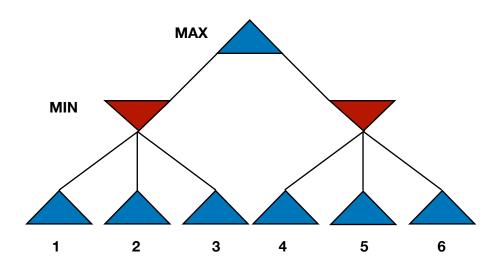
# PROJECT 1 Τεχνητή Νοημοσύνη Θεωρητικές Ασκήσεις (Προβλήματα 1-4)

## Πρόβλημα 1

Κάθε ΜΙΝ κόμβος που παίζει βέλτιστα επιλέγει πάντα το "παιδί" του με την μικρότερη χρησιμότητα. Σε περίπτωση που ο ΜΙΝ δεν παίζει βέλτιστα τότε η χρησιμότητα που θα επιλέξει θα είναι σίγουρα μεγαλύτερη ή ίση από αυτήν που θα επέλεγε ο βέλτιστος. Ο ΜΑΧ (ο οποίος παίζει βέλτιστα) επιλέγει πάντα την μεγαλύτερη χρησιμότητα από τα ΜΙΝ "παιδιά" του. Άρα, αφού η τιμή που επιλέγει ένας μη optimal ΜΙΝ μπορεί μόνο να έχει αυξηθεί, τότε και η τελική τιμή που θα επιλέξει ο ΜΑΧ μπορεί μόνο να έχει αυξηθεί.

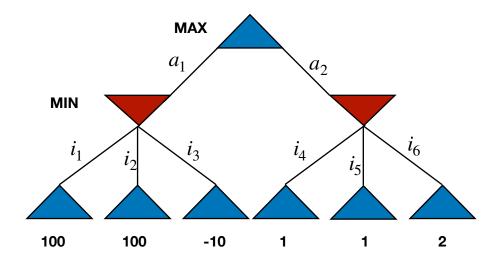
Θα χρησιμοποιήσω ένα παράδειγμα για να αποτυπώσω τα παραπάνω. Υποθέτω ότι έχουμε μόνο μια κίνηση του MAX και μία του MIN.



Εάν ο ΜΙΝ είναι βέλτιστος τότε ο αριστερά ΜΙΝ θα επιλέξει το 1 (το μικρότερο από τα 3 παιδιά του) και ο δεξιά ΜΙΝ θα επιλέξει το 4. Άρα ο ΜΑΧ κόμβος θα επιλέξει το 4 αφού είναι η μεγαλύτερη από τις 2 χρησιμότητες. Εάν οι ΜΙΝ κάνουν βέλτιστες επιλογές τότε παρατηρούμε ότι θα επιλέξουν μεγαλύτερες τιμές. Πιο συγκεκριμένα ο αριστερός ΜΙΝ θα επιλέξει 2 ή 3 ενώ ο δεξής 5 ή 6. Δηλαδή, στην περίπτωση μας ο ΜΑΧ θα επιλέξει την τιμή του δεξιού ΜΙΝ η οποία είναι 5 ή 6.

Άρα είναι προφανές ότι σε περίπτωση που ο ΜΙΝ δεν είναι βέλτιστος, η χρησιμότητα για τον ΜΑΧ δεν είναι ποτέ μικρότερη από αυτήν που θα είχε εάν ο ΜΙΝ είναι βέλτιστος. Δηλαδή είναι είτε ίση (σε περίπτωση που κάποιος ΜΙΝ κάνει μια βέλτιστη επιλογή), είτε μεγαλύτερη.

Εάν γνωρίζουμε ότι ο MIN δεν παίζει βέλτιστα και μπορούμε να προβλέψουμε το αν θα κάνει μια μη βέλτιστη κίνηση, μπορούμε να "παγιδεύσουμε" τον MIN βασιζόμενοι στο γεγονός αυτό. Πιο συγκεκριμένα ο MAX μπορεί να κάνει μια κίνηση η οποία υπό βέλτιστες συνθήκες δεν θα ήταν καλή (βέλτιστη). Επειδή γνωρίζουμε όμως ότι και ο MIN δεν παίζει βέλτιστα, σε συνδυασμό με την δικιά του κίνηση η κίνηση του MAX τελικά είναι καλύτερη από την φαινομενικά βέλτιστη (αν και οι 2 MIN και MAX ήταν βέλτιστοι). Η "παγίδα" αυτή φαίνεται στο παρακάτω παράδειγμα:



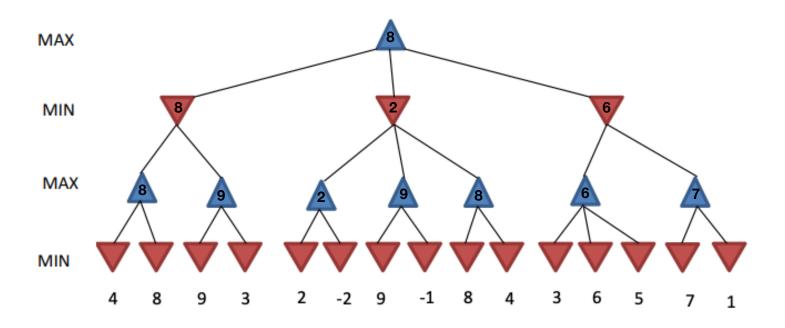
Εάν οι αλγόριθμοι ήταν βέλτιστοι τότε το ΜΑΧ θα επέλεγε την κίνηση  $a_2$  και ο ΜΙΝ την  $i_4$  δηλαδή ο αρχικός ΜΑΧ θα είχε χρησιμότητα 1.

Επειδή όμως ο ΜΑΧ γνωρίζει ότι ο ΜΙΝ δεν λειτουργεί βέλτιστα επιλέγει να κάνει μια μη βέλτιστη κίνηση, δηλαδή την  $a_1$ , και έτσι "παγιδεύει" τον ΜΙΝ ο οποίος θα επιλέξει την  $i_1$  ή την  $i_2$  και έτσι ο ΜΑΧ θα έχει τελική χρησιμότητα ίση με 100.

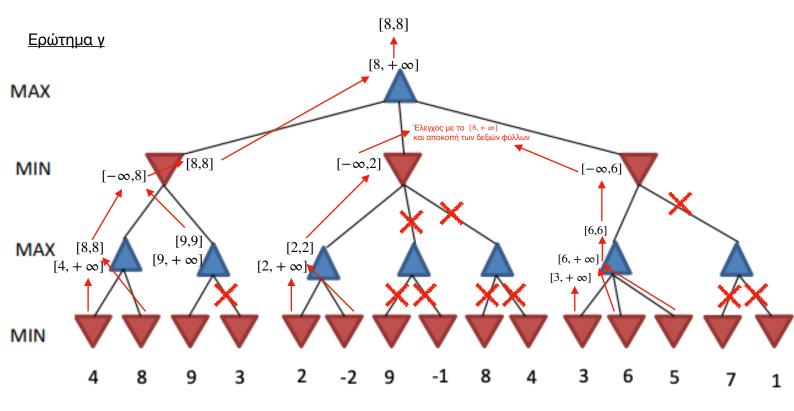
Άηλαδή ο MAX επιλέγει να κάνει μια μη βέλτιστη κίνηση, βασιζόμενος στο ότι ο MIN δεν παίζει βέλτιστα, και καταλήγει να τα καταφέρνει καλύτερα από ότι αν έπαιζε μια βέλτιστη κίνηση.

### Πρόβλημα 2

### Ερώτημα α και Ερώτημα β



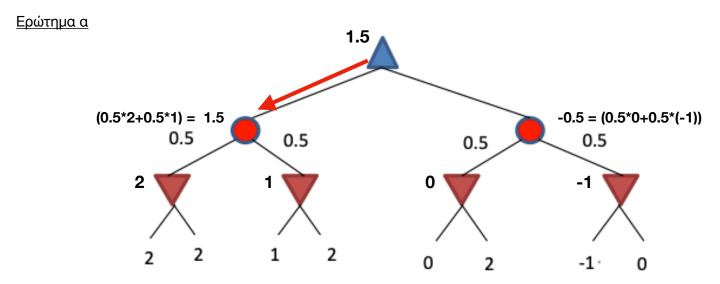
Οι ΜΙΝ κόμβοι επιλέγουν κάθε φορά τον μικρότερο από τους ΜΑΧ κόμβους-παιδιά τους. Αντίθετα οι ΜΑΧ κόμβοι επιλέγουν τους μεγαλύτερους από τους ΜΙΝ κόμβους-παιδιά τους. Τελικά ο κόμβος-ρίζα πρέπει να επιλέγει τον μεγαλύτερο από τους ΜΙΝ κόμβους-παιδιά του οι οποίοι έχουν τιμές 8,2 και 6. Άρα επιλέγει τον αριστερό κόμβο ο οποίος έχει τιμή 8.



Παρατηρήσεις

Οι κόμβοι οι οποίοι κλαδεύτηκαν είναι αυτοί των οποίον οι ακμές έχουν το σχήμα στο παραπάνω δένδρο. Τα διαστήματα που υπάρχουν σε κάθε κόμβο αναπαριστούν το διάστημα [a,b] του αλγορίθμου alpha-beta search. Σε κάποιους κόμβους υπάρχουν παραπάνω από ένα διαστήματα. Αυτό το επέλεξα έτσι ώστε να φαίνονται οι αλλαγές που γίνονται στο κάθε διάστημα. Τα χαμηλότερα διαστήματα είναι και τα παλαιότερα ενώ τα υψηλότερα είναι και τα νεότερα (δηλαδή μετά την αλλαγή που έγινε στο αμέσως από κάτω διάστημα).

#### Πρόβλημα 3



Ερώτημα β Περίπτωση 1 : Αν μας δώσουν τις τιμές των πρώτων έξι φύλλων

Πρέπει να υπολογίζουμε τις τιμές του έβδομου και του όγδοου κόμβου καθώς στην περίπτωση που και οι δύο είναι  $+\infty$  (η γενικά μεγάλοι αριθμοί), ο κόμβος ΜΙΝ θα επιλέξει τον μικρότερο από τους 2 αυτούς πολύ μεγάλους αριθμούς και κατά συνέπεια ο κόμβος τύχης θα πάρει και αυτός μια πολύ μεγάλη τιμή. Επομένως ο κόμβος ρίζα (ΜΑΧ) θα επιλέξει αυτόν τον κόμβο (καθώς έχει μια μεγάλη τιμή) και όχι το αριστερά κόμβο που έχει την τιμή 1.5 και επιλέχθηκε στο ερώτημα α. Επομένως συμπεραίνουμε ότι η τιμή του ΜΑΧ μπορεί να μεταβληθεί ανάλογα με τις τιμές τον κόμβων 7 και 8 και κατά συνέπεια πρέπει να τους ελέγξουμε.

#### Περίπτωση 2: Αν μας δώσουν τις τιμές των πρώτων επτά φύλλων

Μπορούμε να μην υπολογίζουμε την τιμή του όγδοου κόμβου. Εάν ο όγδοος κόμβος έχει τιμή μεγαλύτερη από -1 (δηλαδή από -1 μέχρι και  $+\infty$ ) τότε ο κόμβος MIN θα επιλέξει (όπως και στο ερώτημα 1) τον έβδομο κόμβο (με τιμή -1) και κατά συνέπεια οι τιμές των παραπάνω κόμβων (δηλαδή και το τελικό αποτέλεσμα του MAX) θα παραμείνουν ίδιες. Εάν ο όγδοος κόμβος έχει τιμή μικρότερη από -1 (δηλαδή από -1 μέχρι και  $-\infty$ ) τότε ο κόμβος MIN θα επιλέξει τον όγδοο κόμβο (αφού έχει μικρότερη τιμή από τον έβδομο) και κατά συνέπεια η τιμή του παραπάνω κόμβου τύχης θα γίνει ακόμα μικρότερη (από -0.5 που είναι στο ερώτημα α). Αυτό σημαίνει ότι ο κόμβος MAX δε επιλέξει και πάλι τον αριστερό κόμβο (με τιμή 1.5) αφού πλέον ο δεξής έχει ακόμα μικρότερη τιμή. Επόμενος, ανεξαρτήτως της τιμής του όγδοου κόμβου το αποτέλεσμα του MAX δεν αλλάζει. Άρα δεν χρειάζεται να ελέγξουμε τον όγδοο κόμβο.

### Ερώτημα γ

Αρχικά αποτιμούμε τα πρώτα δύο φύλλα και ο πρώτος κόμβος ΜΙΝ έχει τιμή 2.

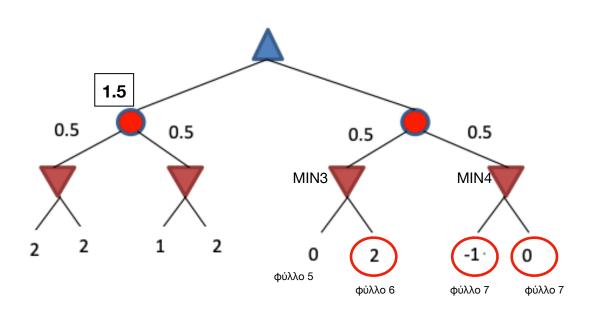
Για να βρούμε τις δυνατές τιμές του αριστερού κόμβου τύχης θα ελέγξουμε την καλύτερη και την χειρότερη περίπτωση για τα φύλλα 3 και 4.

Η χειρότερη περίπτωση είναι όταν τουλάχιστον το ένα από τα δύο αυτά φύλλα έχει τιμή -2. Δηλαδή ο κόμβος ΜΙΝ επιλέγει το φύλλο αυτό και παίρνει την τιμή -2. Αφού έχουμε ήδη αποτιμήσει και τα πρώτα 2 φύλλα, υπολογίζουμε την τιμή του κόμβου τύχης. Ο κόμβος τύχης στην περίπτωση αυτή παίρνει τιμή: 0.5\*2 + 0.5\*(-2) = 0.

Η καλύτερη περίπτωση είναι όταν και τα δύο φύλλα (3 και 4) έχουν τιμή ίση με 2. Αυτό σημαίνει ότι ο κόμβος ΜΙΝ επιλέγει ένα από τα 2 αυτά φύλλα και παίρνει τιμή 2. Έτσι ο κόμβος τύχης θα πάρει τιμή ίση με: 0.5\*2 + 0.5\*2 = 2. Τα παραπάνω ισχύουν λόγω της υπόθεσης που αναφέρεται στην εκφώνηση ότι οι τιμές των φύλλων βρίσκονται στο διάστημα [-2,2].

Άρα, αφού στην χειρότερη περίπτωση ο κόμβος τύχης παίρνει τιμή 0 και στην καλύτερη παίρνει τιμή 2 οι δυνατές τιμές του αριστερού κόμβου τύχης είναι από 0 μέχρι και 2.

## Ερώτημα δ



#### Επεξήγηση:

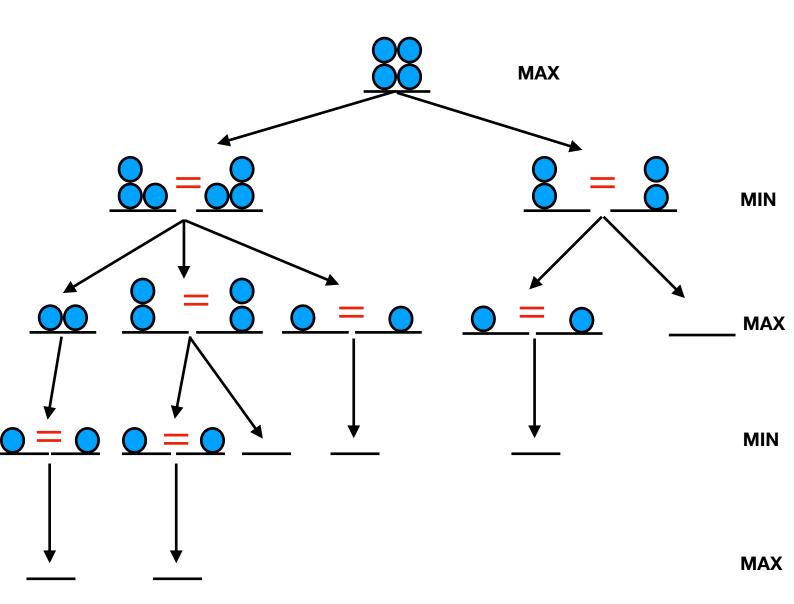
Μόλις επισκεφτούμε το φύλλο 5 γνωρίζουμε ότι η μέγιστη τιμή που μπορεί να πάρει ο κόμβος MIN3 είναι το 0 (αφού το φύλλο 5 έχει τιμή 0). Αφού εργαζόμαστε και πάλι στο διάστημα [-2,2], θεωρούμε την καλύτερη περίπτωση για τα φύλλα 7 και 8. Στην καλύτερη περίπτωση (όπως εξηγήθηκε στο ερώτημα γ) ο κόμβος MIN4 θα έχει τιμή 2. Συνδυάζοντας την τιμή του MIN4 με το γεγονός ότι ο MIN3 θα πάρει το πολύ τιμή 0 (σε κάθε περίπτωση), εύκολα συμπεραίνουμε ότι ο δεξιός κόμβος τύχης δεν μπορεί να πάρει μεγαλύτερη τιμή από το 1 (δηλαδή σε κάθε περίπτωση έχει σίγουρα μικρότερη τιμή από 1.5).

Αφού έχουμε ήδη βρει ότι ο αριστερός κόμβος τύχης έχει τιμή 1.5, είναι προφανές ότι ο κόμβος ρίζα θα διαλέξει αυτόν καθώς θα έχει πάντα την μεγαλύτερη τιμή.

Άρα δεν χρειάζεται να αποτιμηθούν οι κόμβοι φύλλο 6, φύλλο 7 και φύλλο 8 (οι ονομασίες φαίνονται στο σχήμα) καθώς ανεξαρτήτως των τιμών τους, αφού επισκεφτούμε το φύλλο 5, γνωρίζουμε ήδη ότι ο ΜΑΧ θα επιλέξει τον αριστερό κόμβο τύχης

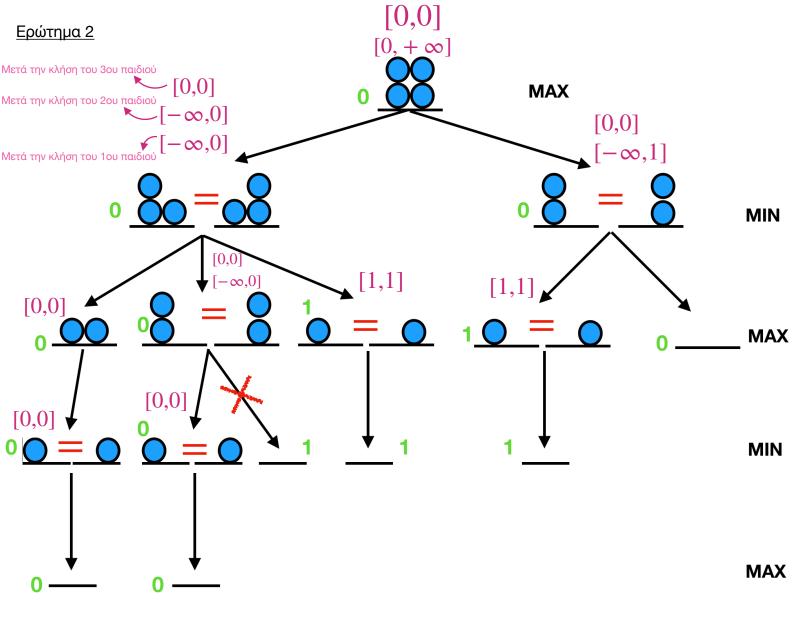
## Πρόβλημα 4

Ερώτημα 1



## Παρατηρήσεις

Στο παραπάνω δένδρο οι συμμετρικές καταστάσεις απεικονίζονται στον ίδιο κόμβο. Στους κόμβους που απεικονίζουν 2 συμμετρικές καταστάσεις υπάρχουν και οι δύο καταστάσεις και ανάμεσα τους υπάρχει το σύμβολο = έτσι ώστε να γίνεται κατανοητό ότι πρόκειται για συμμετρικές καταστάσεις. Η επιλογή αυτή έγινε καθώς 2 συμμετρικές καταστάσεις έχουν ακριβώς το ίδιο αποτέλεσμα καθώς απεικονίζουν ακριβώς την ίδια κατάσταση απλά με αντίθετες στοίβες.



#### Παρατηρήσεις:

Στο παραπάνω σχήμα με πράσινο χρώμα φαίνονται οι τιμές του κάθε κόμβου

Με μοβ χρώμα είναι το διάστημα [α,β] του κάθε κόμβου, δηλαδή το ζητούμενο της άσκησης. Σε κάποιους κόμβους υπάρχουν παραπάνω από ένα διαστήματα. Αυτό συμβαίνει έτσι ώστε να δειχθεί η μεταβολή του διαστήματος [α,β] έπειτα από την εκτέλεση του κάθε παιδιού. Σε έναν κόμβο με πολλά διαστήματα το υψηλότερο είναι και το τελικό διάστημα (δηλαδή έπειτα από την εκτέλεση του τελευταίου παιδιού) ενώ το χαμηλότερο είναι το αρχικό (δηλαδή έπειτα από την εκτέλεση του 1ου παιδιού) όπως εξηγείται και στο σχήμα.

Με την εφαρμογή του αλγορίθμου alpha-beta κλαδεύεται ένας μόνο κόμβος ο οποίος φαίνεται στο παραπάνω δένδρο με το σχήμα .

# Ερώτημα 3

Αν δύο παίκτες παίζουν αλάνθαστα σημαίνει ότι σε κάθε κατάσταση του παιχνιδιού ο κάθε παίκτης κάνει την καλύτερη δυνατή κίνηση. Στο ερώτημα 2 εκτελέσαμε τον αλγόριθμο alpha-beta υποθέτοντας ότι ο ΜΙΝ και ο ΜΑΧ παίζουν βέλτιστα. Με άλλα λόγια ότι είναι αλάνθαστοι και κάθε φορά κάνουν την καλύτερη κίνηση.

Το αποτέλεσμα του αλγόριθμου ήταν ότι νικάει ο ΜΙΝ, δηλαδή αυτός που έπαιξε δεύτερος.

Άρα μπορούμε να συμπεράνουμε ότι αν και οι δύο παίκτες παίζουν βέλτιστα (αλάνθαστα), τότε θα νικάει πάντα ο αυτός που παίζει δεύτερος.

Τα παραπάνω ισχύουν για την περίπτωση του παιχνιδιού που έχουμε θεωρήσει, δηλαδή να έχουμε μόνο 2 στοίβες με 2 αντικείμενα.