

Ασκηση1

[Z1.0]

Ορισμός και Μετασχηματισμός παιγνίου.

Ακολουθώντας την μαρτυρία της εικόνας2, αντιλαμβανόμαστε ότι το παιχνίδι “Πύργοι και Σκακίερα” έχει κλειστή λύση καθώς διακρίνουμε ότι ανάγεται απεικονιστικά \leq_m στο παιχνίδι Poker Nim.

Η παραδοχή αυτή γίνεται αποδεκτή αν θέσουμε τους εξής ισομορφισμούς:

- Οι αποστάσεις μεταξύ των πύργων κάθε στήλης ισοδυναμούν με τον αριθμό των σπέρτων σε μια στίβα του poker nim.
- Μείωση της απόστασης ισοδυναμεί με αφαίρεση σπέρτων ενώ αύξηση με πρόσθεση.
- Η απόσταση που έχει κάθε πiónι απο το border της σκακίερας ισοδυναμεί με τον αριθμό των σπέρτων που έχει στην μάνκα του. (το επιτρεπτό border εννοείται).

Αξιολόγηση Κατάστασης.

Η απόφαση για το αν μια παρτίδα είναι ΠΝ/ΠΗ αποδίδεται στον Charles Leonard Bouton, ο οποίος διατύπωσε την λύση του παιχνιδιού με την μέθοδο NIM-sum.

- 1) Μετέτρεψε το πλήθος των σπέρτων κάθε στήλης στο δυαδικό
- 2) Κάνε XOR όλες τις στίβες μεταξύ τους και βρές το συνολικό value
- 3) Το αποτέλεσμα ταυτίζεται με το G ($G = *n$).

Αν $*n = *0$ τότε ΠΗ αλλιώς ΠΝ

Στην περίπτωση που ο παίκτης προσθέσει σπέρτο (aka απομακρύνει το πiónι του) ο επόμενος αρκεί να ανεραίσει αυτή την ενέργεια (να αφεραίσει τον ίδιο αριθμό σπέρτων). Αυτό αναγκάζει τον δεύτερο παίκτη να παίξει παρτίδα ήττας, αφού κάποια στιγμή θα ξεμείνει απο σπέρτα (aka εχει φτάσει το border). Αν ακολουθήσουν και οι δύο παίκτες αυτή τη στρατηγική, τότε το Poker Nim ανάγεται σε απλό Nim χωρίς επιπλέον προϋποθέσεις και περιορισμούς.

Προσδιορισμός Νικηφόρας Στρατηγικής.

Η νίκη του πρώτου παίκτη διασφαλίζεται αν υπάρχει περιττός αριθμός παρτίδων μέχρι $G *0$ και του δεύτερου αν υπάρχει άρτιος αριθμός παρτίδων μέχρι $G *0$. Δεδομένου ότι ο κάθε παίκτης θα προσπαθήσει φέρει το παιχνίδι σε περιττό ή άρτιο πλήθος εναπομειναντων καταστάσεων, το παιχνίδι μέσω προς τα πίσω επαγωγής έχει προδιαγεγραμμένο τέλος απο την αρχή. Στόχος του κάθε παίκτη είναι να πασάρει στον αντίπαλο μια ΠΗ και αυτό θα το κάνει αφαιρώντας τόσα σπέρτα όσα χρειάζεται για να ερθεί το παιχνίδι σε ισορροπία. Οποιος το καταφέρει πρώτος, θα μπορεί να το καταφέρει συνέχεια για το υπόλοιπο του παιχνιδιού. Όποιος λαμβάνει το άτακτο παιχνίδι, πάντα θα μπορεί με μια κίνηση να το ισορροπεί.

Αλγόριθμος Προσδιορισμού Βέλτιστης Επόμενης Κίνησης:

- 1) Εξέφρασε την απόσταση μεταξύ των πύργων μιας στήλης ως το $*n$ της στήλης (gap)
- 2) Κάνε το συνολικό XOR χωρίς κρατούμενο (nim_sum), αν είναι $*0$ τότε δεν υπάρχει τρόπος να νικήσεις κοντρα σε αντίπαλο που παίζει βέλτιστα οπότε παίξε τυχαία
- 3) Διαφορετικά, για κάθε στήλη που ικανοποιεί
(gap XOR nim_sum) < gap
υπολόγισε το remove = gap – (gap XOR nim_sum), δηλαδή πόσα σπέρτα χρειάζεται να “αφαιρέσουμε”.
Σημείωση: Αν πολλές στήλες εμφανίζουν τον ίδιο αριθμό τότε όλες είναι αποδεκτές ΠΝ

Υλοποίηση Προγράμματος Ανταγωνισμού Με τον Υπολογιστή.

Το πρόγραμμα υλοποιεί όλα τα ζητήματα [Z1.1], [Z1.2], [Z1.3] των εκφωνήσεων. Παρακάτω υπάρχει ένα συνοπτικό user manual για το πως να παίζετε.

User Manual:

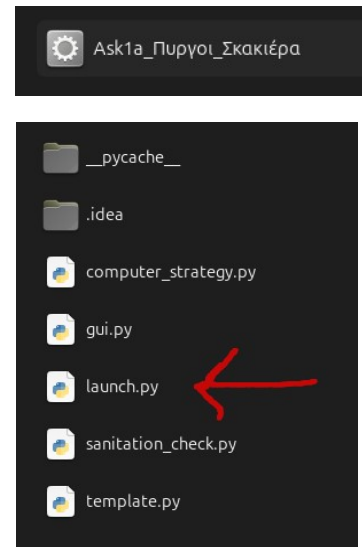
Το πρόγραμμα διαθέτει γραφική διεπαφή (gui) και τρέχει ως standalone πρόγραμμα με double click. (ίσως υπάρχει χρόνος αναμονής)

Σε περίπτωση που δεν δουλέψει, στα παραδοτέα υπάρχουν τα source αρχεία python.

Τα σχόλια καλύπτουν πλήρως την λειτουργία του κώδικα ιδιέτερα στο computer_strategy.py που υλοποιεί την λογική που κάνει κινήσεις ο υπολογιστής.

1) Ανοίξτε κάποιο ide για python της επιλογής σας, κάντε open το directory NE509_LAB1_2025_1093306_Ask1_1_Code

2) Τρέξτε το αρχείο launch.py



template.py → Υλοποιεί τους κανόνες του παιχνιδιού και διαχειρίζεται την λογική για το setup της σκακιέρας. Μπορεί να λειτουργήσει ανεξάρτητα και μας επιτρέπει να παίζουμε χωρίς γραφική διεπαφή απο το terminal. Χρησιμοποιήθηκε στα πρώτα σταδια της ανάπτυξης του κώδικα για debugging.

sanitation_check.py → Ευθύνεται για τον έλεγχο ορθής εισόδου, το υλοποιούμε ξεχωριστά για ευκολότερο debugging και seperation of concerns. Τα μηνύματα λάθους αφορούν κυρίως το terminal version του παιχνιδιού.

computer_strategy.py → Το “μυαλό” του υπολογιστή, λαμβάνει ως είσοδο την κατάσταση της σκακιέρας και δίνει ως έξοδο την κίνηση του υπολογιστή (μια συντεταγμένη στη σκακιέρα). Για παρτίδες ήττας υλοποιεί τον τυχαίο αλγόριθμο και για παρτίδες νίκης τον βέλτιστο poker nim αλγόριθμο.

gui.py → Δεν ζητούταν ρητά, όμως διευκόλυνε πολύ την διαδικασία του debugging της λογικής του υπολογιστή.

Η εφαρμογή πρέπει να μοιάζει κάπως έτσι

Πύργοι και Σκακίερα

Να συμπληρωθεί αυτόματα η σκακίερα; ☐ Ναι ☐ Όχι
Θέλετε να παίζεται πρώτος ως πράσινος; ☐ Ναι ☐ Όχι

Έναρξη Παιχνιδιού

	a	b	c	d	e	f	g	h
1								
2								
3								
4								
5								
6								
7								
8								

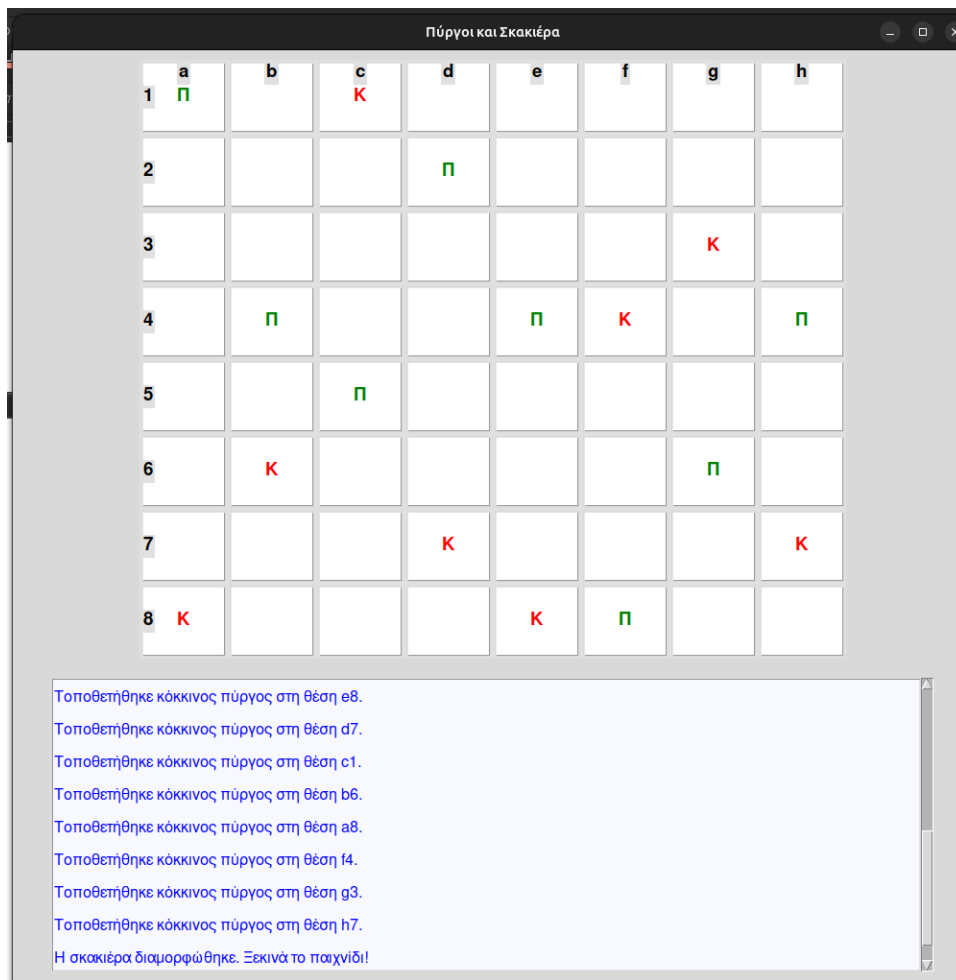
Επιλέγεται πάνω πάνω αν θέλετε να συμπληρωθεί αυτόματα η σκακίερα, αν θέλετε να παίξετε πρώτος ως πράσινος και πατάτε έναρξη παιχνιδιού.

Κάτω υπάρχει text box με μηνύματα του συστήματος. Για να τοποθετήσετε ένα πύργο ή να τον μετακινήσετε απλά πατάτε στο άδειο κουτί που σας ενδιαφέρει και το σύστημα θα ανταποκριθεί κατάλληλα.

Όταν το παιχνίδι τελειώσει, θα εμφανιστεί κάτω κουμπί για να παίξετε ξανά.

Απλά πατήστε πάνω στο κελί που θέλετε να πάει ο πύργος δεν χρειάζεται να πατήσετε το αρχικό κελί.

Δεν έχει σημασία αν θα τοποθετήσετε πάνω τους πράσινους πύργους και κάτω τους κόκκινους.



Για να αποφύγετε λάθος απαντήσεις απο το σύστημα, ΠΕΡΙΜΕΝΕΤΕ πρώτα ο υπολογιστής να κάνει την κίνησή του!

Αν δεν προλάβετε να δείτε την κίνηση του υπολογιστή, υπάρχει μήνυμα στο TextBox που θα σας ενημερώσει κατάλληλα.

***Αν στο τέλος της παρτίδας δεν εμφανιστεί το κουμπί “Νεο Παιχνίδι” τότε τρέξτε το πρόγραμμα απο την αρχή (πιθανώς είναι bug)**

Ασκηση 2

Το παιχνίδι του δούρειου ίππου παρουσιάζει τις εξής ομοιότητες με το παραπάνω πρόβλημα:

- Δύο παίκτες παίζουν εναλλάξ.

- Δεν υπάρχει τύχη.

- Υπάρχει τέλεια πληροφόρηση. (ολοι οι παίκτες γνωρίζουν όλες τις διαθέσιμες πληροφορίες)

- Το παιχνίδι τελειώνει κάποια στιγμή και πάντα.

Παιχνίδια που επιδικνύουν τα παραπάνω χαρακτηριστικά λέγονται Αμερόληπτα Συνδιαστικά και έχουν μια πολύ χρήσιμη ιδιότητα: Κάθε θέση τους μπορεί να αναπαρασταθεί με μια ισοδύναμη στοίβα Nim, δηλαδή με έναν αριθμό Grundy. (θεώρημα Sprague-Grundy).

Αυτό είναι εξαιρετικά χρήσιμο καθώς έτσι μπορούμε να γνωρίζουμε αν ο παίκτης βρίσκεται σε θέση νίκης ή ήττας. Αν βρίσκεται σε νίκη κάνουμε τις κατάλληλες κινήσεις και πάλι για να δώσουμε στον αντίπαλο παρτίδα ήττας.

Πως όμως μπορούμε να προσδιορίσουμε αν είναι παρτίδα νίκης και μάλιστα ποιά συγκεκριμένη παρτίδα νίκης είναι η κάθε θέση στη σκακιέρα?

Για να το κατανοήσουμε αυτό πρέπει να επικαλεστούμε το πόρισμα των sprague-grundy που λέει ότι “κάθε παρτίδα nim μπορεί να αναπαρασταθεί από ένα σύνολο εναλλακτικών παρτίδων”

Ομως δεν έχουμε την γνώση της παρτίδας nim, αυτή ψάχνουμε! Αμέσως αμέσως οδηγούμαστε στην αναζήτηση λύσης με την ανάποδη λογική. Δηλαδή από ένα σύνολο εναλλακτικών παρτίδων (γειτονικά τετραγωνάκια της σκακιέρας), να βρούμε τον αριθμό Grundy της βασικής παρτίδας (το τετραγωνάκι που είμαστε τώρα). Λύση σε αυτό δίνει το MEX (maximum excluded principle), όπου για ένα σύνολο εναλλακτικών παρτίδων, ο αριθμός της βασικής παρτίδας είναι ο ελάχιστος που λείπει.

Αρκεί λοιπόν να προσδιορίσουμε την πρώτη εναλλακτική παρτίδα (ξεκινώντας από κάποια γνωστή παρτίδα ήττας) και να εφαρμόσουμε αναδρομικά τον κανόνα mex σε κάθε κελί της σκακιέρας.

Συγκεκριμένα για σκακιέρα δύο διαστάσεων και πόνι που εκτελεί τις συγκεκριμένες κινήσεις ισχύει ότι:

$$\text{Trojan}(r,c) = \text{mex} \{ \text{Trojan}(r-2, c-1), \text{Trojan}(r-1, c-2) \}$$

(αναπαριστάται η πρώτη κίνηση ως μετακίνηση δυο θέσεις αριστερά και μια πάνω (πρασινη), ενώ η δευτερη ως δυο θέσεις πάνω και μια αριστερά (κοκκινη)). Τα κελιά για τα οποία δεν υπάρχει επιτρεπτή κίνηση παίρνουν απευθείας *0

Ο βέλτιστος αλγόριθμος λοιπόν είναι ο εξής.

start Βρές τον Grundy του κάθε κελιού

α) hardcoded για το 8x8 (προτιμότερο για απλότητα υλοποίησης)

β) Αλγόριθμος αναδρομικής ανακάλυψης:

- Ξεκίνα από το κελί στην γωνία πάνω αριστερά και ανέθεσε *0
- Προχώρα στο αμέσως επόμενο δεξιά κελί, αν αυτό δεν υπάρχει επέστρεψε στην πρώτη στήλη και μετακινήσου μια γραμμή κάτω
- Ελεγξε τις εναλλακτικές παρτίδες του κελιού που εξετάζεις
- Αν δεν υπάρχουν εναλλακτικές παρτίδες γράψε *0 αλλιώς γράψε τον ελάχιστο αριθμό που λείπει.
- Όταν αναθέσεις επιτυχώς αριθμούς Grundy σε κάθε κελί, ξεκίνα το παιχνίδι.
- Από τις εναλλακτικές σου παρτίδες πάντα θα επιλέγεις αυτή με *0, αν και οι δύο είναι *0 ή αν και οι δύο είναι ΠΝ επέλεξε τυχαία.

Με βάση αυτά φτιάχναμε τον κώδικα. Τον τρέχουμε με τρόπο παρόμοιο με τη προηγούμενη άσκηση, απλά τώρα πατάμε το “Δούρειος_Ιππος_App”. Πάλι μέσα στον αντίστοιχο folder υπάρχει η ανάλυση του κώδικα.

0	*0	*0	*0	*0	*0	*0	*0	*0
1	*0	*0	*1	*1	*1	*1	*1	*1
2	*0	*1	*1	*1	*2	*2	*2	*2
3	*0	*1	*1	*0	*0	*0	*0	*0
4	*0	*1	*2	*0	*0	*1	*1	*1
5	*0	*1	*2	*0	*1	*1	*1	*2
6	*0	*1	*2	*0	*1	*1	*0	*0
7	*0	*1	*2	*0	*1	*2	*0	*0
	a	b	c	d	e	f	g	h