ΕΘΝΙΚΟ ΚΑΠΟΔΙΣΤΡΙΑΚΟ ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ ΑΘΗΝΩΝ ΤΜΗΜΑ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ ΚΑΙ ΤΗΛΕΠΙΚΟΙΝΩΝΙΩΝ

ΤΕΧΝΗΤΗ ΝΟΗΜΟΣΥΝΗ

Καθηγητής : Κουμπαράκης Μανόλης Ημ/νία παράδοσης: 09/12/2011

Ονομ/μο φοιτητή : Μπεγέτης Νικόλαος

A.M.: 1115200700281

Σχόλια και παρουσίαση αποτελεσμάτων για Πρόβλημα 5:

Όπως ζητείται στο αρχείο $Problem1_5.py$ έχουμε λύσει το πρόβλημα των πύργων του Hanoi χρησιμοποιώντας τον αλγόριθμο A* επαναορίζοντας σημεία του κώδικα του AIMA και υλοποιώντας την πρώτη από τις τέσσερις προτάσεις του Προβλήματος 5 "Ο αριθμός των δίσκων σε ένα στύλο διαφορετικό από τον δεξιότερο" ως ευρετική συνάρτηση.

Κατά την εκκίνηση του κυρίως προγράμματος ορίζουμε ένα αντικείμενο hanoi το οποίο κατά την αρχικοποίηση του λαμβάνει για είσοδο μία λίστα όπου κάθε στοιχείο της λίστας αντιστοιχεί σε ένα δίσκο ο οποίος μπορεί να παίρνει τιμές από 1 εως 3 ανάλογα σε ποιό στύλο βρίσκεται. Ο αριθμός των στύλων(peg-πάσσαλος) είναι 3 και είναι σταθερός. Ο αριθμός των δίσκων από την άλλη αφήνεται να επιλεγεί από τον χρήστη ώστε να δημιουργηθεί και η ανάλογη λίστα που περιγράψαμε παραπάνω. Κάνουμε δηλαδή ακριβώς ότι εξηγήσαμε και στο θεωρητικό κομμάτι της άσκησης. Οπότε για παράδειγμα αν ο χρήστης επιλέξει ότι θέλει 5 δίσκους κατά την αρχικοποίηση του προβλήματος θα δημιουργηθούν 2 tuples ένα για την αρχική θέση (1,1,1,1) και ένα για την τελική θέση-θέση στόχου (3,3,3,3,3) τα οποία θα έχουν μήκος όσο το μήκος της λίστας που δημιουργήθηκε.

Επειτα αφού γίνει η αρχικοποίηση του βασικού αντικειμένου του προβλήματος ξεκινάει και χρονομετρείται η εύρεση βέλτιστης λύσης σύμφωνα με την παραδεκτή ευρεστική συνάρτηση που αναφέραμε παραπάνω χρησιμοποιώντας τον A^* αλγόριθμο. Έπειτα εκτυπώνονται τα αποτελέσματα:

- συνολικοί κόμβοι που εξερευνήθηκαν,
- μονοπάτι καταστάσεων βέλτιστης λύσης και αλλαγές που πρέπει να γίνουν από την εκάστοτε τρέχουσα κατάσταση στην επόμενη κατάσταση
- κόστος λύσης
- συνολικός χρόνος εκτέλεσης αλγορίθμου.

Στην κλάση Hanoi του αρχείου $problem1_5.py$ που δέχεται ως όρισμα το πρόβλημα το οποίο χρησιμοποιεί ο αλγόριθμος A^* επαναορίζονται οι συναρτήσεις actions, result και $path_cost$ του αρχείου search.py.

Η συνάρτηση actions επιστρέφει τις έγκυρες-επιτρεπτές ενέργειες-κινήσεις που μπορούν να επιτευχθούν από κάθε θέση κόμβου. Αυτές οι ενέργειες είναι οι (1,2), (1,3), (2,1), (2,3), (3,1) και (3,2) και όπως εξηγήθηκε και στο θεωρητικό κομμάτι στο

πρώτο στοιχείο των παραπάνω δυάδων τοποθετούμε το στοιχείο που πρέπει να αλλάξει και στο δεύτερο το στοιχείο το οποίο θα αντικαταστήσει το πρώτο. Συγκεκριμένα για τους πύργους του Hanoi το πρώτο στοιχείο της 2άδας αφορά τον στύλο(peg) από τον οποίο θα μετακινήσουμε τον ελαφρύτερο δίσκο και το δεύτερο στοιχείο της δυάδας αφορά τον στύλο στον οποίο θα τοποθετήσουμε τον δίσκο αυτό. Οι απαραίτητες ενέργειες για να επιτευχθεί αυτό γίνονται στην επόμενη συνάρτηση result. Ο σκοπός της συνάρτησης actions που περιγράφουμε τώρα είναι απλά να επιστρέψει ένα σύνολο με τις επιτρεπτές ενέργειες από τις οποίες θα αποφασίσει ο αλγόριθμος ποια θα ακολουθήσει.

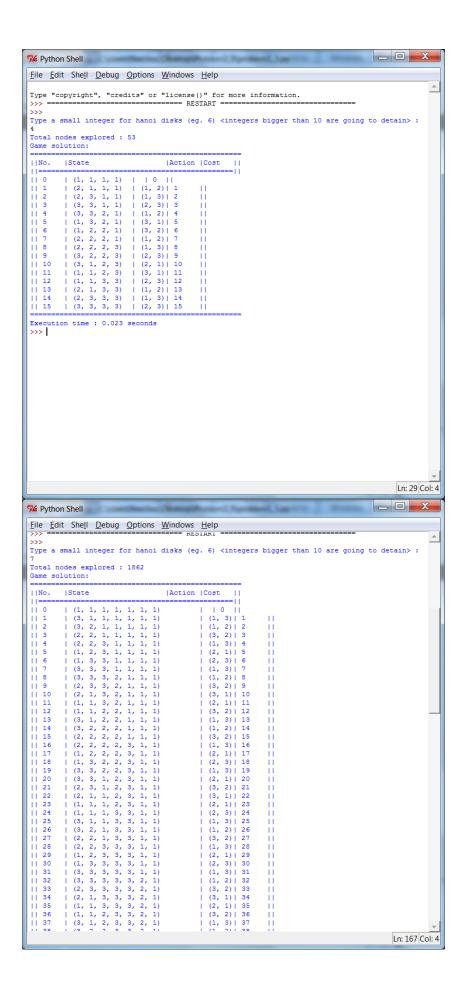
Η συνάρτηση result παίρνει την κατάσταση που επέλεξε ο αλγόριθμος από το σύνολο καταστάσεων που επέτρεψε η συνάρτηση actions και επιστρέφει κάνοντας τις απαραίτητες ενέργειες την επόμενη κατάσταση του προβλήματος των πύργων Hanoi.

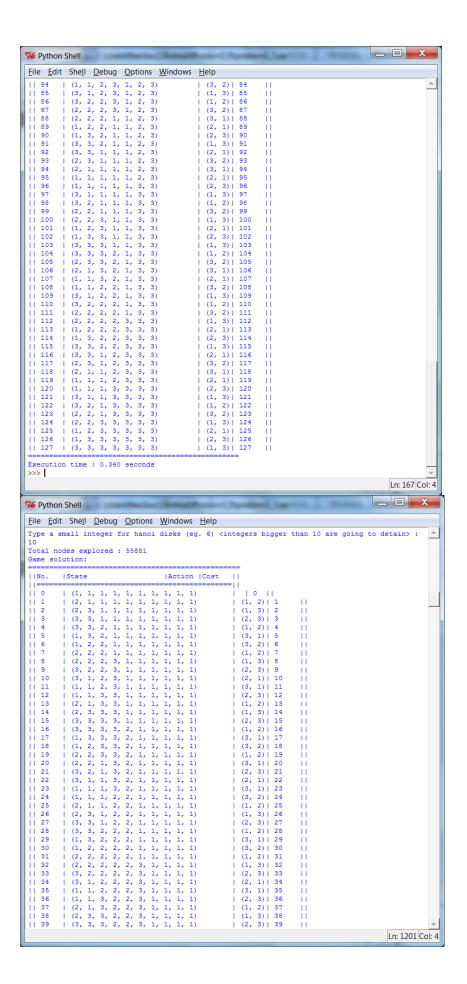
Η συνάρτηση *path_cost* επιστρέφει το κόστος ανάμεσα στην τρέχουσα και στην επόμενη θέση κόμβου που όπως έχουμε ορίσει αυξάνεται συνέχεια κατά ένα.

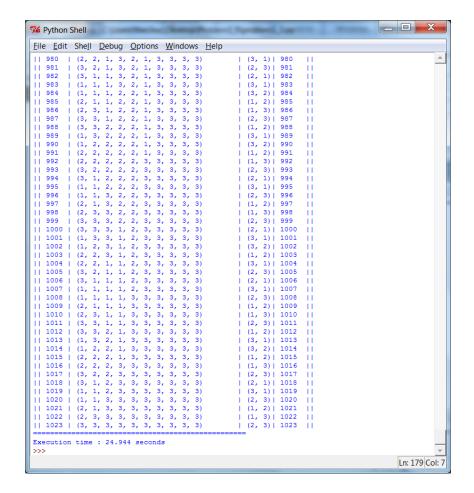
Στο θεωρητικό κομμάτι του προβλήματος 5 του πρώτου πακέτου ασκήσεων μας ζητήθηκε να ελέγζουμε ποιες ευρετικές συναρτήσεις είναι παραδεκτές και να χρησιμοποιήσουμε τη μία από αυτές. Ως παραδεκτές ευρετικές συναρτήσεις βρήκαμε την πρώτη και την τέταρτη και εδώ επιλέζαμε να υλοποιήσουμε την πρώτη όπου λέει "Ο αριθμός των δίσκων σε ένα στύλο διαφορετικό από τον δεξιότερο". Για την εξήγηση της ευρετικής συνάρτησης παρακαλούμε ανατρέζτε στη θεωρητική απάντηση που δώσαμε στο πρόβλημα ή και στα σχόλια που γράψαμε εντός του αρχείου κώδικα.

Η ευρεστική συνάρτηση με σύντομα λόγια ελέγχει το πλήθος των δίσκων που δεν βρίσκονται στον στύλο-τερματισμού(goal peg), δηλαδή συγκεκριμένα για αυτό το πρόβλημα ελέγχει το πλήθος των δίσκων που δεν είναι τοποθετημένοι στον τελευταίο στύλο.

Ακολουθούν 3 ενδεικτικές εκτυπώσεις για 4, 7 και 10 στύλους:







Οπως φαίνεται από τις παραπάνω 5 εκτυπώσεις για δίσκους = 4, 7, 10 η ευρετική συνάρτηση είναι βέλτιστη, γιατί όπως αποδείξαμε στο θεωρητικό κομμάτι το βέλτιστο κόστος λύσης για το πρόβλημα των πύργων του Hanoi είναι 2^k -1, όπου k είναι ο αριθμός των δίσκων. Πράγματι παρατηρούμε ότι για 4 δίσκους το κόστος είναι 15, δηλαδή 2^4 -1, για 7 δίσκους είναι 127, δηλαδή 2^7 -1 και τέλος για 10 δίσκους είναι 1023, δηλαδή 2^{10} -1.

Επίσης αξίζει να τονιστεί η τεράστια κλιμάκωση τους κόμβους-καταστάσεις που επισκέφτηκε ο αλγόριθμος(53, 1862 και 55881 αντίστοιχα) για να βρει την βέλτιστη λύση και η συνέπειά αυτού στον τελικό χρόνο(0.023, 0.34 και 24.944 sec αντίστοιχα)