

*Se voi volete andare in pellegrinaggio nel luogo dove è nata la nostra Costituzione, andate nelle montagne dove caddero i partigiani, nelle carceri dove furono imprigionati, nei campi dove furono impiccati. Dovunque è morto un Italiano per riscattare la libertà e la dignità, andate lì, o giovani, col pensiero, perché lì è nata la nostra Costituzione.*

Piero Calamandrei: discorso ai giovani tenuto alla Società Umanitaria, Milano, 26 gennaio 1955.

[Audio del discorso.](#) La frase citata è al termine della terza parte.

# *Teoria dei giochi: antipasto e pasto frugale*

Fioravante PATRONE<sup>1</sup>

<sup>1</sup>DIPTTEM, Università degli Studi di Genova, [patrone@dipttem.unige.it](mailto:patrone@dipttem.unige.it)

Riccione - 17-18 settembre 2010

# Indice

1 *Antipasto*

2 *Un pasto frugale, I*

3 *Un pasto frugale, II*

# Un interessante gioco a somma zero

$I \backslash II$	L	R
T	-2   2	3   -3
B	3   -3	-4   4

Valore del gioco:  $1/12$

$I$  gioca  $T$  con probabilità  $7/12$  e  $B$  con probabilità  $5/12$

# Non profitable game

$I \backslash II$	L	C	R
T	40 40	60 10	10 40
M	10 60	10 10	60 40
B	40 10	40 60	40 40

$(T, L)$  è l'unico equilibrio di Nash.

Ma i giocatori "in carne ed ossa" scelgono rispettivamente  $B$  ed  $R$ .

# Giochi cooperativi e non

Teoria dei giochi:  
antipasto e pasto  
frugale

F. Patrone

Antipasto

Un pasto frugale,  
I

Un pasto frugale,  
II

Domanda: i giocatori possono sottoscrivere accordi vincolanti?

Risposte:

SI': allora abbiamo un gioco "cooperativo".

NO: allora abbiamo un gioco "non cooperativo".

Modelli principali:

Gioco in forma strategica (tipicamente per giochi non cooperativi)

Gioco in forma estesa (tipicamente per giochi non cooperativi)

Gioco in forma caratteristica (tipicamente per giochi cooperativi)

# Gioco in forma strategica

Teoria dei giochi:  
antipasto e pasto  
frugale

F. Patrone

Antipasto

Un pasto frugale,  
I

Un pasto frugale,  
II

Caso a due giocatori:  $(\{I, II\}, X, Y, f, g)$

Dove:

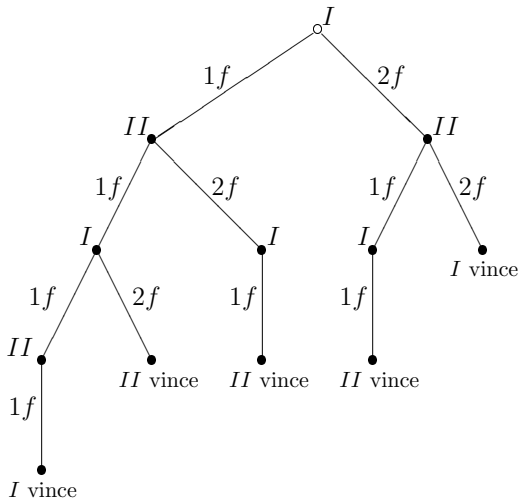
- $I$  e  $II$  sono i due giocatori
- $X$  è l'insieme delle strategie disponibili per  $I$ ,  $Y$  idem per  $II$
- $f : X \times Y \rightarrow \mathbb{R}$  è il payoff per  $I$ ,  $g$  idem per  $II$

Più semplicemente:  $(X, Y, f, g)$

Un qualunque insieme finito  $N$  di giocatori:  
 $(N, (X_i)_{i \in N}, (f_i)_{i \in N})$

# Gioco in forma estesa

Un esempio è questo (è il "gioco dei fiammiferi", con solo due fiammiferi su solo due file).





# Da forma estesa a forma strategica

Il giocatore  $I$  inizia e può scegliere tra  $1f$  o  $2f$ . Ma non è obbligato a pensare **localmente**.

Sa che potrebbe capitargli di dover scegliere ancora. Pertanto, **prima che il gioco inizi**, può decidere quale **strategia** adottare.

Cioè, scegliere fra:  $1f$   $1f$ ,  $1f$   $2f$ ,  $2f$   $1f$ ,  $2f$   $2f$ .

Similmente,  $II$  può scegliere tra:  $1f$   $1f$ ,  $1f$   $2f$ ,  $2f$   $1f$ ,  $2f$   $2f$  (i simboli sono gli stessi, ma il loro significato è differente: riguardano i fiammiferi tolti da  $II$ . Per pigrizia non ho usato simboli diversi!).

Il risultato interessante è che abbiamo un gioco **in forma strategica**. O, meglio, quasi... Chi sono i payoff?

Facile: seguire il percorso individuato da una coppia di strategie: si arriva ad un nodo terminale e lì si legge l'esito (ed i conseguenti payoff: notare che nella figura della slide precedente non sono indicati i payoff ma gli esiti).

# Nulla di nuovo...

Teoria dei giochi:  
antipasto e pasto  
frugale

F. Patrone

Antipasto

Un pasto frugale,  
I

Un pasto frugale,  
II

Ogni gioco in forma estesa può essere convertito in un gioco in forma strategica, usando l'idea, non certo nuova, di strategia.

Osservazione: l'ipotesi che i giocatori siano intelligenti è essenziale!

Possiamo dire che la forma strategica è, in un certo senso, fondamentale (von Neumann, 1928). Per lo meno, per i giochi non cooperativi.

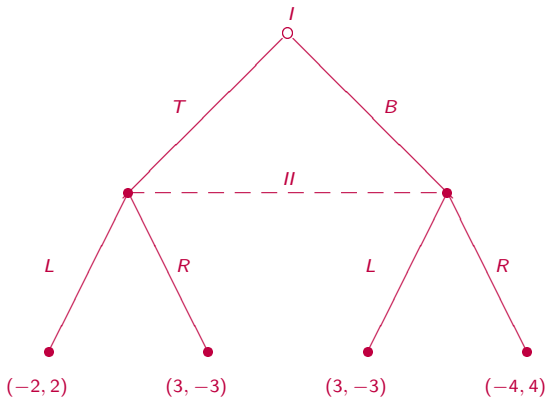
Non solo, possiamo usare un concetto "soluzione" sviluppato per un gioco in forma strategica (ad esempio, equilibrio di Nash) anche come soluzione per un gioco in forma estesa.

Sembra che sia tutto così facile...

# Possiamo anche tornare indietro

Viceversa, ogni gioco in forma strategica può essere convertito in un gioco in forma estesa.

Ad esempio, il primo gioco può essere descritto mediante il seguente gioco in forma estesa:



L'unica novità è rappresentata dalla linea tratteggiata ("insieme di informazione"). Ci serve per dire che, quando tocca a *II*, questo giocatore non sa in quale dei due nodi (appartenenti allo stesso insieme di informazione) si trovi.

# Induzione a ritroso

Possiamo facilmente “risolvere” il gioco dei fiammiferi.

Cominciamo dai “penultimi” nodi (quelli che sono seguiti solo da nodi terminali). Qui la scelta è facile, in quanto in questi nodi c'è un solo giocatore il quale ha tutto il potere in mano per determinare l'esito che preferisce (dato il fatto di trovarsi in quel nodo).

Fatto questo, guardiamo ai pre-penultimi nodi. Tenendo in conto le scelte che saranno fatte dai giocatori “seguenti”, la scelta dei giocatori in questi pre-penultimi nodi diventa anch'essa banale.

E così via, finché non raggiungiamo la radice dell'albero.

Questo metodo si chiama “induzione a ritroso” e funziona per un'ampia classe di giochi in forma estesa (per i cosiddetti giochi ad informazione perfetta).

Bene, otteniamo una coppia di strategie che a buon diritto può essere considerata una **soluzione!** E' anche confortante sapere che questa coppia di strategie è un equilibrio di Nash (c'è un teorema che ce lo dice).

# Equilibrio di Nash

Teoria dei giochi:  
antipasto e pasto  
frugale

F. Patrone

Antipasto

Un pasto frugale,  
I

Un pasto frugale,  
II

Avendolo evocato, vediamo il concetto fondamentale di soluzione, per giochi in forma strategica.

(due giocatori) Dato  $G = (X, Y, f, g)$ ,  $(\bar{x}, \bar{y}) \in X \times Y$  è un equilibrio di Nash per  $G$  se:

- $f(\bar{x}, \bar{y}) \geq f(x, \bar{y})$  per ogni  $x \in X$
- $g(\bar{x}, \bar{y}) \geq g(\bar{x}, y)$  per ogni  $y \in Y$

Esistenza: teorema di Nash: strategie miste...

Difficoltà:

- non unicità
- alcuni equilibri di Nash non sono “sensati”
- inefficienza (Adam Smith aveva torto?)

# Dilemma del prigioniero

$I \backslash II$	$L$	$R$
$T$	3 3	1 4
$B$	4 1	2 2

$B$  ed  $R$  sono strategie dominanti (per  $I$  e  $II$  rispettivamente).  
Quindi abbiamo una soluzione. Carino e semplice.

Ma... **l'esito è inefficiente!**

Entrambi i giocatori preferiscono l'esito derivante da  $(T, L)$ .

Embé? Il problema è che i giocatori sono (assunti essere) razionali e intelligenti.

# Battaglia dei sessi, coordinamento

Teoria dei giochi:  
antipasto e pasto  
frugale

F. Patrone

Antipasto

Un pasto frugale,  
I

Un pasto frugale,  
II

Esempio (battaglia dei sessi, BoS):  $(T, L), (B, R)$  sono equilibri di Nash. Non unico, in modo essenziale

$I \backslash II$	L	R
T	2 1	0 0
B	0 0	1 2

Esempio (gioco di coordinamento):  $(T, L), (B, R)$  sono equilibri di Nash. Non unico, in modo essenziale

$I \backslash II$	L	R
T	1 1	0 0
B	0 0	1 1

# A small problem

Teoria dei giochi:  
antipasto e pasto  
frugale

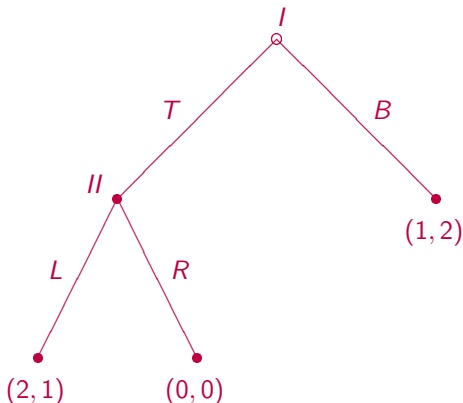
F. Patrone

Antipasto

Un pasto frugale,  
I

Un pasto frugale,  
II

Vediamo un gioco in forma estesa, piccolo piccolo:



Forma strategica:

$I \backslash II$	L	R
T	2 1	0 0
B	1 2	1 2

L'induzione a ritroso ci da  $(T, L)$ . Ma la forma strategica ha due equilibri di Nash:  $(T, L)$  and  $(B, R)$ !



# Riferimenti e pubblicità

Teoria dei giochi:  
antipasto e pasto  
frugale

F. Patrone

Antipasto

Un pasto frugale,  
I

Un pasto frugale,  
II

## Riferimenti:

Un libro:

Decisori (razionali) interagenti  
Edizioni Plus, Pisa, 2006.

Un sito:

<http://dri.diptem.unige.it>

Un paio di note introduttive:

[http://www.diptem.unige.it/patrone/intro\\_TdG.pdf](http://www.diptem.unige.it/patrone/intro_TdG.pdf)  
[http://www.diptem.unige.it/patrone/TU\\_games.pdf](http://www.diptem.unige.it/patrone/TU_games.pdf)

## Pubblicità:

<http://www.scuderialabellaria.it>

e:

urang-utang©