



Projet SDP – Systèmes de Décision



Introduction

Contraintes :

- Qualification du personnel
- Un seul projet en même temps
- Congés du personnel à respecter
- Date de livraison du projet
- Nombre de jours de travail

Objectifs :

- Maximiser le gain financier
- Minimiser le nombre maximum d'affectations par employé
- Minimiser la durée maximale d'un projet

Personnel	
nom	compétences
alice	A,B
bob	C
charlie	A
david	B
eve	A,B,C

	Projets		
	A	B	C
I	4	3	2
II	3	2	7
III	4	1	5
IV	3	3	3
V	1	1	4

- Comment modéliser le problème ?
- Quelles sont les solutions intéressantes ?
- Comment choisir parmi ces solutions ?



**1) Modélisation du
problème de planning**

**2) Calcul de la surface des
solutions non-dominées**

**Plan de la
présentation**

3) Modèle de préférence

1) Modélisation du problème de planning



Paramètres d'une instance

Paramètres relatifs aux indices :

- $Workers = \{0, \dots, W - 1\}$ est l'ensemble du personnel ($W \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$).
- $Jobs = \{0, \dots, J - 1\}$ est l'ensemble des projets ($J \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$).
- $Skills = \{0, \dots, S - 1\}$ est l'ensemble des compétences ($S \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$).
- $Days = \{0, \dots, D - 1\}$ est l'ensemble des jours de travail (horizon $D \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$).

Paramètres relatifs aux projets :

- $\forall j \in Jobs, \quad Gains[j] \in \mathbb{N}$ est le gain obtenu si le projet j est réalisé.
- $\forall j \in Jobs, \quad Penalties[j] \in \mathbb{N}$ est la pénalité par jour de retard du projet j .
- $\forall j \in Jobs, \quad Due_Dates[j] \in Days$ est la date de livraison du projet j négociée avec le client.
- $\forall (j, s) \in Jobs \times Skills, \quad Work_Days[j, s] \in \mathbb{N}$ est pour une compétence donnée s , le nombre de jours de travail par personne nécessaires pour que le projet j soit réalisé.

Paramètres relatifs au personnel :

- $\forall (w, s) \in Workers \times Skills, \quad Qualifications[w, s] \in \{0, 1\}$ vaut 1 si le travailleur w possède la compétence s , 0 sinon.
- $\forall (w, d) \in Workers \times Days, \quad Vacations[w, d] \in \{0, 1\}$ vaut 1 si le travailleur w est en congé le jour d , 0 sinon.

Variables de décision pour le planning

Variable modélisant un planning complet :

- $\forall (w, j, s, d) \in \text{Workers} \times \text{Jobs} \times \text{Skills} \times \text{Days}, \quad \text{Works}[w, j, s, d] \in \{0, 1\}$ vaut 1 si le collaborateur w travaille sur le projet j , le jour d , avec la compétence s , 0 sinon.

Variable pour calculer le gain total :

- $\forall j \in \text{Jobs}, \quad \text{Is_Realized}[j] \in \{0, 1\}$ vaut 1 si le projet j est réalisé, 0 sinon.

Contraintes liées au planning

- Contrainte de qualification du personnel : $\forall (w, j, s, d) \in Workers \times Jobs \times Skills \times Days,$

$$Works[w, j, s, d] \leq Qualifications[w, s]$$

- Contrainte d'unicité de l'affectation quotidienne du personnel : *réalisée par la contrainte de congé*
- Contrainte de congé : $\forall (w, d) \in Workers \times Days,$

$$\sum_{(j,s) \in Jobs \times Skills} Works[w, j, s, d] \leq 1 - Vacations[w, d]$$

- Contrainte de couverture des qualifications du projet : $\forall (j, s) \in Jobs \times Skills,$

$$\sum_{(w,d) \in Workers \times Days} Works[w, j, s, d] = Is_Realized[j] \times Work_Days[j, s]$$

- Contrainte d'unicité de la réalisation d'un projet : *réalisée par définition de $Is_Realized[j] \in \{0, 1\}$*

Autres variables de décision

- Pour le calcul de la durée et des pénalités en cas de retard :

- $\forall (j, d) \in \mathcal{Jobs} \times \mathcal{Days}, \quad Started_After[j, d] \in \{0, 1\}$ vaut 1 à partir du jour où le travail est commencé pour un projet donné j , 0 sinon.
- $\forall (j, d) \in \mathcal{Jobs} \times \mathcal{Days}, \quad Finished_Before[j, d] \in \{0, 1\}$ vaut 1 à partir du jour où le travail est fini pour un projet donné j , 0 sinon.

Indice jour	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Jour travaillé	0	0	1	1	0	1	0	0	0
<i>Started_After</i>	0	0	1	1	1	1	1	1	1
<i>Finished_Before</i>	0	0	0	0	0	0	1	1	1

Autres variables de décision

- Pour le calcul de la durée maximale :

$Max_Duration \in \mathbb{N}$ représente la durée maximale tout projet confondu.

- Pour le calcul du nombre maximal d'affectations :

- $\forall (w, j) \in Workers \times Jobs, \quad Is_Assigned[w, j] \in \{0, 1\}$ vaut 1 si le collaborateur w est affecté au projet j , 0 sinon.
- $Max_Assigned \in \mathbb{N}$ représente le nombre maximal de projets auxquels un quelconque collaborateur est affecté.

Objectifs

Objectif principal : Maximisation du gain financier de l'entreprise

$$\max f_1 = \sum_{j \in \mathcal{Jobs}} \left(Gains[j] \times Is_Realized[j] - Penalties[j] \times \sum_{d \in \{Due_Dates[j]+1, \dots, D-1\}} (1 - Finished_Before) \right)$$

Objectifs secondaires :

- Minimisation du nombre maximum d'affectations par employé
- Minimisation de la durée maximale d'un projet

$$\min f_2 = Max_Assigned$$

$$\min f_3 = Max_Duration$$

Résultats sur l'instance toy

	A	B	C	due date	gain	penalty
Job1	1	1	1	3	20	3
Job2	1	2	0	3	15	3
Job3	1	0	2	4	15	3
Job4	0	2	1	3	20	3
Job5	0	0	2	5	10	3

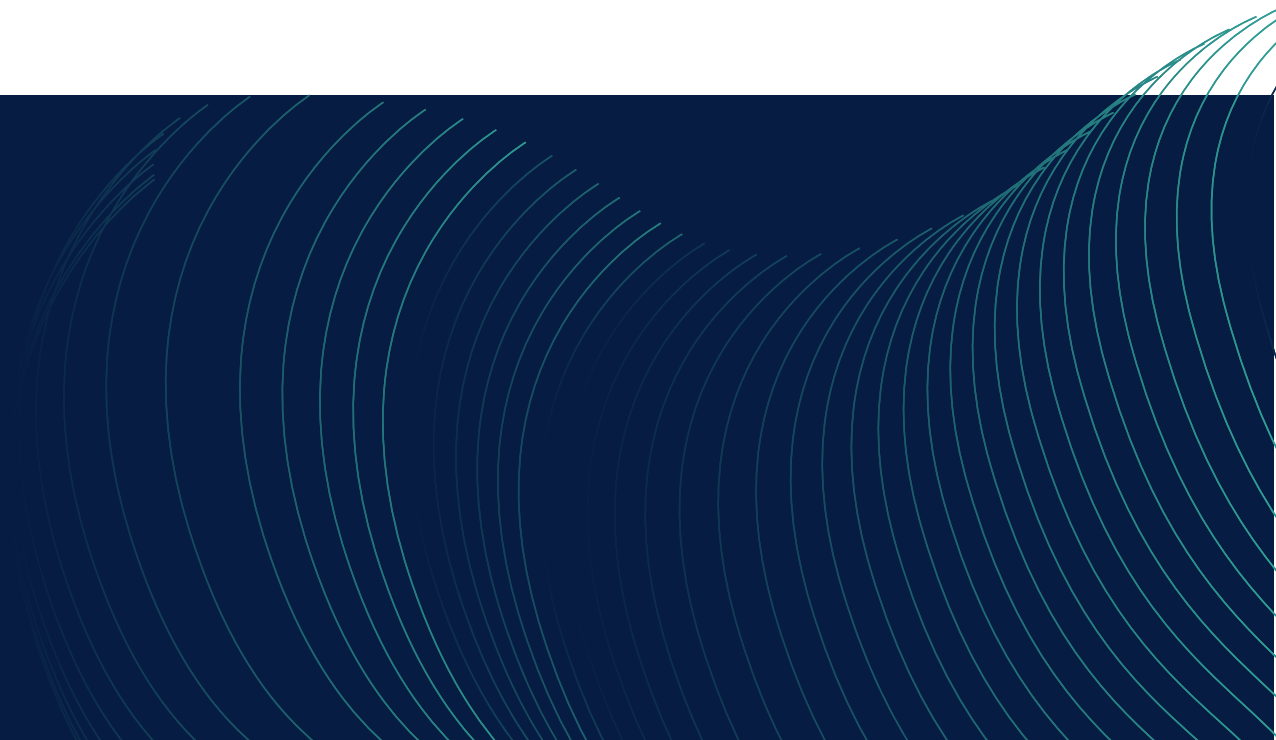
	qualifications	vacations
Olivia	[A, B, C]	[]
Liam	[A, B]	[0]
Emma	[C]	[1]

	0	1	2	3	4
Olivia	B	C	B	C	C
Liam	None	A	B	A	None
Emma	C	None	C	C	None

Planning obtenu sur *l'instance toy* en optimisant séquentiellement les objectifs.

- Gain financier = 65
- Nombre maximal d'affectations = 2
- Durée maximale = 3

2) Calcul de la surface des solutions non-dominées

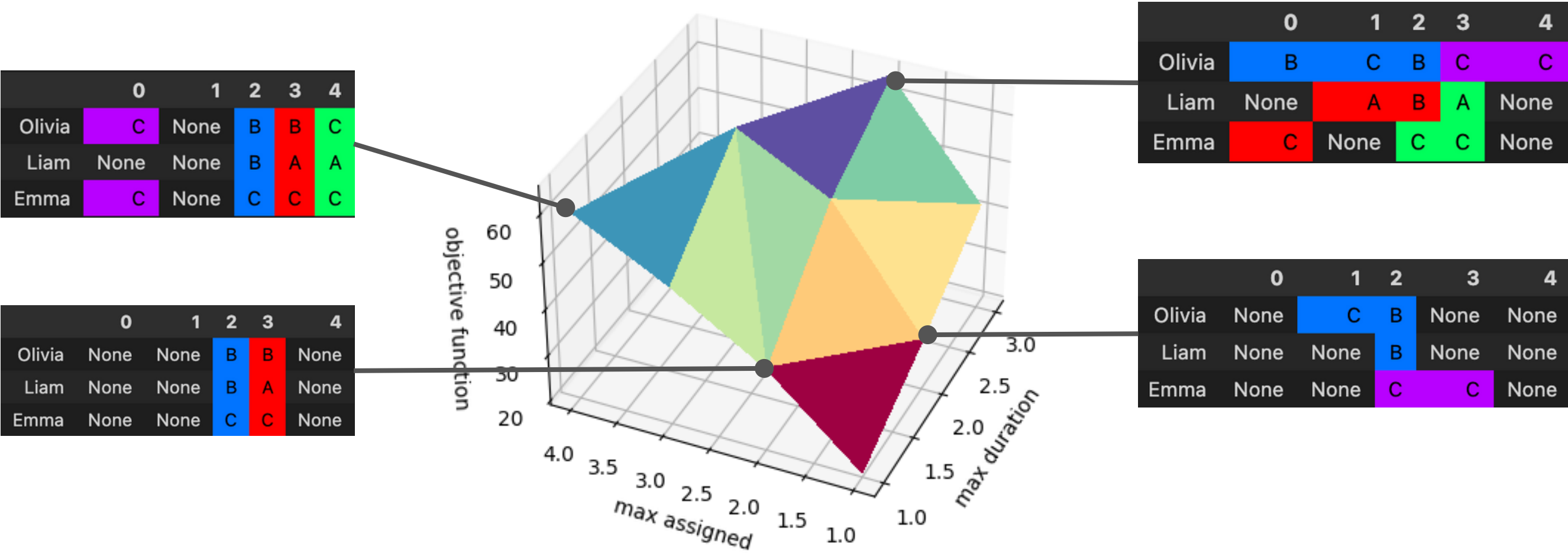


Calcul de la surface des solutions non-dominées

$$f = f_1 - \epsilon_2 f_2 - \epsilon_3 f_3$$

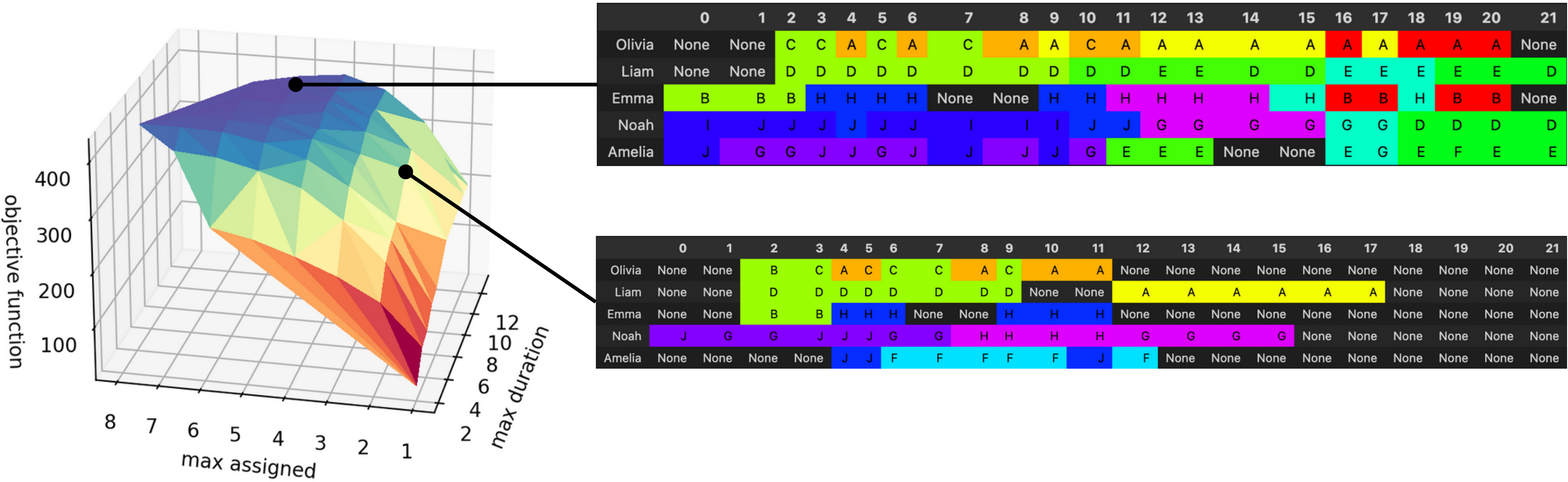
```
 $\epsilon_{duration}$  = horizon
 $\epsilon_{assigned}$  = len(jobs)
while  $\epsilon_{duration} \geq 0$  :
    add constraint(max duration <=  $\epsilon_{duration}$ )
    next_ $\epsilon_{duration}$  = 0
    while  $\epsilon_{assigned} \geq 0$  :
        add constraint(max assigned <=  $\epsilon_{assigned}$ )
        solution  $\leftarrow$  model.optimize()
        save(solution)
         $\epsilon_{assigned}$  = solution's assigned - 1
        next_ $\epsilon_{duration}$  = max(next_ $\epsilon_{duration}$ , solution's assigned)
        remove previous constraint on assigned
     $\epsilon_{duration}$  = next_ $\epsilon_{duration}$  - 1
    remove previous constraint on duration
```

Surfaces des instances



Surface de l'instance jouet

Surfaces des instances



Surface de l'instance medium

3) Modèle de préférence



Modèle de préférence

Objectif : Classer les solutions non-dominées et les séparer en 3 catégories

inacceptable < correct < satisfaisant

Score d'un planning = Somme pondérée des 3 critères normalisés

Labélisation d'un planning = En fonction du score et de 2 seuils

Modèle de préférence

Résolution d'un problème d'optimisation linéaire
Exemples de plannings labélisés pour calculer les poids et seuils

3) *Contraintes:*

- Normalisation :

$$\omega_1 + \omega_2 + \omega_3 = 1$$

- Catégorie inacceptable : $\forall (f_1, f_2, f_3) \in \mathcal{I},$

$$f_1\omega_1 + f_2\omega_2 + f_3\omega_3 \leq \theta_1 - \epsilon$$

- Catégorie correcte :

- $\forall (f_1, f_2, f_3) \in \mathcal{C},$

$$f_1\omega_1 + f_2\omega_2 + f_3\omega_3 \leq \theta_2 - \epsilon$$

- $\forall (f_1, f_2, f_3) \in \mathcal{C},$

$$f_1\omega_1 + f_2\omega_2 + f_3\omega_3 \geq \theta_1 + \epsilon$$

- Catégorie satisfaisante : $\forall (f_1, f_2, f_3) \in \mathcal{S},$

$$f_1\omega_1 + f_2\omega_2 + f_3\omega_3 \geq \theta_2 + \epsilon$$

- $(\omega_1, \omega_2, \omega_3) \in [0, 1]^3$ sont les poids des trois critères.
- $(\theta_1, \theta_2) \in [0, 1]^2$ sont les seuils des catégories.
- $\epsilon \in [0, 1]$ représente la marge de séparation des catégories

4) *Objectifs:*

max ϵ

Afin de séparer au maximum les 3 catégories

Modèle de préférence

Labélisation de 6 solutions non-dominées de *toy_instance*

inacceptable : résultat financier trop faible ou trop grand nb maximum d'affectations

correct/satisfaisant : gain prioritaire

	0	1	2	3	4
Olivia	C	None	B	B	C
Liam	None	None	B	A	A
Emma	C	None	C	C	C

inacceptables

	0	1	2	3	4
Olivia	None	None	A	None	None
Liam	None	None	B	None	None
Emma	None	None	C	None	None

	0	1	2	3	4
Olivia	B	C	B	None	None
Liam	None	A	B	B	None
Emma	C	None	C	None	None

corrects

	0	1	2	3	4
Olivia	None	None	B	B	C
Liam	None	None	B	A	A
Emma	None	None	C	C	C

	0	1	2	3	4
Olivia	B	C	B	C	C
Liam	None	A	B	A	None
Emma	C	None	C	C	None

satisfaisants

	0	1	2	3	4
Olivia	B	B	C	C	None
Liam	None	B	A	A	None
Emma	C	None	C	None	None

Résultats avec le modèle de préférence

Poids obtenus : $\omega_1 = 0.50$, $\omega_2 = 0.41$ et $\omega_3 = 0.09$.

Cohérents avec les préférences données en entrée du modèle de priorisation des critères.
gain > max_assignations >> duree_max

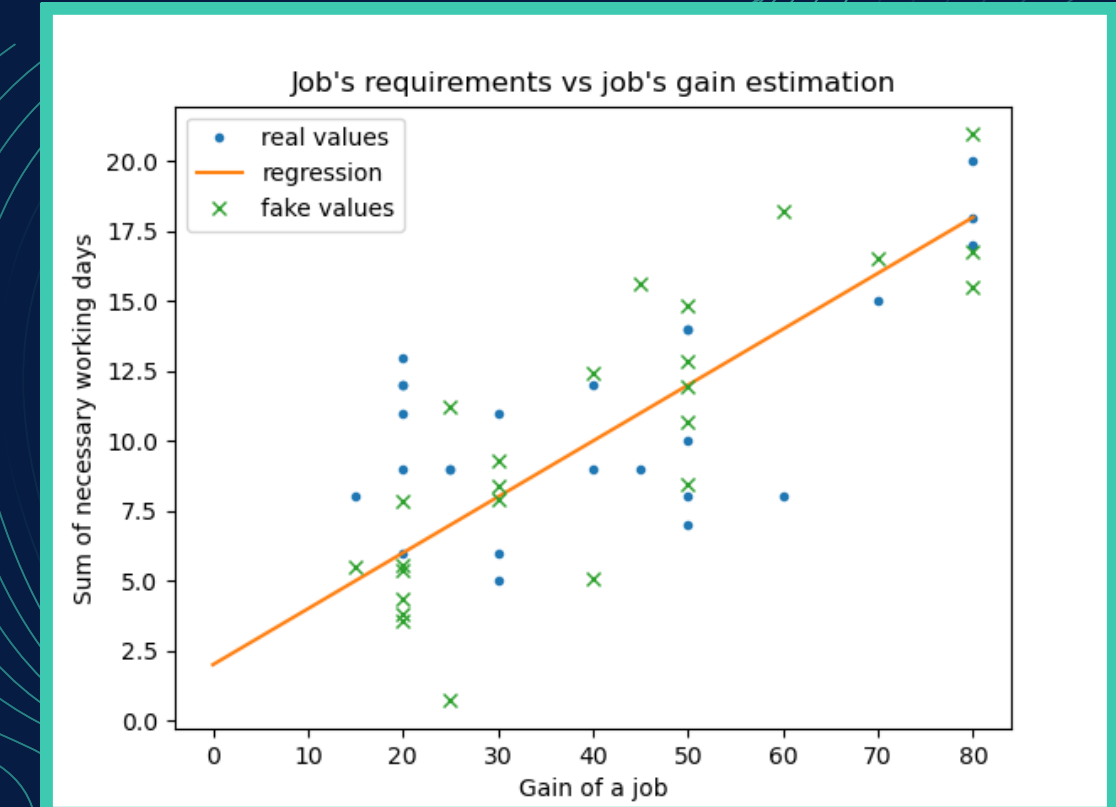
	0	1	2	3	4
Olivia	B	C	B	C	C
Liam	None	A	B	A	None
Emma	C	None	C	C	None

Meilleur planning obtenu sur le *toy_instance* :

- Meilleur gain parmi les solutions non-dominées
- Remplit les conditions sur le nombre maximum d'assignments et la durée maximum de projet

Annexe : Création d'instances aléatoires

- **Horizon** → loi exponentielle privilégiant les horizons courts (~5 jours)
- Nombre de **travailleurs**, **jobs** et **compétences** → $\text{randint}(1, 10)$
- **Membre du personnel** :
 - **Qualifications** → Nombre et choix tiré uniformément parmi les compétences existantes
 - **Congés** → Tirage privilégiant les petits nombres, choix des jours uniforme jusqu'à l'horizon
- **Projets à réaliser** :
 - **Gain** → $\text{randint}(10, 80)$
 - **Date de rendu** (aléatoire)
 - Nombre de **jours de travail**
 - **Qualifications requises**



Annexe : Autres contraintes

- $\forall (w, j, s, d) \in \text{Workers} \times \text{Jobs} \times \text{Sills} \times \text{Days},$

$$\text{Works}[w, j, s, d] \leq \text{Started_After}[j, d]$$

- $\forall (j, d) \in \text{Jobs} \times \text{Days} \setminus \{D - 1\},$

$$\text{Started_After}[j, d] \leq \text{Started_After}[j, d + 1]$$

- $\forall (j, d) \in \text{Jobs} \times \text{Days},$

$$1 - \text{Started_After}[j, d] \leq \text{Is_Realized}[j]$$

(pour des raisons de praticité, on fixe *Started_After* à 1 lorsque le projet n'est pas réalisé)

- $\forall (w, j, s, d) \in \text{Workers} \times \text{Jobs} \times \text{Sills} \times \text{Days},$

$$\text{Works}[w, j, s, d] \leq 1 - \text{Finished_Before}[j, d]$$

- $\forall (j, d) \in \text{Jobs} \times \text{Days} \setminus \{D - 1\},$

$$\text{Finished_Before}[j, d] \leq \text{Finished_Before}[j, d + 1]$$

- $\forall (j, d) \in \text{Jobs} \times \text{Days},$

$$1 - \text{Finished_Before}[j, d] \leq \text{Is_Realized}[j]$$

(pour des raisons de praticité, on fixe *Finished_Before* à 1 lorsque le projet n'est pas réalisé)

Annexe : Autres contraintes

- *Max_Duration* : $\forall j \in \mathcal{Jobs}$,

$$\sum_{d \in \mathcal{Days}} \text{Started_After}[j, d] - \text{Finished_Before}[j, d] \leq \text{Max_Duration}$$

- *Is_Assigned* :

- $\forall (w, j, s, d) \in \mathcal{Workers} \times \mathcal{Jobs} \times \mathcal{Sills} \times \mathcal{Days}$,

$$\text{Works}[w, j, s, d] \leq \text{Is_Assigned}[w, j]$$

- $\forall (w, j) \in \mathcal{Workers} \times \mathcal{Jobs}$,

$$\text{Is_Assigned}[w, j] \leq \sum_{(s, d) \in \mathcal{Sills} \times \mathcal{Days}} \text{Works}[w, j, s, d]$$

- *Max_Assigned* : $\forall w \in \mathcal{Workers}$,

$$\sum_{j \in \mathcal{Jobs}} \text{Is_Assigned}[w, j] \leq \text{Max_Assigned}$$