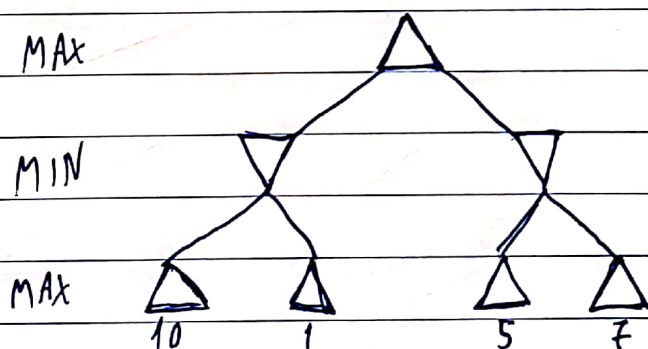


Πρόβλημα 1:

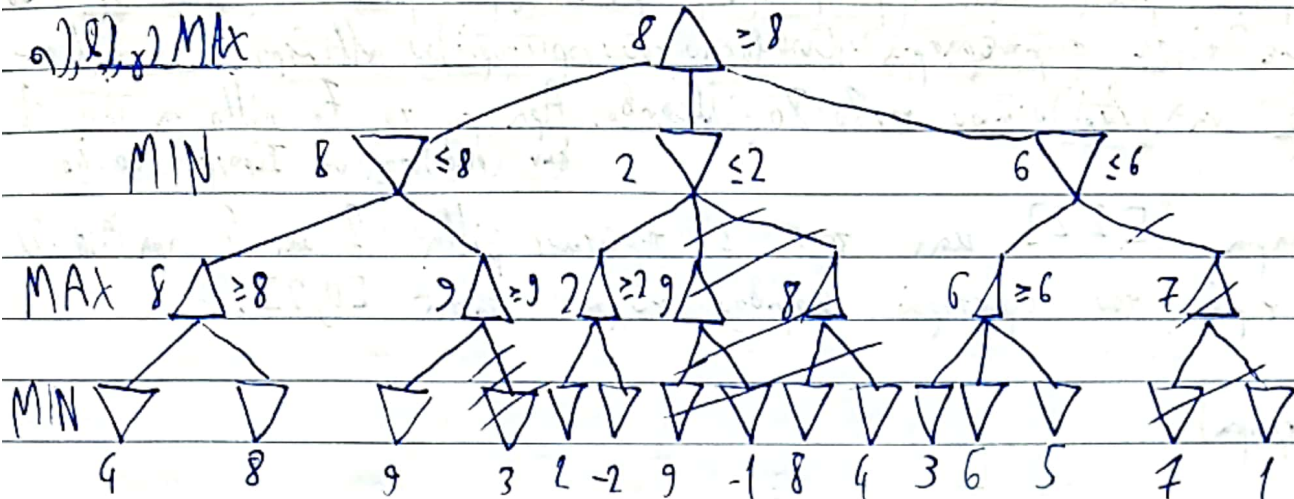
Για οποιοδήποτε δένδρο παιχνιδιού ο MAX θα επιλέξει το μονοπάτι που του δίνει την μέγιστη χρησιμότητα ανάλογα και με τις επιλογές του MIN. Με το παραπάνω μόνο δεδομένο μπορούμε να συμπεράνουμε ότι εφόσον ένας βέλτιστος MIN αντίπαλος θα κάνει πάντα την καλύτερη δυνατή κίνηση έτσι ώστε να καταφέρει το μικρότερο δυνατό σκορ με έναν βέλτιστο MAX, ο μη βέλτιστος MIN που δεν επιλέγει πάντα την καλύτερη δυνατή κίνηση γιμ να ελαχιστοποιήσει τη χρησιμότητα του αντιπάλου θα έχει ως αποτέλεσμα να επιλέγει πάντα τον βέλτιστο MAX να επιλέγει μονοπάτια με μεγαλύτερη χρησιμότητα. Μπορεί να υπάρξει περίπτωση που ο μη βέλτιστος MIN επιλέξει το βέλτιστο μονοπάτι άρα η χρησιμότητα τότε θα είναι ίση με αυτή ενός βέλτιστου MIN. Καταλήγουμε ότι η χρησιμότητα για τον MAX εναρτύν ενός μη βέλτιστου MIN δεν είναι ποτέ μικρότερη απ' αυτή που θα είχε εναρτύν ενός βέλτιστου MIN.



Για το παραπάνω δένδρο εάν θεωρήσουμε ότι ο MIN είναι μη βέλτιστος, ο MAX θα πάρει τον μέγιστο από των κόμβων για να επιλέξει είτε τους αριστερούς είτε τους δεξιούς κόμβους. Εφόσον ο μέγιστος από των δεξιών κόμβων είναι μεγαλύτερος απ' αυτόν των αριστερών η βέλτιστη συμπεριφορά του MAX θα ήταν να επιλέξει τον δεξιό κόμβο. Οποίο εάν επέλεγε τον αριστερό εφόσον και ο MIN είναι μη βέλτιστος θα υπήρχε η πιθανότητα να κατέλεγε σε μεγαλύτερη χρησιμότητα που είναι το 10.

Πρόβλημα 2:

α), β), γ) MAX

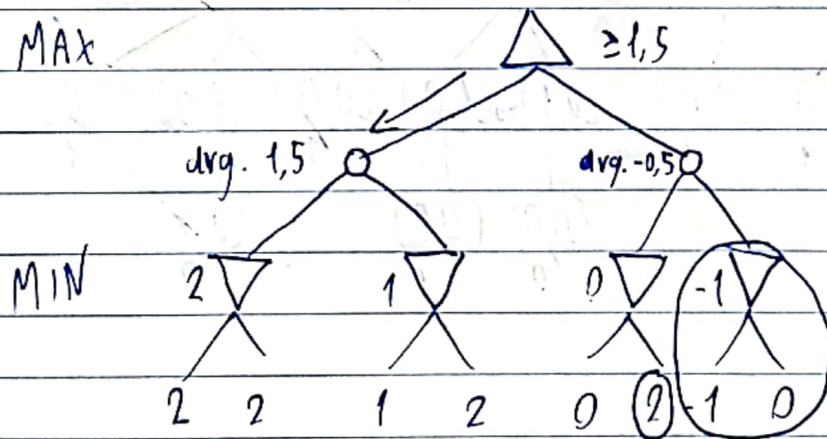


β) 8

γ) κλάδοι που στο κοίτη

Πρόβλημα 3:

α), β) MAX



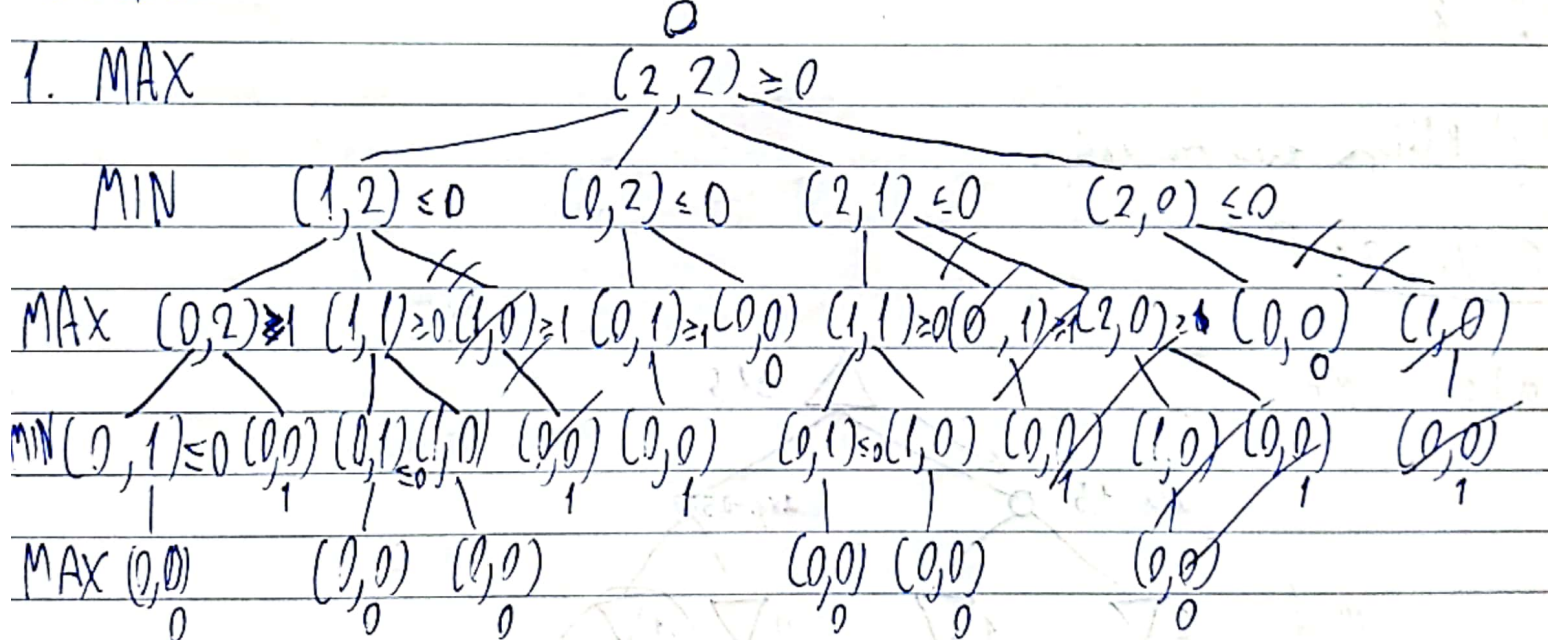
β) Εάν είχαμε τις τιμές των παικτών 6 μόνο φύλλα, δεν θα μπορούσαμε να καταλήξουμε σε ολοκληρωμένο συμπέρασμα χωρίς τα τελευταία 2 κλάδους. Δεν θα είχαμε ολοκληρωμένη αλυσίδα για τον μέσο όρο των δύο κόμβους της ρίζας ο οποίος με εύρες τιμών στους 2 τελευταίους κόμβους $(-\infty, \infty)$ θα μπορούσε καλύτερα να γίνει η προτιμότερη επιλογή. Γνωρίζοντας όμως τα α και τα β φύλλα θα μπορούσαμε ανάλογα με τον αριθμό του β να μην χρειαζό-

σαν να γνωρίζουμε το 8ο φύλλο. Το 8ο φύλλο θα χρειάζονταν εάν με το 7ο ο μέγας έχει τον δεύτερο κόμβου ήταν μεγαλύτερος από αυτόν του αριστερού. Οπότε με τα δεδομένα του συγκεκριμένου δέντρου δεν χρειαζόμαστε τον αριθμό του 8ου φύλλου.

γ) Με διάστημα $[-2, 2]$ και τα 2 πρώτα φύλλα 2 και 2 (από $MIN=2$) οι δυνατές τιμές του αριστερού κόμβου είναι $[0, 2]$.

δ) (πάλι στο σχήμα)

Πρόβλημα 4:



2. πάλι στο σχήμα

3. Παρατηρούμε ότι σε κάθε περίπτωση, οποιαδήποτε κίνηση και να επιλέξει ο MAX, τελικά εάν ο MIN είναι βέλτερος, θα βρει πάντα τον τρόπο να κερδίσει. Οπότε καταλήγουμε ότι στην συγκεκριμένη εκδοχή του παιχνιδιού έρχουν και οι 2 αντίπαλοι παίκτες παίζοντάς τον αλάνθαστα, πάντα θα νικήσει ο παίκτης που ξεκινάει δεύτερος.