

Π.Μ.Σ ΕΦΑΡΜΟΣΜΕΝΗΣ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ ΑΝΑΠΤΥΞΗ ΛΟΓΙΣΜΙΚΟΥ & ΝΕΦΟΣ

Μέθοδοι και Εργαλεία Τεχνητής Νοημοσύνης (SD0203) Εργασία 1

Ονοματεπώνυμο : Χρυσοχοΐδης Αναστάσιος

Αριθμός Μητρώου : mai25067 email : mai250067@uom.edu.gr

Απρίλιος 2025

ΠΜΣ ΕΦΑΡΜΟΣΜΕΝΗΣ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ-ΑΝΑΠΤΥΞΗ ΛΟΓΙΣΜΙΚΟΥ ΚΑΙ ΝΕΦΟΣ SD0203 Μέθοδοι και Εργαλεία Τεχνητής Νοημοσύνης Αναστάσιος Χρυσοχοΐδης



Ασκηση 1 : Client/Server Allocation

Για την πρώτη άσκηση έπρεπε να βρεθεί σε ποιον server θα πρέπει αν φιλοξενηθεί κάθε υπηρεσία με το ελάχιστο δυνατό κόστος. Σε περίπτωση που ένας server δεν φιλοξενήσει κάποια υπηρεσία θεωρείται μη ενεργός, οπότε δεν έχει και κόστος. Ως δεδομένα μας δίνονται η χωρητικότητα του κάθε server, οι απαιτήσεις κάθε υπηρεσίας σε πόρους, το κόστος λειτουργίας κάθε server, και το κόστος φιλοξενίας της κάθε υπηρεσίας σε κάθε έναν server.

Ως πρώτο περιορισμό έχουμε ότι σε έναν ενεργό server δεν δύναται να ξεπερνιέται η χωρητικότητά του από το σύνολο των απαιτούμενων πόρων των υπηρεσιών που φιλοξενεί. Οπότε πρέπει να φτιαχτεί ένας πίνακας όπου θα υπολογίζεται το άθροισμα των απαιτούμενων πόρων για κάθε δυνατή περίπτωση.

Αυτό χρησιμοποιείται στον δεύτερο περιορισμό, όπου το άθροισμα των απαιτούμενων πόρων πρέπει να είναι μικρότερο ή ίσο της χωρητικότητας του εκάστοτε server.

Επίσης, πρέπει να καθοριστεί ποιοι server είναι ενεργοί ή όχι και αυτό καθορίζεται από τον τρίτο περιορισμό, όπου έχοντας φτιάξει έναν πίνακα που μπορεί να παίρνει τις τιμές 0 και 1, ανάλογα με το αν χρησιμοποιείται κάποιος server (φαίνεται από το πίνακα με το άθροισμα των απαιτούμενων πόρων) με το 0 να δηλώνει μη ενεργό server και το 1 ενεργό server.

Ύστερα, υπολογίζεται το συνολικό δικτυακό κόστος που προκύπτει ως το άθροισμα των απαιτήσεων κάθε υπηρεσίας σε πόρους επί το κόστος φιλοξενίας κάθε υπηρεσίας σε συγκεκριμένο server. Δηλαδή:

δικτυακό κόστος = sum(απαιτήσεις υπηρεσίας σε πόρους * κόστος φιλοξενίας υπηρεσίας σε συγκεκριμένο server)

και το κόστος ανάπτυξης του κάθε server που προκύπτει από το άθροισμα των κοστών λειτουργίας τους μόνο στην περίπτωση που είναι ενεργοί. Τέλος, υπολογίζεται το συνολικό κόστος που προκύπτει ως εξής:

συνολικό κόστος = συνολικό δικτυακό κόστος + συνολικό κόστος λειτουργίας

Παρακάτω ακολουθεί ο κώδικας που γράφτηκε στο MiniZinc.



```
par int: Servers;
par int: Clients;
set of int:SERVERS = 1..Servers;
set of int:CLIENTS = 1..Clients;
array[SERVERS] of int: Capacity;
array[SERVERS] of int: DeploymentCost;
array[CLIENTS] of int: ClientDemands;
array[CLIENTS, SERVERS] of int: NetworkingCost;
array[CLIENTS] of var SERVERS: client at;
var int: total cost;
array[SERVERS] of var int : serverLoad;
array[SERVERS] of var 0..1 : usedServers;
constraint forall(s in SERVERS) (serverLoad[s] =
sum(c in CLIENTS where client at[c] = s)
(ClientDemands[c]));
constraint forall(s in SERVERS)(serverLoad[s] <=</pre>
Capacity[s]);
constraint forall(s in SERVERS) (usedServers[s] = (if
serverLoad[s] > 0 then 1 else 0 endif();
var int : totalNetworkingCost = sum(c in CLIENTS)
(ClientDemands[c] * NetworkingCost[c, client at[c]]);
var int : totalDeploymentCost = sum(s in SERVERS)
(usedServers[s] * DeploymentCost[s]);
total cost = totalNetworkingCost +
totalDeploymentCost;
solve minimize total cost;
output [" client at = \((client at); \n total cost = \((total cost); \n''\)];
```



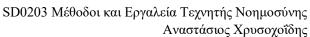
Τα αποτελέσματα που παράγονται με την εκτέλεση του προγράμματος, με τα δεδομένα που μας δίνονται έχουν ως εξής:

Αποτελέσματα με αρχείο δεδομένων το server_set0.dzn

Αποτελέσματα με αρχείο δεδομένων το server set1.dzn

Αποτελέσματα με αρχείο δεδομένων το server_set2.dzn

ΠΜΣ ΕΦΑΡΜΟΣΜΕΝΗΣ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ-ΑΝΑΠΤΥΞΗ ΛΟΓΙΣΜΙΚΟΥ ΚΑΙ ΝΕΦΟΣ





Αποτελέσματα με αρχείο δεδομένων το server_set3.dzn

Αποτελέσματα με αρχείο δεδομένων το server set4.dzn

ΠΜΣ ΕΦΑΡΜΟΣΜΕΝΗΣ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ-ΑΝΑΠΤΥΞΗ ΛΟΓΙΣΜΙΚΟΥ ΚΑΙ ΝΕΦΟΣ SD0203 Μέθοδοι και Εργαλεία Τεχνητής Νοημοσύνης

Αναστάσιος Χρυσοχοΐδης



Ασκηση 2 : FireTrucks

Για την δεύτερη άσκηση έπρεπε να βρεθούν οι χρόνοι έναρξης για την πλήρωση και μετέπειτα την επισκευή όλων των πυροσβεστικών οχημάτων χρησιμοποιώντας ως πόρους 3 κρουνούς και 1 συνεργείο για service αντίστοιχα, στον ελάχιστο δυνατό χρόνο. Για την επίλυση των προβλήματος έπρεπε να βρεθούν για κάθε όχημα οι παρακάτω πληροφορίες:

- 1. Διάρκεια πλήρωσης του κάθε οχήματος, όπου ο κάθε κρουνός γεμίζει με 50lt ανα χρονική στιγμή και το κάθε όχημα έχει διαφορετική χωρητικότητα δεδομένη από την εκφώνηση της άσκησης
- 2. Χρονική στιγμή περάτωσης πλήρωσης
- 3. Χρονική στιγμή περάτωσης service, όπου το κάθε όχημα έχει διαφορετικό χρόνο συντήρησης δεδομένος από την εκφώνηση της άσκησης

Δημιουργείται ένας πίνακας όπου υπολογίζεται η διάρκεια πλήρωσης για κάθε όχημα ως εξής :

διάρκεια = χωρητικότητα οχήματος / 50

Η διάρκεια μας βοηθάει να υπολογίσουμε την χρονική στιγμή περάτωσης πλήρωσης για κάθε όχημα όπου :

περάτωση πλήρωσης = έναρξη πλήρωσης + διάρκεια πλήρωσης

Η χρόνοι περάτωσης των service για κάθε όχημα υπολογίζεται ως εξής:

περάτωση service = έναρξη service + διάρκεια service

Πλέον, έχοντας τα απαραίτητα στοιχεία και τις σχέσεις μεταξύ τους, μπορούμε να τα βάλουμε σε περιορισμούς . Στην επίλυση χρησιμοποιήθηκαν οι παρακάτω περιορισμοί .

- 1. Οι χρονικές στιγμές έναρξης service πρέπει να είναι μεγαλύτερες από τις χρονικές στιγμές περάτωσης πλήρωσης για κάθε όχημα
- 2. Μόνο ένα όχημα μπορεί να βρίσκεται σε κατάσταση service (μιας και υπάρχει μόνο 1 συνεργείο). Χρησιμοποιήθηκε ο περιορισμός disjunctive, χρησιμοποιώντας τους χρόνους έναρξης και την διάρκεια service για κάθε όχημα.
- 3. Τα οχήματα που γεμίζουν ταυτόχρονα δεν μπορεί να είναι πάνω από 3 (μιας και έχουμε 3 κρουνούς). Χρησιμοποιήθηκε ο περιορισμός cumulative, χρησιμοποιώντας τους χρόνους έναρξης και διάρκειας της πλήρωσης και τους 3 κρουνούς
- 4. Ο συνολικός χρόνος είναι στην ουσία η μέγιστη τιμή του πίνακα που δείχνει τις χρονικές στιγμές περάτωσης service, μιας και το service είναι πάντα μετά την πλήρωση και γίνεται 1 την φορά.
- 5. Ο συνολική διάρκεια service είναι η μέγιστη τιμή του πίνακα με τις χρονικές στιγμές περάτωσης service μείον την ελάχιστη τιμή του πίνακα με τις χρονικές στιγμές έναρξης service.



Παρακάτω ακολουθεί ο κώδικας που γράφτηκε στο MiniZinc.

```
include "globals.mzn";
int: no firetrucks;
set of int: FIRETRUCKS = 1..no firetrucks;
array[FIRETRUCKS] of int: water cap;
array[FIRETRUCKS] of int: service time;
array[FIRETRUCKS] of var 0..1000: start fill;
array[FIRETRUCKS] of var 0..1000: start service;
var 0..1000: makespan;
var 0..1000: total service;
var int: fire hydrant = 3;
var int: fill per min = 50;
array[FIRETRUCKS] of var int: time fill =
[water cap[i] div fill per min | i in FIRETRUCKS];
array[FIRETRUCKS] of var int: end fill =
[start fill[i] + time fill[i] | i in FIRETRUCKS];
array[FIRETRUCKS] of var int: end service =
[start service[i] + service time[i] | i in
FIRETRUCKS];
constraint forall(f in FIRETRUCKS) (start service[f]
>= end fill[f]);
constraint disjunctive([start service[f] | f in
FIRETRUCKS], [service time[f] | f in FIRETRUCKS]);
the same time
constraint cumulative([start fill[f] | f in
FIRETRUCKS], [time fill[f] | f in FIRETRUCKS], [1 | f
in FIRETRUCKS], fire hydrant);
```



```
%Constraint 4: total time for fill and service is the
maximum time of the end of service for the last
truck, since service happens after the fill
constraint makespan = max([end_service[f] | f in
FIRETRUCKS]);

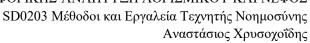
%Constraint 5: total service time is from the moment
the first truck goes to service(min start time)
%until the last truck finishes(max start time +
service time)
constraint total_service = max(end_service) -
min(start_service);
solve minimize makespan;

output [" start_fill=\((start_fill);\n\)
start_service=\((start_service);\n"\]
++ [" total_service = \((total_service);\n\) makespan=\((makespan);\n"\)]
```

Τα αποτελέσματα που παράγονται με την εκτέλεση του προγράμματος, με τα δεδομένα που μας δίνονται έχουν ως εξής:

Αποτελέσματα με αρχείο δεδομένων το FireData1.dzn

ΠΜΣ ΕΦΑΡΜΟΣΜΕΝΗΣ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ-ΑΝΑΠΤΥΞΗ ΛΟΓΙΣΜΙΚΟΥ ΚΑΙ ΝΕΦΟΣ





Αποτελέσματα με αρχείο δεδομένων το FireData2.dzn