

Αλγοριθμικές Πτυχές της Θεωρίας Παιγνίων

Δημήτρης Φωτάκης

Σχολή Ηλεκτρολόγων Μηχανικών & Μηχανικών Υπολογιστών, ΕΜΠ



Θεωρία Παιγνίων



- ▶ Κατανόηση καταστάσεων που διαμορφώνονται από **στρατηγική** αλληλεπίδραση **ιδιοτελών** και **ορθολογικών** οντοτήτων που δρουν **αυτόνομα**.
 - ▶ Μοντέλα και τεχνικές για μελέτη **αλληλεξάρτησης** στη λήψη αποφάσεων.
 - ▶ Πρόβλεψη **συμπεριφοράς** (utility, prospect theory) και αποτελέσματος (**ισορροπία**).
 - ▶ Σχεδιασμός **κανόνων** (μηχανισμών) για εξαγωγή **επιθυμητής** συμπεριφοράς.
 - ▶ **Οντότητες**: άτομα, εταιρείες, πολιτικά κόμματα, κράτη, **πράκτορες**, **προγράμματα**.
 - ▶ **Παραδείγματα**: σκάκι και επιτραπέζια, αγορές, ανταγωνισμός για πόρους, συνθήκες κυκλοφορίας, αγορά εργασίας, μεταμοσχεύσεις νεφρών, διεθνής διπλωματία, ...
 - ▶ **Εφαρμογές**: πολυπρακτορικά συστήματα, GANs, επίλυση παιγνίων, εκμάθηση ισορροπιών, διαμοιρασμός πόρων, σχεδιασμός μηχανισμών, δημοπρασίες.
 - ▶ Βιβλιογραφία: <https://homes.cs.washington.edu/~karlin/GameTheoryBook.pdf>
<http://www.masfoundations.org/mas.pdf>

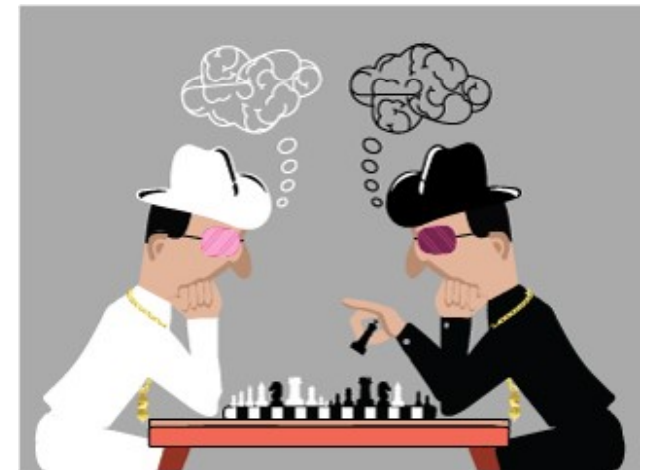
Θεωρία Παιγνίων – Ιστορικά Στοιχεία

- ▶ Cournot (1838), Bertrand (1883): μοντέλα ανταγωνισμού μεταξύ εταιρειών.
- ▶ Zermelo (1913): σκάκι έχει καθορισμένη βέλτιστη στρατηγική.
- ▶ Von Neumann (1928): min-max θεώρημα, **ύπαρξη ισορροπίας** σε παίγνια **μηδενικού αθροίσματος** με 2 παίκτες.
- ▶ Von Neumann, Morgenstern (1944): **Theory of Games and Economic Behavior**, θεμελίωση Θεωρίας Παιγνίων με βάση αναμενόμενη ωφέλεια.
- ▶ Nash (1950): **ύπαρξη ισορροπίας** σε πεπερασμένα παίγνια.
- ▶ Selten, Harsanyi (1960's): παίγνια διαδοχικών κινήσεων, ελλιπής πληροφόρηση.
- ▶ Maynard Smith (1970's): εξελικτική θεωρία παιγνίων.
- ▶ Παπαδημητρίου, Nisan, Δασκαλάκης (2000's): υπολογιστική θεωρία παιγνίων
- ▶ **Βραβεία Nobel**: Nash, Selten, Harsanyi (1994), Schelling, Aumann (2005), Hurwicz, Maskin, Myerson (2007), Roth, Shapley (2012), Milgrom, Wilson (2020).



Θεωρία Παιγνίων

- ▶ Κατανόηση καταστάσεων που διαμορφώνονται από **στρατηγική** αλληλεπίδραση **ιδιοτελών** και **ορθολογικών** οντοτήτων που δρουν **αυτόνομα**.
 - ▶ **Στρατηγική** αλληλεπίδραση: κοινά κατανοητό ότι (συλλογικό και ατομικό) αποτέλεσμα εξαρτάται από **επιλογές όλων**.
 - ▶ **Ιδιοτελής** οντότητα: **ατομικές** προτιμήσεις επί αποτελεσμάτων – **συνάρτηση ωφέλειας**.
 - ▶ **Ορθολογική** συμπεριφορά: απώτερος στόχος η **μεγιστοποίηση ατομικής** ωφέλειας.
- ▶ **Περιεχόμενα:**
 - ▶ Ορισμοί και κατηγορίες παιγνίων.
 - ▶ Παραδείγματα παιγνίων και αναπαράσταση.
 - ▶ Έννοιες ισορροπίας και επίλυση.
 - ▶ Εκμάθηση ισορροπιών.
 - ▶ Ψηφοφορίες και παίγνια συμφόρησης.
 - ▶ Ανταλλακτική οικονομία.
 - ▶ Σχεδιασμός μηχανισμών.



Συστατικά και Κατηγορίες Παιγνίων

- ▶ Συστατικά στοιχεία παιγνίου:
 - ▶ **Παίκτες** (ορθολογικές οντότητες που αλληλεπιδρούν στρατηγικά ≥ 2).
 - ▶ **Στρατηγικές** (πιθανές ενέργειες από όπου επιλέγει κάθε παίκτης ≥ 2).
 - ▶ **Ωφέλεια** (ή κόστος) με βάση επιλογή στρατηγικών όλων των παικτών.
 - ▶ **Πληροφόρηση** (για άλλους παίκτες) κάθε παίκτη όταν επιλέγει στρατηγική.
- ▶ **Κατηγορίες Παιγνίων:**
 - ▶ **Πεπερασμένα** ή άπειρα.
 - ▶ Συνεργατικά ή **ανταγωνιστικά**.
 - ▶ **Διαδοχικών** ή **ταυτόχρονων** κινήσεων.
 - ▶ **Μηδενικού** ή **μη-μηδενικού** αθροίσματος.
 - ▶ Επαναλαμβανόμενα ή **μη-επαναλαμβανόμενα**.
 - ▶ Με **τέλεια** ή ελλιπή πληροφόρηση.
- ▶ **Αναπαράσταση** Παιγνίων: **κανονική** ή **επεκταμένη** μορφή.



Παίγνια σε Κανονική Μορφή

- ▶ Παίγνιο σε **κανονική μορφή** (normal form) αποτελείται:
 - ▶ Σύνολο παικτών $N = \{1, 2, \dots, n\}$ ($n \geq 2$).
 - ▶ Σύνολο (αμιγών) **στρατηγικών** S^i για κάθε παίκτη i .
 - ▶ Συνάρτηση ωφέλειας $u_i: S^1 \times \dots \times S^n \rightarrow \mathbb{R}$ για κάθε παίκτη i .
 - ▶ **2 παίκτες**: συναρτήσεις ωφέλειας δίνονται σε **μορφή πινάκων** (A, B) (bimatrix game).
- ▶ **Κατάσταση** (s_1, \dots, s_n) όπου κάθε παίκτης i επιλέγει (αμιγή) **στρατηγική** s_i .
- ▶ **Ισορροπία**: κατάσταση όπου παίκτες **δεν** έχουν **κίνητρο για αλλαγή** στρατηγικής.
- ▶ Παράδειγμα: **διάσχιση** (στενής παλιάς) **γέφυρας** (χωρίς δυνατότητα επικοινωνίας).
 - ▶ 2 παίκτες, $S^1 = S^2 = \{ \Delta, \Pi \}$, $(\Delta, \Pi) >_1 (\Pi, \Pi)$, $(\Pi, \Delta) >_1 (\Delta, \Delta)$

	Διασχίζω	Περιμένω
Διασχίζω	-2, -2	2, -1
Περιμένω	-1, 2	-1, -1



Δίλημμα του Φυλακισμένου

- ▶ Συλλαμβάνονται **δύο** συνεργάτες για μεγάλη ληστεία.
- ▶ Κρατούνται σε **χωριστά** κελιά **χωρίς επικοινωνία**.



	Ομολογώ	Δεν ομολογώ
Ομολογώ	-5, -5	0, -12
Δεν ομολογώ	-12, 0	-1, -1

- ▶ Προτιμήσεις: $(O, \Delta) >_1 (\Delta, \Delta) >_1 (O, O) >_1 (\Delta, O)$
- ▶ Παίγνιο πεπερασμένο, ανταγωνιστικό, **μη-επαναλαμβανόμενο**, με τέλεια πληροφόρηση και ταυτόχρονες κινήσεις.
- ▶ Άλλα παραδείγματα εφαρμογής: συνεργασία, ανταγωνισμός εξοπλισμών, δυοπώλιο.

Κυρίαρχες Στρατηγικές



	Ομολογώ	Δεν ομολογώ
Ομολογώ	-5, -5	0, -12
Δεν ομολογώ	-12, 0	-1, -1

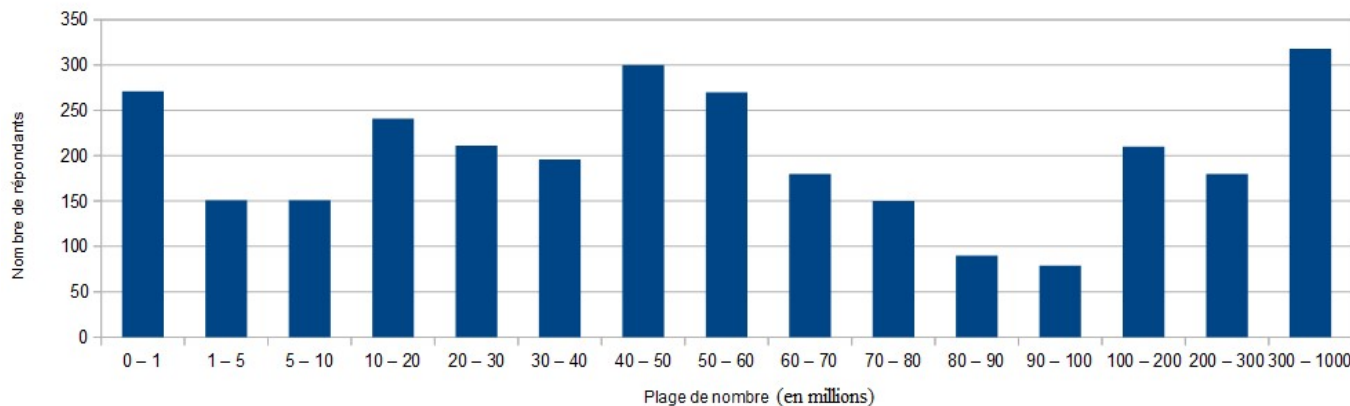
- ▶ Ισχυρά **κυρίαρχη** στρατηγική s για παίκτη i : $u_i(s, s_{-i}) > u_i(s', s_{-i})$ για κάθε $s' \in S^i$ και **κάθε επιλογή** στρατηγικών s_{-i} άλλων παικτών.
 - ▶ (Ασθενώς) κυρίαρχη στρατηγική: αν $u_i(s, s_{-i}) \geq u_i(s', s_{-i})$.
 - ▶ **Ισορροπία** σε κυρίαρχες στρατηγικές: κάθε παίκτης **ακολουθεί κυρίαρχη** στρατηγική.
 - ▶ «Κατάληξη» παιχνίσιου / σημείο **ισορροπίας** σε κυρίαρχες στρατηγικές: **(0, 0)**
... αν και **(Δ, Δ)** θα ήταν **προτιμότερο**.
 - ▶ Ισχυρή και εύλογη έννοια ισορροπίας: κάθε παίκτης επιλέγει μια κυρίαρχη στρατηγική του, ανεξαρτήτως επιλογών άλλων παικτών.

Κυριαρχούμενες Στρατηγικές



	Ομολογώ	Δεν ομολογώ
Ομολογώ	-5, -5	0, -12
Δεν ομολογώ	-12, 0	-1, -1

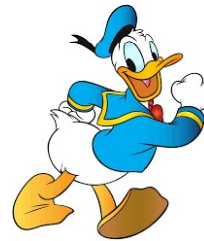
- ▶ **Κυριαρχούμενη** στρατηγική s' για παίκτη i : υπάρχει $s \in S^i$ με $u_i(s, s_{-i}) > u_i(s', s_{-i})$ για **κάθε επιλογή** στρατηγικών s_{-i} άλλων παικτών.
 - ▶ Δεν επιλέγονται από ορθολογικούς παίκτες: **διαδοχική απαλοιφή** τους.
- ▶ **Μαντεύω 2/3** μέσου όρου: κάθε παίκτης $i \in \{1, \dots, n\}$ δηλώνει $x_i \in [0, 1000]$. Κερδίζει παίκτης i με x_i πιο κοντινό στο $2(x_1 + \dots + x_n)/(3n)$.
 - ▶ Διαδοχική απαλοιφή καταλήγει **σε 0 ή 1**.
 - ▶ Κατανομή δηλώσεων για 4000 παίκτες.
 - ▶ Πειραματικά νικητής κοντά στο **215**.



Bach or Stravinski (ή Battle of Sexes, BoS)



- ▶ Δυο φίλοι συναποφασίζουν για **κοινή** δραστηριότητα.



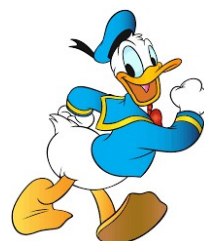
	Bach	Stravinski
Bach	2, 1	0, 0
Stravinski	0, 0	1, 2

- ▶ Προτιμήσεις: $(B, B) >_1 (S, S) >_1 (B, S), (S, B)$
- ▶ (Αμιγής) **ισορροπία Nash** μια κατάσταση (s_1, \dots, s_n) όπου για **κάθε** παίκτη i
 - ▶ $u_i(s_i, s_{-i}) \geq u_i(s', s_{-i})$ για κάθε $s' \in S^i$.
 - ▶ Κανένας παίκτης **δεν βελτιώνει** ατομική ωφέλεια αλλάζοντας **μονομερώς** στρατηγική.
 - ▶ **Βέλτιστη απόκριση** παίκτη i σε στρατηγικές s_{-i} άλλων παικτών: στρατηγική $s \in S^i$ με $u_i(s, s_{-i}) \geq u_i(s', s_{-i})$ για **κάθε** $s' \in S^i$.
- ▶ (Αν υπάρχει), αμιγής ισορροπία Nash μπορεί να υπολογισθεί (για παίγνια σε κανονική μορφή) ελέγχοντας κάθε κατάσταση εξαντλητικά.

Δυναμική Nash (Nash dynamics)

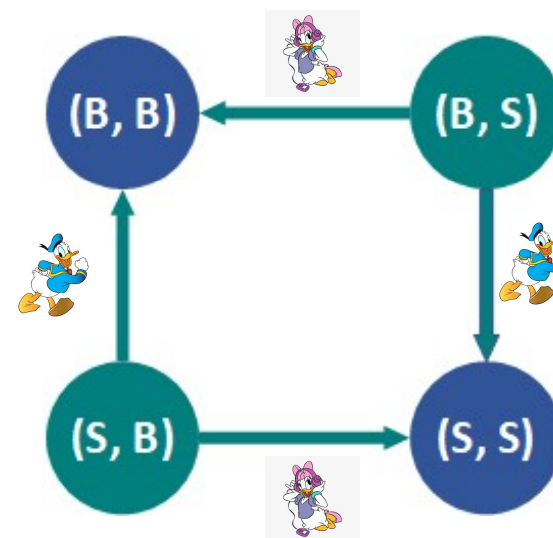


- ▶ Δυναμική ιδιοτελών **μεταβάσεων** στον χώρο καταστάσεων.



	Bach	Stravinski
Bach	2, 1	0, 0
Stravinski	0, 0	1, 2

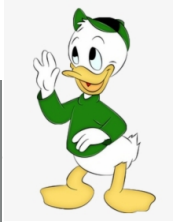
- ▶ Μετάβαση όταν **κάποιος** παίκτης **βελτιώνει** ατομική ωφέλεια.
- ▶ Κατευθυνόμενο **γράφημα**: κορυφές αντιστοιχούν σε καταστάσεις, **ακμή** (s, s') όταν **υπάρχει** παίκτης i με $u_i(s) < u_i(s')$ και s, s' διαφέρουν **μόνο σε** στρατηγική **παίκτη** i .
- ▶ Δυναμική **βέλτιστης** απόκρισης: ακμή (s, s') όταν s, s' διαφέρουν **μόνο σε** στρατηγική **παίκτη** i και $s'(i)$ αποτελεί **βέλτιστη** απόκριση παίκτη i σε s_{-i} .
- ▶ Αμιγείς **ισορροπίες Nash** είναι καταβόθρες γραφήματος της δυναμικής Nash.



Πέτρα – Ψαλίδι – Χαρτί



	Πέτρα	Ψαλίδι	Χαρτί
Πέτρα	0, 0	1, -1	-1, 1
Ψαλίδι	-1, 1	0, 0	1, -1
Χαρτί	1, -1	-1, 1	0, 0



- ▶ Παράδειγμα παιγνίου **2 παικτών** και **μηδενικού αθροίσματος**.
- ▶ Ανυπαρξία κυρίαρχων στρατηγικών ή αμιγούς ισορροπίας Nash.
- ▶ **Μεικτή** στρατηγική: κατανομή **πιθανότητας** $\mathbf{p} = (p_1, \dots, p_n)$ σε αμιγείς στρατηγικές.
 - ▶ Π.χ., παίγνιο επαναλαμβάνεται, «παίκτης» αντιπροσωπεύει ομάδα πληθυσμού, κλπ.
- ▶ **Αναμενόμενη ωφέλεια** παίκτη 1 σε προφίλ μεικτών στρατηγικών (\mathbf{p}, \mathbf{q}) :

$$u_1(\mathbf{p}, \mathbf{q}) = \sum_{s_i \in S^1} \sum_{t_j \in S^2} p_i q_j u_1(s_i, t_j) = \mathbf{p}^T A \mathbf{q}$$

όπου A (αντ. $-A$) ο πίνακας ωφέλειας Π1 (αντ. Π2), και $u_2(\mathbf{p}, \mathbf{q}) = \mathbf{p}^T (-A) \mathbf{q}$

- ▶ Π.χ., αν $\mathbf{p} = (1/2, 1/4, 1/4)$ και $\mathbf{q} = (1/3, 1/2, 1/6)$,
 $A \mathbf{q} = (1/3, -1/6, -1/6)$ είναι αναμενόμενη ωφέλεια στρατηγικών Π1, με $u_1(\mathbf{p}, \mathbf{q}) = 1/12$,
 και $\mathbf{p}^T (-A) = (0, -1/4, 1/4)$ αναμενόμενη ωφέλεια στρατηγικών Π2, με $u_2(\mathbf{p}, \mathbf{q}) = -1/12$.

Ισορροπία Nash



	Πέτρα	Ψαλίδι	Χαρτί
Πέτρα	0, 0	1, -1	-1, 1
Ψαλίδι	-1, 1	0, 0	1, -1
Χαρτί	1, -1	-1, 1	0, 0



- ▶ **Ισορροπία Nash:** προφίλ μεικτών στρατηγικών (p, q) όπου
 - ▶ $u_1(p, q) \geq u_1(p', q)$ για **κάθε** μικτή στρατηγική p' του παίκτη 1, και
 - ▶ $u_2(p, q) \geq u_2(p, q')$ για **κάθε** μικτή στρατηγική q' του παίκτη 2.
- ▶ Κάθε πεπερασμένο παίγνιο έχει **(τουλάχιστον μία) ισορροπία Nash**.
 - ▶ Πέτρα – Ψαλίδι – Χαρτί: $((1/3, 1/3, 1/3), (1/3, 1/3, 1/3))$ με αναμενόμενη ωφέλεια 0.
 - ▶ Σε **παίγνια μηδενικού αθροίσματος**, αναμενόμενη ωφέλεια παικτών σε ισορροπία: ζεύγος αντίθετων αριθμών $(\omega, -\omega)$, το ω καλείται **αξία** παιγνίου.
- ▶ Αναμενόμενη ωφέλεια Π1 είναι **κυρτός συνδυασμός** αναμενόμενης ωφέλειας αμιγών στρατηγικών Π1, με βάση μικτή στρατηγική Π2. Άρα, σε ισορροπία Nash:
 - ▶ $u_1(p, q) \geq u_1(s, q)$ για **κάθε αμιγή** στρατηγική $s \in S^1$ (αντίστοιχα για Π2).
 - ▶ Θετική πιθανότητα μόνο σε αμιγείς στρατηγικές με μέγιστη αναμενόμενη ωφέλεια.

Ισορροπία Nash: Παραδείγματα

- ▶ Ισορροπία σε μεικτές στρατηγικές:
 $((3/4, 1/4), (3/4, 1/4))$.

- ▶ Αναμενόμενη ωφέλεια κάθε παίκτη = -1

- ▶ Ισορροπία σε μεικτές στρατηγικές:
 $((2/3, 1/3), (1/3, 2/3))$.

- ▶ Αναμενόμενη ωφέλεια κάθε παίκτη = $2/3$

	Διασχίζω	Περιμένω
Διασχίζω	-2, -2	2, -1
Περιμένω	-1, 2	-1, -1

	Bach	Stravinski
Bach	2, 1	0, 0
Stravinski	0, 0	1, 2

- ▶ Εύρεση ισορροπίας Nash για γενικά παίγνια με ≥ 2 παίκτες είναι υπολογιστικά δύσκολο πρόβλημα (**PPAD-πλήρες**, (Daskalakis, Goldberg, Papadimitriou, 2006)).
- ▶ Ισορροπία Nash για παίγνια **μηδενικού αθροίσματος με 2 παίκτες** υπολογίζεται **αποδοτικά** με **Γραμμικό Προγραμματισμό** (δυϊκότητα, βλ. ακόμη fictitious play).
 - ▶ (von Neumann, 1928) $\max_p \min_q u_1(\mathbf{p}, \mathbf{q}) = \min_q \max_p u_1(\mathbf{p}, \mathbf{q})$
 - ▶ Για διαδοχικές κινήσεις, αν ακολουθούν ισορροπία, **σειρά παικτών δεν έχει σημασία**.

Fictitious Play (Brown, 49)



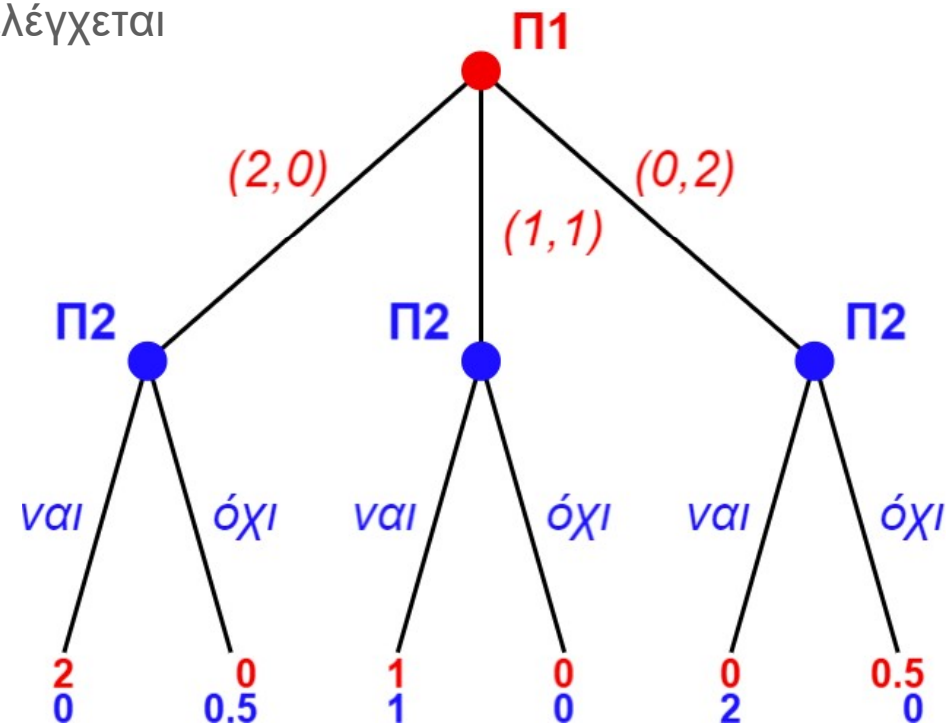
	Πέτρα	Ψαλίδι	Χαρτί
Πέτρα	0, 0	1, -1	-1, 1
Ψαλίδι	-1, 1	0, 0	1, -1
Χαρτί	1, -1	-1, 1	0, 0



- ▶ Σε κάθε γύρο, κάθε παίκτης υιοθετεί (ανεξάρτητα) **αμιγή στρατηγική** με **μέγιστη μέση εμπειρική ωφέλεια** (με βάση συχνότητα στρατηγικών άλλου).
- ▶ Αρχικά, Π1 υιοθετεί αυθαίρετη στρατηγική i_1 και Π2 αυθαίρετη στρατηγική j_1 .
- ▶ Για κάθε γύρο $t = 2, 3, \dots, T$:
 - ▶ Π1 επιλέγει στρατηγική i_t με **μέγιστο** $(A \text{ emp}_2)[i_t]$
 - ▶ Π2 επιλέγει στρατηγική j_t με **μέγιστο** $(\text{emp}_1^T B)[j_t]$
 - ▶ emp_1 και emp_2 διανύσματα με εμπειρικές συχνότητες στρατηγικών Π1 και Π2.
- ▶ Για πεπερασμένα παίγνια 2 παικτών με μηδενικό άθροισμα, **εμπειρικές συχνότητες** στρατηγικών συγκλίνουν σε **ισορροπία Nash** (Robinson, 1951).
 - ▶ Σύγκλιση **δεν είναι εγγυημένη** για παίγνια **μη μηδενικού** αθροίσματος (Shapley, 1964).

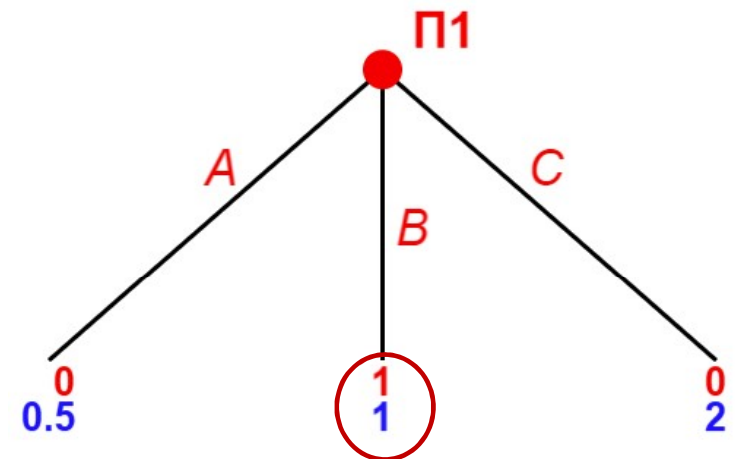
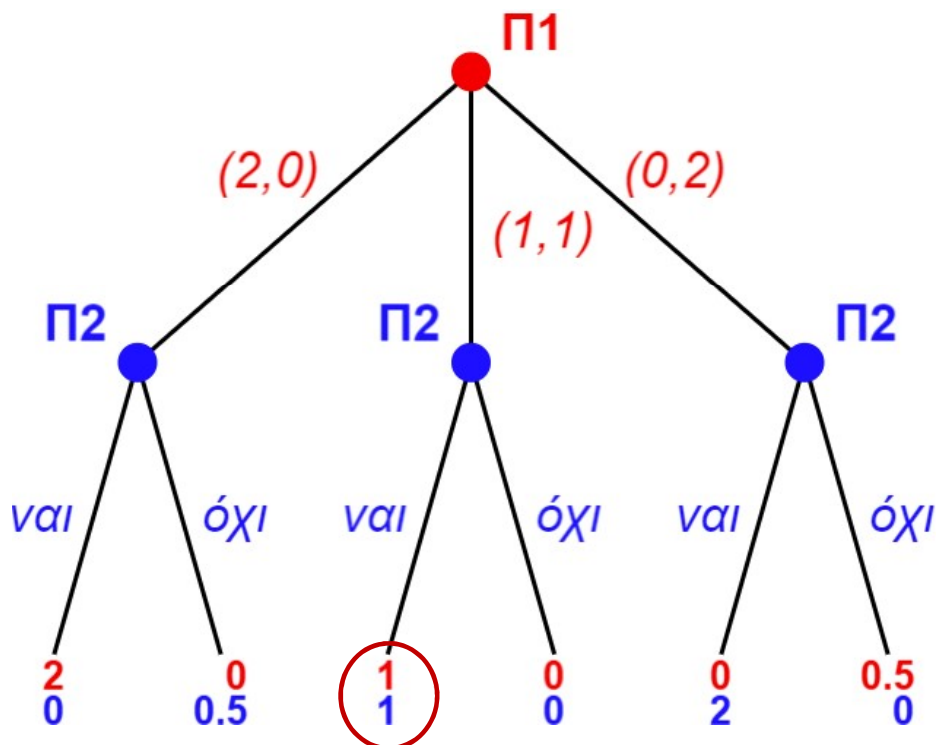
Παίγνια σε Εκτεταμένη Μορφή

- ▶ (Πεπερασμένο) παίγνιο σε **εκτεταμένη μορφή** (extensive form) αποτελείται:
 - ▶ Πεπερασμένο σύνολο παικτών $N = \{1, \dots, n\}$
 - ▶ (Πεπερασμένο) **δέντρο** με ρίζα. **Φύλλα** αντιστοιχούν σε **καταστάσεις** παιχνιδιού και επιγράφονται με **ωφέλεια** κάθε **παίκτη** στην αντίστοιχη κατάσταση.
 - ▶ **Εσωτερικοί** κόμβοι επιγράφονται με **παίκτη με επιλογή «κίνησης»** στον κόμβο.
 - ▶ Δυνατότητα για **τυχαίες «κινήσεις»** (κόμβος ελέγχεται από «φύση») και για πλαίσιο **πληροφορίας**.
 - ▶ Στρατηγική **καθορίζει «κίνηση»** για κάθε **εσωτερικό** κόμβο που **«ανήκει»** στον παίκτη.
 - ▶ Λογισμικό: <https://gte.csc.liv.ac.uk/index> και <http://app.test.logos.bg>



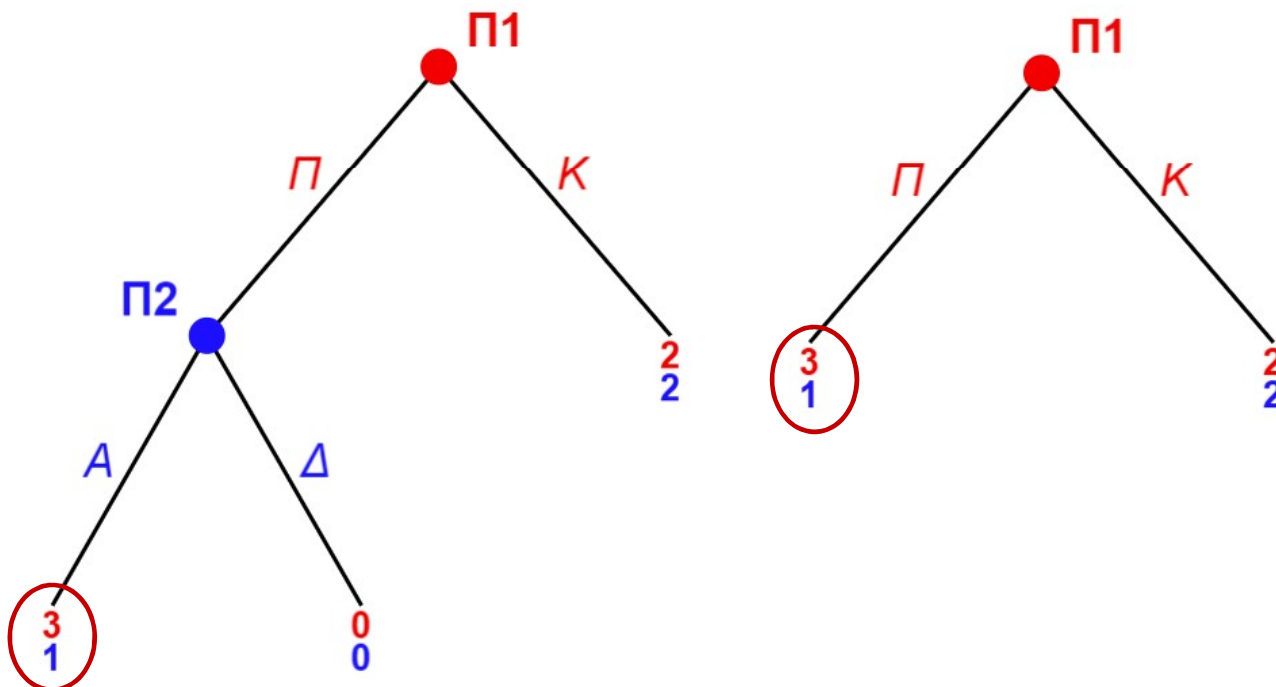
Προς τα Πίσω Επαγωγή (Backwards Induction)

- ▶ Για κάθε **εσωτερικό** κόμβο v με απογόνους **μόνο φύλλα**.
 - ▶ **Βέλτιστη απόκριση** για παίκτη που «ελέγχει» v (ως προς «κινήσεις» που «οδηγούν» στον v).
 - ▶ Κόμβος v γίνεται **φύλλο** με επιγραφή **από** φύλλο **βέλτιστης απόκρισης**.



Προς τα Πίσω Επαγωγή

- ▶ Για κάθε **εσωτερικό** κόμβο v με απογόνους **μόνο φύλλα**.
 - ▶ **Βέλτιστη απόκριση** για παίκτη που «ελέγχει» v (ως προς «κινήσεις» προς v).
 - ▶ Κόμβος v γίνεται **φύλλο** με επιγραφή από φύλλο **βέλτιστης απόκρισης**.
 - ▶ Δεν εξηγήσαμε **πως θα χειριστούμε ισοπαλίες** κατά τη διαδικασία επίλυσης.
- ▶ Πίσω επαγωγή καταλήγει σε **υποσύνολο ισορροπιών αντίστοιχης** κανονικής μορφής: **εκλέπτυνση** ισορροπιών Nash (Selten, 1965).



	Αριστερά	Δεξιά
Πάνω	3, 1	0, 0
Κάτω	2, 2	2, 2

Συνάθροιση Προτιμήσεων – Κοινωνική Επιλογή

- Ν παίκτες («ψηφοφόροι») και Μ επιλογές («υποψήφιοι»).
 - Κάθε παίκτης έχει μια ολική διάταξη ως **ατομική προτίμηση**.
Με βάση αυτή **αξιολογεί αποτέλεσμα** του κανόνα συνάθροισης.
 - **Κανόνας συνάθροισης** παράγει **ολική διάταξη** επιλογών (ή μόνο «νικητή»),
με βάση ολικές διατάξεις που υποβάλλονται από παίκτες.
 - **Στρατηγικές**: πιθανές **ολικές διατάξεις** επί των επιλογών.
 - Αν προτιμήσεις παικτών **δεν** αποτελούν **ισορροπία** υπάρχει
κίνητρο για **χειραγώγηση**.
- Χρώμα εμφάνισης ομάδας μεταξύ **Πράσινου**, **Κόκκινου** και **Ροζ**.
 - 12 παιδιά: **Πράσινο** > **Κόκκινο** > **Ροζ**
 - 10 παιδιά: **Κόκκινο** > **Πράσινο** > **Ροζ**
 - 3 παιδιά: **Ροζ** > **Κόκκινο** > **Πράσινο**

Συνάθροιση Προτιμήσεων – Κοινωνική Επιλογή



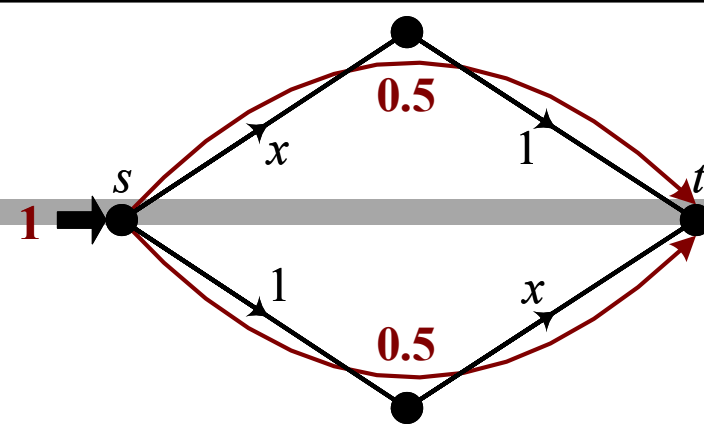
- Παράδειγμα – χρώμα εμφάνισης ομάδας:
 - 12 παιδιά: **Πράσινο** > **Κόκκινο** > **Ροζ**
 - 10 παιδιά: **Κόκκινο** > **Πράσινο** > **Ροζ**
 - 3 παιδιά: **Ροζ** > **Κόκκινο** > **Πράσινο**
- Συνάθροιση με **βαρύτητα θέσης** (Borda count): (2, 1, 0)
 - Προσδοκώμενο: **Κόκκινο**(35) > **Πράσινο**(34) > **Ροζ**(6)
 - Ενδεχόμενο: **Ροζ**(28) > **Πράσινο**(24) > **Κόκκινο**(23)
- Συνάθροιση με **σχετική πλειοψηφία**:
 - Προσδοκώμενο: **Πράσινο**(12) > **Κόκκινο**(10) > **Ροζ**(3)
 - Αναμενόμενο: **Κόκκινο**(13) > **Πράσινο**(10) > **Ροζ**(0)

Συνάθροιση Προτιμήσεων – Κοινωνική Επιλογή



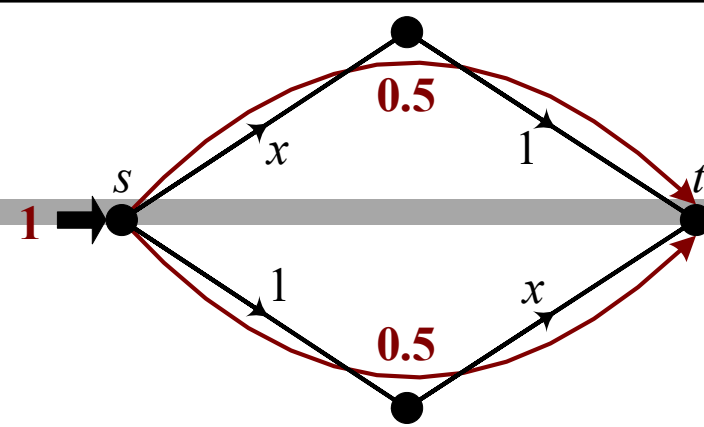
- Επιλογή με **κριτήριο Condorcet**:
 - Επικρατεί αυτή που **κερδίζει** όλες «αναμετρήσεις» **ανά δύο** (αν υπάρχει).
(**Κοκ**, **Πρ**) = (**13**, **12**), (**Κοκ**, **Ροζ**) = (**22**, **3**), (**Πρ**, **Ροζ**) = (**22**, **3**)
 - Υποβολή ατομικής προτίμησης αποτελεί κυρίαρχη στρατηγική!
- **Θεώρημα Arrow** (1950): δεν υπάρχει κανόνας συνάθροισης ≥ 3 επιλογών που ικανοποιεί:
 - (ι) ομοφωνία, (ιι) μη-δικτατορία, και
(ιιι) ανεξαρτησία κατάταξης ζευγών από άσχετες επιλογές.
- **Θεώρημα Gibbard–Satterthwaite** (1975): δεν υπάρχει κανόνας κοινωνικής επιλογής μεταξύ ≥ 3 ενδεχομένων που:
 - (ι) δεν χειραγωγείται, (ιι) δεν αποκλείει κάποια ενδεχόμενα, και
(ιιι) δεν είναι δικτατορικός.

Ιδιοτελής Δρομολόγηση



- Παράδειγμα κυκλοφορίας σε δίκτυο:
 - **1 μονάδα** κυκλοφορίας διαχειρίζεται από **απειρία ιδιοτελών** παικτών (ελέγχουν απειροελάχιστο) για μετάβαση από **αφετηρία s** σε **προορισμό t** .
 - Σε κάθε ακμή e , $c_e(x)$: **καθυστέρηση** στην e ως **συνάρτηση** κυκλοφορίας x .
 - Κάθε **$s - t$ μονοπάτι** αποτελεί **στρατηγική**.
 - **Ατομική καθυστέρηση** = άθροισμα καθυστερήσεων σε ακμές μονοπατιού.
 - **Βέλτιστη ανάθεση**: ελαχιστοποιεί **συνολική** ατομική **καθυστέρηση**.
 - **Ισορροπία Wardrop**: κυκλοφορία μόνο σε μονοπάτια με **ελάχιστη (ατομική)** καθυστέρηση.

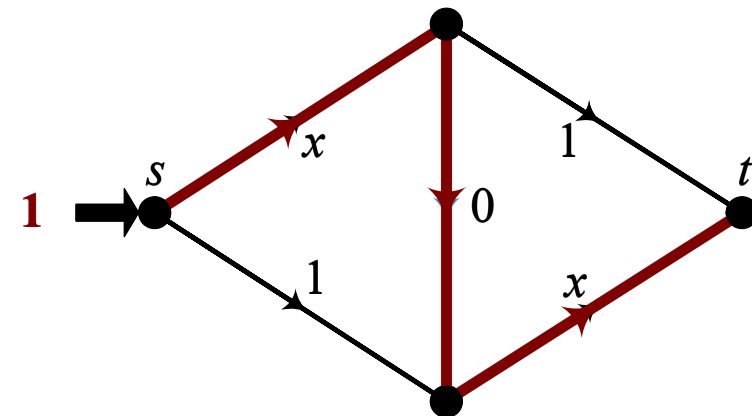
Παράδοξο Braess



- Παράδειγμα κυκλοφορίας σε δίκτυο:
 - **Βέλτιστη:** ελαχιστοποιεί **συνολική** ατομική **καθυστέρηση**.
 - **Ισορροπία:** κυκλοφορία μόνο σε μονοπάτια **ελάχιστης** καθυστέρησης.
 - Προσπάθεια βελτίωσης κυκλοφορίας με **προσθήκη νέας** ακμής.
 - Επηρεάζει **μόνο** ισορροπία, με **αύξηση** καθυστέρησης σε 2 (από 1.5).
 - **Τίμημα Αναρχίας:** συνολική καθυστέρηση σε **ισορροπία προς** συνολική καθυστέρηση **βέλτιστης** ανάθεσης (εδώ 4/3).
 - Βελτίωση απόδοσης με **αφαίρεση** επιλεγμένων ακμών:
Στουτγκάρδη, Σεούλ, Νέα Υόρκη, Παρίσι, ...

The New York Times

What if They Closed 42d Street and Nobody Noticed?



Ανταλλαγή Αγαθών – Top Trading Cycles

- N παίκτες, καθένας με αγαθό που ίσως **δεν ικανοποιεί** πλήρως.
 - Στόχος **ανταλλαγή αγαθών** για βελτίωση ικανοποίησης όλων:
Pareto βέλτιστη ανάθεση. Π.χ., βιβλία, δωμάτια σε εστίες, ένδυση, ...

- Π.χ., $N = 5$ και $(1, A)$, $(2, B)$, $(3, \Gamma)$, $(4, \Delta)$, $(5, E)$ με προτιμήσεις

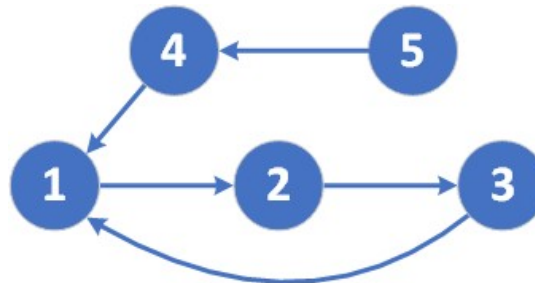
1: $B > E > \Gamma > A > \Delta$

2: $\Gamma > A > E > \Delta > B$

3: $A > B > \Gamma > \Delta > E$

4: $A > \Gamma > E > \Delta > B$

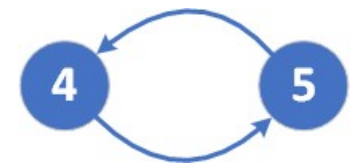
5: $\Delta > A > \Gamma > B > E$



$(1, B)$, $(2, \Gamma)$, $(3, A)$, $(4, E)$, $(5, \Delta)$

4: $E > \Delta$

5: $\Delta > E$



- Γράφημα με **κορυφές παίκτες** και **ακμή (x, y)** αν x έχει αγαθό του y ως **πρώτη διαθέσιμη** προτίμηση.
 - **Ανταλλαγή** και αφαίρεση κάθε **κύκλου** και επανάληψη.

Μεταμοσχεύσεις Νεφρών



- Πλειοψηφία ασθενών έχει μη συμβατό δωρητή!
 - Top trading cycles, αλλά εφικτοί **κύκλοι** έχουν **μήκος 2 ή 3**.
 - Κύκλος μήκους 3 απαιτεί **6 ταυτόχρονες χειρουργικές** επεμβάσεις.
Ενδεχόμενη υπαναχώρηση δωρητή, μετά μεταμόσχευση σε ασθενή του.
- **Αλυσίδες** ξεκινούν με **εθελοντή** δωρητή.
 - Εθελοντής δίνει σε **πρώτο συμβατό** ασθενή.
 - Δότης συμβατού **κατόπιν** δίνει σε πρώτο διαθέσιμο συμβατό ασθενή.
 - Ενδεχόμενη υπαναχώρηση **διακόπτει** αλυσίδα, αλλά **δεν βλάπτει** συγκεκριμένο ασθενή.
 - Λογική αλυσίδα **κυριαρχεί** στις ΗΠΑ (τυπικό μήκος 100δες).

The New York Times
60 Lives, 30 Kidneys, All
Linked

Give this article



FROM START TO FINISH A donation by a Good Samaritan, Rick Ruzzamenti, upper left, set in motion a 60-person chain of transplants that ended with a kidney for Donald C. Terry Jr., bottom right.

Σχεδιασμός Μηχανισμών – Δημοπρασίες

- ▶ Σχεδιασμός παιχνίμων με **επιθυμητό αποτέλεσμα** να προκύπτει ως ισορροπία σε **κυρίαρχες** στρατηγικές.
- ▶ Δημοπρασία για **έναν πίνακα** μεταξύ n παικτών.
 - ▶ Ο πίνακας **αξίζει** v_j για **παίκτη** j – αυτή αξία **γνωστή μόνο** σε παίκτη j .
 - ▶ Οι παίκτες υποβάλουν **σφραγισμένες** προσφορές (b_1, \dots, b_n) , με $b_1 \geq b_2 \geq \dots \geq b_n$.
 - ▶ Πίνακας **κατοχυρώνεται** σε παίκτη 1, με **μεγαλύτερη προσφορά**, σε **τιμή** p .
 - ▶ Ωφέλεια παίκτη 1 (νικητή) = $v_1 - p$, ωφέλεια υπόλοιπων = 0.
 - ▶ Επιλογή **τιμής** p (συνάρτηση προσφορών) ώστε **προσφορά = αξία** να αποτελεί κυρίαρχη στρατηγική για όλους τους παίκτες (**φιλαλήθεια, truthfulness**).
- ▶ Τιμή $p = b_2$ (δεύτερη μεγαλύτερη προσφορά).
 - ▶ **Vickrey** (ή **2nd price**) **auction** (William Vickrey, βραβείο Nobel 1996).
 - ▶ Ωφέλεια νικητή **ανεξάρτητη προσφοράς** του (εφόσον είναι νικητής, δηλ. $b_1 > b_2$).
 - ▶ Ωφέλεια υπολοίπων θα είναι **πάντα** ≤ 0 .

