

TR pour 3^e TD

Une entreprise de transport doit faire effectuer chaque jour 5 tâches à 5 chauffeurs chacun doté d'un camion précis. Chaque tâche j ($j=1,5$) consiste à faire : parvenir un camion en D_j , procéder au chargement en D_j , conduire le camion en A_j , décharger en A_j . Chaque chauffeur part de son domicile avec son camion ; il effectue un trajet : domicile — D_j — A_j — domicile. On note : $d_{Di,j}$ la distance entre le domicile du chauffeur i et D_j , $A_{Di,j}$ la distance entre A_i et le domicile du chauffeur j , DA_j la distance entre D_j et A_j . On donne :

$$((d_{Di,j})) =$$

18	14	34	14	13
31	18	25	27	22
21	22	25	23	23
17	30	23	27	30
31	37	10	39	39

$$((A_{Di,j})) =$$

25	13	24	33	32
42	35	33	28	16
18	33	25	25	39
30	17	21	24	15
30	35	25	15	20

$$(DA_j) =$$

43	52	48	42	44
----	----	----	----	----

On demande de décider comment organiser la répartition des équipages (= couples camion-chauffeur) de façon à minimiser le kilométrage total parcouru.

1) FORMULATION POUR SE RAMENER A UNE APPROCHE CONNUE :

Pour se placer rigoureusement dans le cadre des « problèmes d'affectation » au sens du cours il faut : identifier ce qu'on affecte à quoi (soit : quelles affectations élémentaires ?), puis évaluer de façon univoque le coût de chaque affectation élémentaire.

Ici on est porté à vouloir affecter (au sens précis : bijection) chacun des 5 chauffeurs ($i = 1,5$) à chacune des 5 tâches qu'on peut identifier par un trajet DA_j ($j = 1,5$), sachant que la tâche ne se limite pas au parcours *chargé* DA_j mais comporte aussi des parcours *à vide*.

Plus précisément le coût élémentaire d'affectation $C_{i,j}$ du chauffeur i à la tâche comprenant le parcours chargé DA_j se calcule comme : $C_{i,j} = d_{Di,j} + DA_j + A_{Di,i}$

Maintenant le problème d'affectation est clairement posé ; on peut lancer la méthode hongroise sur la matrice 5×5 d'élément général $C_{i,j}$.

Je suggère de donner le résultat mais de ne pas engager les calculs avant d'avoir présenté le raffinage ci-après.

Résultat de l'application de la méthode hongroise, partant de la matrice de coûts d'affectation $(C_{i,j})$:

le kilométrage minimal est 461,

une affectation minimale est :

{(chauf. 1,DA5), (chauf. 2,DA1), (chauf. 3,DA4), (chauf.4,DA3), (chauf. 5,DA2),}

2) RAFFINAGE possible AVANT TRAITEMENT PAR METHODE HONGROISE

Soit une affectation caractérisée par la permutation (x,y,z,u,v) des entiers de 1 à 5 [aux chauffeurs (1,2,3,4,5) elle fait correspondre respectivement les trajets identifiés par les parcours chargés DAx, DAy, DAz, DAu, DAv].

Sa valeur est :

$$\begin{aligned} V(x,y,z,u,v) &= C1,x + C2,y + C3,z + C4,U + C5,v \\ &= (dD1,x + DAx + Adx,1) + (dD2,y + DAy + Ady,2) + \dots + (dD5,v + DAv + Adv,5) \\ &= (dD1,x + Adx,1) + (dD2,y + Ady,2) + \dots + (dD5,v + Adv,5) + (DAx + DAy + \dots + DAv) \\ &= (dD1,x + Adx,1) + (dD2,y + Ady,2) + \dots + (dD5,v + Adv,5) + 229. \end{aligned}$$

Soit la matrice $(C'_{i,j})$ d'élément général $C'_{i,j} = dDi,j + Adj,i$. Soit $V'(x,y,z,u,v)$ la valeur de l'affectation permutation (x,y,z,u,v) dans cette matrice. On a : $V(x,y,z,u,v) = V'(x,y,z,u,v) + 229$.

Il apparaît ainsi que les affectations sont rangées de la même manière, quant à leurs valeurs, que ce soit relativement à la matrice $(C_{i,j})$ ou à la matrice $(C'_{i,j})$. Il est un peu moins lourd de calculer la matrice $(C'_{i,j})$ que $(C_{i,j})$.

$V'(x,y,z,u,v)$ représente le coût de (x,y,z,u,v) « à vide ». $V(x,y,z,u,v)$ représente le coût de (x,y,z,u,v) tout compris (kilométrage « à vide » + kilométrage chargé). 229 est le kilométrage chargé intervenant identiquement dans n'importe quelle répartition des équipages aux tâches.

Voici la matrice $(C'_{i,j})$:

43	56	52	44	43
44	53	58	44	57
45	55	50	44	48
50	58	48	51	45
63	53	49	54	59

Application de la méthode hongroise (3 itérations).

*Affectation mini = {(chauf. 1,DA5), (chauf. 2,DA1), (chauf. 3,DA4), (chauf.4,DA3), (chauf. 5,DA2)}
Sa valeur par rapport à $(C'_{i,j})$ est : 232. On vérifie que $232 + 229 = 461$.*

Sur la mise en œuvre : les inciter à se la coltiner. S'il reste du temps (peu probable) peut-être utile de corriger une itération en passant par la technique du réseau associé.

Recherche heuristique

$$u1 = 43, u2 = 44, u3 = 44, u4 = 45, u5 = 49$$

$\theta^{2,1}$	9	9	1	θ^2
$4\theta^{2,1}$	5	14	θ^2	13
1	7	6	$3\theta^1$	4
5	9	3	6	$2\theta^1$
14	$1\theta^1$	θ^1	5	10

$$v1 = 0, v2 = 4, v3 = 0, v4 = 0, v5 = 0$$

min = 3

0	13	9	1	0
0	9	14	0	13
1	11	6	0	4
5	13	3	6	0
14	4	0	5	10

couplage de taille 5 = taille support

Affectation = {(L1,C5),(L2,C1),(L3,C4), (L4,C3),(L5,C2)}

$$\text{Coût} = 43+44+44+48+53 = 232$$

θ^2	6	6	1	$3\theta^{2,1}$
$4\theta^{2,1}$	2	11	θ^2	13
1	4	3	$5\theta^{1,0}$	4
5	6	$2\theta^{2,1}$	6	θ^2
17	$1\theta^1$	θ^2	8	13