

Τεχνική Nonoblivious - Εργασία 2

(1)

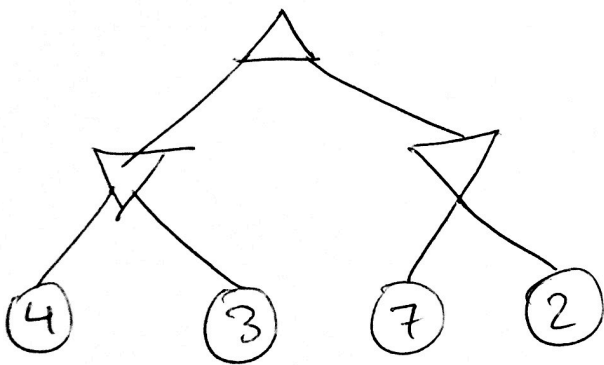
ΠΑΝΑΓΙΩΤΟΠΟΥΛΟΣ ΓΕΩΡΓΙΟΣ 1115201700113

Πρόβλημα 1:

E} ορισμός: $\boxed{\text{MinV} < \text{subMinV} \quad \forall \text{ node}}$

Ουσιαστικά $\boxed{\text{Max}_{\forall \text{ nodes}}(\text{MinV}(u)) < \text{Max}_{\forall \text{ nodes}}(\text{subMinV}(u))}$

Έτσι το Simple παιχνίδι:



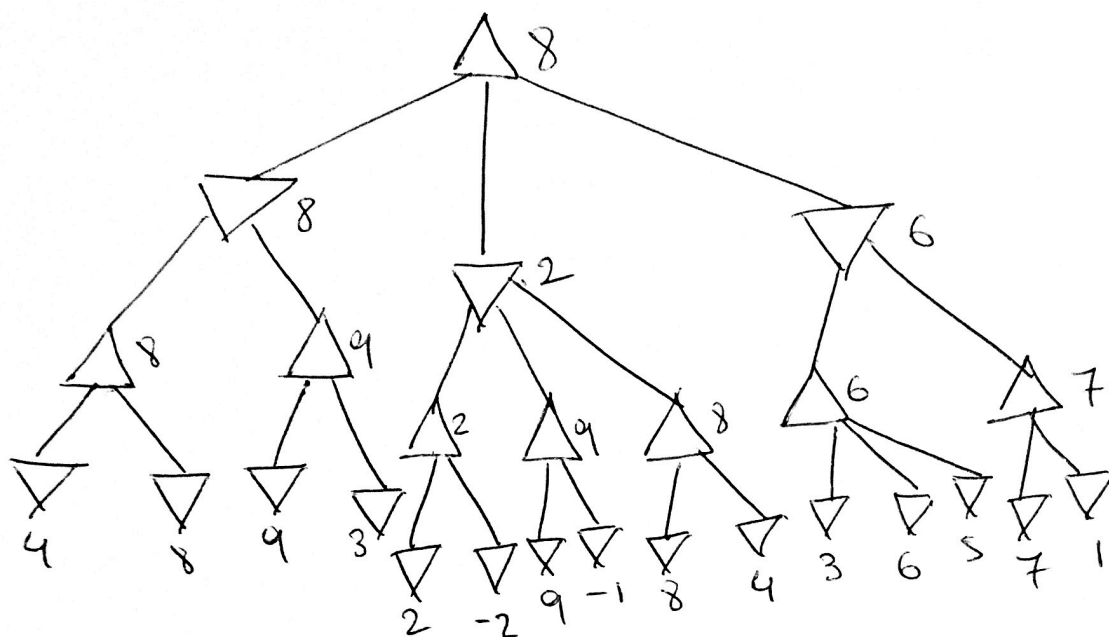
για optimal Min-Max, η
επιλογή του Max θα γίνει
η επιλογή με $\boxed{\text{Value} = 3}$.

Όπως μπορούμε να ο
Min SW είναι optimal
(Σημειώστε ότι θα κόψουμε
επιλογή 7 με την Σεζία
επιλογή του Max), ο
max επιλογή το Σεζία φωνάζει
και παίρνει $\boxed{\text{Value} = 7}$
αλλιώς για Value = 4.

Πρόβλημα 2:

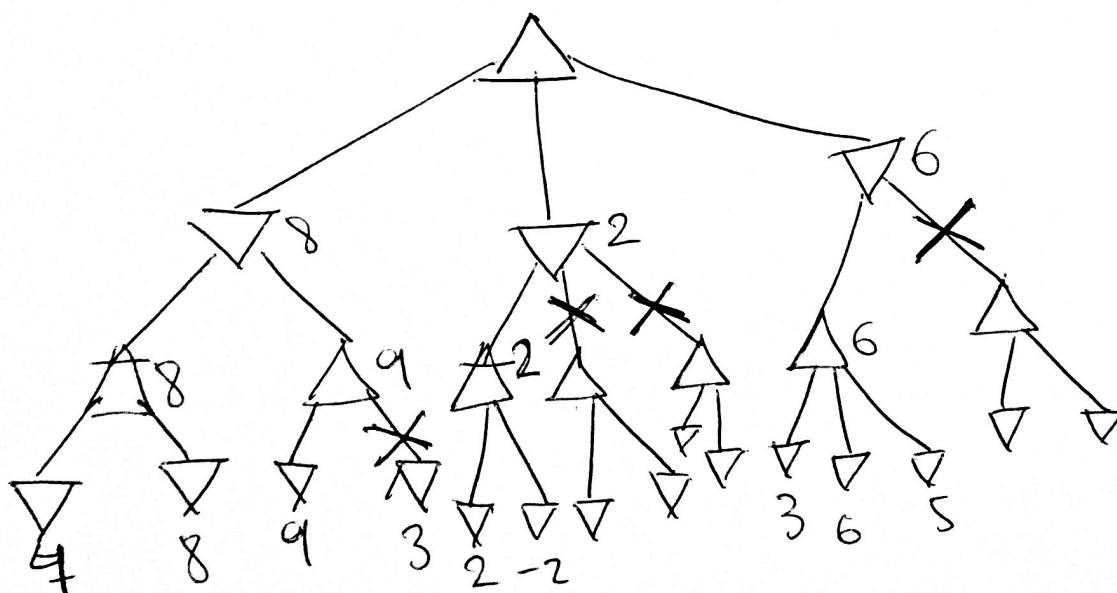
(2)

(a)



(b) Σύμφωνα η Minimax αποφασίζει ότι η 2η και 3η διακλάδα είναι ο αριθμός κόμβων.

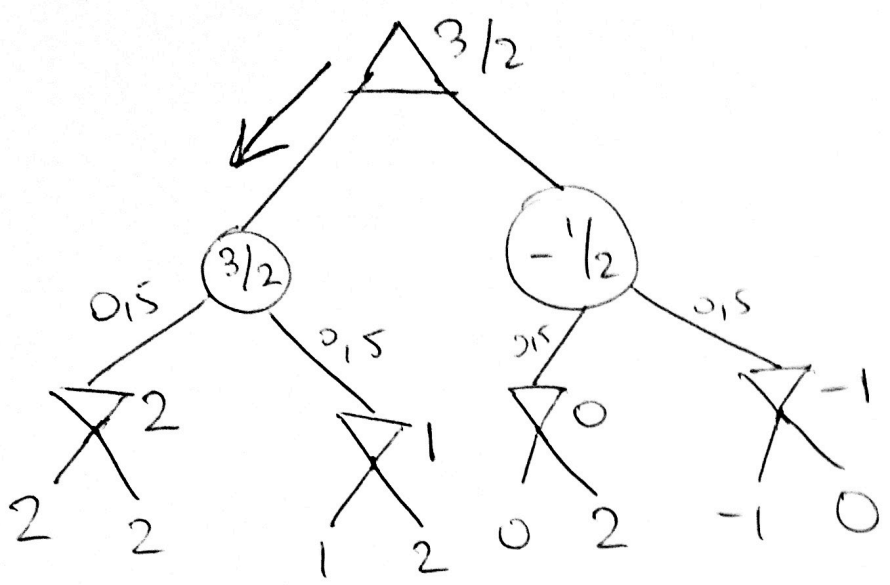
(c)



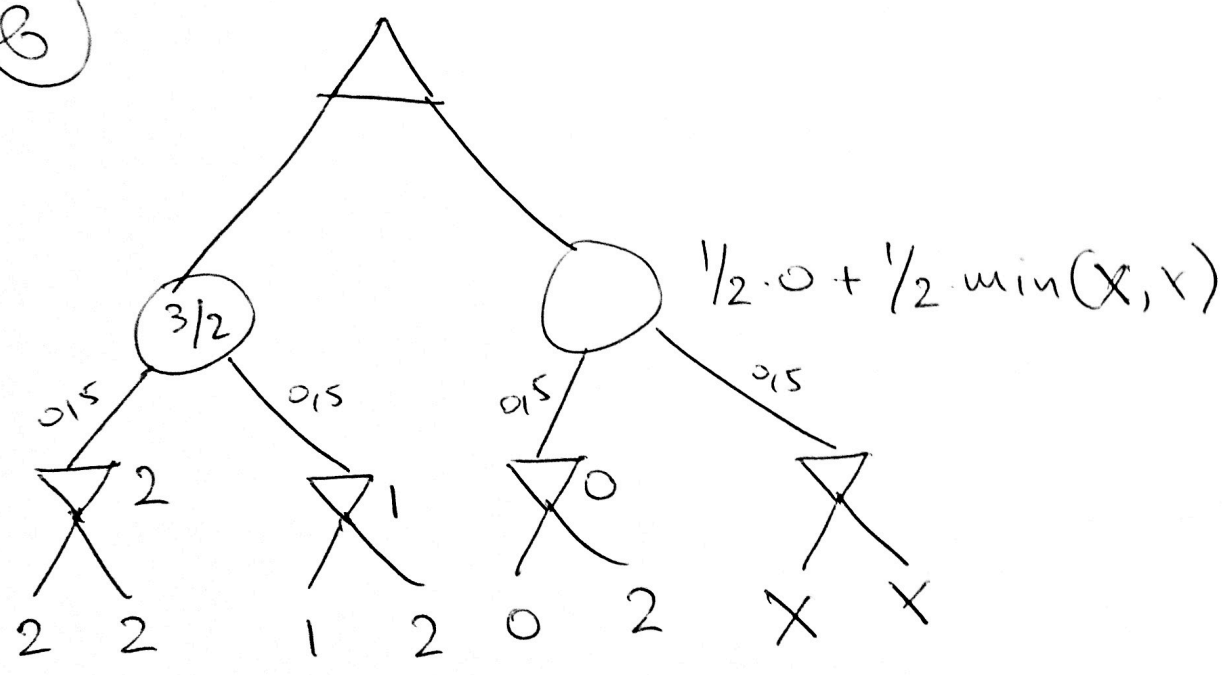
Πρόβλημα 3

3

a



b

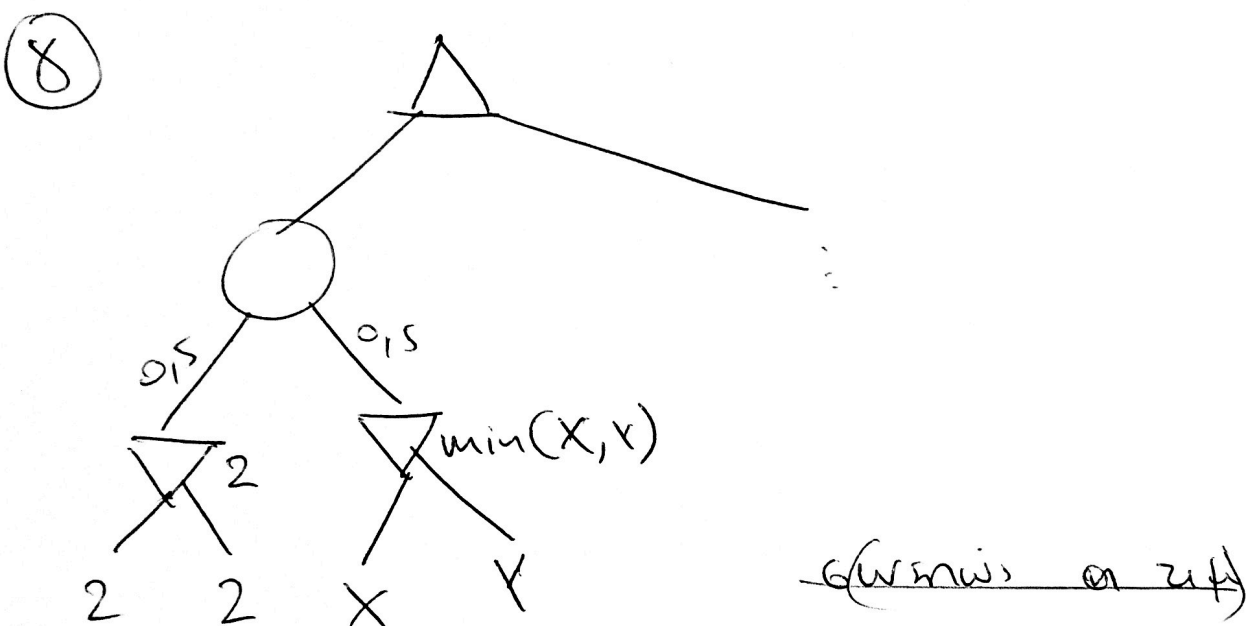


- Δεν είναι η περίπτωση να αποφασίσουμε αν $\frac{3}{2} > \frac{1}{2} \min(X, X)$, όπως εφόσον $X, X \in (-\infty, \infty)$ δεν μπορούμε να συγκρίνουμε.
- Αν μας δώσουν και η τιμή του εφόσον φύλλο τότε έχουμε $\frac{3}{2} > \frac{1}{2} \min(-1, X)$. Η μικρότερη τιμή που να $\min(-1, X) = -1$, τότε $\left[\frac{3}{2} > -\frac{1}{2} \right]$ με $\forall X \in \mathbb{R}$

Πρόβλημα 3

(4)

Επομένως χρειαζόμαστε τις τιμές των 7 πρώτων φύλλων για την εύρεση της βέλτιστης κίνησης ώστε πάλι, δεν χρειαζόμαστε την τιμή του 8ου.



Γνωρίζουμε ότι $X, Y \in [-2, 2] \Rightarrow \min(X, Y) \in [-2, 2]$

$$\Rightarrow -2 \leq \min(X, Y) \leq 2 \Rightarrow \left(\frac{1}{2} \cdot 2 - 2 \leq \frac{1}{2} \cdot 2 + \min(X, Y) \right)$$

$$\Rightarrow \frac{1}{2} \cdot 2 - 2 \leq \frac{1}{2} \cdot 2 + \min(X, Y) \leq \frac{1}{2} \cdot 2 + 2 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow -1 \leq 1 + \min(X, Y) \leq 3 \Rightarrow$$

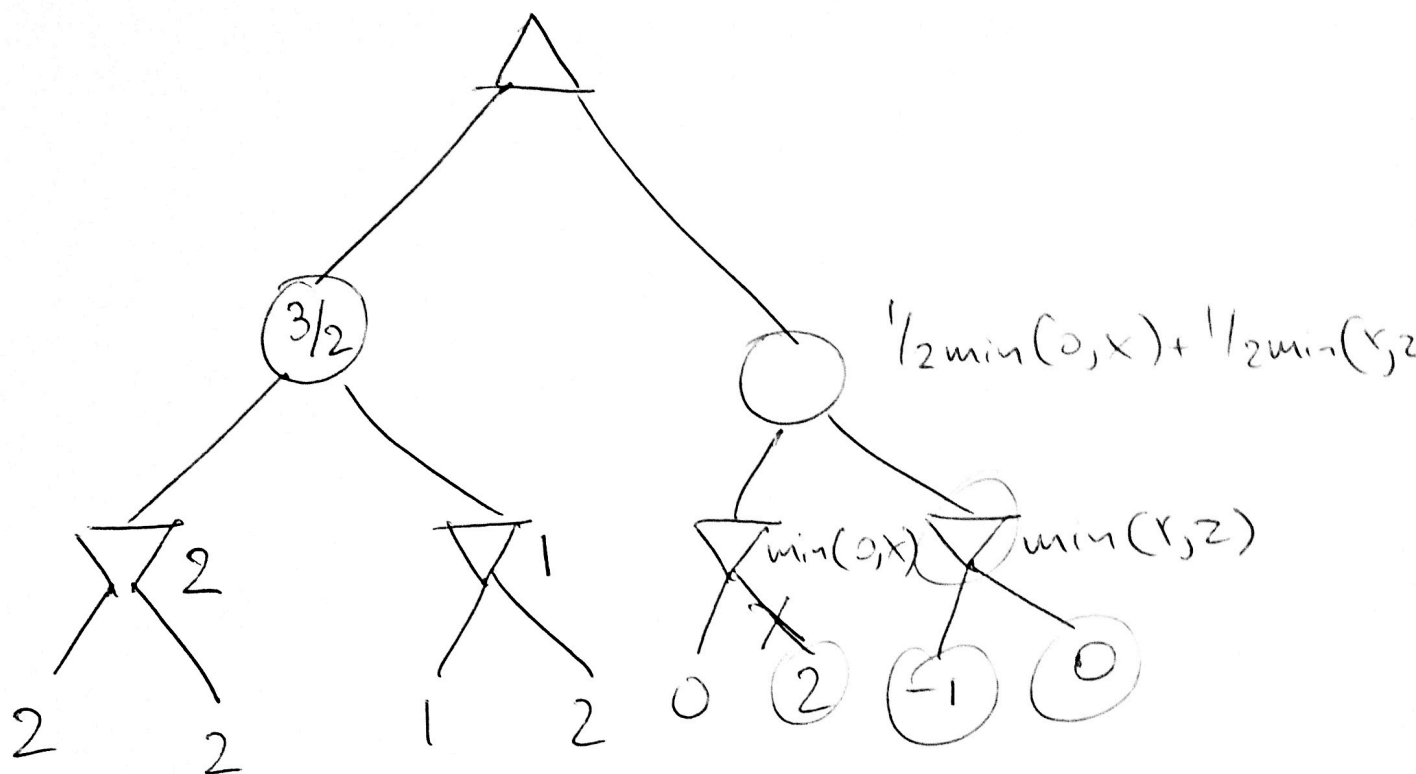
$$\Rightarrow -1 \leq \text{LeftChanceNode} \leq 3 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \boxed{\text{LeftChanceNode} \in [-1, 3]}$$

Πρόβλημα 3

5

5



Υπολογίζοντας τον επόμενο κόμβο $LeftCNode = 3/2$
 Θα πρέπει να δοθεί ποτέ ο δεξιός κόμβος
 έχει να συνεχιστεί με έναν ισχυρότερο.

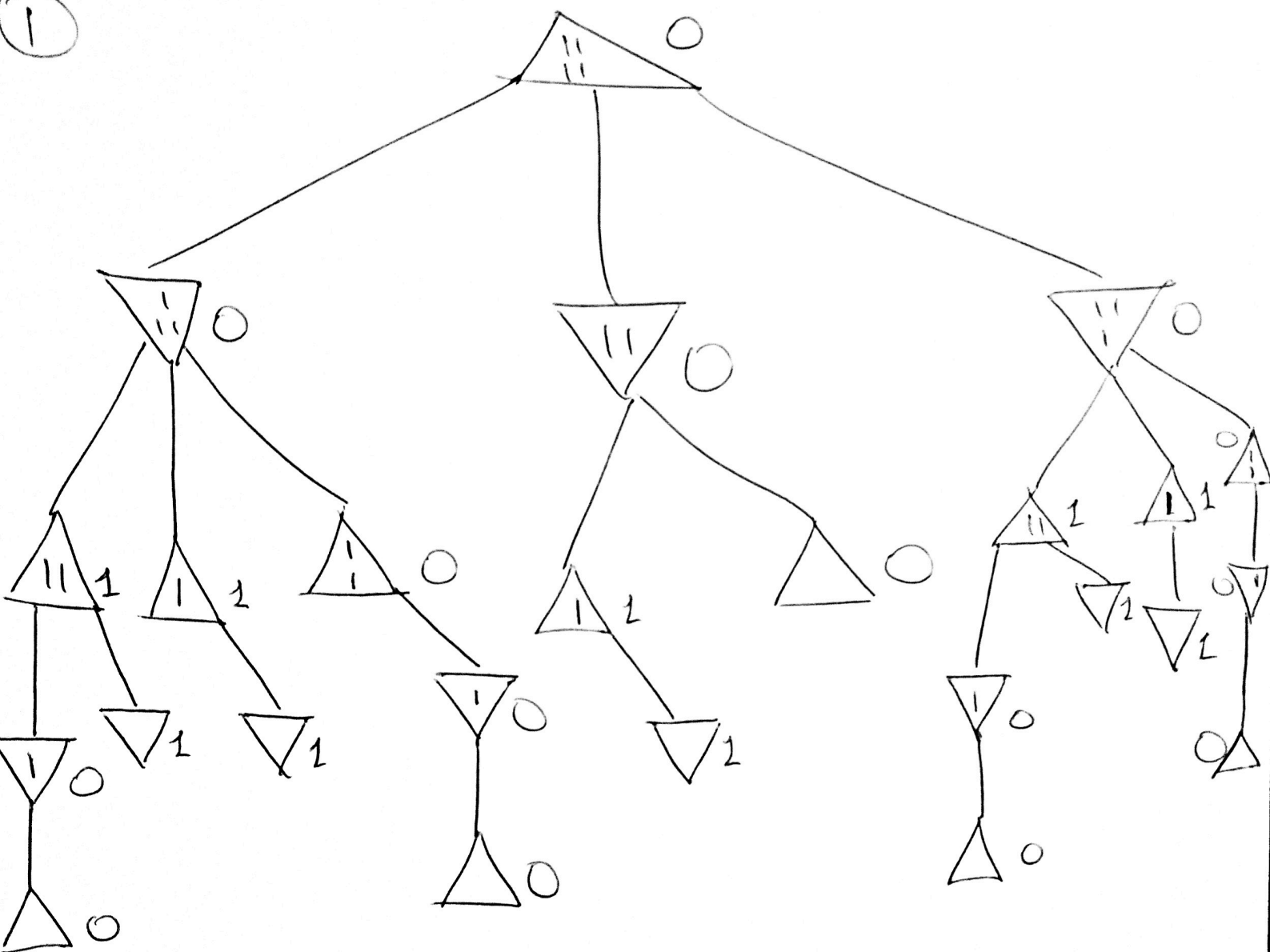
Φέρουμε τον κόμβο να έχει να γίνει τελικά,
 Το value του δεξιού κόμβου είναι από
 τον νόμο $RightCNode = \frac{1}{2} \min(0,x) + \frac{1}{2} \min(x,z),$

γνωρίζουμε όμως ότι η μέγιστη τιμή του
 $\max(\min(0,x)) = 0$ και $\max(\min(x,z)) = 2,$
 αφού $x, z \in [-2,2]$. Συνεπώς $RightCNode_{\max} = 2 < 3/2$
 να συμπεράνουμε ότι δεν χρειάζεται να συνεχιστεί να
 ελεγχουμε φύλλα.

Πρόβλημα 4

(6)

(1)



(3) 0 Μεκ πάντα θα χάσει αν οι δύο παίκτες παίξουν αλάνθετα καθώς, όπως μπορούμε να δούμε και από το δέντρο, το μεκ καλύτερα είναι 6ς όταν τα μοναχικά μιλεί.