

# OC: Examen du 28/05/2021

Durée 2h

**Exercice 1** Soit  $T$  un ensemble de  $n$  tâches. Chaque tâche  $i$  est caractérisée par une utilité  $w_i$ , une durée  $p_i$  et une date d'échéance  $d_i$ . On se donne une durée  $D$ . Nous supposons ici que les tâches sont numérotées par ordre des dates d'échéance :

$$d_1 \leq d_2 \leq \dots \leq d_n$$

Il s'agit de choisir un sous-ensemble  $X$  de tâches à effectuer parmi les  $n$ , de sorte que :

**$X$  de durée  $\leq D$  :** La somme des durées des tâches de  $X$  ne dépasse pas  $D$

**$X$  sans retard :** lorsqu'on effectue sur une machine les tâches de  $X$  dans l'ordre de leur numéro, elles sont toutes à l'heure (elles se terminent avant leur échéance).

**$X$  d'utilité maximale** parmi les sous-ensembles vérifiant les deux propriétés précédentes.

On dira qu'il s'agit du problème ORDOSR.

**Question 1** Proposer un modèle mathématique pour ce problème.

Dans la suite on cherche à construire une méthode arborescente pour le résoudre.

**Question 2** Si l'on relâche la contrainte  **$X$  est sans retard** quel est le problème obtenu ? En déduire un algorithme permettant de construire un majorant de la valeur de la solution optimale du problème ORDOSR.

**Question 3** Proposer un algorithme pour construire un minorant de la valeur optimale du problème ORDOSR.

**Question 4** Appliquer les deux algorithmes à la donnée suivante :

	1	2	3	4	5
$p_i$	3	4	1	4	3
$d_i$	4	4	5	7	8
$w_i$	21	12	10	8	3

**Question 5** On va construire une méthode arborescente basée sur le principe suivant : A chaque noeud  $S$  est associé un ensemble  $C(S)$  et un ensemble  $R(S)$  de tâches, et les solutions du noeud  $S$  sont les sous-ensembles  $X$  qui contiennent  $C(S)$  et aucune tâche de  $R(S)$  tout en vérifiant les contraintes du problème. Proposer une technique de séparation (on veillera à ce qu'on ne crée pas de noeud infaisable).

**Question 6** Préciser comment utiliser les techniques de majoration/minoration des questions 1 et 2 pour calculer des évaluations par défaut et par excès d'un noeud.

**Question 7** Appliquer la méthode arborescente à la donnée de la question 4. On développera au plus 5 noeuds.

**Exercice 2** On considère un ensemble de  $n$  personnes. Ces personnes doivent être recrutées pour réaliser deux projets. le niveau de compétence de la personne  $i$  pour le premier projet est noté  $a_i$ , et son niveau pour le second projet est noté  $b_i$ . Pour que le projet 1 (resp. le projet 2) soit bien réalisé, il faut que la somme des niveaux de compétences des personnes recrutées pour ce projet soit au moins égale à  $A$  (resp.  $B$ ). l'embauche d'une personne  $i$  dans l'un des projets coûte  $c_i$ . On cherche à déterminer quelles personnes recruter pour les projets (une personne ne peut pas être recrutée pour les deux projets), de sorte que le coût d'embauche soit minimal ?

**Question 1** Modéliser le problème avec un programme linéaire à variables binaires

**Question 2** Soient  $(u, v)$  un couple d'entiers. Définissons  $F_k(u, v)$  le coût minimum de l'embauche de personnes parmi  $\{k, \dots, n\}$  de sorte que la somme des compétences des personnes pour le projet 1 (resp. 2) vaut au moins  $u$  (resp.  $v$ ). Tracer le schéma de programmation dynamique induit par cette définition et préciser l'état initial.

**Question 3** Indiquer comment calculer  $F_n(u, v)$

**Question 4** Définir l'équation de récurrence associée à ce schéma de programmation dynamique

**Question 5** Quelle est la complexité de l'algorithme de résolution qui en découle ?