Rapport de TP

Recherche Opérationnelle

TP1



Table des matières

l. Assemblage	3
II. Gestion de personnel	4
III. Applications en optimisation pour l'e-commerce	5
A. Cas particulier 1	5
B. Cas particulier 2	5
C. Cas particulier 3	6
D. Cas particulier 4	6



I. Assemblage

Choix des variables de décisions :

- L : nombre de voiture modèle de luxe

- S : nombre de voiture modèle standard

Dans le cas continu : $L,S \in R^+$ Dans le cas discret : $L,S \in N^+$

Le problème est assez simple et nous n'utilisons que 2 variables scalaires, par conséquent, nous avons choisis de travailler avec le format ".lp".

Dans le cas continu, on obtient un bénéfice maximal de 10 285 714.29€, pour les variables L = 642.857 et S = 428.571. Les résultats sont cohérents car on a vendu plus de modèle L, qui rapporte plus et qui prennent moins de place sur le parking

Dans le cas discret, on obtient un bénéfice maximal de 10 285 714.29 \in , pour les variables L = 645 et S = 426. Les résultats sont similaires à ceux du cas continu, ce qui est cohérent pour ce problème.

Object	ive: Benefic	e =	10285714.29 (M	MAXimum)		
No.	Row name	St	Activity	Lower bound	Upper bound	Marginal
2	HeureTravail SurfaceMax MaxL		60 15000 642.857		60 15000 800	157143 57.1429
No.	Column name	St	Activity	Lower bound	Upper bound	Marginal
_	L S	B B	642.857 428.571	9 0		



II. Gestion de personnel

Choix de la variable de décision :

X : matrice binaire d'association peronne/travail

X_{ij} = 1 si la personne_i est associé au travail_j, 0 sinon.

Ainsi, $X \in \{0,1\}_{NxN}$.

On a utilisé un fichier ".mod" et un fichier ".dat" car notre variable X et le paramètre C (matrice des coûts de formation associés à chaque travail) dépendent du paramètre n (nombre de personnes et de travail). Il est plus facile de manipuler des matrices dans le format ".mod".

Exemple d'application :

C: p1 p2 p3 p4 p5 X:
t1
$$12 50 14 75 48$$

t2 $46 82 65 14 75$
t3 $71 23 58 96 64$
t4 $52 41 85 73 34$
t5 $12 56 78 45 23$ $0 0 0 1 0$
 $0 0 0 0 1$
 $0 0 0 0 1$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 1$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 1$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 1$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 1$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 1$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 1$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 0$
 $0 0 0 0 0$

Les résultats sont cohérents, on peut vérifier à la main que le résultat trouvé est bien minimal.



III. Applications en optimisation pour l'e-commerce A. Cas particulier 1

Choix de la variable de décision :

- X: Tenseur de dimension 3 modélisant la quantité de fluide, envoyé par le magasin, au client, avec $X_{iik} \in R^+$

On a utilisé un fichier ".mod" et un fichier ".dat" car notre variable X et les paramètres sont essentiellement des matrices. Il est plus facile de manipuler des matrices dans le format ".mod".

Exemple d'application :

	F1	F2
D1	2	0
D2	1	3

	F1	F2
M1	2.5	1
M2	1	2
М3	2	1

 F1
 F2

 M1
 1
 1

 M2
 2
 3

 M3
 3
 2

(c) Coûts unitaires par magasin d'origine

Après résolution, voici la solution que nous obtenons, quant à la quantité de chaque fluide pris dans chaque magasin :

De plus, la solution indique un coût total de 9.5 ([2x1] + [0.5x1 + 0.5x2 + 1x1 + 1x3 + 1x2] = 2 + 7.5) ce qui correspond bien au coût minimal de notre exemple.

B. Cas particulier 2

On utilise la même modélisation qu'au cas particulier 1 à l'exception qu'il faut préciser que notre variable $X_{iik} \in N^+$

Exemple d'application :

Après résolution, voici la solution que nous obtenons, quant à la quantité de chaque fluide pris dans chaque magasin :

⁽a) Fluides demandés par commande

De plus, la solution indique un coût total de 10 ([1x1 + 1x2] + [1x1 + 1x1 + 1x3 + 1x2]= 3 + 7) ce qui correspond bien au coût minimal de notre exemple.

C. Cas particulier 3

On utilise la même modélisation qu'au cas particulier 2 en ajoutant une variable variable Z, correspondant à une matrice binaire de décision de quel magasin sert quel client Z_{ii} = 1 si le magasin_i sert le client_i,

0 sinon.

Ainsi, $Z \in \{0,1\}_{N.N}$.

On a utilisé la méthode big M pour spécifier la contrainte : si le magasin, livre le client, alors $z_{i,i} = 1 \text{ sinon } 0.$

Exemple d'application :

Après résolution, voici la solution que nous obtenons, quant à la quantité de chaque fluide pris dans chaque magasin:

	M1	M2	М3
D1	110	90	100
D2	110	90	100

	M1	M2	М3
D1	10	1	5
D2	2	20	10

- (d) Coûts fixes d'expédition d'un colis entre chaque (e) Coûts variables d'expédition d'un colis entre chaque paire : point de demande, magasin
- paire : point de demande, magasin

De plus, la solution indique un coût total de 368 ([(2x(3+5)) + 100] + [(1x(1+2) +1x(1+2) + 110 + (2x(3+20) + 90))] = 116 + 252) ce qui correspond bien au coût minimal de notre exemple.

D. Cas particulier 4

Ce cas particulier correspond au problème du voyageur de commerce.

Pour le résoudre nous avons utilisé la formulation de Miller-Tucker-Zemlin qui introduit une variable 'u' qui permet d'écrire une contrainte assurant qu'il n'y ai pas de sous tour.

Nos deux variables sont donc :

- $X \in \{0,1\}_{N,N}$ où $x_{i,j} = 1$ signifie que l'on se déplace de la ville i à j
- u ∈ R^N

Nous avons encore travaillé sur des fichiers .mod et .dat pour les mêmes raisons que précédemment.

Exemple d'application :

Après résolution, voici la solution que nous obtenons, quant à la quantité de chaque fluide pris dans chaque magasin :

	ALPHA	C1	C2	СЗ	C4	C5
ALPHA	-	1	1	10	12	12
C1	1	-	1	8	10	11
C2	1	1	-	8	11	10
С3	10	8	8	-	1	1
C4	12	10	11	1	_	1
C5	12	11	10	1	1	-

Matrice X du chemir	1	Αl	pha	C1	C2	C3	C4	C5	5
emprunté :	Alpha	L	0	0	1	0	0	0	
	C1		1	0			0	0	
	C2		0	0	0	0	0	1	
	C3		0	1	0	0	0	0	
	C4		0	0	0	1	0	0	
	C5		0	0	0	0	1	0	

 $[\]left(f\right)$ matrice des distances (magasin ALPHA et 5 clients à livrer)

Le chemin choisi passe bien par toutes les boutiques ce qui est cohérent. De plus, le chemin choisi semble relativement court