



**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

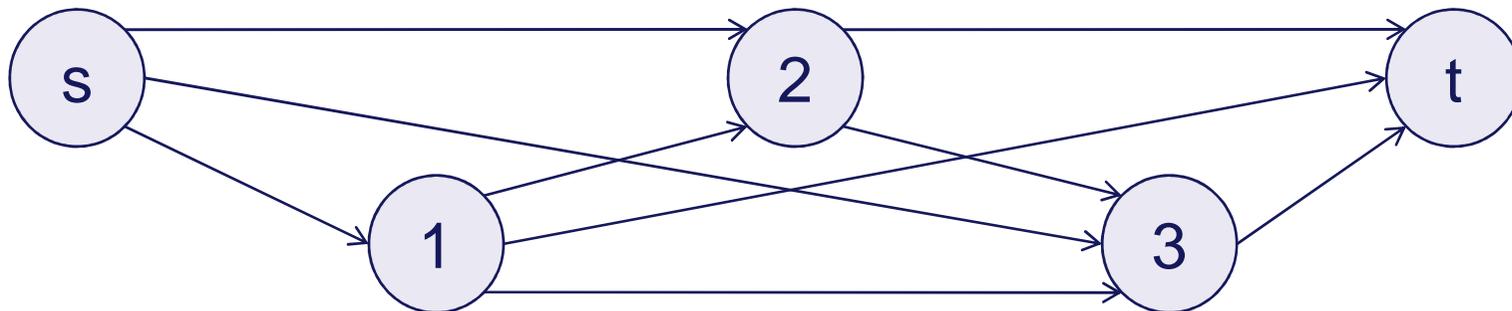
```
BoolExpr isJunior = skill == junior;  
BoolExpr isSenior = skill == senior;  
RealExpr paidTime = max(6., totalTime);  
RealExpr bill = isJunior * (10 * paidTime) + isSenior * (17 * paidTime);  
sp.addBoolCst(totalTime <= 9.);  
sp.addBoolCst(!isJunior || totalTime <= 8.);  
sp.addBoolCst(all(continuousTime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

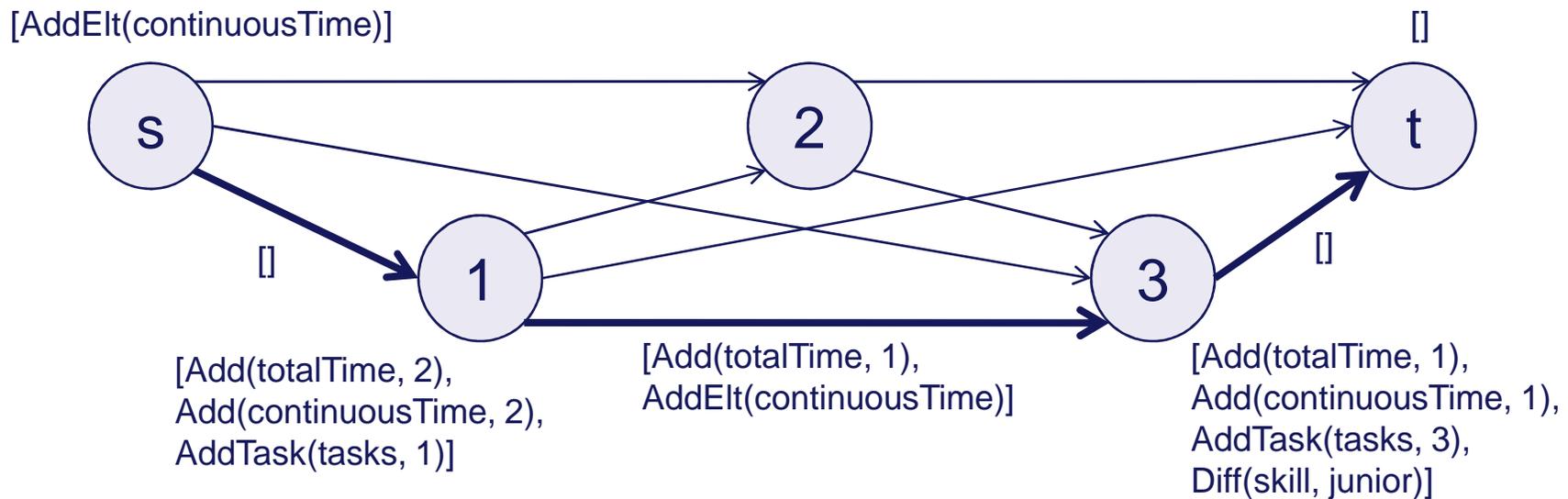
```
MasterConstraint coverCtr;  
coverCtr.setPathWeight(hasTask(taskRes, i));  
coverCtr.setMin(1);  
coverCtr.setMax(1);  
coverCtr.setGoalMin(1e5);  
masterProblem.addConstraint(coverCtr);
```

## Sommaire

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

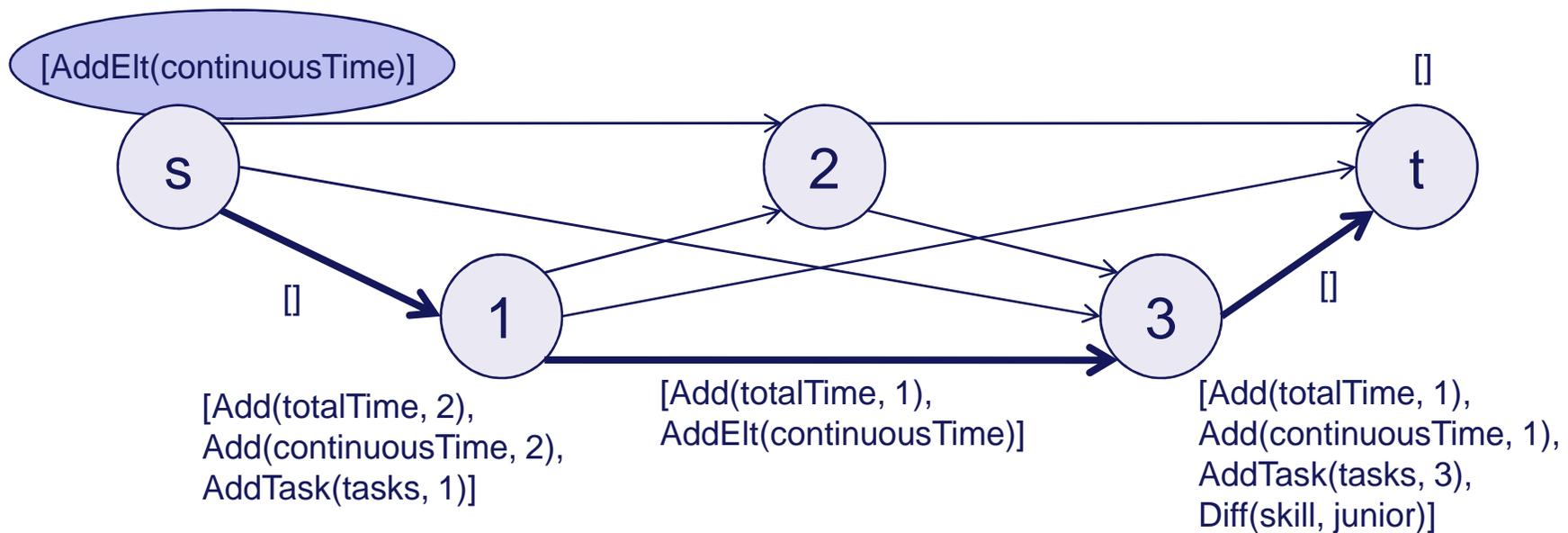
## Colonne-chemin

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



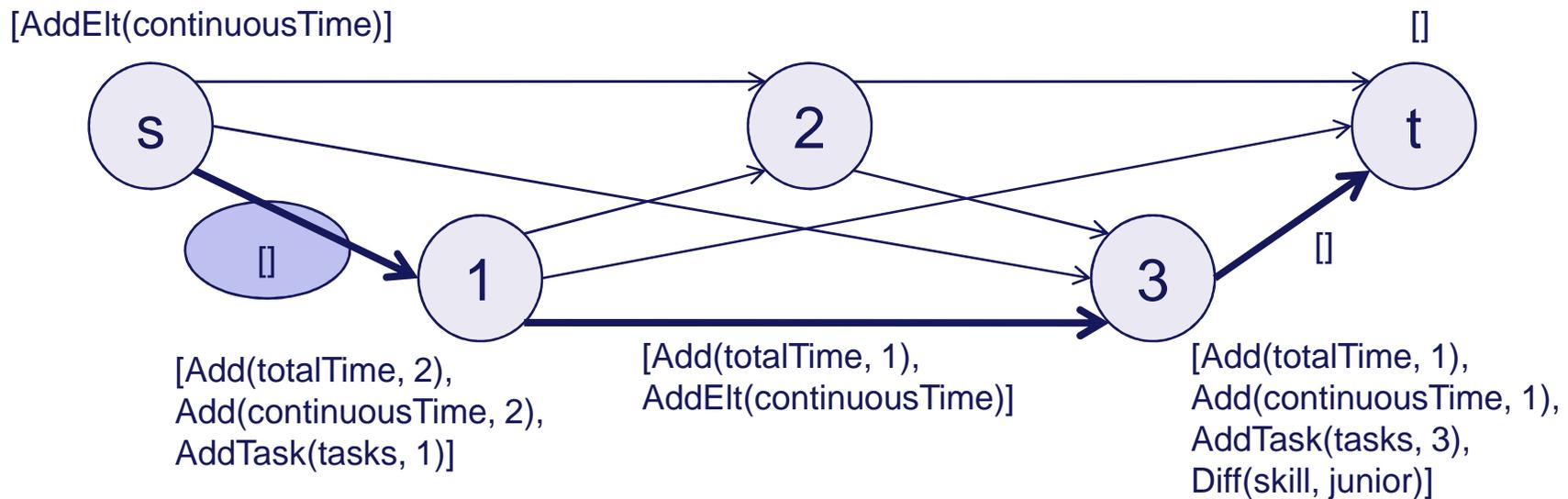
## Colonne-chemin

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



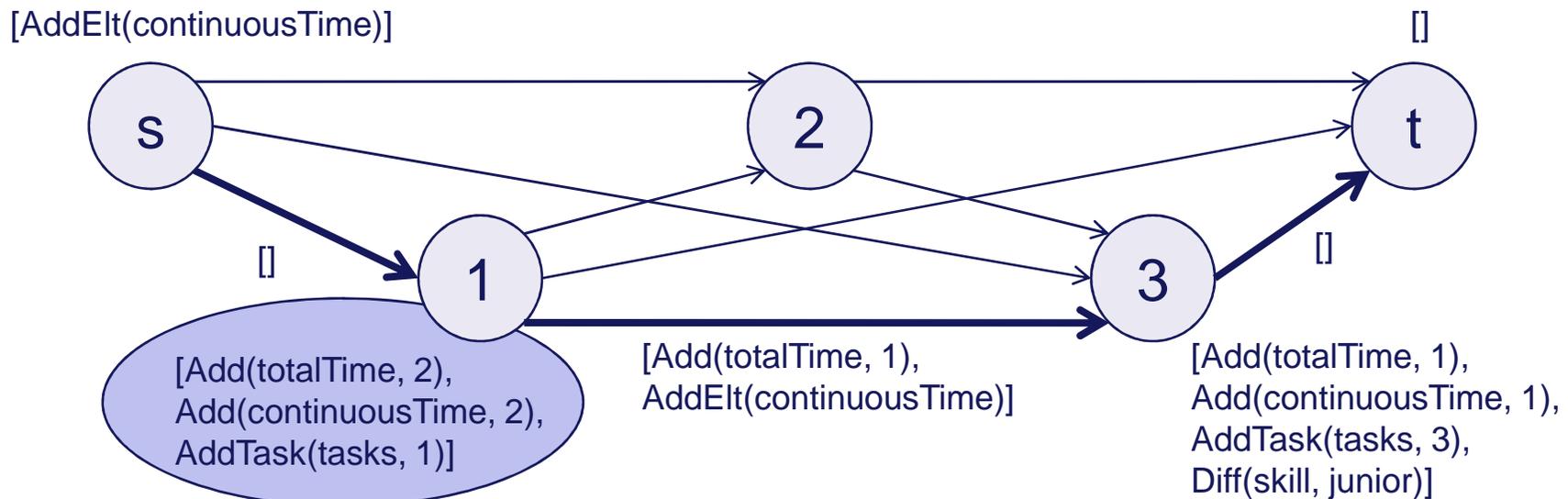
## Colonne-chemin

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



## Colonne-chemin

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



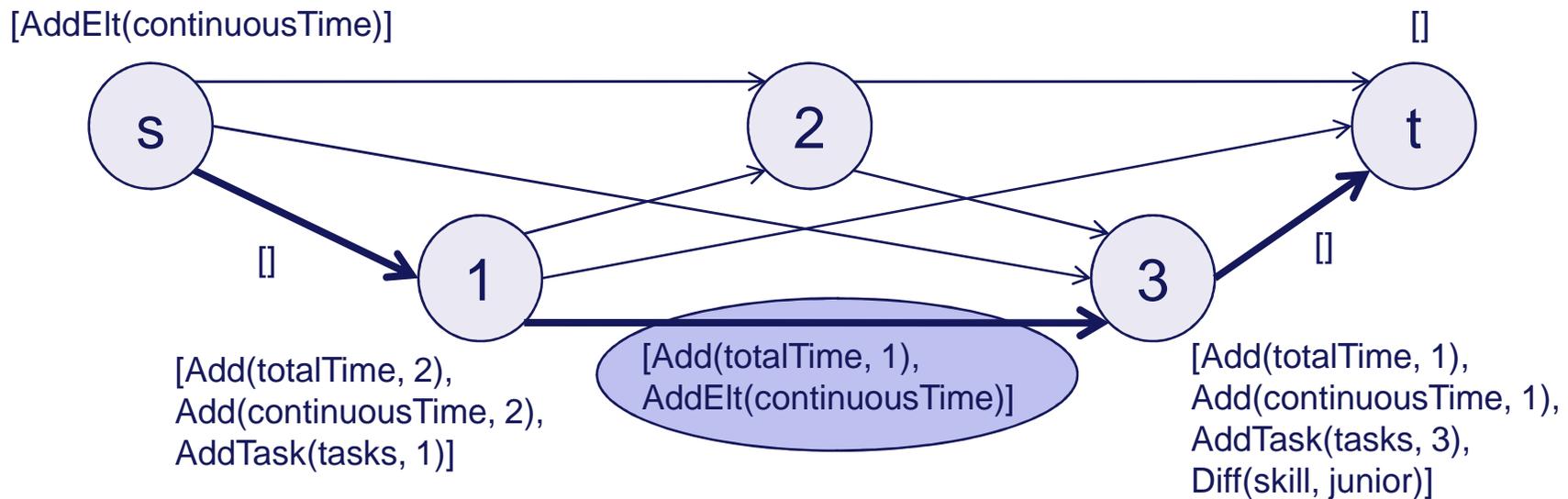
## Colonne-chemin

skill  $\in$  {junior, senior}

totalTime = 3

continuousTime = [2, 0]

tasks = {1}



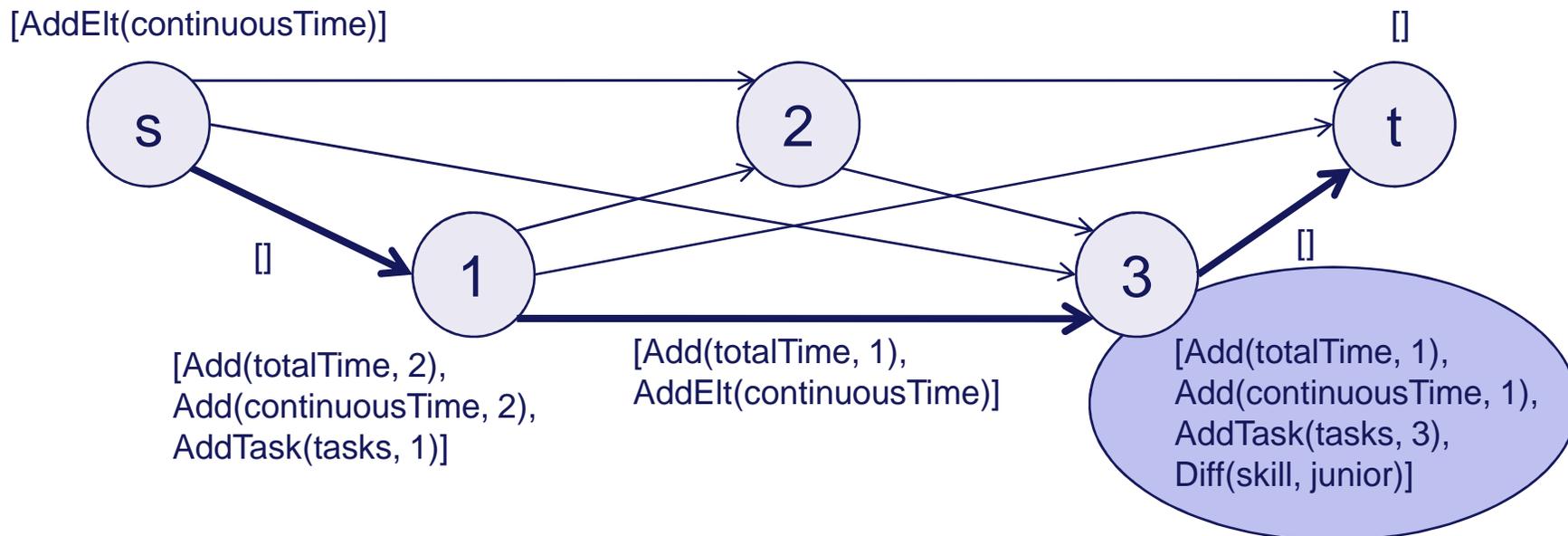
## Colonne-chemin

skill  $\in$  {senior}

totalTime = 4

continuousTime = [2, 1]

tasks = {1, 3}



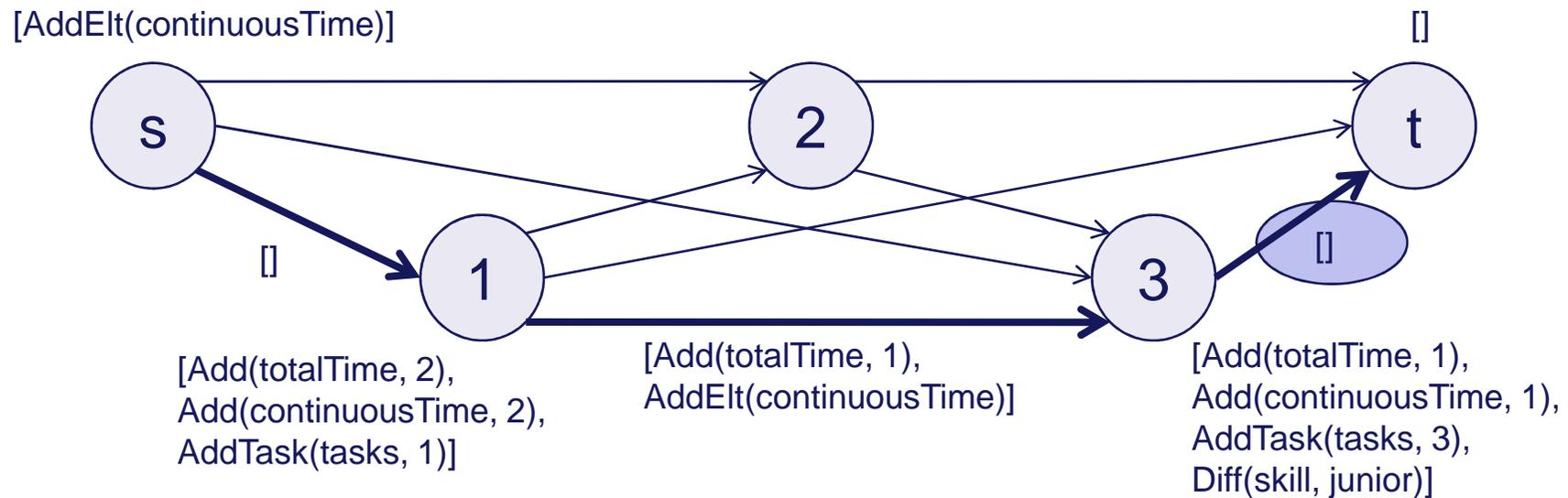
## Colonne-chemin

skill  $\in$  {senior}

totalTime = 4

continuousTime = [2, 1]

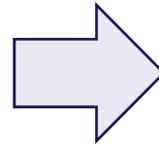
tasks = {1, 3}





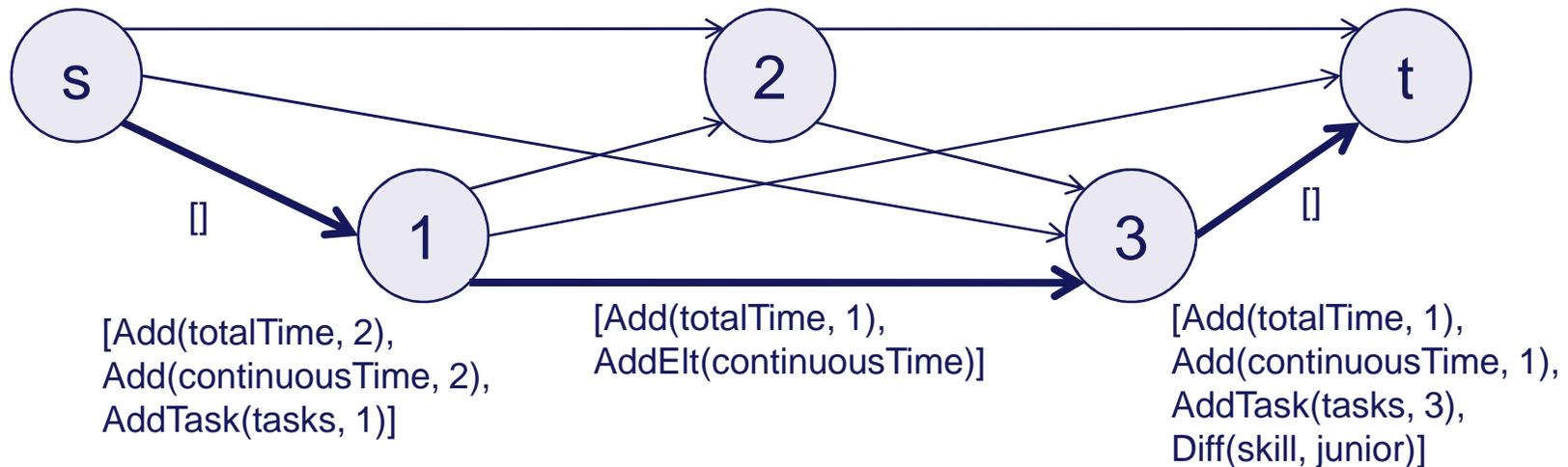
## Colonne-chemin

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



$\text{skill} = \text{senior}$   
 $\text{constraints} : \text{OK}$   
 $\text{paidTime} = 6, \text{bill} = 102$   
 $\text{objWeight} = 102$   
 $\text{maxMeanWeight} = -3$   
 $\text{cover1Weight} = 1$

[AddElt(continuousTime)]

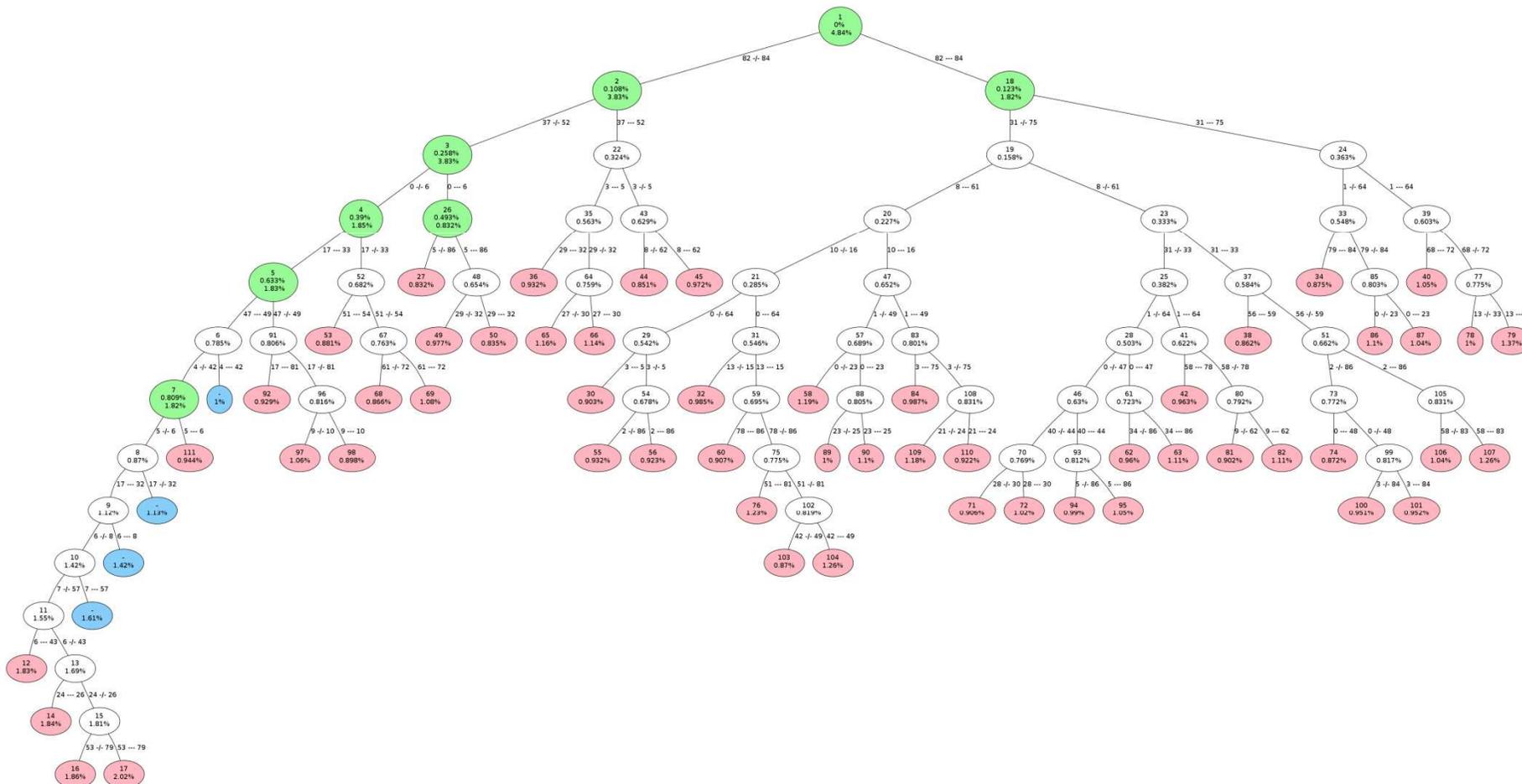


## Sommaire

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);`



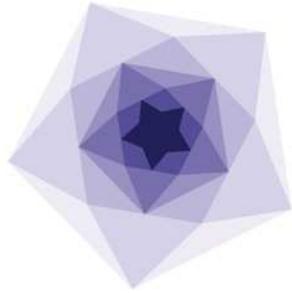


## Sommaire

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