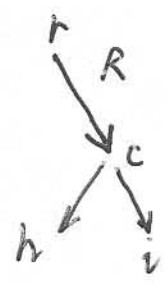
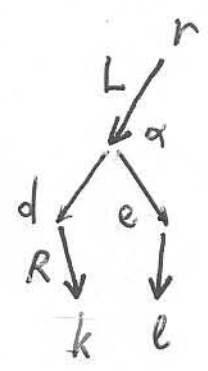
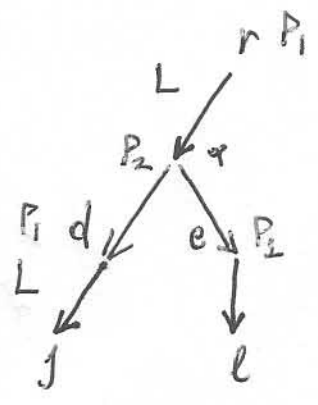


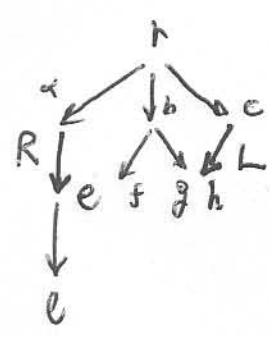
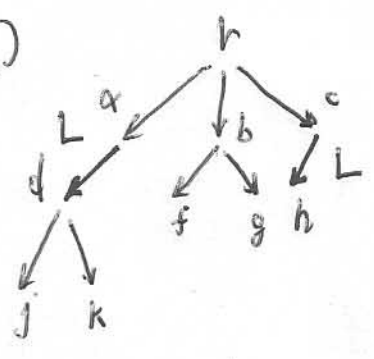
Άσκηση: Για το παιχνίδι στο σχήμα [fig 9] να βρεθούν οι στρατηγικές των P_1, P_2 κ' P_3 .

(P₁)



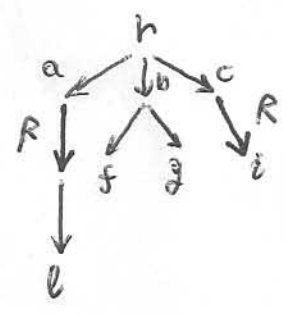
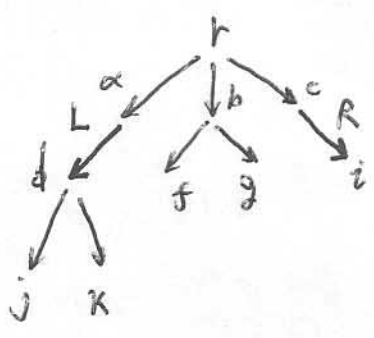
$$\Sigma_1 = \{R, LL, LR\}$$

(P₂)

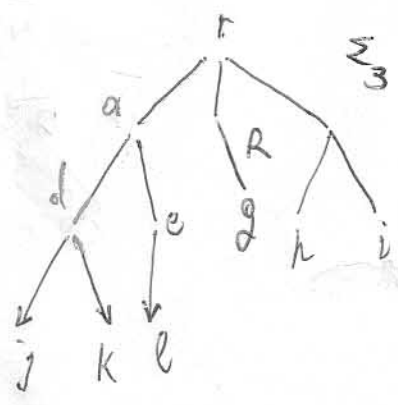
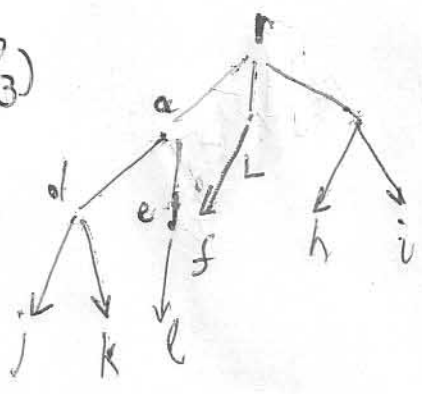


$$XY \in \Sigma_2 = \{LL, LR, RL, RR\}$$

↑
↑
P₁:L P₁:R
↑
υπο συνθήκη κινήσεως.



(P₃)



$$\Sigma_3 = \{L, R\}$$

Παιχνία με τυχαίες κινήσεις (chance moves)

Η τύχη (ή "ψύξη") είναι ένας πρόσθετος παίκτης \mathcal{C} που όπως στο τέλος δεν έχει payoff (utility).

chance

Εάν δηλαδή η κορυφή u ανήκει στην τύχη τότε, εάν $u \in \mathcal{C}$ κ' εάν $\{v_1, \dots, v_s\} = \text{ch}(u)$, η μετάβαση από το u στο v_i θα γίνει με πιθανότητα $p_i = P(u, v_i)$ και $\sum_{i=1}^s p_i = 1$ ή ότι $\sum_{v \in \text{ch}(u)} P(u, v) = 1$; $P(u, v) \geq 0$

Παράδειγμα Έστω παιχνίδι όπου αρχίζουμε ριχνοντας 2 κανονικά τάρια. Η συνέχεια του παιχνιδιού εξαρτάται από το άθροισμα των ενδείξεων.

(i) $r \in \mathcal{C}$

(ii) $\text{ch}(r) = \{v_1, \dots, v_{11}\}$ κ' $P(r, v_i) = P\{X = i+1\}$ $i=1, \dots, 11$

Η τ.μ. που δίνει το άθροισμα των ενδείξεων

Στα προηγούμενα είδαμε: ότι η τσφή των στρατηγικών

$S_i \in \Sigma_i$ $1 \leq i \leq N$, που ακολουθούν οι παίκτες $\{P_1, \dots, P_N\}$ σε μια πραγματοποίηση του παιχνιδιού, είναι ένα path από το r σε κάποια terminal κορυφή w δηλαδή

$$\bigcap_{i=1}^N S_i = (r, \dots, w) = \gamma_w^r \Rightarrow \tau\left(\bigcap_{i=1}^N S_i\right) = w$$

Εάν όμως υπάρχουν τυχαίες κινήσεις στο παιχνίδι, η τσφή των στρατηγικών γενικό, δεν θα είναι ένα path

αλλά ένα subtree του T με $\tau\left(\bigcap_{i=1}^N S_i\right) = \{w_1, \dots, w_n\}$, $n \geq 1$
 Κάθε μορφή στο $\bigcap_{i=1}^N S_i$ διακλαδώνεται όποτε φτάνει σε
 κορυφή που ανήκει στο C_i . Κάθε terminal κορυφή w_i
 (τέλος παιχνιδιού) πραγματοποιείται με πιθανότητα ίση με το
 γινόμενο των πιθανοτήτων μετάβασης των κορυφών που
 ανήκουν στο C_i κ' στο μοναδικό γράφο που ορίζεται από
 το n κ' το w_i (δηλ. το γ_{w_i}).

Ορισμός: Έστω $\Gamma = (T, \{P_1, \dots, P_N, C_i\}, \{X_1, \dots, X_N\})$ κ'

$w \in \tau\left(\bigcap_{i=1}^N S_i\right)$, με $\gamma_w = (r_1, \dots, r_n)$ τότε:

$$P\{(S_1, \dots, S_N); w\} = \begin{cases} \prod_{\substack{u_i \in C_i \cap \gamma_w \\ (u_i, v_i) \in E(\Gamma_w)}} P(u_i, v_i), & C \cap \gamma_w \neq \emptyset \\ 1, & C \cap \gamma_w = \emptyset \end{cases} \quad (34.1)$$

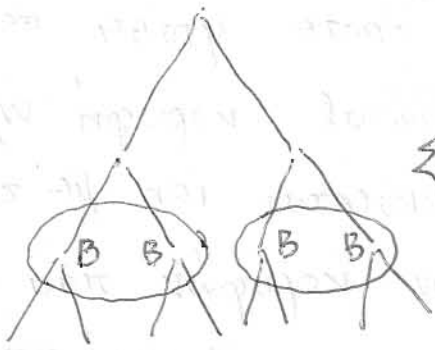
Η πιθανότητα το Γ
 να τερματίσει στο w
 δίδεται του ότι οι
 παίκτες $\{P_1, \dots, P_N\}$ παίξουν
 βέλτη των στρατηγικών $(S_1, \dots, S_N) \in \Sigma_1 \times \dots \times \Sigma_N$

Πάντα όμως $P\{(S_1, \dots, S_N); \{w_1, \dots, w_n\}\} = 1$ [Δες παραδ βελ 49]

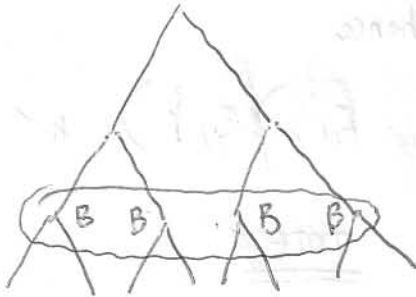
Κατά αυτή την έννοια θα πρέπει να ορίσουμε το αναμενόμενο
payoff (expected utility) του j παίκτη, εάν όλοι οι παίκτες
 ακολουθούν στρατηγικές $(S_1, \dots, S_N) \in \Sigma_1 \times \dots \times \Sigma_N$:

$$E[U_j(S_1, \dots, S_N)] = \sum_{w \in \tau\left(\bigcap_{i=1}^N S_i\right)} P\{(S_1, \dots, S_N); w\} U_j(w) \quad (34.2)$$

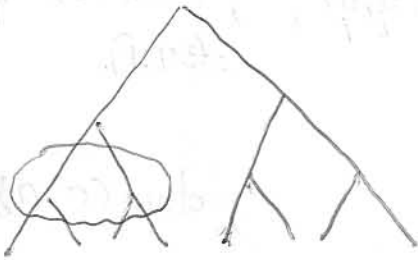
προσοχή $E[U_j(\cdot)] : \Sigma_1 \times \dots \times \Sigma_N \rightarrow \mathbb{R}$ { δηλαδή το expected utility του
 P_j παίκτη είναι συν/ση των στρατηγικών (S_1, \dots, S_N)



$$\Sigma_B = \{ \text{LLRR}, \text{RLLL}, \text{LLLL}, \text{RRRR} \}$$



$$\Sigma_B = \{ \text{LLLL}, \text{RRRR} \}$$

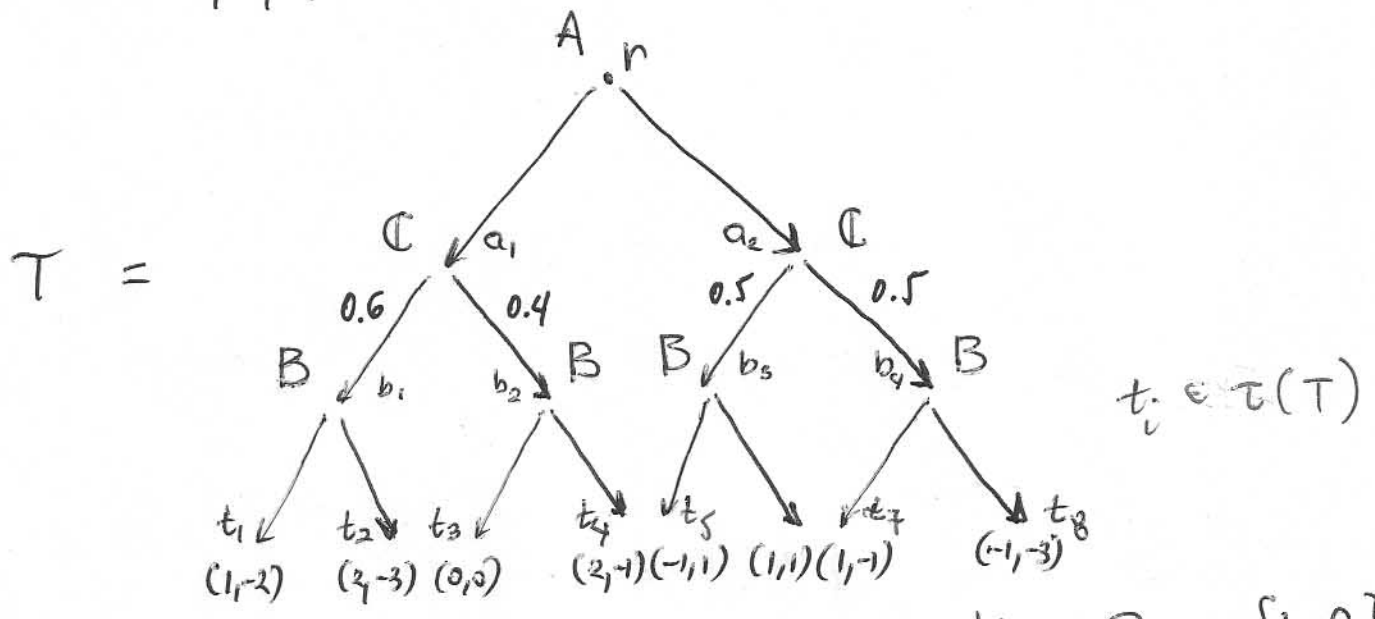


$$\Sigma_B = \left\{ \begin{array}{l} \text{LLRL}, \text{LLLR}, \text{RRRL}, \text{RBLR} \\ \text{LLLL}, \text{LLRR}, \text{RBLL}, \text{RRRA} \end{array} \right\}$$

όπου: $U_i(w) \equiv (\vec{p}(w))_i$

οι παίκτες
↓
η τύχη

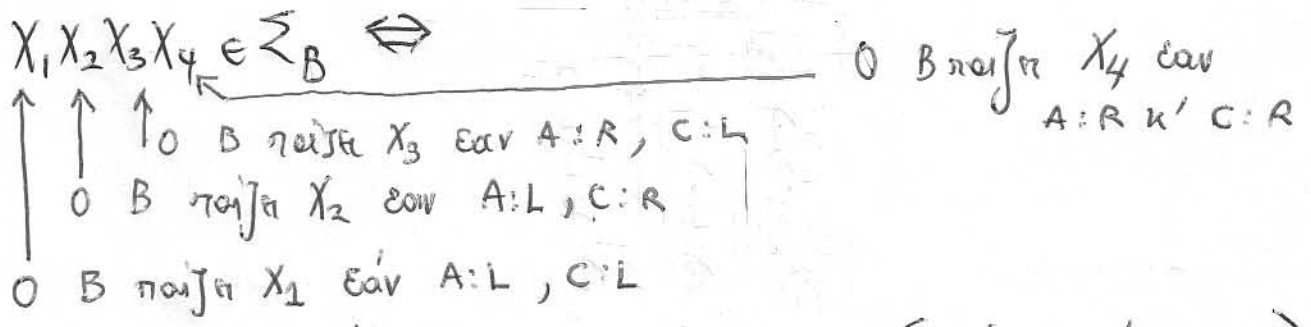
Παράδειγμα: Έστω παιχνίδι $\Gamma = (T, \{A, B, C\}, \{\Sigma_A, \Sigma_B\})$,
τέλως πληροφορίας.



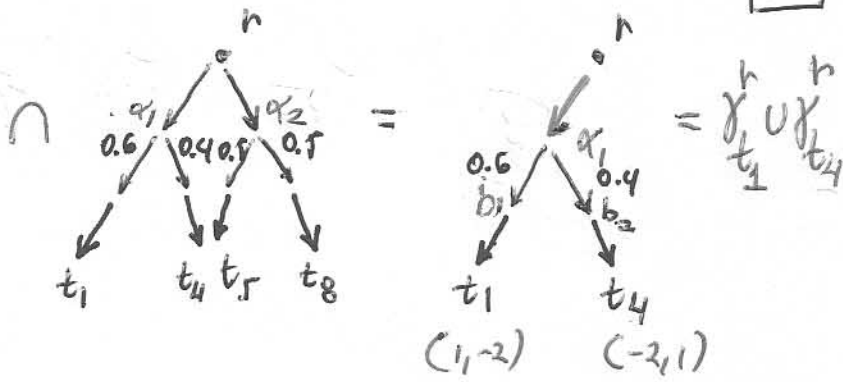
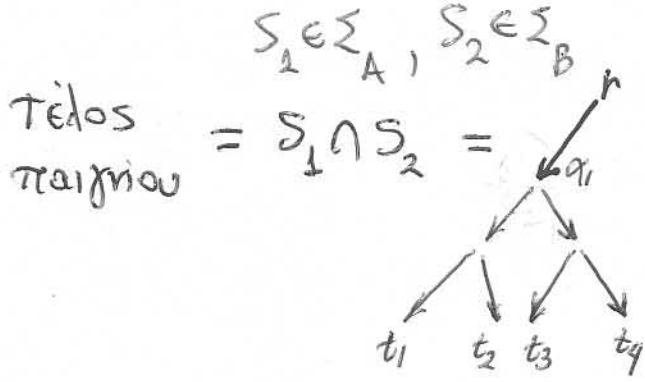
$\Sigma_A =$ Οι στρατηγικές του A είναι μόνο $Z = \{L, R\}$

$\Sigma_B =$ Οι στρατ. του B είναι 16 γιατί θα πρέπει να παίξει υπο-ενδεχόμενα στις κινήσεις των άλλων 2 παικτών A κ' C

$$= \{ \chi_1 \chi_2 \chi_3 \chi_4 \mid \chi_i \in \{L, R\} \}$$



Έστω ότι ο A έχει στρατηγική $S_1 = L$ (συμβολικά A:L)
κ' ο B στρατηγική $S_2 = LRLR$ (B:LALR) τότε



Προσχηματισμοί

- (i) $S_1 \cap S_2 =$ ένωση από paths που διακλαδώνονται στο \mathcal{C}
- (ii) Το t_1 πραγματοποιείται με πιθανότητα $P(\alpha_1, b_1) = 0.6$ κ' ως t_4 με $P(\alpha_1, b_2) = 0.4$.

• Αναβερύμενη χρησιμότητα του A με
στρωματικές $S_1 = L, S_2 = LR LR$:

$$\mathbb{E}[U_A(L, LR LR)] = \sum_{w \in \mathcal{T}(L \cap LR LR)} P\{(L, LR LR); w\} \cdot U_A(w) = (0.6)(1) + (0.4)(-2) = -0.2$$

$\mathcal{T}(L \cap LR LR) = \{t_1, t_4\}$

$$P\{(L, LR LR); t_1\} = \prod_{u \in \mathcal{X} \cap \mathcal{C}_{t_1}} P(u, v) = P(\alpha_1, b_1) = 0.6$$

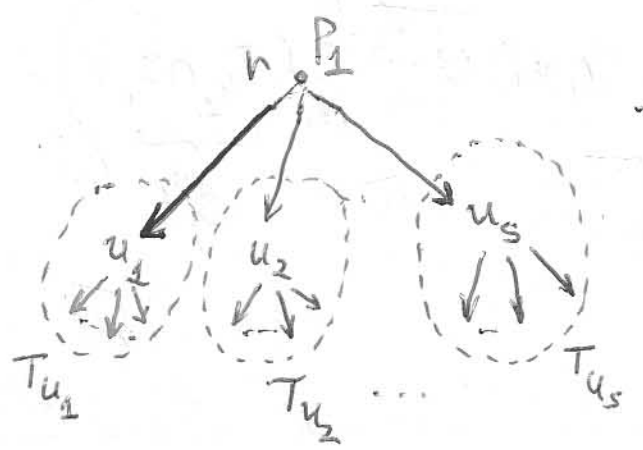
$$P\{(L, LR LR); t_4\} = \prod_{u \in \mathcal{X} \cap \mathcal{C}_{t_4}} P(u, v) = P(\alpha_1, b_2) = 0.4$$

• Ενώ του B θα είναι:

$$\mathbb{E}[U_B(L, LR LR)] = (0.6)(-2) + (0.4)(1) = -0.8.$$

□

Είναι εμφανές ότι, εάν το v (που μπορεί να ανήκει σε κάποιον παίκτη P_i είτε στην τύχη C) έχει S παιδιά' δηλ. $ch(v) = \{u_1, \dots, u_S\}$, το T μπορεί να περιγραφεί σαν $T = v \cup T_{u_1} \cup \dots \cup T_{u_S}$ όπου T_{u_i} το cutting του T στο u_i . Κάθε subtree T_{u_i} θεωρείται σαν το υπο-παιγνίο στο οποίο περιορίζομαστε μετά την πρώτη κίνηση του παίκτη που κατέχει το v (κάποιος παίκτης P_i ή η τύχη C). Ας πούμε ότι $v \in P_1$ και ο P_1 παίζει με την στρατηγική S_1 και $(v, u_1) \in E(S_1)$.

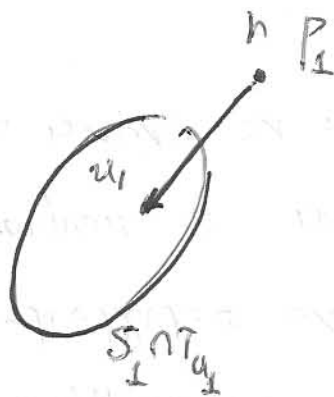


Ανλαδή: η πρώτη κίνηση του P_1 περιορίζει όλες τις επόμενες κινήσεις στο υποπαιγνίο $T_{u_1} \Rightarrow S_1 \subset ch v T_{u_1}$

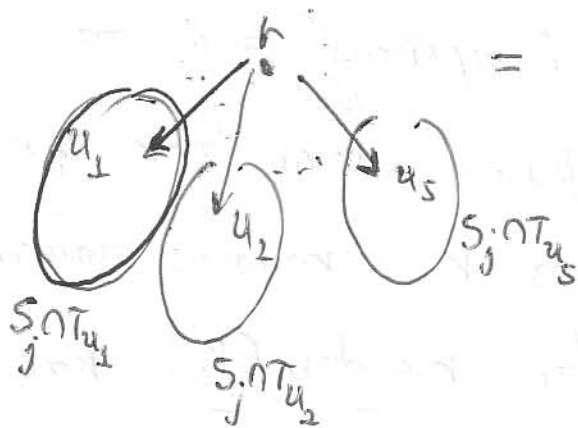
Έτσι εάν οι P_1, \dots, P_N ξεκινούν με στρατηγικές $S_1 \in \Sigma_1(T), \dots, S_N \in \Sigma_N(T)$, στο υποπαιγνίο T_{u_1} θα συνεχίσουν να παίζουν με στρατηγικές:

$$\overbrace{S_1}^{S_1} \cap T_{u_1} \in \Sigma_1(T_{u_1}), \dots, S_N \cap T_{u_1} \in \Sigma_N(T_{u_1}).$$

Από τα παραπάνω γίνεται καθαρό ότι η τωμή των στρατηγικών $S_i \in \Sigma_i(T)$ $1 \leq i \leq N$ που ακολουθούν οι παίκτες σε μια προμεσοποίηση έχει την αναταραξία.



$$= S_1 = (r, u_1) \cup \underbrace{(S_1 \cap T_{u_1})}_{\substack{\text{in } S_1 \text{ neprosproben} \\ \text{cto } T_{u_1}}}$$



$$= S_j = \bigcup_{u_i \in \text{Ch}(r)} \left\{ (r, u_i) \cup \underbrace{(S_j \cap T_{u_i})}_{S_j^{u_i}} \right\}, \quad \forall j \neq 1$$

$$\bigcap_{i=1}^N S_i = (r, u_1) \cup \underbrace{\left(\bigcap_{i=1}^N (T_{u_1} \cap S_i) \right)}_{S_i^{u_1}}$$

$$\bigcap_{i=1}^N S_i = \begin{cases} (r, u) \cup \left(\bigcap_i S_i^u \right) & ; r \notin C \\ \bigcup_{u \in \text{ch}(r)} \left[(r, u) \cup \left(\bigcap_i S_i^u \right) \right] & ; r \in C \end{cases}$$

where: $S_i^u := S_i \cap T_u \in \Sigma_i(T_u)$.

$$\mathbb{E}(U_j(\underline{s})) = (1 - \delta_C(r)) \mathbb{E}(U_j(\underline{s}^u)) + \delta_C(r) \sum_{u \in \text{ch}(r)} P(r, u) \mathbb{E}(U_j(\underline{s}^u))$$

$$\bigcap_{i=1}^N S_i = \begin{cases} (r, u) \cup \left(\bigcap_{i=1}^N \underbrace{(S_i \cap T_u)}_{S_i^u} \right), & r \notin \mathbb{C} : (38.1) \\ \bigcup_{u \in \text{Ch}(h)} \left\{ (r, u) \cup \left(\bigcap_{i=1}^N (S_i \cap T_u) \right) \right\}, & r \in \mathbb{C} : (38.2) \end{cases}$$

$\forall i, \forall u \in \text{Ch}(r)$
 $(h, u) \in E(S_i)$

Είναι αν η παραπάνω αναπαράσταση είναι γνωστή η πρόταση που ακολουθεί γίνεται προφανής.

Πρόταση: Έστω T tree game με N παίκτες $\{P_1, \dots, P_N\}$ κ' έστω $S_i \in \Sigma_i(T)$ $1 \leq i \leq N$ στρατηγικές, τότε:

(i)
$$\mathbb{E}(U_j(S_1, \dots, S_N)) = \mathbb{E}(U_j(S_1 \cap T_u, \dots, S_N \cap T_u)) : (38.3)$$

Εάν $r \notin \mathbb{C}$

(ii)
$$\mathbb{E}(U_j(S_1, \dots, S_N)) = \sum_{u \in \text{Ch}(h)} P(h, u) \mathbb{E}(U_j(S_1 \cap T_u, \dots, S_N \cap T_u))$$

Εάν $r \in \mathbb{C} : (38.4)$

(i) Από την σχέση (38.1) βλέπουμε ότι οι στρατηγικές $S_i \in \Sigma_i(T)$ κ' $S_i \cap T_u \in \Sigma_i(T_u)$ θα οδηγούν στις ίδιες terminal κορυφές. Που σημαίνει την ίδια αναμενόμενη χρησιμότητα

(ii) Έχουμε $r \in \mathbb{C}$ κ' ελεγχ' $\bigcap_{i=1}^N S_i = \bigcup_{n=1}^m \gamma_{w_n}^h$, δε έχουμε:

(34.1)
$$\Rightarrow P\{(S_1, \dots, S_N); w_n\} = \prod_{\substack{u_i \in \gamma_{w_n}^h \\ (u_i, v_i) \in E(w_n)}} P(u_i, v_i)$$

αλλά $\gamma_{w_n}^h = (h, u, \dots, w_n)$ η παραπάνω σχέση δίνει:

$$P\{(s_1, \dots, s_N); w_n\} = P(r, u) P\{(s_1 \cap T_u, \dots, s_N \cap T_u); w_n\} \quad (39.1)$$

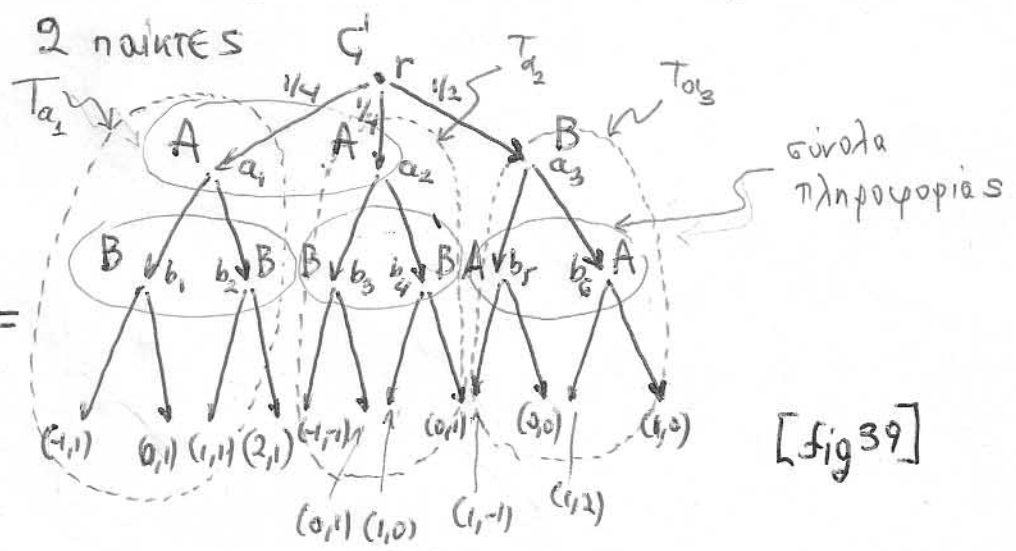
Από την σχέση (34.2) έχουμε:

$$\begin{aligned} E(U_j(s_1, \dots, s_N)) &= \sum_{w \in \tau(\cap_{i=1}^N S_i)} P\{(s_1, \dots, s_N); w\} U_j(w) \quad (38.2) \\ &= \sum_{u \in ch(r)} \sum_{w \in \tau(\cap_{i=1}^N (s_i \cap T_u))} P\{(s_1, \dots, s_N); w\} U_j(w) \quad (39.1) \\ &= \sum_{u \in ch(r)} P(r, u) \left(\sum_{w \in \tau(\cap_{i=1}^N (s_i \cap T_u))} P\{(s_1 \cap T_u, \dots, s_N \cap T_u); w\} U_j(w) \right) \\ &= \sum_{u \in ch(r)} P(r, u) E(U_j(s_1 \cap T_u, \dots, s_N \cap T_u)) \end{aligned}$$

□

Άσκηση
1.4.2

Το παρακάτω game tree έχει μια τυχαία κίνηση συγκεκριμένα με \mathcal{C} . Δεν είναι όμως παιχνίδι τέλεις πληροφορίας. Να βρεθούν οι στρατηγικές για κάθε έναν από τους 2 παίκτες



$$T = r \cup T_{a_1} \cup T_{a_2} \cup T_{a_3} =$$

[fig 39]

Για τις στρατηγικές του A:

Πρώτα περιοριζόμαστε στο υπο-παιχνίο $r UT_{\alpha_1} UT_{\alpha_2}$
 τότε δίδεται ότι $C:L$ κ' $C:M$ ο A κάνει
 τις υπο-βασικές κινήσεις X και Y , με $X, Y \in \{L, R\}$.
 Επειδή όμως το $\{\alpha_1, \alpha_2\}$ είναι σύνολο πληροφορίας για
 τον A, από τις 4 κινήσεις μόνο 2 είναι επιτρεπές
 κ' έτσι: $\sum_A (r UT_{\alpha_1} UT_{\alpha_2}) = \{LL, RR\}$

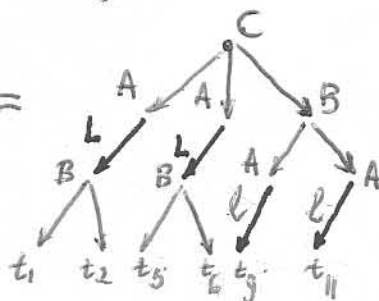
Στο υποπαιχνίο $r UT_{\alpha_3}$, δίδεται ότι $B:L$ κ' $B:R$
 ο A κάνει τις υπο-βασικές κινήσεις X κ' Y με $X, Y \in \{L, R\}$
 πάλι μόνο 2 είναι επιτρεπές επειδή το $\{b_1, b_2\}$ είναι
 σύνολο πληροφορίας για τον A και έτσι:

$$\sum_A (r UT_{\alpha_3}) = \{ll, rr\}$$

Τελικά: $\sum_A (T) = \sum_A (r UT_{\alpha_1} UT_{\alpha_2}) \times \sum_A (r UT_{\alpha_3}) =$
 $= \{LL, RR\} \times \{ll, rr\} = \{LLll, LLrr,$
 $RRll, RRrr\}$

για παράδειγμα

$$(LL)(ll) =$$

$$\underbrace{\hspace{10em}}_{S_2}$$


Για τις στρατηγικές του B: Στο υπο-παιχνίο $r UT_{\alpha_1}$
 θα έχουμε (εάν πρώτα $C:L$) τότε εάν $A:L$ κ' $A:R$ ο B
 έχει

Τις υπο συνθήκη κινήσεως X κ' Y με $X, Y \in \{L, R\}$:

$$\Sigma_B(r \cup T_{\alpha_1}) = \{LL, RR\} \quad (\text{γιατί } \{b_1, b_2\} \text{ σύνολο πληροφορίας})$$

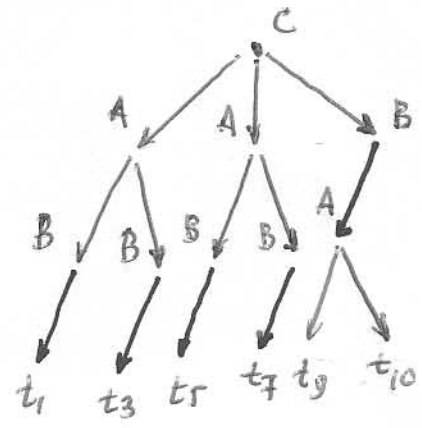
Στο υποπαιγνίο $r \cup T_{\alpha_2}$ ομοίως έχουμε:

$$\Sigma_B(\cdot r \cup T_{\alpha_2}) = \{LL, RR\}$$

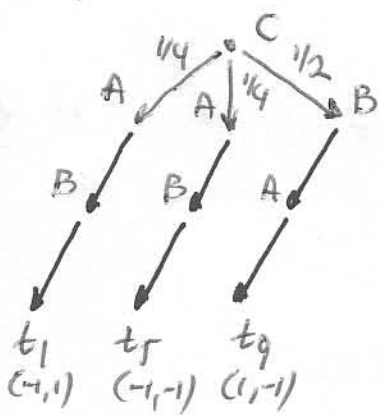
Στο υποπαιγνίο $\{r\} \cup T_{\alpha_3}$: $\Sigma_B(\{r\} \cup T_{\alpha_3}) = \{L, R\}$

Έτσι: $\Sigma_B(T) = \Sigma_B(r \cup T_{\alpha_1}) \times \Sigma_B(\cdot r \cup T_{\alpha_2}) \times \Sigma_B(\{r\} \cup T_{\alpha_3})$
 $= \{ (LL)(LL)(L), (LL)(LL)(R), (LL)(RR)(L), (LL)(RR)(R), (RR)(LL)(L), (RR)(LL)(R), (RR)(RR)(L), (RR)(RR)(R) \}$

για παράδειγμα: $(LL)(LL)(L) =$
 $\underbrace{\hspace{10em}}_{S_2}$



Παρατηρούμε ότι: $S_1 \cap S_2 =$



$$P\{(S_1, S_2); t_1\} = 1/4$$

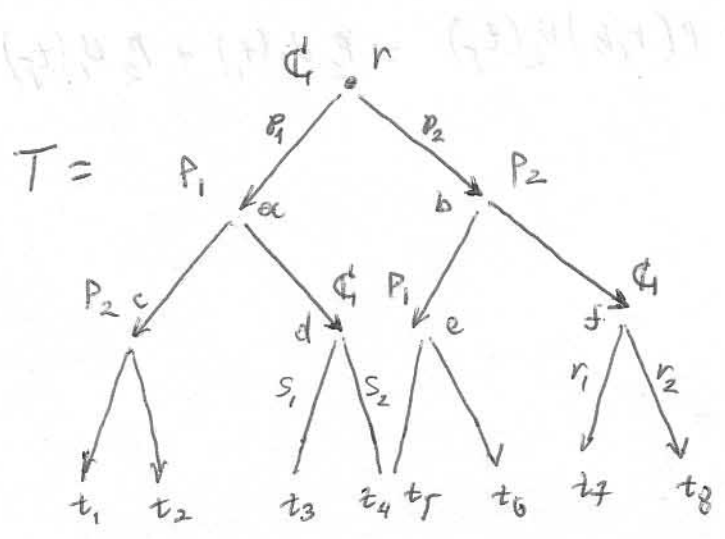
$$P\{(S_1, S_2); t_5\} = 1/4$$

$$P\{(S_1, S_2); t_9\} = 1/2$$

$$E(U_A(S_1, S_2)) = (0.25)(-1) + (0.25)(-1) + (0.5)(1) = 0.0$$

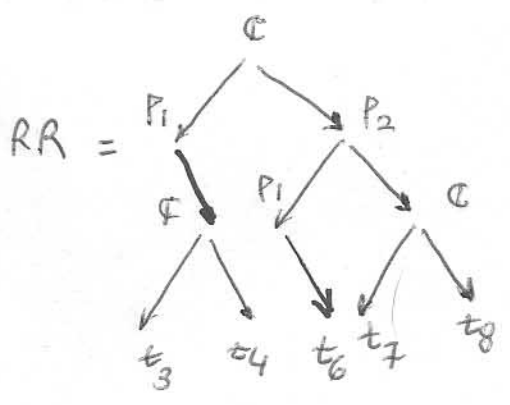
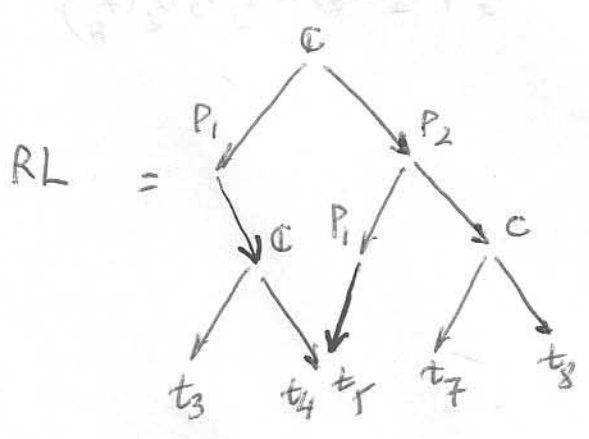
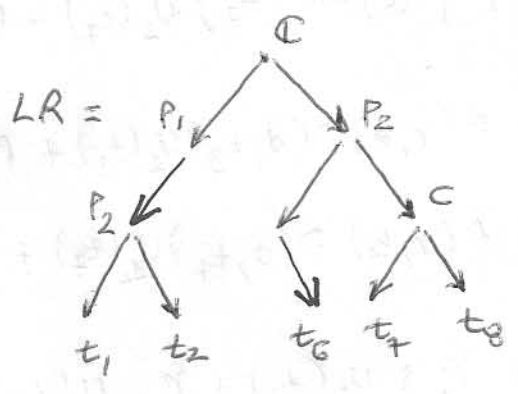
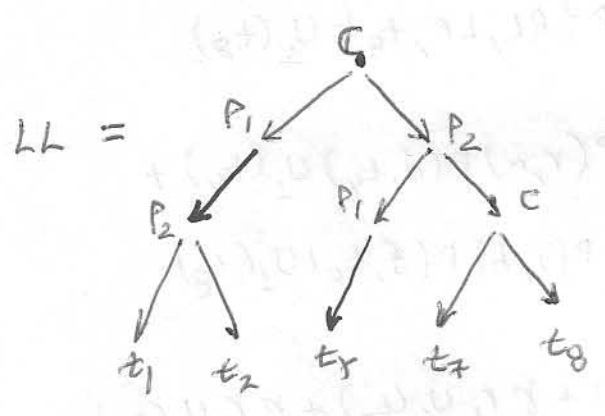
$$E(U_B(S_1, S_2)) = (0.25)(1) + (0.25)(-1) + (0.5)(-1) = -0.5$$

Πορόσηφα: Έστω το παιχνίδι τέλεις πληροφορίες T



- $P_1 = \{a, e\}$
- $P_2 = \{b, c\}$
- $C = \{r, d, f\}$

Στρατηγικές P_1 :

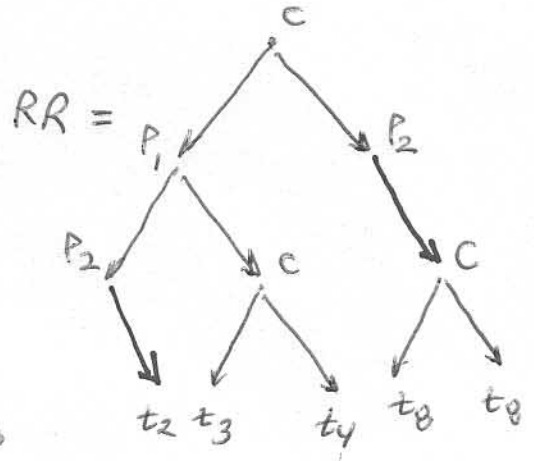
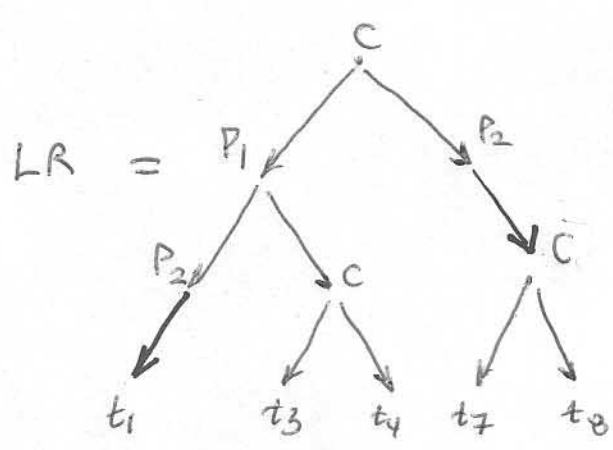
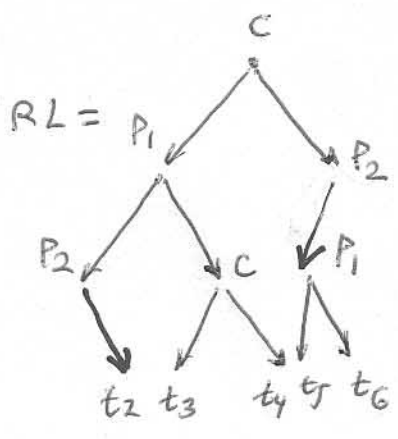
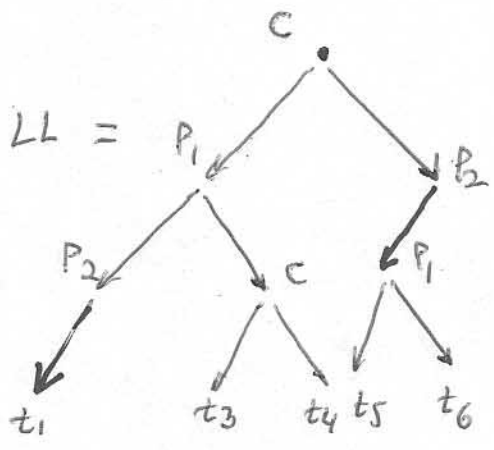


$XY \in \Sigma_1(T) = \{LL, LR, RL, RR\}$

↙ ↘
 Η κίνηση του P_1 είναι Y στο T_b

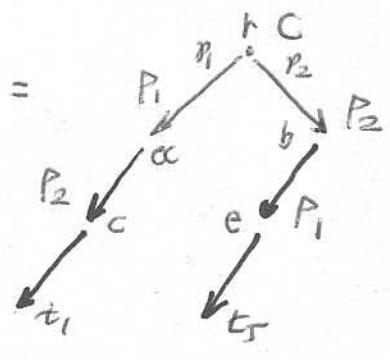
Η κίνηση του P_2 είναι X στο T_a

Στρατηγικές P₂:



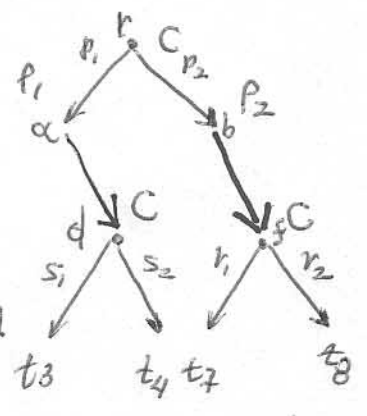
Εάν $S_1 = LL$, $S_2 = LL \Rightarrow S_1 \cap S_2 =$

$$P\{t_1, t_5\} = P\{t_1\} + P\{t_5\} = p_1 + p_2 = 1$$



Εάν $S_1 = RL$, $S_2 = LR \Rightarrow S_1 \cap S_2 =$

$$P\{t_3, t_4, t_7, t_8\} = P\{t_3\} + P\{t_4\} + P\{t_7\} + P\{t_8\} = p_1 s_1 + p_1 s_2 + p_2 r_1 + p_2 r_2 = 1$$



Αναμενόμενη χρησιμότητα (Expected Utility)

Έστω ο "λαχνός" $\mathcal{J} : \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ με payoffs

$$\mathcal{J} \stackrel{d}{=} \begin{pmatrix} x_1 & \dots & x_n \\ p_1 & \dots & p_n \end{pmatrix}, \quad \sum_{i=1}^n p_i = 1$$

Παιγνια με προσδοκώμενη τιμή $\mathbb{E}(\mathcal{J}) = 0$ καθώς κ' παιχνια τα οποία "κοστίζουν" όσο κ' το $\mathbb{E}(\mathcal{J}) > 0$ κολούνται δίκαια.

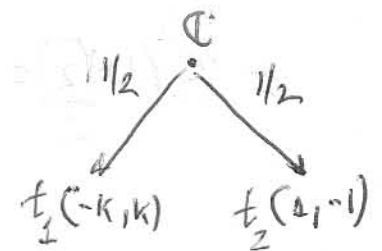
Παράδειγμα: Έστω 2 παικτες P_1 κ' P_2

Απο την μεριά του P_1 : $\mathcal{J}_1 = \begin{pmatrix} -k & 1 \\ 1/2 & 1/2 \end{pmatrix}$

$$\mathbb{E}(\mathcal{J}_1) = -\frac{1}{2}(k-1)$$

Απο την μεριά του P_2 : $\mathcal{J}_2 = \begin{pmatrix} -1 & k \\ 1/2 & 1/2 \end{pmatrix}$ $\frac{1}{2}(-k, k)$ $\frac{1}{2}(1, -1)$

$$\mathbb{E}(\mathcal{J}_2) = \frac{1}{2}(k-1)$$



Εαν $k=1$, $\mathbb{E}(\mathcal{J}_1) = 0$ εαν όμως $k > 1$ κ' ο P_2 είναι πρόθυμος να πληρώσει στον P_1 ποσό $\mathbb{E}(\mathcal{J}_2)$ (η πηγή του παιχνιδιού για τον P_2) το παιχνίδι γίνεται δίκαιο

$$\mathcal{J}_1^* = \mathcal{J}_1 + \mathbb{E}(\mathcal{J}_2), \quad \mathcal{J}_2^* = \mathcal{J}_2 - \mathbb{E}(\mathcal{J}_2) \Rightarrow \mathbb{E}(\mathcal{J}_i^*) = 0. \quad \square$$

Ο κόσμος γενικά αρνείται να παίξει δίκαια παιχνια ιδίως αυτά που έχουν μεγάλη διασπορά και μικρό αριθμό εναλλαγών, $\mathcal{J} = \begin{pmatrix} -k & k \\ 1/2 & 1/2 \end{pmatrix}$ τότε για $k=1 \in$ κόσμος ίσως

$$\mathcal{F} = \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & \dots \\ p_1 & p_2 & \dots \end{pmatrix}$$

$$\mathbb{E}[U(\mathcal{F})] = \sum_{x \in \mathcal{F}(Q)} U(x) P_{\mathcal{F}}(x) < \infty$$

$$\mathbb{E}(\ln(\mathcal{F})) = \sum_{r=1}^{\infty} \ln(2^r) p q^{r-1} = p \ln(2) \sum_{r=1}^{\infty} r q^{r-1} = p \ln(2) \left(\frac{1}{1-q} \right)'$$

$$= \frac{p \ln(2)}{(1-q)^2} \xrightarrow{q \rightarrow \frac{1}{2}^+} \ln(4) < \infty$$

$$\begin{aligned} \mathbb{E}(\sqrt{\mathcal{F}}) &= \sum_{r=1}^{\infty} \sqrt{2^r} \cdot p q^{r-1} = p \sqrt{2} \sum_{r=1}^{\infty} (\sqrt{2})^{r-1} = \frac{p \sqrt{2}}{1 - \sqrt{2}} \xrightarrow{q \rightarrow \frac{1}{2}^+} \frac{\sqrt{2}/2}{1 - \sqrt{2}/2} \\ &= \sqrt{2} \left(\frac{1 + \sqrt{2}}{2} \right) = \sqrt{3 + 2\sqrt{2}} < \infty \end{aligned}$$

$$\mathbb{E}(\ln(\mathcal{F})) = \ln(4)$$

$$\mathbb{E}(\sqrt{\mathcal{F}}) = \sqrt{3 + 2\sqrt{2}}$$

δεχόνταν να στοιχηματούσαν σε ένα μόνο ριζικό κέρματος, αλλά εάν $k=1000€$ μάλλον θα το απέφυγε. (το 2^ο παιχνίδι περιέχει μεγαλύτερο κίνδυνο).

Υπάρχουν παιχνίδια που κατέ κάποιον τρόπο δεν αξίζουν την προβοκώμενη τιμή τους.

Παράδειγμα (παράδοξο του St. Petersburg)

Παίγνιο: Ριχνεται ένα νόμισμα μέχρι να εμφανιστεί κεφαλή. Εάν η κεφαλή εμφανιστεί στη $n^{οστη}$ ρίψη ο παίκτης λαμβάνει $2^n €$

$$f = \begin{pmatrix} 2 & 2^2 & \dots & 2^n & \dots \\ p & p^2 & \dots & p^n & \dots \end{pmatrix}$$

$$(τιμή \text{ του παιχνιδιού}) = E(f) = \sum_{n=1}^{\infty} 2^n (p q^{n-1}) = \frac{2p}{1-2q} \xrightarrow{q \rightarrow 1/2^+} +\infty$$

Εάν λοιπόν το παιχνίδι είναι δίκαιο η προβοκώμενη τιμή του θα είναι ∞ . Κανένας παίκτης δεν θα πλήρωνε ποτέ για να παίξει αυτό το παιχνίδι. Για παράδειγμα κανένας δεν θα έδινε ως ποσό $10^6 €$ για να παίξει, αν $k' 10^6 \ll E(f)$

Λύση Βεπνούλι για το παράδοξο: Το άτομο δεν ενδιαφέρεται για τα κέρδη του παιχνιδιού, αλλά μάλλον για την χρησιμότητα αυτών των κερδών.

Εάν κάποιος λοιπόν έχει συν/ση χρησιμότητας $V(x)$ και γαμoffs x_1, x_2, \dots τότε μπορούμε να αποτιμήσουμε το προηγούμενο παιχνίδι εάν $E[V(f)] < \infty$. Σαφώς θα

θα πρέπει $U' > 0$ κ' U' μη αύξουσα (δηλαδή θα πρέπει η οριακή χρησιμότητα του εισοδήματος να φθίνει όταν το εισόδημα αυξάνει).

$$(i) U(x) = \ln(x) \Rightarrow E[U(\mathcal{F})] = \sum_{r=1}^{\infty} \frac{1}{2^r} \ln(2^r) = \frac{\ln(2)}{2} \sum_{r=1}^{\infty} r \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^{r-1}$$

$$\sum_{r=1}^{\infty} r \left(\frac{1}{2}\right)^{r-1} = \sum_{r=1}^{\infty} r x^{r-1} \Big|_{x=1/2} = \left(\sum_{r=1}^{\infty} x^r\right)' \Big|_{x=1/2} = \left(\frac{x}{1-x}\right)' \Big|_{x=1/2}$$

$$= \frac{1}{(1-x)^2} \Big|_{x=1/2} = 4 \Rightarrow E[U(\mathcal{F})] = \ln(4) = U(4)$$

$$(ii) U(x) = \sqrt{x} \Rightarrow E[U(\mathcal{F})] = \sum_{r=1}^{\infty} \sqrt{2^r} \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^r = \sum_{r=1}^{\infty} \left(\frac{\sqrt{2}}{2}\right)^r = \frac{\frac{\sqrt{2}}{2}}{1 - \frac{\sqrt{2}}{2}}$$

$$= \frac{\sqrt{2}}{2 - \sqrt{2}} = \sqrt{3 + 2\sqrt{2}} = U(3 + 2\sqrt{2})$$

□

Αρχή της αριστοποίησης:

Εάν τα άτομα έχουν ορθολογικές προτιμήσεις (Neumann-Morgenstern), σε καθορισμένη αβεβαιότητα, θα δράσουν σα να επιλέγουν το ενδεχόμενο που μεγιστοποιεί την προσδοκώμενη τιμή του δικού τους δίκαιη χρησιμότητας $E[U(\mathcal{F})] = \max$

Αποστροφή κινδύνου κατά (NM):

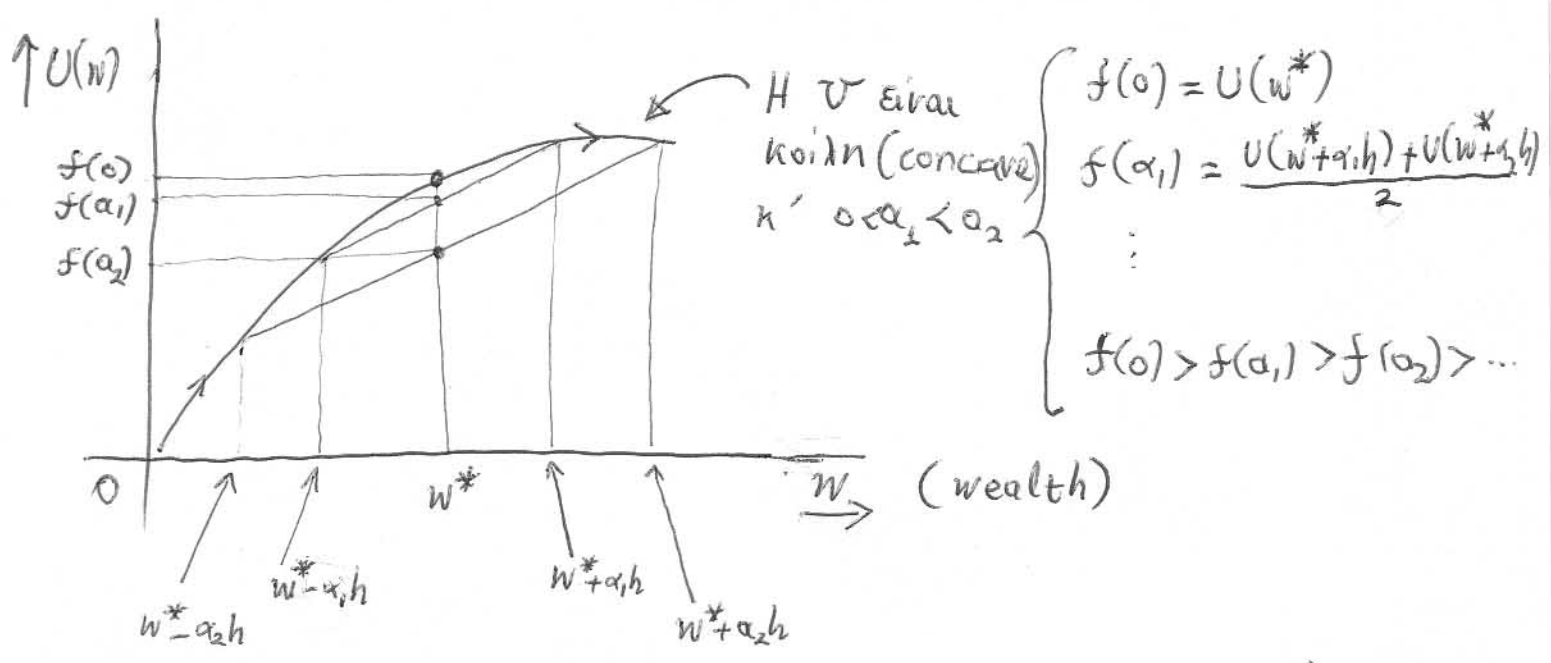
Τα άτομα που αρνούνται τα δίκαια παίγνια λέγονται αποστρεφόμενα τον κίνδυνο άτομα (risk averse)

αποστρέφονται τον κίνδυνο \Leftrightarrow ανημέτωνήσουν κοίλη συν/ση χρησιμότητας $U \Leftrightarrow$ είναι πρόθυμο να πληρώσουν για να αποφεύκουν τα δίκαια παίγνια. (σίγουρα κ' τα μη δίκαια)

$$J_a \stackrel{d}{=} \begin{pmatrix} w^* + ah & w^* - ah \\ 1/2 & 1/2 \end{pmatrix} \quad \text{Var}(J_a) = a^2 h^2 \quad \mathbb{E}(J_a) = w^*$$

$$f(a) = \mathbb{E}[U(J_a)] = \frac{U(w^* + ah) + U(w^* - ah)}{2} \Rightarrow f'(a) = \frac{h}{2} [U'(w^* + ah) - U'(w^* - ah)]$$

$$U' \downarrow \Leftrightarrow U'(w^* + ah) < U'(w^* - ah) \Leftrightarrow f'(a) < 0$$



Δηλ. όταν αυξάνεται το $\sigma_{J_a}^2$ μειώνεται το $\mathbb{E}(U(J_a))$.

Παράδειγμα: Έστω άτομο με πλούτο (στο παρόν) $w = w^*$.

Ο πλούτος του στο μέλλον ενδέχεται να μειωθεί κατά ένα ποσοστό $0 < \epsilon < 1$ ($w^* \mapsto (1-\epsilon)w^*$) με πιθανότητα $1-p$.

Δηλαδή έστω τ.β. $\eta \stackrel{d}{=} \begin{pmatrix} w^* & (1-\epsilon)w^* \\ p & 1-p \end{pmatrix}$, εμφανώς το

παιγνό δεν είναι δίκαιο $\mathbb{E}(\eta) = w^*(1-\epsilon(1-p)) > 0$ κ' αναγκάζεται να παίξει. Εάν η συν/ση χρησιμότητας που αντιμετωπίζει είναι U , το άτομο προτιμάει να πληρώσει ασφα-

λεια P , τέτοια ώστε $\mathbb{E}[U(\eta)] = U(w^* - P) \Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow p U(w^*) + (1-p) U((1-\epsilon)w^*) = U(w^* - P)$$

Αντ. P είναι το μέγεθος του ασφαλιζόμενου που θα κοίτη το άτομο, αδιαφορώντας αν πρόκειται να πληρώσει P με πιθανότητα 1.