

# Inteligență Artificială - Tema 1

## Planificare prin satisfacerea parțială a restricțiilor

### Descriere

Formulați următoarea problemă de planificare a sarcinilor ca una de satisfacere [parțială] a restricțiilor. Dându-se un număr  $N$  de sarcini de rezolvat (fiecare având o durată  $d_i$ , un termen limită  $t_i$  și o listă de sarcini  $j_{i1}, \dots, j_{in}$  ce trebuie terminate anterior începerii sarcinii  $i$ ) și un număr de procesoare  $P$ , ordonați și distribuiți sarcinile pe procesoare astfel încât suma depășirilor limitelor de timp să fie minimă. Un procesor poate rezolva o singură sarcină la un moment dat. Procesoarele sunt identice: fiecare rezolvă sarcina  $i$  în același timp  $d_i$ . Termenul limită al unei sarcini poate fi depășit inducând un cost, dar o sarcină nu poate fi executată înainte de terminarea celor care o condiționează. Pentru rezolvarea temei va trebui să combinați următoarele idei: cale-consistență, ordonare a variabilelor, ordonare a valorilor, satisfacere parțială a restricțiilor.

### Structura unui fișier de intrare

Fiecare instanță a problemei date este descrisă separat într-un fișier. Prima linie a fișierului conține două numere întregi separate prin virgulă, acestea reprezentând valorile  $N$  și  $P$  (numărul de sarcini și numărul de procesoare). Următoarele  $N$  linii conțin valorile  $i$ ,  $d_i$ ,  $t_i$ , dar și sarcinile  $j_{i1}, \dots, j_{in}$  ce o condiționează pe cea curentă pentru cele  $N$  sarcini, de asemenea separate prin virgulă. Un exemplu de fișier de intrare ar fi:

```
3, 3
1, 5, 9
2, 10, 10
3, 5, 8, 1
```

### Structura fișierului de ieșire

Fișierul de ieșire va avea  $P$  secțiuni, fiecare corespunzătoare unui procesor. Fiecare secțiune începe cu o linie ce indică numărul de sarcini alocate acelui procesor și continuă cu indexurile sarcinilor respective și timpul de începere al fiecăreia (neapărat în ordine crescătoare). Dacă unui procesor nu îi este alocat nimic, secțiunea corespunzătoare lui va avea o singură linie cu valoarea 0. Un exemplu de fișier de ieșire (cu o soluție la problema descrisă în exemplul de fișier de intrare) ar fi:

```
0
1
2, 0
2
1, 0
3, 5
```

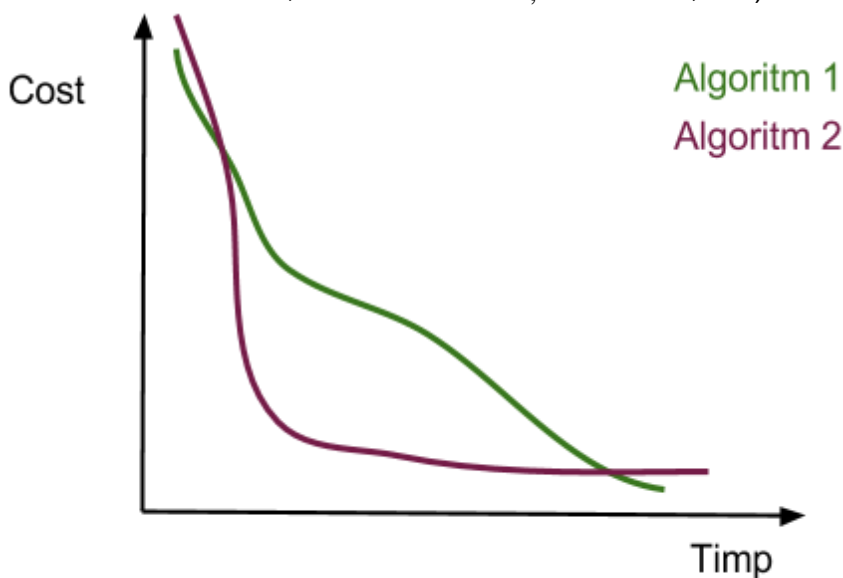
## Evaluarea unei soluții

Costul unei soluții este dată de suma întârzierilor tuturor sarcinilor. Desigur, se dorește găsirea unor soluții cu cost cât mai mic. Dacă o sarcină  $i$  începe să fie prelucrată la momentul  $s_i$ , atunci costul dat de întârziere este  $c_i = \max(0, s_i + d_i - t_i)$ . Costul unei soluții complete va fi  $C = \sum_i c_i$ . Puteți evalua o soluție folosind scriptul `eval.py`.

## Cerințe

Formulați problema dată ca una de satisfacere a restricțiilor. Implementați un algoritm de rezolvare a acestei probleme ținând cont că restricțiile de ordonare a sarcinilor nu pot fi încălcate, dar termenele limită pot fi depășite implicând un cost al soluției respective. Opriți căutarea de oricâte ori costul parțial al unei soluții depășește cel mai bun cost obținut până atunci. Implementați un algoritm de verificare a proprietății de cale-consistență (eng. *path-consistency*) și analizați cum influențează timpul de găsire a celei mai bune soluții. Folosiți euristici de ordonare a valorilor și variabilelor.

Faceți grafice în care să arătați cum se îmbunătățește calitatea celei mai bune soluții descoperite în funcție de varianta de algoritm folosit (cu ordonare a variabilelor / fără, cu ordonare a valorilor / fără; cu cale-consistență de ordin 2, etc.).



Descrieți într-un fișier toate tehnicile și euristicele folosite pentru rezolvarea problemei și însoțiți explicațiile de graficele cerute. Se vor recompensa cu punctaj bonus temele care analizează cât mai multe euristici de ghidare a căutării.

## Resurse utile

[Cursul al treilea](#)