

# Blocks World

---

Άσκηση 1η  
Τεχνητή Νοημοσύνη

## Περιεχόμενα

Εξώφυλλο .....	<a href="#"><u>1</u></a>
1. Εκτέλεση Κώδικα .....	<a href="#"><u>3</u></a>
2. Ανάλυση Κώδικα .....	<a href="#"><u>4</u></a>
2.1 Ευρετική Συνάρτηση .....	<a href="#"><u>5</u></a>
3. Μετρικές .....	<a href="#"><u>6</u></a>
3.1 Depth .....	<a href="#"><u>6</u></a>
3.2 Breadth .....	<a href="#"><u>6</u></a>
3.3 A* .....	<a href="#"><u>7</u></a>
3.4 Best .....	<a href="#"><u>7</u></a>
4. Πίνακας Μετρικών .....	<a href="#"><u>8</u></a>
5. Συμπεράσματα .....	<a href="#"><u>9</u></a>

## Εκτέλεση κώδικα

Για να μπορέσει ο χρήστης να εκτελέσει τον κώδικα θα πρέπει να έχει εγκατεστημένη μια πρόσφατη, κατά προτίμηση, έκδοση της γλώσσας [python](#).

Η εκτέλεση γίνεται μέσω της παρακάτω εντολής μέσω τερματικού.

```
python3 bw.py <algorithm> <problem> <output_file>
```

**Algorithm option**, επιλογή ενός από τους τέσσερις αλγορίθμους αναζήτησης

- depth
- breadth
- astar
- best

**Problem option**, επιλογή ενός αρχείου προβλήματος από τον κατάλογο `input_files`

**Output\_file option**, επιλογή οποιουδήποτε ονόματος θέλει ο χρήστης να αποθηκευτεί το αποτέλεσμα του αλγορίθμου που επιλέχθηκε.

Παράδειγμα εντολής για τον αλγόριθμο breadth στο πρόβλημα probBLOCKS-6-0-.pddl και όνομα αρχείου out.txt

```
python3 bw.py breadth input_files/probBLOCKS-6-0.pddl  
out.txt
```

## Ανάλυση κώδικα

Επεξήγηση τμημάτων κώδικα που εμφανίζονται συχνά στο project

---

Η κλάση Node χρησιμοποιήθηκε σχεδόν σε όλους τους αλγορίθμους για λόγους ευκολίας μιας και κρατάμε τον κόμβο γονέα, όπου το οποίο μας διευκόλυνε στην εύρεση του μονοπατιού λύσης. Επιπρόσθετα μπορούμε να καταγράψουμε κάθε ‘μετακίνηση’ των κύβων με την ιδιότητα action!

```
class Node:
    def __init__(self, state, parent=None, action=None):
        self.state = state
        self.parent = parent
        self.action = action
```

Η κλάση Node βρίσκεται στην πιο απλή μορφή μιας και για να χρησιμοποιηθεί στους astar ή best θα πρέπει να προστεθούν επιπλέον ιδιότητες, όπως το κόστος βάθους.

---

Η χρήση φίλτρου όσον αφορά το initial state του προβλήματος.

```
list(filter(None, state))
```

Η εντολή αυτή χρησιμοποιείται για να μικρύνει ένα state το οποίο θα περιέχει άδειες λίστες, π.χ. [ ['A', 'B', 'C'], [], [] ] θα γίνει [['A', 'B', 'C']]. Προτιμήθηκε μια τέτοια προσέγγιση διότι ανεβάζει την απόδοση οποιουδήποτε αλγορίθμου και γλυτώνουμε την δημιουργία άσκοπων παιδιών.

---

## Επεξήγηση Ευρετικής Συνάρτησης

Η χρήση ευρετικής συνάρτησης για τον astar και για τον best.

```
def calculate_misplaced(self, node):
    filter_node = list(filter(None, node.state))
    for i, stack in enumerate(filter_node):
        for j, block in enumerate(stack):
            if block != self.goal_state[0][j]:
                node.misplaced_cost += 1 + (len(stack) - j)
            else:
                for z in range(j-1, -1, -1):
                    if self.goal_state[0][z] != stack[z]:
                        node.misplaced_cost += j-z
        if len(stack) > 1:
            node.misplaced_cost += 1
```

Η ευρετική ελέγχει αν το block βρίσκεται στην σωστή θέση και αν όχι αυξάνει το κόστος κατά το μέγεθος του current stack μείων την θέση του block συν ένα.

Το τρίτο for-loop εκτελείται αν το block βρίσκεται στην σωστή θέση και ελέγχει αν τα από κάτω blocks του είναι στην σωστή θέση, αν όχι το current\_state τρώει κλιμακούμενη ποινή.

Για παράδειγμα:

- init\_state = [[a,b,c], [d]]
- goal\_state = [[d,a,c],[b]]

Έστω ελέγχουμε το block **c** βλέπουμε ότι βρίσκεται στην θέση 2 στο init\_state, (θέση 2 προκύπτει αν αρχίσουμε την αρίθμηση από το μηδέν), όπου είναι και η σωστή θέση εμείς όμως θέλουμε να προτιμήσουμε μια λύση που δεν θα έχει από κάτω λάθος blocks γιατί μετά πάλι θα χρειαστούμε extra κινήσεις για να τα ξαναβγάλουμε. Στην συγκεκριμένη περίπτωση το state αυτό θα φάει ποινή 1 για το block b και 2 για το block a. Συμπεραίνουμε ότι όσο πιο κάτω στο stack πάμε τόσο μεγαλύτερη η ποινή.

Τέλος, υπάρχει και ένας επιπλέον έλεγχος όπου ουσιαστικά αν το stack έχει μέγεθος μεγαλύτερο του ένα τρώει ποινή συν 1.

## Μετρικές

Σε αυτήν την ενότητα θα παρουσιαστούν μόνο στιγμιότυπα από τα μεγαλύτερα προβλήματα που μπορεί να επιλύσει αποτελεσματικά ο κάθε αλγόριθμος. Συγκεκριμένα, τα προβλήματα κυμαίνονται από το probBLOCKS-4-0.pddl μέχρι το probBLOCKS-60-1.pddl. Για παράδειγμα, αν ένας αλγόριθμος μπορεί να επιλύσει μέχρι το probBLOCKS-11-0.pddl, θα παρουσιαστεί μόνο το στιγμιότυπο από αυτό το πρόβλημα. Στο τέλος, θα παρουσιαστεί ένας αναλυτικός πίνακας αποδόσεων για όλα τα προβλήματα που δοκιμάστηκαν.

---

### Depth-First-Search

Ο αλγόριθμος σε βάθος λύνει αποδοτικά μέχρι και το probBLOCKS-8-0.pddl

```

• ▶ time python3 bw.py depth input_files/probBLOCKS-8-0.pddl out.txt
Init state = [['E', 'G', 'A'], ['F', 'H', 'D'], ['B'], ['C'], [], [], [], []]
Goal state = [['B', 'G', 'A', 'C', 'H', 'E', 'F', 'D']]

python3 bw.py depth input_files/probBLOCKS-8-0.pddl out.txt 2.43s user 0.37s system 98% cpu 2.841 total

Exercises/Exercise_1/src
• ▶ cat out.txt | wc -l
1064

```

Επίδοση 2.5secs και λύση με 1064 βήματα.

---

### Breadth-First-Search

Ο αλγόριθμος σε πλάτος λύνει αποδοτικά μέχρι και το probBLOCKS-8-0.pddl

```

Exercises/Exercise_1/src
• ▶ time python3 bw.py breadth input_files/probBLOCKS-8-0.pddl out.txt
Init state = [['E', 'G', 'A'], ['F', 'H', 'D'], ['B'], ['C'], [], [], [], []]
Goal state = [['B', 'G', 'A', 'C', 'H', 'E', 'F', 'D']]

python3 bw.py breadth input_files/probBLOCKS-8-0.pddl out.txt 6.71s user 0.07s system 99% cpu 6.798 total

Exercises/Exercise_1/src
• ▶ cat out.txt | wc -l
9

```

Επίδοση 7secs και λύση με 9 βήματα.

---



## Πίνακας Μετρικών

Seconds/Steps	Depth	Breadth
probBLOCKS-4-0.pddl	0.02 secs / 6 steps	0.03 secs / 3 steps
probBLOCKS-5-2.pddl	0.07 / 241	0.06 / 13
probBLOCKS-6-0.pddl	0.05 / 24	0.05 / 12
probBLOCKS-7-0.pddl	15.76 / 108.652	1.26 / 20
probBLOCKS-8-0.pddl	2.47 / 1.064	6.78 / 9
probBLOCKS-9-0.pddl	-	-

Seconds/Steps	A*	Best
probBLOCKS-4-0.pddl	0.02 secs / 3 steps	0.04 secs / 3 steps
probBLOCKS-10-0.pddl	0.04 / 17	0.04 / 17
probBLOCKS-15-0.pddl	0.09 / 23	0.11 / 23
probBLOCKS-20-0.pddl	0.26 / 36	0.25 / 36
probBLOCKS-30-0.pddl	1.27 / 52	1.28 / 52
probBLOCKS-40-0.pddl	4.26 / 72	4.31 / 72
probBLOCKS-50-0.pddl	11.20 / 92	11.25 / 92
probBLOCKS-55-0.pddl	17.34 / 104	17.20 / 104
probBLOCKS-60-0.pddl	25.15 / 113	25 / 113
probBLOCKS-60-1.pddl	24.74 / 113	25.27 / 113



## Συμπεράσματα

Οι αλγόριθμοι τυφλής αναζήτησης όσο μεγαλώνει το μέγεθος του προβλήματος τόσο πιο αργοί γίνονται διότι παράγουν όλο και περισσότερα παιδιά από όλους τους κόμβους ακόμη και αν ένας κόμβος δεν είναι αποτελεσματικός. Ο breadth σε σχέση με τον depth μπορεί να αργήσει σε κάποιο πρόβλημα αλλά θα βρει καλύτερη λύση. Ο depth ίσως κερδίζει λίγο σε απόδοση μιας και δεν τον νοιάζει τόσο η βέλτιστη λύση.

Οι αλγόριθμοι πληροφορημένης αναζήτησης βασίζονται στην ευρετική συνάρτηση, η οποία πρέπει να είναι αποδοτική και λογική ώστε να οδηγεί σε βέλτιστες λύσεις. Παρατήρησα ότι ο Best-First Search έβρισκε λύση γρηγορότερα από τον  $A^*$ , επειδή εξετάζει μόνο την ευρετική συνάρτηση  $h(n)$ . Ωστόσο, με τη βελτιστοποίηση της ευρετικής συνάρτησης που χρησιμοποίησα, τόσο ο  $A^*$  όσο και ο Best-First είχαν καλύτερη απόδοση. Εφόσον μοιραζόντουσαν κοινή συνάρτηση είχαν και ίδιες αποδόσεις στην ταχύτητα και στον αριθμό βημάτων που παρουσιάζουν σαν λύση.