



EURODECISION
OPERATIONAL RESEARCH

**LP-TaskPlanner, un *framework* industriel,
générique et flexible de génération de
colonnes par résolution d'un plus court
chemin contraint**

Guillaume Pinot

ROADEF 2014

Sommaire

1. Introduction
2. Description du problème exemple
3. Modélisation
4. Mise en situation
5. Aperçu des méthodes de résolution
6. Conclusion

Sommaire

1. Introduction
2. Description du problème exemple
3. Modélisation
4. Mise en situation
5. Aperçu des méthodes de résolution
6. Conclusion

Introduction

✧ Pourquoi LP-TaskPlanner ?

- Utilisation intensive de génération de colonnes par résolution d'un plus court chemin contraint.
- Besoin d'un outil séparant la modélisation de la résolution.

✧ Qu'est-ce que LP-TaskPlanner

- Un modèle mathématique
 - Un problème maître de type programme linéaire
 - Un (ou des) sous-problème de type plus court chemin contraint dans un graphe fournissant des colonnes au problème maître
- Des algorithmes travaillant sur ce modèle mathématique

Sommaire

1. Introduction
2. Description du problème exemple
3. Modélisation
4. Mise en situation
5. Aperçu des méthodes de résolution
6. Conclusion

Description du problème exemple 1/2

✧ **Problème de planification RH : affecter des tâches à des employés**

✧ **Des tâches**

- Fixées dans le temps (une date de début et une date de fin)
- Chaque tâche doit être réalisée par 1 employé
- Certaines ne peuvent être réalisées que par des experts

✧ **Des règles d'enchaînements**

- Pour enchaîner 2 tâches, il faut qu'elles soient séparées de 2h maximum
- S'il y a plus de 15 min entre 2 tâches, nous avons une pause

Description du problème exemple 2/2

✧ Des employés

- 2 compétences : junior et senior
- Chaque employé ne peut faire qu'une tâche à la fois
- Les juniors sont payés 10€/h, les seniors 17€/h

✧ Des règles de condition de travail

- Le temps de travail doit être de 9h maximum, 8h pour les juniors
- On ne peut travailler plus de 2h sans faire de pause
- La moyenne des temps de travail ne peut dépasser 7h
- Chaque employé sera payé au minimum 6h même s'il travaille moins.

✧ Une fonction de coût

- Maximiser le nombre de tâches réalisées
- Minimiser la paye globale

Sommaire

1. Introduction
2. Description du problème exemple
3. Modélisation
4. Mise en situation
5. Aperçu des méthodes de résolution
6. Conclusion

Les ressources

✧ Plusieurs types

- Les EnumRes : une valeur parmi un ensemble de valeur
- Les TaskSetRes : un sous ensemble d'un ensemble de valeur
- Les RealRes : un réel
- Les ListRealRes : une liste de réel

✧ Les types des Enums

```
EnumType skill_type = sp.addEnumType({"junior", "senior"});  
EnumType task_type = sp.addEnumType(vTask);
```

✧ Les ressources

```
EnumExpr skill = sp.addEnumRes(skill_type);  
RealExpr totalTime = sp.addRealRes();  
ListRealExpr continuousTime = sp.addListRealRes();  
TaskSetResIdx tasks = sp.addTaskSetRes(task_type);
```

Les expressions

✧ Plusieurs types

- EnumExpr, RealExpr, ListRealExpr, BoolExpr, ListBoolExpr...
- BoolCst

✧ Des opérateurs

- Calcul : +, -, *, max...
- Comparaison : ==, !=, <=, >=...
- Opération booléennes : Not, And, Or, All...
- ...

✧ Notre problème

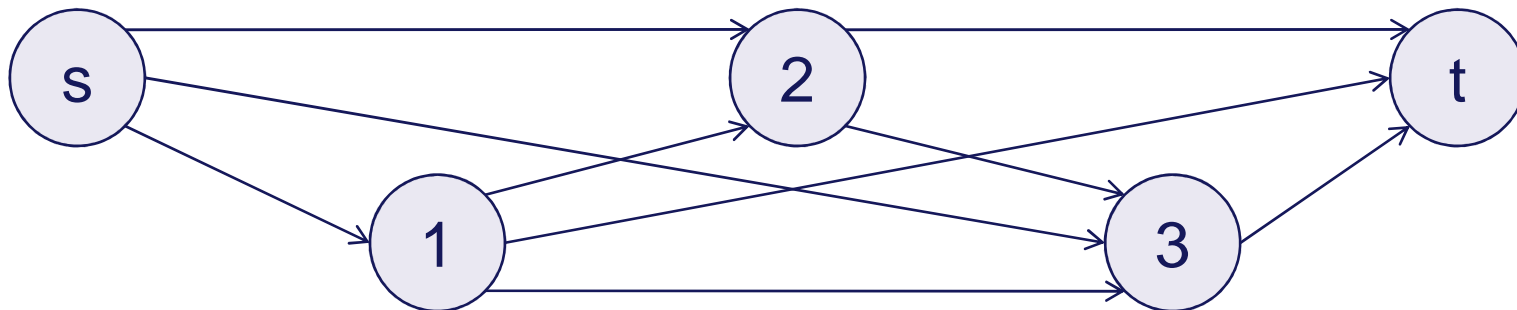
```
BoolExpr isJunior = skill == junior;  
BoolExpr isSenior = skill == senior;  
RealExpr paidTime = max(6., totalTime);  
RealExpr bill = isJunior * (10 * paidTime) + isSenior * (17 * paidTime);  
sp.addBoolCst(totalTime <= 9.);  
sp.addBoolCst(!isJunior || totalTime <= 8.);  
sp.addBoolCst(all(continuousTime <= 2.));
```

Le graphe

✧ Des nœuds et des arcs dont 2 nœuds spéciaux : source et puits

✧ Pour notre cas

- Source s : début du service
- Puits t : fin du service
- 1 Nœud par tâche
- Pour toute tâche i , un arc entre s et i , et un arc entre i et t
- Pour tout couple de tâches enchaînables (i, j) , un arc entre i et j



Les transitions

✧ Les transitions modifient les ressources

- EnumRes : Diff, Eq, SubSet
- RealRes : Add
- ListRealRes : Add, AddElt
- TaskSetRes : AddTask
- ...

✧ Chaque nœud et chaque arc a une liste de transitions, réalisées dans l'ordre du chemin entre s et t

✧ Pour notre cas

- Sur s : [AddElt(continuousTime)]
- Sur les nœuds des tâches i de durée d : [Add(continuousTime, d); Add(totalTime, d); AddTask(tasks, i), *Diff(skill, junior)*]
- Sur les arcs de durée d
 - Pause : [AddElt(continuousTime); Add(totalTime, d)]
 - Sinon : [Add(continuousTime, d); Add(totalTime, d)]

Le problème maître

✧ Le poids des colonnes-chemins sont des RealExpr

✧ La fonction objectif

```
masterProblem.getObjective().setPathWeight(bill);
```

✧ La contrainte sur la moyenne

```
MasterConstraint maxMeanCtr;  
maxMeanCtr.setPathWeight(totalTime - 7);  
maxMeanCtr.setMax(0);  
masterProblem.addConstraint(maxMeanCtr);
```

✧ Les contraintes de couverture de tâches i

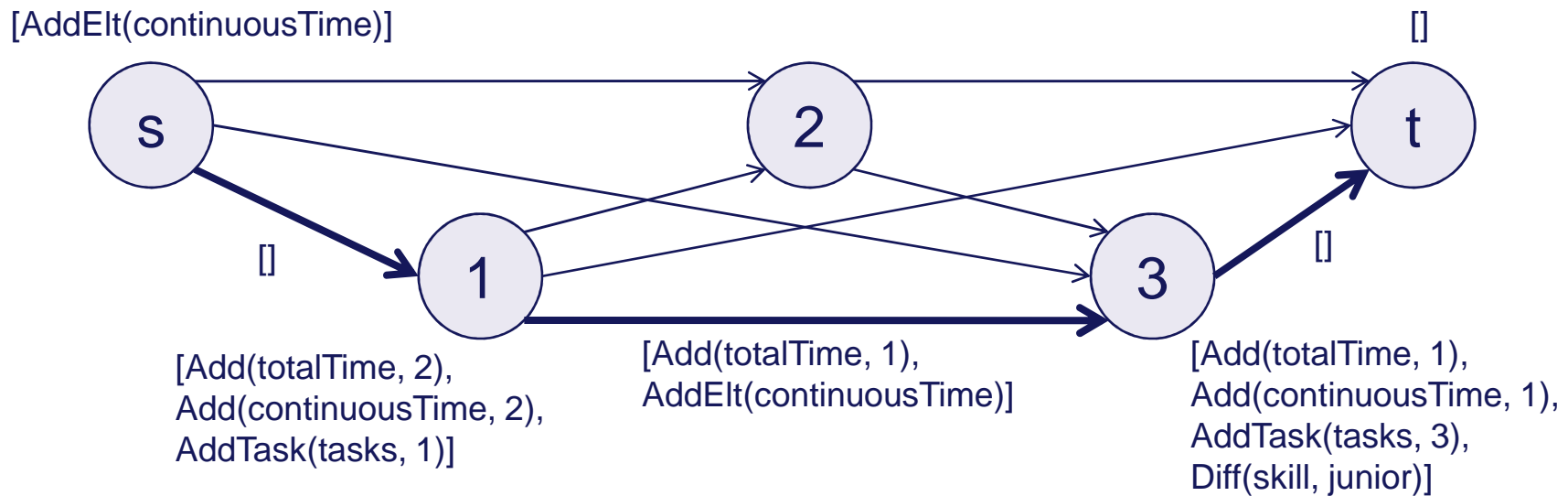
```
MasterConstraint coverCtr;  
coverCtr.setPathWeight(hasTask(taskRes, i));  
coverCtr.setMin(1);  
coverCtr.setMax(1);  
coverCtr.setGoalMin(1e5);  
masterProblem.addConstraint(coverCtr);
```

Sommaire

1. Introduction
2. Description du problème exemple
3. Modélisation
4. Mise en situation
5. Aperçu des méthodes de résolution
6. Conclusion

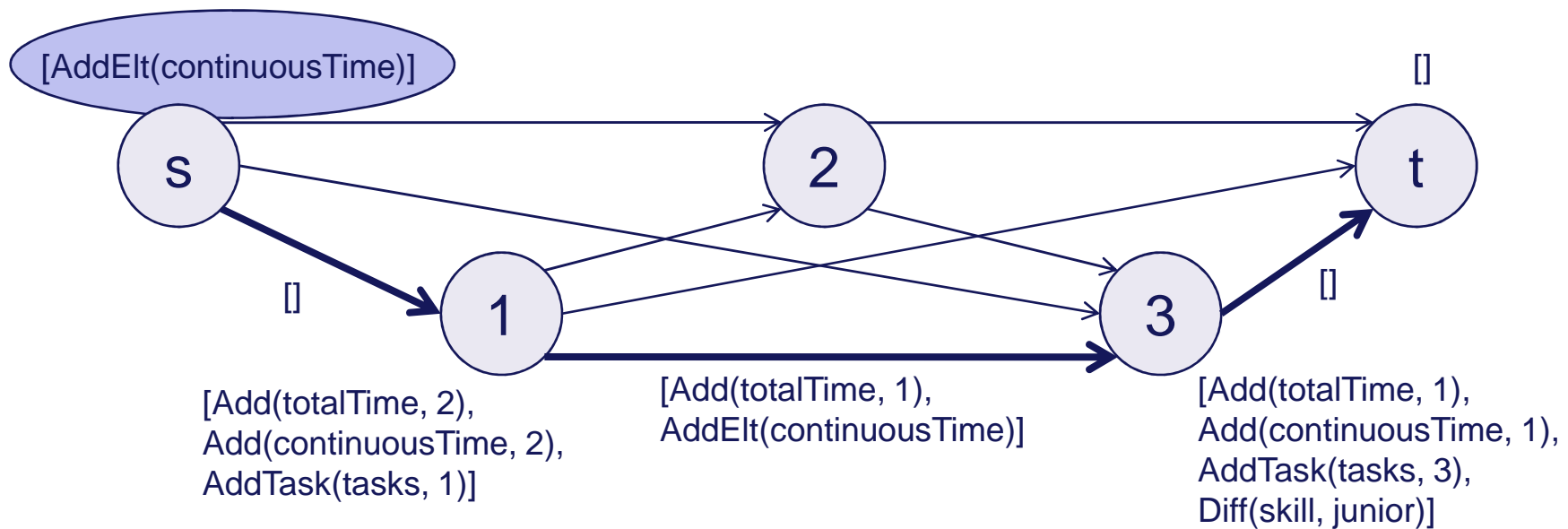
Colonne-chemin

skill \in {junior, senior}
totalTime = 0
continuousTime = []
tasks = {}



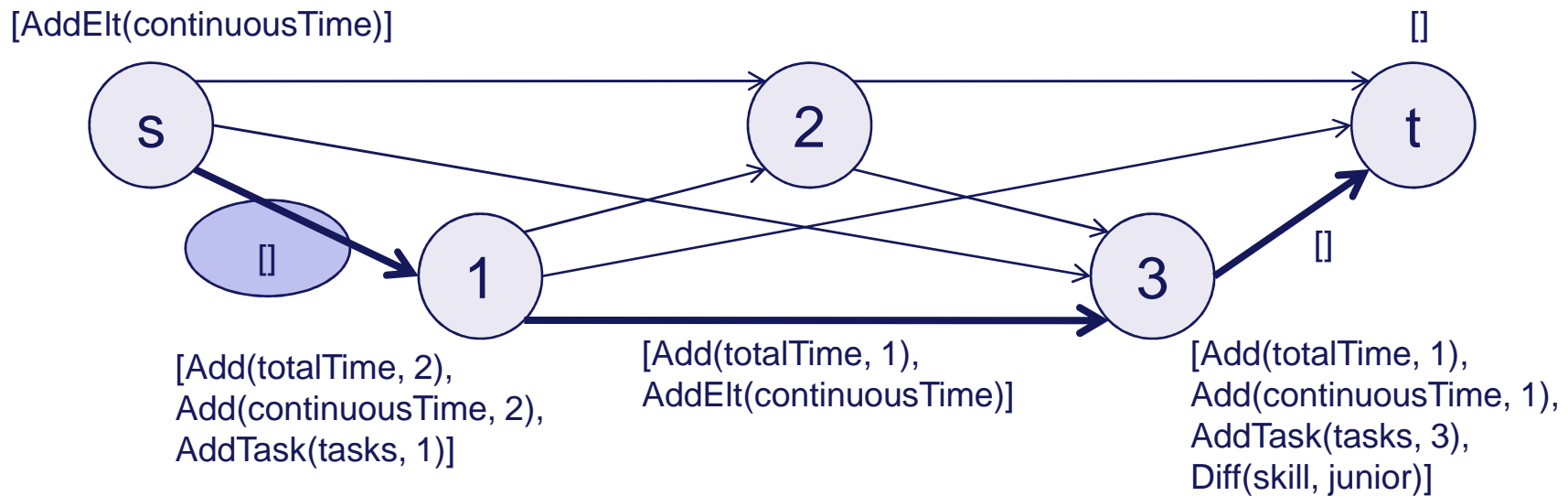
Colonne-chemin

skill \in {junior, senior}
totalTime = 0
continuousTime = [0]
tasks = {}



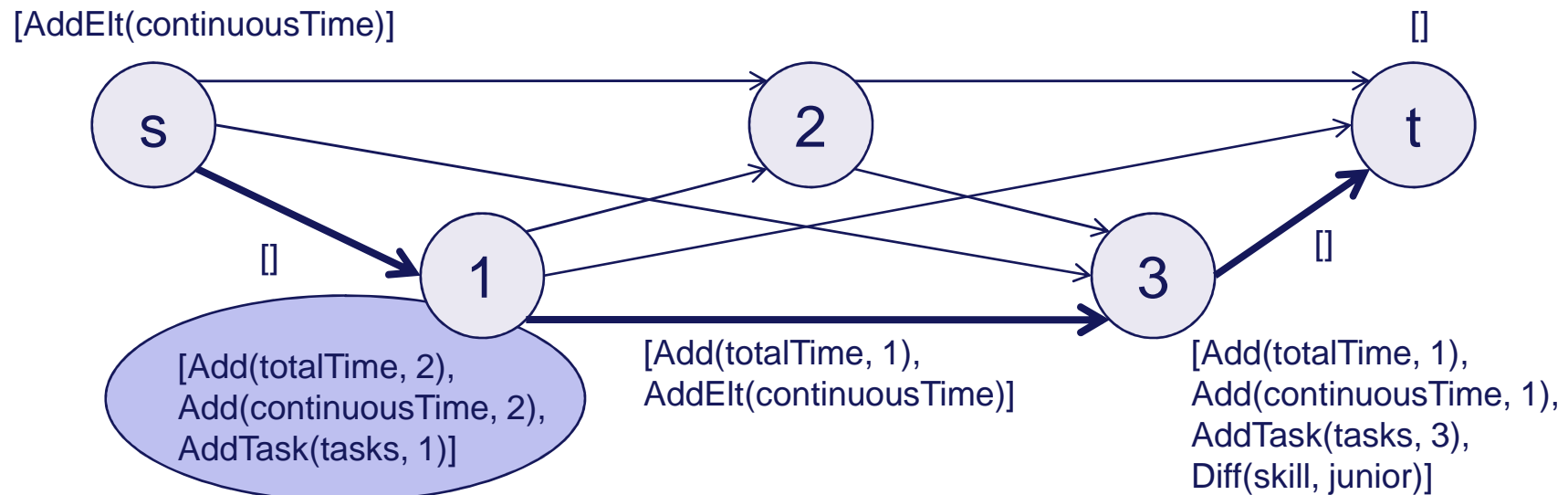
Colonne-chemin

$\text{skill} \in \{\text{junior}, \text{senior}\}$
 $\text{totalTime} = 0$
 $\text{continuousTime} = [0]$
 $\text{tasks} = \{\}$



Colonne-chemin

skill \in {junior, senior}
totalTime = 2
continuousTime = [2]
tasks = {1}



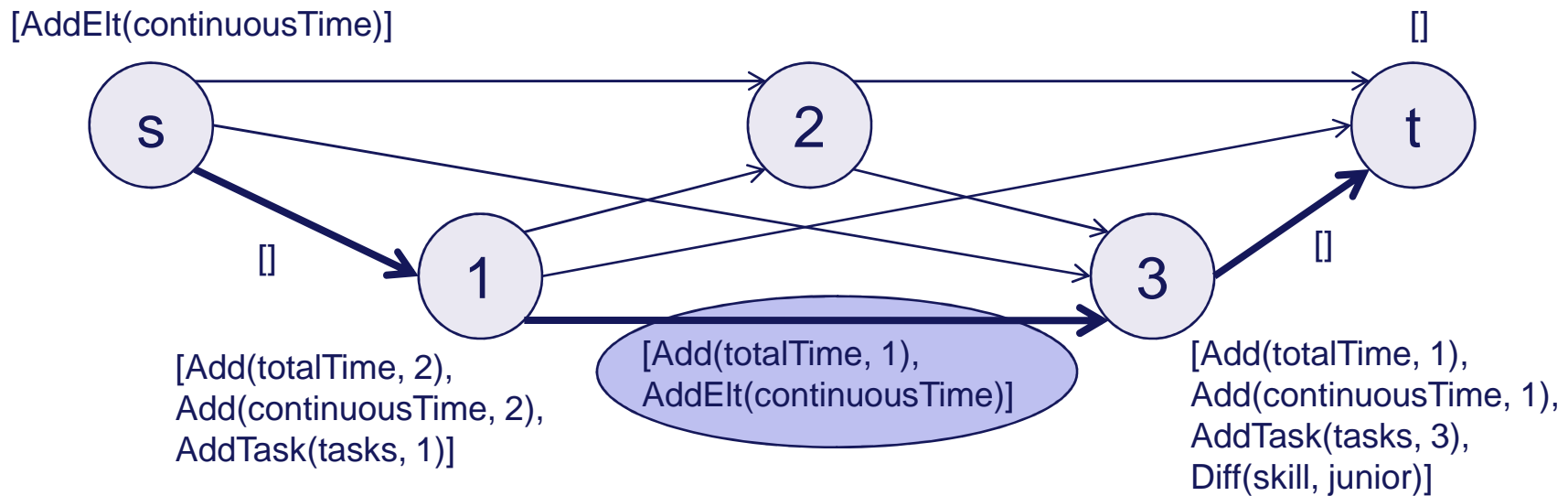
Colonne-chemin

skill \in {junior, senior}

totalTime = 3

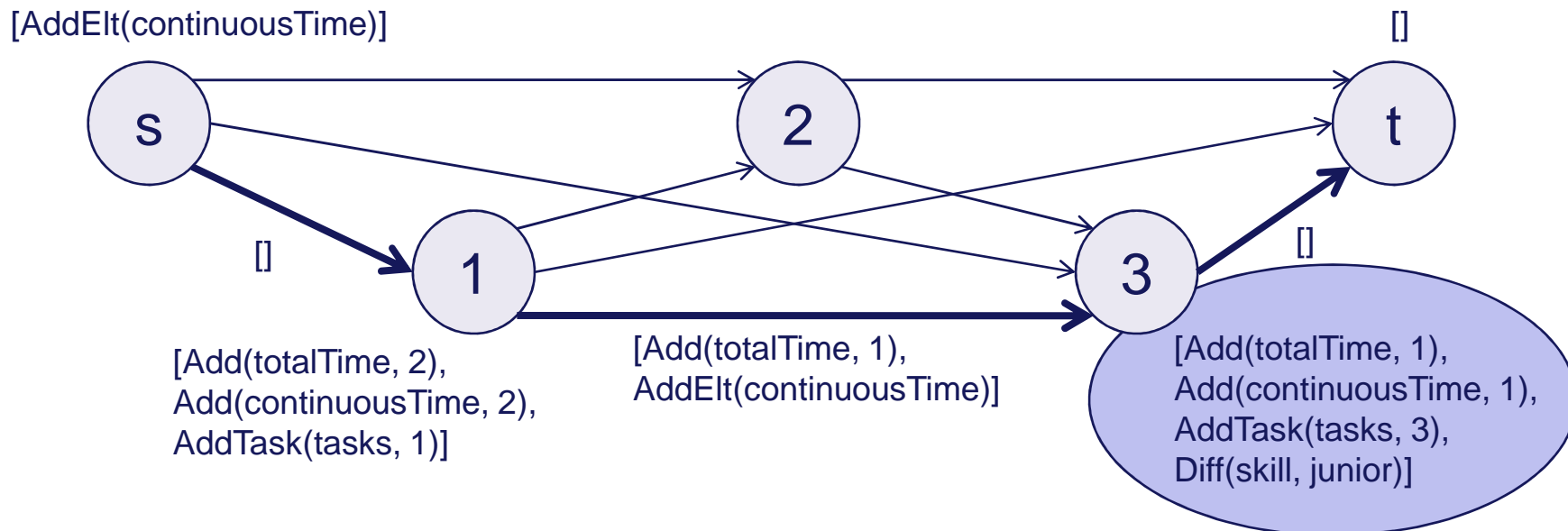
continuousTime = [2, 0]

tasks = {1}



Colonne-chemin

$\text{skill} \in \{\text{senior}\}$
 $\text{totalTime} = 4$
 $\text{continuousTime} = [2, 1]$
 $\text{tasks} = \{1, 3\}$



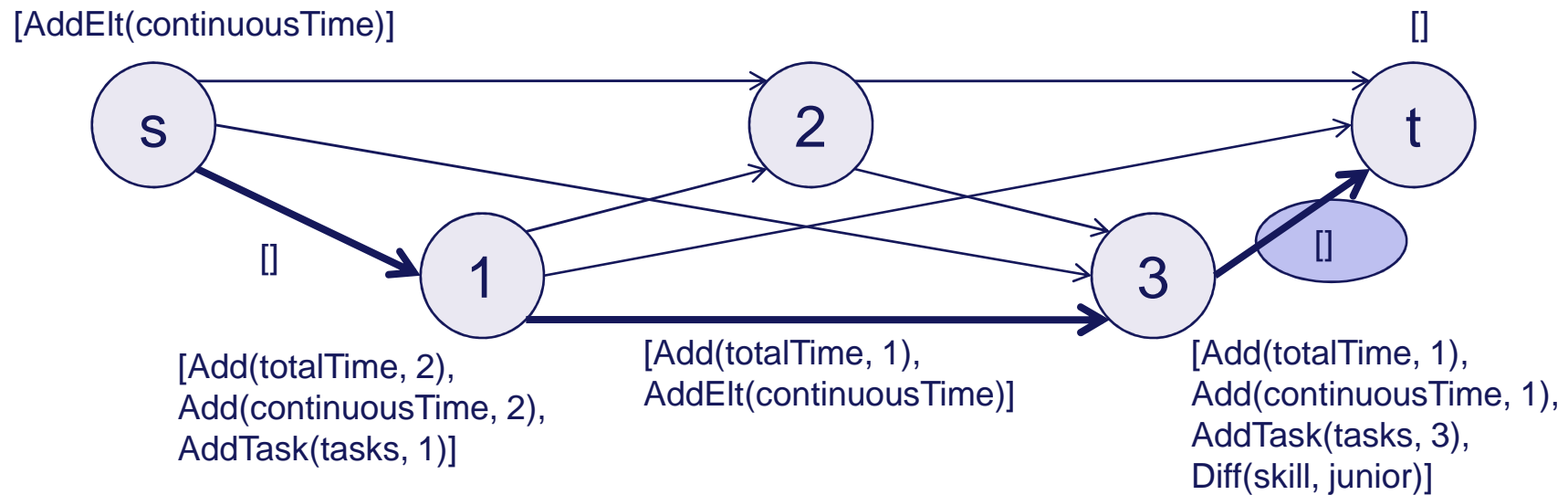
Colonne-chemin

skill \in {senior}

totalTime = 4

continuousTime = [2, 1]

tasks = {1, 3}



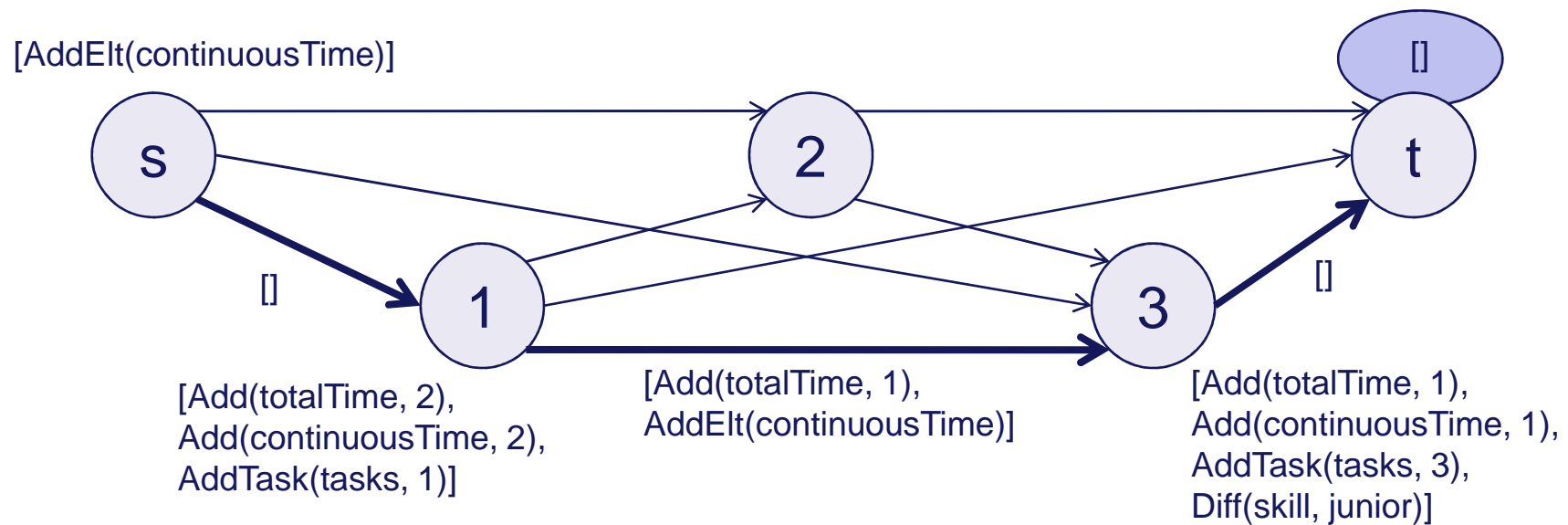
Colonne-chemin

skill \in {senior}

totalTime = 4

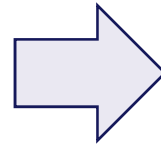
continuousTime = [2, 1]

tasks = {1, 3}



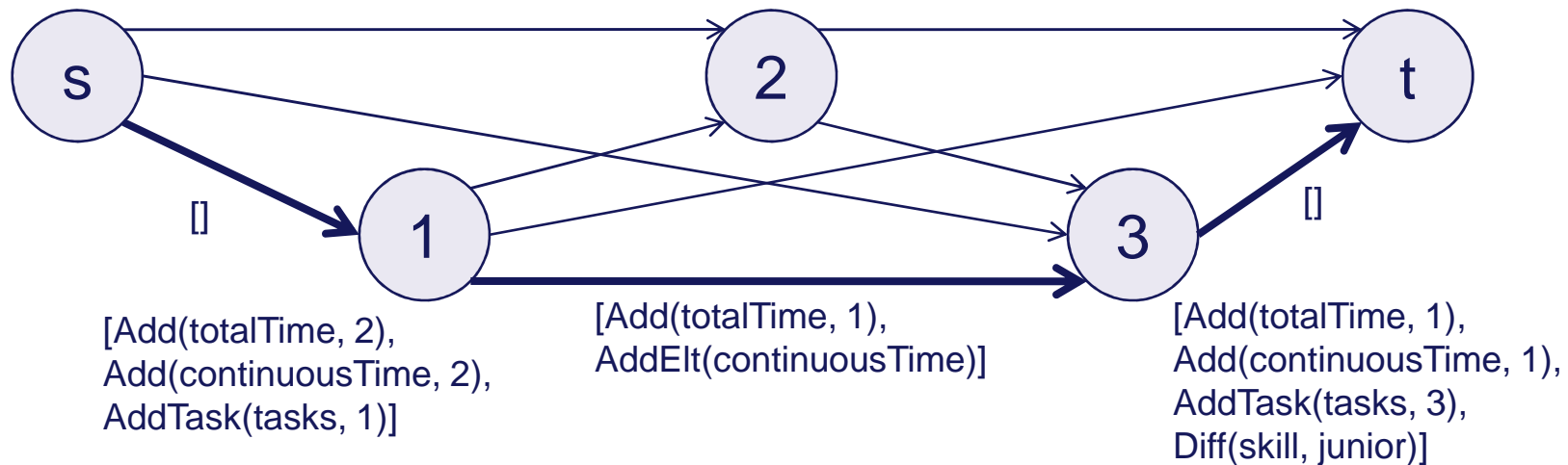
Colonne-chemin

skill \in {senior}
 totalTime = 4
 continuousTime = [2, 1]
 tasks = {1, 3}



skill = senior
 constraints : OK
 paidTime = 6, bill = 102
 objWeight = 102
 maxMeanWeight = -3
 cover1Weight = 1

[AddElt(continuousTime)]

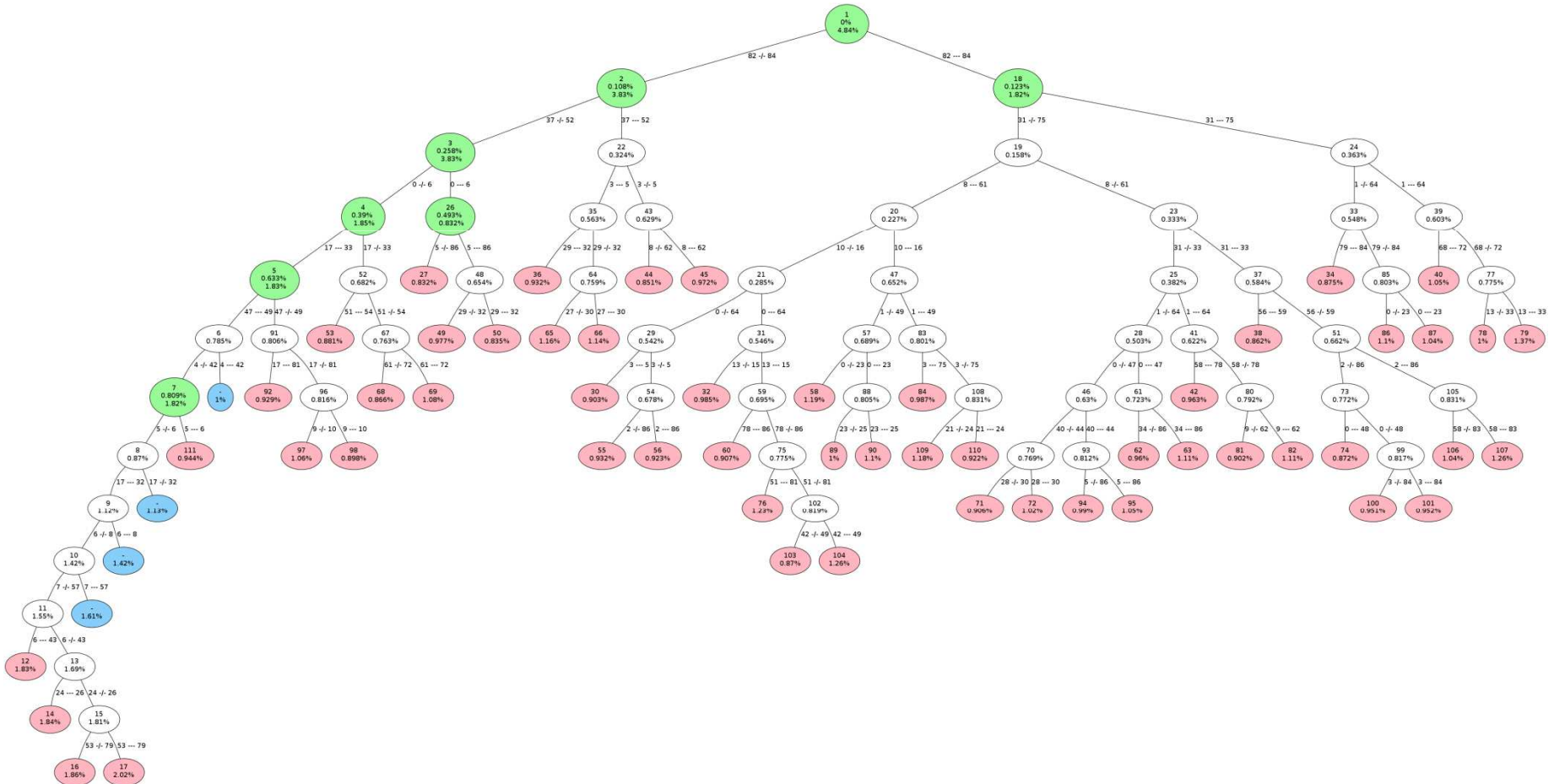


Sommaire

1. Introduction
2. Description du problème exemple
3. Modélisation
4. Mise en situation
5. Aperçu des méthodes de résolution
6. Conclusion

Résolution

✦ On lance la résolution
`solveWithColgen(tpProb);`



Méthodes de résolution

✧ Paramètres

- Choix du sous-problème (explicite, programmation dynamique...)
- Règle de branchement (Ryan & Foster...)
- Parcours d'arbre (profondeur, largeur...)
- Heuristiques primales
- Algorithme de séparation (cliques...)
- ...

✧ Technologies utilisées

- Calcul d'intervalles
- Génération de fonction de dominance
- Programmation dynamique
- Stabilisation
- Prétraitements
- ...

```

#include <vector>
#include <string>
#include <algorithm>
#include <math>
using namespace std;

// Problem description
// ...

// Solution structure
// ...

// Main function
int main() {
    // ...
}

```

Sommaire

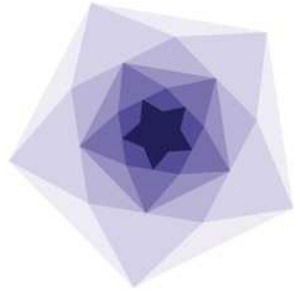
1. Introduction
2. Description du problème exemple
3. Modélisation
4. Mise en situation
5. Aperçu des méthodes de résolution
6. Conclusion

Conclusion

- ✧ **Une génération de colonnes par résolution d'un plus court chemin contraint**
 - Séparation de la modélisation et de la résolution
 - Algorithmes de résolution génériques et paramétrables
 - Notre exemple en une centaine de lignes de C++

- ✧ **Utilisation actuelle**
 - LP-EasyDriver : habillage et graphichage en transport en commun (HK : 6 659 tâches, 1 350 790 arcs, 250 services)
 - CrewPairing (Projet de recherche CleanSky/Imagine) : génération de rotations PN implémentant EUOPS

- ✧ **Utilisations futures envisagées**
 - Résolution de problèmes de planification de RH
 - Tournées de véhicules



EURODECISION
OPERATIONAL RESEARCH

**LP-TaskPlanner, un *framework* industriel,
générique et flexible de génération de
colonnes par résolution d'un plus court
chemin contraint**

Guillaume Pinot

ROADEF 2014