x_6_2 + 0.22 x_6_3 - 4.0 y_6 <=
16  0
17  board_length_7: 1.5 x_7_1 + 0.75 x_7_2 + 0.22 x_7_3 - 4.0 y_7 <=
18  0
19  board_length_8: 1.5 x_8_1 + 0.75 x_8_2 + 0.22 x_8_3 - 4.0 y_8 <=
20  0
21  all_panels_1: x_1_1 + x_2_1 + x_3_1 + x_4_1 + x_5_1 +
22  x_6_1 + x_7_1 + x_8_1 = 4.0
23  all_panels_2: x_1_2 + x_2_2 + x_3_2 + x_4_2 + x_5_2 +
24  x_6_2 + x_7_2 + x_8_2 = 6.0
25  all_panels_3: x_1_3 + x_2_3 + x_3_3 + x_4_3 + x_5_3 +
26  x_6_3 + x_7_3 + x_8_3 = 12.0
27 Bounds
28   x_1_1 >= 0
29   x_1_2 >= 0
30   x_1_3 >= 0
31   x_2_1 >= 0
32   x_2_2 >= 0
33   x_2_3 >= 0
34   x_3_1 >= 0
35   x_3_2 >= 0
36   x_3_3 >= 0
37   x_4_1 >= 0
38   x_4_2 >= 0
39   x_4_3 >= 0
40   x_5_1 >= 0
41   x_5_2 >= 0
42   x_5_3 >= 0
43   x_6_1 >= 0
44   x_6_2 >= 0
45   x_6_3 >= 0
46   x_7_1 >= 0
47   x_7_2 >= 0
48   x_7_3 >= 0
49   x_8_1 >= 0
50   x_8_2 >= 0
51   x_8_3 >= 0
52 Integer
53   x_1_1
54   x_1_2
55   x_1_3

```

```

45     x_2_1
46     x_2_2
47     x_2_3
48     x_3_1
49     x_3_2
50     x_3_3
51     x_4_1
52     x_4_2
53     x_4_3
54     x_5_1
55     x_5_2
56     x_5_3
57     x_6_1
58     x_6_2
59     x_6_3
60     x_7_1
61     x_7_2
62     x_7_3
63     x_8_1
64     x_8_2
65     x_8_3
66 Binary
67     y_1
68     y_2
69     y_3
70     y_4
71     y_5
72     y_6
73     y_7
74     y_8
75 End

```

6 Fichier log

```

1 Problem:
2 Rows:    11
3 Columns: 32 (32 integer, 8 binary)
4 Non-zeros: 56
5 Status:  INTEGER OPTIMAL
6 Objective: obj = 4 (MINimum)
7
8      No.    Row name      Activity    Lower bound    Upper bound
9  -----
10     1 board_length_1
11                                     -1                                     0
12     2 board_length_2
13                                     -1                                     0
14     3 board_length_3
15                                     -0.25                                    0
16     4 board_length_4
17                                     0                                     0
18     5 board_length_5
19                                     0                                     0
20     6 board_length_6
21                                     0                                     0

```

```

22      7 board_length_7
23          0
24      8 board_length_8
25          -0.61
26      9 all_panels_1          4          4          =
27     10 all_panels_2          6          6          =
28     11 all_panels_3         12         12          =
29
30      No.  Column name      Activity      Lower bound      Upper bound
31      -----
32      1 y_1          *          1          0          1
33      2 y_2          *          1          0          1
34      3 y_3          *          1          0          1
35      4 y_4          *          0          0          1
36      5 y_5          *          0          0          1
37      6 y_6          *          0          0          1
38      7 y_7          *          0          0          1
39      8 y_8          *          1          0          1
40      9 x_1_1        *          2          0
41     10 x_1_2        *          0          0
42     11 x_1_3        *          0          0
43     12 x_2_1        *          2          0
44     13 x_2_2        *          0          0
45     14 x_2_3        *          0          0
46     15 x_3_1        *          0          0
47     16 x_3_2        *          5          0
48     17 x_3_3        *          0          0
49     18 x_4_1        *          0          0
50     19 x_4_2        *          0          0
51     20 x_4_3        *          0          0
52     21 x_5_1        *          0          0
53     22 x_5_2        *          0          0
54     23 x_5_3        *          0          0
55     24 x_6_1        *          0          0
56     25 x_6_2        *          0          0
57     26 x_6_3        *          0          0
58     27 x_7_1        *          0          0
59     28 x_7_2        *          0          0
60     29 x_7_3        *          0          0
61     30 x_8_1        *          0          0
62     31 x_8_2        *          1          0
63     32 x_8_3        *         12          0
64
65 Integer feasibility conditions:
66
67 KKT.PE: max.abs.err = 0.00e+00 on row 0
68         max.rel.err = 0.00e+00 on row 0
69         High quality
70
71 KKT.PB: max.abs.err = 0.00e+00 on row 0
72         max.rel.err = 0.00e+00 on row 0
73         High quality
74
75 End of output

```

6.1 Lecture des résultats

Pour comprendre les résultats, nous pouvons observer combien de panneaux de type j sont fabriqué dans la planche i . Ce nombre est le résultat de la variables x_{ij} . Le numéro de la planche i n'ayant pas d'importance mais le nombre de planches utilisées aura bien été minimisé.

Pour cette instance nous utilisons à minima 4 planches. Dans la première planche on découpe 2 panneaux de taille 1.5. Dans la deuxième planche on découpe également 2 panneaux de taille 1.5. Dans la troisième planche on découpe 5 panneaux de longueurs 0.75 (longueur de la planche utilisé est alors égal à 3.75) . Finalement dans la dernière planche on découpe 1 panneau de taille 0.75 et 12 panneaux de taille 0.22 (longueur de la planche utilisé est alors égal à 3.39).

7 Conclusion

Les solveurs linéaire sont des outils très puissant. Néanmoins, l'importance d'une bonne modélisation est crucial si l'on veut réduire le nombre de variable produite par celle-ci. En effet, dans ce cas, le nombre de variables peut rapidement devenir important en fonction de l'instance considérée.